

# التحليل العددي

ج. دوغلاس فايرس

ريتشارد ل. بوردين

المملكة العربية السعودية  
وزارة التعليم العالي  
MINISTRY OF HIGHER EDUCATION



العبدكان  
Obëkan

# Numerical Analysis

8<sup>th</sup> Edition

Authors: Richard L. Burden

J. Douglas Faires

Copyright © 2005 Brooks/Cole, Cengage Learning

ISBN-13: 978-0-534-40499-4

All rights reserved. Authorized translation from the English language edition published by CENGAGE (U.S.A.)

ضمن سلسلة مشروع وزارة التعليم العالي لترجمة وطباعة ونشر كتب المقررات الجامعية العالمية  
حقوق الطبعة العربية محفوظة للبيكان بالتعاقد مع شركة بروكس كول، إحدى شركات سينجيدج للتعليم، الولايات المتحدة الأمريكية

© 1431 هـ - 2010 م البيكان  
Obekan

مكتبة البيكان، 1434 هـ

فهرسة مكتبة الملك فهد الوطنية أثناء النشر

بوردين، ريتشارد . ل

التحليل العددي. / ريتشارد . ل بوردين؛ ج. دوغلاس فايرس؛ محمد صبحي أبوصالح. - الرياض 1434 هـ.

870 ص: 20.5 × 26 سم

ردمك: 4 - 506 - 503 - 603 - 978

أ. فايرس، ج. دوغلاس (مؤلف مشارك)

1 - التحليل العددي

ج. العنوان

ب. أبوصالح، محمد صبحي (مترجم)

رقم الإيداع: 3229 / 1434

ديوي: 519.4

الطبعة العربية الأولى 1435 هـ - 2014 م

## تمت الترجمة والمراجعة بإشراف وزارة التعليم العالي

اللجنة الإشرافية

د. محمد بن عبدالعزيز العوهلي

د. عبدالله بن إبراهيم المهيدب

وبمشاركة منسقي التخصصات (د. محمود بن أحمد منشي، د. ناصر بن صالح المنصور، د. سعيد بن محمد العمودي،

د. خالد بن منصور الشعيبي)

الترجمة

أ. د. محمد صبحي أبوصالح

المراجعة العلمية

أ. د. إبراهيم صالح العليان

د. فوزي أحمد الذكر

التنسيق الإداري والمتابعة

معهد الأمير نايف للبحوث والخدمات الاستشارية، جامعة الإمام محمد بن سعود الإسلامية

المملكة العربية السعودية - الرياض - المحمدية - طريق الأمير تركي بن عبدالعزيز الأول هاتف 4808654 فاكس: 4808095 ص.ب. 67622 الرياض 11517

www.beikanpublishing.com

http://itunes.apple.com/sa/app/obeikan-store

البيكان  
Obekan

3	$C(X)$	مجموعة جميع الدوال المتصلة على $X$ .
4	$C^n(X)$	مجموعة جميع الدوال ذات المشتقات من الدرجة $n$ والمتصلة على $X$ .
4	$C^\infty(X)$	مجموعة جميع الدوال ذات المشتقات من جميع الدرجات على $X$ .
11	$\mathbb{R}$	مجموعة الأعداد الحقيقية.
11	$0.\bar{3}$	الكسر العشري الذي فيه العدد 3 دوري (يتكرر إلى ما لانهاية).
19	$f(y)$	صيغة النقطة العائمة للعدد الحقيقي $y$ .
35	$O(\cdot)$	رتبة التقارب.
42	$\lfloor \cdot \rfloor$	دالة أرضية $\lfloor x \rfloor$ ، أكبر عدد صحيح أقل من أو يساوي $x$ .
42	$\lceil \cdot \rceil$	دالة سقوية $\lceil x \rceil$ ، أصغر عدد صحيح أكبر من أو يساوي $x$ .
50	$\text{sgn}(x)$	إشارة العدد 1: $x$ إذا كان $x > 0$ ، $-1$ إذا كان $x < 0$ .
84	$\Delta$	الفرق الأمامي.
91	$\bar{z}$	المرافق المركب للعدد المركب $z$ .
118	$\binom{n}{k}$	معامل ذات الحدين عدد $k$ th من الدرجة $n$ .
119	$f[t]$	الفرق المقسوم الدالة $f$ .
123	$\nabla$	الفرق الإرجاعي.
251	$\mathbb{R}^n$	مجموعة الأزواج المرتبة ذات الحجم $n$ من الأعداد الحقيقية.
266	$\tau_i$	الخطأ المحلي المقطوع عند الخطوة $i$ .
345	$\rightarrow$	تعويض المعادلة.
345	$\leftrightarrow$	مبادلة المعادلة.
347	$(a_{ij})$	المصفوفة ذات العنصر $a_{ij}$ في المذخلة ذات الصف $i$ والعمود $j$ .
347	$\mathbf{x}$	متجه عمودي أو عنصر في $\mathbb{R}^n$ .
348	$[A, \mathbf{b}]$	المصفوفة المزدوجة.
371	$O$	المصفوفة التي جميع عناصرها أصفار.
372	$\delta_{ij}$	دلتا كرونكر: 1 إذا كان $i = j$ ، 0 إذا كان $i \neq j$ .
372	$I_n$	المصفوفة المحايدة من الدرجة $n \times n$ .
374	$A^{-1}$	معكوس المصفوفة $A$ (النظير الضربي للمصفوفة).
378	$A^t$	منقول المصفوفة $A$ .
383	$M_{ij}$	المصفوفة المصغرة.
384	$\det A$	محددة المصفوفة $A$ .
386	$\mathbf{0}$	المتجه ذو جميع العناصر الصفرية.
418	$\ \mathbf{x}\ $	أي معيار للمتجه $\mathbf{x}$ .
419	$\ \mathbf{x}\ _2$	المعيار في المستوى $l_2$ للمتجه $\mathbf{x}$ .
419	$\ \mathbf{x}\ _\infty$	المعيار في الفضاء $l_\infty$ للمتجه $\mathbf{x}$ .
424	$\ A\ $	أي معيار للمصفوفة $A$ .
425	$\ A\ _2$	معيار المصفوفة $A$ في الفضاء $l_2$ .
425	$\ A\ _\infty$	معيار المصفوفة $A$ في الفضاء $l_\infty$ .
433	$\rho(A)$	نصف قطر المصفوفة $A$ .
455	$K(A)$	عدد الشرط للمصفوفة $A$ .
464	$(\mathbf{x}, \mathbf{y})$	حاصل الضرب الداخلي للمتجهين $\mathbf{x}$ و $\mathbf{y}$ ذوي $n$ من الأبعاد.
498	$\prod_n$	مجموعة جميع كثيرات الحدود من الرتبة $n$ أو أقل.
507	$\tilde{\prod}_n$	مجموعة جميع كثيرات الحدود من الرتبة $n$ حيث معامل الحد من الرتبة $n$ هو 1.
524	$\mathcal{T}_n$	مجموعة جميع كثيرات الحدود المثلثية من الرتبة $n$ أو أقل.
554	$\mathcal{C}$	مجموعة الأعداد المركبة.
599	$\mathbf{F}$	دالة تطبيق $\mathbb{R}^n$ إلى $\mathbb{R}^n$ .
608	$A(\mathbf{x})$	مصفوفة مدخلاتها دوال من $\mathbb{R}^n$ إلى $\mathbb{R}^n$ .
610	$J(\mathbf{x})$	مصفوفة جاكوبيان.
625	$\nabla g$	Gradient متجه مشتقات $g$ .

## Index of Algorithms

## فهرس الخوارزميات

الصفحة	الخوارزمية	الصفحة	الخوارزمية
404	خوارزمية تشولسكي 6.6	47	التنصيف 2.1
408	تحليل كراوت للأنظمة الخطية ثلاثية الأقطار 6.7	57	تكرار النقطة الثابتة 2.2
439	جاكوبي بالتكرار 7.1	64	خوارزمية نيوتن 2.3
441	جاوس - سيدل بالتكرار 7.2	68	القاطع 2.4
449	SOR 7.3	70	الوضع الخاطئ 2.5
459	التحسين المكرر 7.4	85	خوارزمية ستيفنسن 2.6
473	متجه المشتقات ذو المرافق الشرطي 7.5	90	خوارزمية هورنر 2.7
515	التقريب النسبي لجاوبي 8.1	93	خوارزمية ميولر 2.8
520	التقريب النسبي لتشبيشيف 8.2	114	خوارزمية نيفيل للاستكمال الداخلي المتكرر 3.1
539	تحويل فورير السريع 8.3	121	خوارزمية نيوتن للاستكمال الداخلي للفرق المقسوم 3.2
560	القوة 9.1	135	الاستكمال الداخلي لهرايمت 3.3
562	القوة المتماثلة 9.2	142	الشريحة التكميية الطبيعية 3.4
566	القوة المعكوسة 9.3	147	الشريحة التكميية المغطوة 3.5
570	تسطيح وبلدانت 9.4	162	منحنى بيزيير 3.6
579	خوارزمية هاوسهولدر 9.5	199	قاعدة سمبسون المركبة 4.1
588	QR 9.6	209	رومبيرج 4.2
610	خوارزمية نيوتن للأنظمة 10.1	216	قاعدة التكامل التكميية 4.3
619	خوارزمية برويدن 10.2	233	تكامل سمبسون الثنائي 4.4
628	التناقص الأشد انحداراً 10.3	234	تكامل جاوس الثنائي 4.5
637	الاتصال 10.4	236	تكامل جاوس الثلاثي 4.6
644	الامتداد الخطي 11.1	257	خوارزمية أويلر 5.1
652	الامتداد غير الخطي وطريقة نيوتن 11.2	278	خوارزمية رونج - كوتا (الرتبة الرابعة) 5.2
658	الفرق المنتهي الخطي 11.3	287	خوارزمية رونج - كوتا - فيهلبرج 5.3
664	الفرق المنتهي غير الخطي 11.4	299	خوارزمية أدامز لتصحيح التنبئ من الرتبة الرابعة 5.4
674	خوارزمية رايلي - ريتز ذات القطع الخطية 11.5	304	خوارزمية متغير أدامز لتصحيح التنبئ بحجم الخطوة 5.5
680	خوارزمية رايبيل - ريتز بالشريحة التكميية 11.6	310	رونج كوتا للأنظمة المعادلات التفاضلية 5.7
694	معادلة بواسون بالفرق المنتهي 12.1	316	خوارزمية شبه المنحرف بتكرار نيوتن 5.8
705	معادلة الحرارة بالفرق الإرجاعي 12.2	352	خوارزمية الحذف بالتعويض الإرجاعي 6.1
708	كرانك - بيكولسن 12.3	362	خوارزمية جاوس للحذف بالتمحور الجزئي 6.2
716	معادلة الموجة بالفرق المنتهي 12.4	364	خوارزمية جاوس للحذف بالتمحور الجزئي الموزون 6.3
728	العنصر المنتهي 12.5	392	التحليل LU 6.4
		404	التحليل LDL 6.5

التحليل العددي

Numerical Analysis



obeykandi.com

## 1 أسس رياضية وتحليل الخطأ 1

- 1.1 مراجعة التفاضل والتكامل 2
- 2.1 تدوير الأخطاء والحساب بالحاسوب 17
- 3.1 الخوارزميات والتقارب 30
- 4.1 البرمجيات العددية 38

## 2 حلول المعادلات بمتغير واحد 45

- 1.2 طريقة التنصيف 46
- 2.2 تكرار النقطة الثابتة 53
- 3.2 طريقة نيوتن 63
- 4.2 تحليل الخطأ لطرائق التكرار 75
- 5.2 تسريع التقارب 83
- 6.2 أصفار كثيرات الحدود وطريقة مولر 87
- 7.2 مسح الطرائق والبرمجيات 97

## 3 الاستكمال الداخلي وتقريب كثيرات الحدود 101

- 1.3 الاستكمال الداخلي وكثيرة حدود لاجرانج 104
- 2.3 الفروق المنقسمة 119
- 3.3 استكمال هرمائيت الداخلي 130
- 4.3 استكمال الشريحة التكميلية 137
- 5.3 المنحنيات الوسيطة 157
- 6.3 مسح الطرائق والبرمجيات 164

## 4 الاشتقاق والتكامل العدديان 167

- 1.4 الاشتقاق العددي 168
- 2.4 استكمال ريتشاردسون الخارجي 179
- 3.4 مبادئ التكامل العددي 187
- 4.4 التكامل العددي المركب 196

- 5.4 تكامل رومبرج 207
- 6.4 طرائق التكامل التكيّفية 212
- 7.4 طرائق جاوس للتكامل 220
- 8.4 التكاملات المتعددة 226
- 9.4 التكاملات المعتلة 241
- 10.4 مسح الطرائق والبرامج 246

## 5 مسائل القيمة الابتدائية للمعادلات التفاضلية الاعتيادية 249

- 1.5 المبرهنة الابتدائية لمسائل القيمة الابتدائية 250
- 2.5 طريقة أويلر 256
- 3.5 طرائق تايلور من الرتبة الكبيرة 266
- 4.5 طرائق رونج - كوتا 273
- 5.5 التحكم بالخطأ وطريقة رونج - كوتا - فهلبرك 283
- 6.5 طرائق متعددة الخطوات 291
- 7.5 طرائق متعددة الخطوات متغيرة السعة 302
- 8.5 طرائق الاستكمال الخارجي 308
- 9.5 معادلات عالية الرتبة وأنظمة المعادلات التفاضلية 313
- 10.5 الاستقرار 325
- 11.5 المعادلات التفاضلية الشديدة 335
- 12.5 مسح للطرائق والبرمجيات 342

## 6 الطرائق المباشرة لحل الأنظمة الخطية 345

- 1.6 أنظمة المعادلات الخطية 346
- 2.6 استراتيجيات التمحوّر 360
- 3.6 الجبر الخطي ومعكوس المصفوفة 370
- 4.6 محددة المصفوفة 383
- 5.6 تحليل المصفوفات 388
- 6.6 أنماط خاصة من المصفوفات 398
- 7.6 مسح الطرائق والبرمجيات 413



## 7 أساليب التكرار في جبر المصفوفات 417

- 1.7 معايير المتجهات والمصفوفات 418
- 2.7 القيم المميزة والمتجهات المميزة 429
- 3.7 استخدام الطرق التكرارية لحل أنظمة خطية 436
- 4.7 حدود الخطأ والتنقية الإرجاعية 454
- 5.7 طريقة الميل المرافق 464
- 6.7 مسح للطرائق والبرمجيات 479

## 8 نظرية التقريب 481

- 1.8 تقريب المربعات الصغرى المنفصلة 482
- 2.8 كثيرات الحدود المتعامدة والتقريب بالمربعات الصغرى 494
- 3.8 كثيرات حدود تشبيشف وترشيد سلسلة القوة 503
- 4.8 تقريب الدوال النسبية 512
- 5.8 التقريب بكثيرة الحدود المثلثية 523
- 6.8 تحويلات فورييه السريعة 532
- 7.8 مسح الطرائق والبرمجيات 544

## 9 تقريب القيم المميزة 547

- 1.9 الجبر الخطي والقيم المميزة 548
- 2.9 طريقة القوة 557
- 3.9 طريقة هاوسهولدر 574
- 4.9 الخوارزمية QR 582
- 5.9 مسح الطرائق والبرمجيات 594

## 10 الحلول العددية لأنظمة المعادلات غير الخطية 597

- 1.10 النقاط الثابتة للدوال بمتغيرات متعددة 598
- 2.10 طريقة نيوتن 607
- 3.10 أشباه طرائق نيوتن 617
- 4.10 طرائق التناقص الأشد انحدازا 624

- 5.10 طرائق الاتصال والتوفيق 631  
6.10 مسح الطرائق والبرمجيات 639

## 11 مسائل القيمة الحدية للمعادلات التفاضلية الاعتيادية 641

- 1.11 طريقة الإطلاق الخطي 642  
2.11 طريقة قذف المسائل اللاخطية 649  
3.11 طرائق الفرق المنتهي للمسائل الخطية 656  
4.11 طرائق الفرق المنتهي لمسائل غير خطية 662  
5.11 طريقة ريليه - رتز 668  
6.11 مسح الطرائق والبرمجيات 684

## 12 الحلول العددية للمعادلات التفاضلية الجزئية 687

- 1.12 المعادلات التفاضلية الجزئية الناقصية (الإهليلجية) 690  
2.12 المعادلات التفاضلية الجزئية المكافئة 699  
3.12 المعادلات التفاضلية الجزئية الناقصية 713  
4.12 مقدمة لطريقة العنصر المنتهي 721  
5.12 مسح الطرائق والبرمجيات 735

737 قائمة المراجع

747 إجابات تمارين مختارة

837 الفهرس

لقد طوّرنَا هذا الكتاب لاستخدامه في العديد من المقررات المتتابعة في نظرية طرائق التقريب العددية وتطبيقاتها. لقد صمّمناه بداية لطلبة السنة الثالثة في مستوى تخصصات: الرياضيات والعلوم والهندسة. الذين أنهبوا السنة الأولى الجامعية على الأقل من سلسلة التفاضل والتكامل.

إن معرفة الأسر في جبر المصفوفات والصيغ التفاضلية مفيد، ولكننا عرضنا مقدمة للمادة المتعلقة بهذه المواضيع. كي لا تكون هذه المقررات متطلبات سابقة للكتاب.

إن الطُّبعات الأولى من التحليل العددي قد استخدمت في حالات متعددة واسعة. وفي بعض الحالات أكد التحليل الرياضي المتضمن في تطوير طرائق التقريب عوضاً عن الطرائق نفسها؛ وفي حالات أخرى كان التأكيد معكوساً.

لقد استعمل الكتاب أيضاً مرجعاً رئيساً لمقررات المستوى الأول من الدراسات العليا في تخصصات الهندسة والحاسوب. وكذلك في مقررات السنة الأولى من التحليل الابتدائي المعطاة في الجامعات العالمية. ولقد أعدنا الكتاب ليناسب مستخدمين عدة من دون التنازل عن هدفنا الأصلي.

لتقديم طرائق تقريب حديثة، بيان كيفية عمل هذه الطرائق بحسب توقعاته ولماذا، ومتى - وتقديم أساس لدراسة متعمقة في التحليل العددي والحساب العلمي.

يحتوي الكتاب على مادة كافية لتغطي سنة دراسية كاملة. ولكننا نتوقع أن كثيراً من المدرسين سيستعملون الكتاب مدة فصل دراسي واحد. ويتعلم الطلبة في هذه الحالة كيف يحدّدون أنواع المسائل التي تتطلب طرائق عددية لحلّها. ويرون أمثلة لتنامي الخطأ الذي يمكن أن يحدث عند تطبيق الطرائق العددية. إنهم يتمكنون من تقريب حل المسائل التي لا يمكن إيجاد الحل الصحيح الدقيق لها. ويتعلمون طرائق نمطية لتقدير حدود الخطأ للتقريبات بعدئذ. ويكون باقي الكتاب مرجعاً للطرائق التي لا تبحث في المقرر. إن كلا المسارين - مسار لسنة كاملة أو مسار لفصل واحد - متوافقان وهدف الكتاب.

شرح كل مفهوم في الكتاب بمثال. وتحتوي هذه الطبعة على 2500 تمرين جُرب في أثناء التدريس. تتراوح ما بين التطبيقات البسيطة للطرائق والخوارزميات وتعميمات نظريتها وتطويراتها. بالإضافة إلى ذلك. تحتوي مجموعات التمارين العديد من المسائل التطبيقية في مجالات متعددة في الهندسة. العلوم الفيزيائية. الحاسوب. العلوم الحياتية والاجتماعية. وتظهر التطبيقات المختارة ماهية الطرائق العددية ووجوب تطبيقها في مواضيع الحياة الواقعية بوضوح وإيجاز.

لقد تطورت مجموعة من حقائب البرمجيات والأنظمة الجبرية الحاسوبية (CAS)، للحصول على حسابات رياضية رمزية.

ويُعد Maple © و Mathematica © من البرامج الشائعة في البيئة الأكاديمية. إن النسخ الطلابية

لهذه الحقايب البرمجية متاحة بأسعار معقولة لمعظم أنظمة الحاسوب. وعلى الرغم من وجود اختلافات جوهرية بين هذه الحقايب من حيث الأداء والثمن. إلا أن استخدامها ممكن لتنفيذ عمليات الجبر والتفاضل والتكامل. وأن امتلاك حقيبة حساب رمزي أمر مفيد في دراسة طرائق التقريب، حيث يسهل التوصل إلى حلول صحيحة باستعمال الحساب الرمزي.

إن نتائج معظم الأمثلة والتمارين التي اخترناها قد تم وضعها باستخدام مسائل يمكن الحصول على إجابات صحيحة لها؛ لأن هذا يتيح متابعة تنفيذ طريقة التقريب. وبالإضافة إلى ذلك فإن تحليل الخطأ لكثير من الطرائق العددية يتطلب الربط بينها. وتتطلب مشتقات عليا أو مشتقات جزئية عليا للدالة عملاً مضمياً غير مفيد في حالة إتقان طرائق التفاضل والتكامل. أما إيجاد المشتقات رمزياً فيمكن بسهولة. وعادة ما يسمح التبصر البسيط باستخدام الحساب الرمزي بالمساعدة على عملية التحديد أيضاً. ولقد اخترنا Maple حقيبة معيارية؛ بسبب الانتشار الواسع والدعم التقني المساعد الذي يقدمه. ولكن يمكن استخدام Mathematica بديلاً بعد إجراء بعض التعديلات الطفيفة. وقد أضفنا أمثلة وتمارين حيث وجدنا أن CAS قد تكون ذا فائدة كبيرة. وقد ناقشنا طرق التقريب التي تستخدمها Maple عند عدم قدرته على حل المسألة بدقة.

## New for This Edition

## الجديد في هذه الطبعة

لقد مضى أكثر من 25 عاماً منذ ظهور الطبعة الأولى من هذا الكتاب، الذي ظهر بعد عقد من التقدم المذهل في التقنيات العددية التي حصلت لتعكس تجهيزات الحاسوب الجديدة اواسعة الانتشار. في كل مراجعة من مراجعاتنا لهذا الكتاب أضفنا أساليب جديدة تبقي عرضنا حصرياً. ولم تصف هذه المراجعة بنوداً جديدة؛ و عوضاً عن ذلك حسننا عرض المادة لنجعل الكتاب أكثر مائدة للمدرس وأكثر متعة للقارئ.

فعلى سبيل المثال أضفنا 200 تمرين تقريباً. معظمها طبيعية معتادة. لنعطي المدرس خياراً أفضل ليعين ما يريده. وقد زدنا في حجم الكتاب قليلاً. مما أتاح لنا إضافة أكثر من 150 تعليقاً مفيداً في الهوامش.

الشكل الذي قدمنا فيه الطبعة الأولى لا يخلو من الابتكار، ولكنه قابل للجدل إلى حد ما؛ فبدلاً من عرضنا لطرائق التقريب بلغة برمجة محددة (كانت لغة فورتران FORTRAN هي الشائعة حينئذ). أعطينا خوارزميات تشبه شفرة تؤدي برنامجاً محكم الإنشاء في العديد من اللغات. وبدءاً بالطبعة الثانية، وضعنا كشفاً ببرامج عن لغات محددة في دليل المعلم Instructor's Manual الخاص بالكتاب. وقد ازداد عددها في الطبعات اللاحقة. والآن قد رُمزت البرامج. وأصبحت متاحة إلكترونياً في معظم لغات البرمجة الشائعة وصفحات عمل CAS. ولقد أضفنا إلى هذه الصعة اعتماد Java للخوارزميات، وجميع هذه البرامج متاحة على الموقع الإلكتروني المرافق للكتاب

<http://www.as.ysu.edu/~fares/Numerical-Analysis/>

وسنضع في الموقع الإلكتروني هذه البرامج المحدثة بحسب تغيرات البرمجيات وتعليقات مستخدمي الكتاب. وسنضيف مادة جديدة أيضاً في الطبعة الجديدة بصيغة PDF التي يمكن أن يحملها المستخدمون. ونأمل أن يطيل هذا في عمر الطبعة الثامنة حيث تبقى المادة مواكبة للعصر.

## Supplemental Material

## المادة المضافة

وكما كان في الطبعات السابقة. فإننا نعطي خوارزمية مفصلة لكل طريقة في الكتاب دون عرض البرنامج. ويمكن أن تُعطى الخوارزميات بصيغة يسهل ترميزها حتى من قبل ذوي الخبرة البرمجية المحدودة.

وقد اخترنا في هذه الطبعة أن نضع البرامج في الموقع الإلكتروني المرافق للكتاب: لأن المراجعين اقترحوا أن ذلك أفضل من إرفاق الكتاب بقرص لهذا الغرض.

يوجد لكل خوارزمية برنامج مكتوب في لغات البرمجة: Fortran. باسكال. C. و Java. وبالإضافة إلى ذلك رمزنا البرامج باستخدام Maple و Mathematica و MATLAB © التي هي حقيبة برامج حاسوبية واسعة الاستخدام في تطبيقات الجبر الخطي. إن هذا يضمن وجود مجموعة من البرامج متاحة لأنظمة الحاسوب الأكثر شيوعاً. وهناك دليل لدراسة الطالب Student Study Guide متوفر مع هذه الطبعة. ويحوي حلولاً مفصلة لكثير من المسائل.

نرجو الاتصال بالمؤلفين إذا كنت مهتماً بالدليل Guide Brooks/Cole: إذ يمكنهم تزويد المدرسين بدليل المعلم Instructor's Manual الذي يعطي أجوبة وحلولاً للتمارين كلها في الكتاب.

لقد أُعيد توليد نتائج حسابات هذه الطبعة في دليل المعلم باستخدام البرامج على القرص لضمان الموافقة بين أنظمة البرمجة المختلفة.

تؤدي الخوارزميات إلى برامج ذات نتائج صحيحة للأمثلة والتمارين في الكتاب. ولكن لم تجر أي محاولة لكتابة برامج مهنية ذات غرض عام. وبالتحديد فإن الخوارزميات لم تُكتب دائماً بصيغة تؤدي إلى برنامج يكون الأكثر كفاءة بدلالة الزمن أو متطلبات التخزين. وكلما حصل تعارض بين كتابة الخوارزمية الأكثر كفاءة وكتابة خوارزمية مختلفة قليلاً تشرح جوانب الطريقة المهمة شرحاً أفضل، وتُعتمد الكتابة الأخيرة دائماً.

## About the Programs

## البرامج

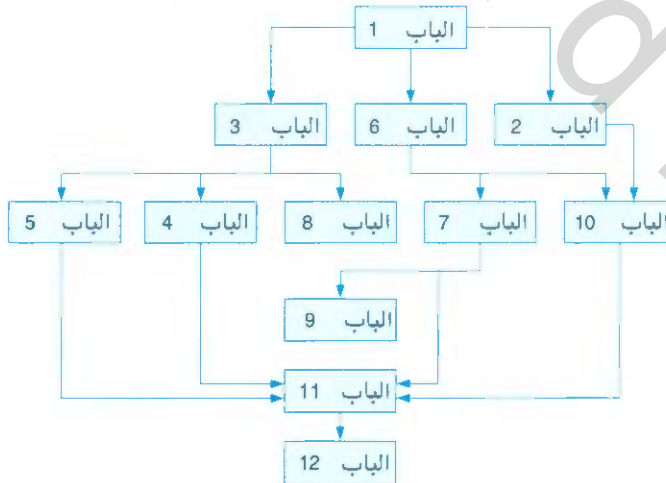
لكل خوارزمية - يحتوي موقع المقرر الإلكتروني - برامج Mathematica. Maple. Mathe- MATLAB. و باسكال. ويوجد لبعض هذه الأنظمة برامج متعددة تعتمد على الطبعة المحددة للبرنامج المستخدم. لقد شرح كل برنامج بمثال يحل مسألة مرتبطة بما في المقرر. وإن هذا يسمح بتطبيق البرنامج بدءاً من اللغة التي تختارها لتشاهد صيغة المدخلات والمخرجات. ويمكن بعدئذ تعديل البرامج المتعلقة بالمسائل الأخرى بإجراء تغييرات طفيفة. إن صيغة المدخلات والمخرجات هي نفسها في أنظمة البرمجة بدرجة متقاربة. وإن هذا يسمح للمدرس الذي يستخدم البرامج أن يناقشها عموماً من دون الأخذ في الحسبان بنظام البرمجة الخاص الذي يستعمله الطالب.

لقد بُنيت البرامج لتكون قابلة للتطبيق على الحاسوب ذي المواصفات الدنيا. ولتتمكّن من استخدام الأنظمة البرمجية، تحتاج إلى البرنامج الحاسوبي المناسب مثل الجامع للغات، Fortran، Pascal و C أو أي من أنظمة الجبر الحاسوبية (Maple، Mathematica و MATLAB). إن تطبيقات Java غريبة إلى حد ما، لذا تحتاج إلى تشغيل البرامج، ويمكن تنزيل Java بحرية من مواقع متعددة. وإن أفضل الطرائق للحصول على Java استخدام أداة بحث لتبحث عن الاسم. ثم تختار موقعاً للتنزيل، ومن ثم تتتبع تعليمات ذلك الموقع. تظهر جميع البرامج على صورة ملفات ASCLL أو صفحات عمل، ويمكن تغييرها باستخدام أي محرر معالجة نصوص ينتج ملف ASCLL ملفاً عددياً (وتسمى هذه أيضاً باسم ملفات "نصوص فقط" "Text only"). ولقد تضمنت ملفات البرامج كثيراً من ملفات "اقرأني" README بحيث يمكن التعامل مع خواص أنظمة البرمجة المختلفة. إن ملفات README تظهر بصيغة ASCLL وعلى شكل ملفات PDF. وحيث طورت برمجية جديدة، فإنه يتم تحديث الخوارزميات ووضعها في الموقع الإلكتروني المرافق للكتاب.

## Suggested Course Outlines

## اقتراحات لمخطط مقرر

لقد صُمم كتاب التحليل العددي بحيث يتيح للمدرسين المرونة في اختيار المواضيع ومستوى الإحسان النظري، والتركيز على التطبيقات. وبالتوافق مع هذه الأهداف، فقد زوّدنا الكتاب بمراجع تفصيلية للنتائج التي لم تُشرح في المتن، وكذلك للتطبيقات التي استخدمت لشرح أهمية اطرائق العلمية. وإن مراجع الكتاب المشار إليها هي تلك الأكثر احتمالاً، أن تتوافر في مكتبات الكليات التي تم تحديثها لتتماشى والطبعات الحديثة، ولقد صمّمنا الكتاب نصوصاً من أوراق بحث صلية، إذ وجدنا أن هذه المادة متاحة للفئة المستهدفة من المستخدمين. إن المخطط الآتي يبين المتطلبات السابقة للفصول. وإن الابتعاد الوحيد عن هذا المخطط قد وُصف أسفل الصفحة الأولى في البند (4.3).  
درّس هذه المادة المؤلفون في جامعة Youngstown State University بالاعتماد على المخطط الآتي:





## Acknowledgments

## شكر وتقدير

إننا محظوظون بأن كثيراً من طلبتنا وزملائنا قد أعطوا انطباعاتهم عن الطبقات الأولى لهذا الكتاب (الأصل باللغة الإنجليزية). وقد أخذنا الاقتراحات جميعها في الحسبان. حاولنا أن نضمن في الكتاب الاقتراحات جميعها التي تكمل فلسفة الكتاب. وإننا شاكرون لكل من قضى وقتاً للتواصل معنا عبر السنوات لتحسين الطبقات اللاحقة. ونخص بالشكر أصحاب الجهود الكبيرة. وهم:

Robert Lantos, University Of Ottawa (Canada)

Gustav Delius, University of York (UK)

Warren Hickman, Westminster College

Charles Nelson, Youngstown State University

Eric Rawdon, Duquesne University

Pedro José Paúl Escolano, University of Sevilla (Spain)

Dennis C. Smolarski, Santa Clara University

Joan Weiss, Fairfield University

George Yates, Youngstown State University

Roy Simpson, State University of New York, Stony Brook

Richard Varga, Kent State University

James Verner, Simon Fraser University (Canada)

André Weideman, University of Stellenbosch (South Africa)

Nathaniel Whitaker, University of Massachusetts at Amherst

Dick Wood, Seattle Pacific University

Tangan Gao, California State University Long Beach

Jeffrey J. Heys, University of Colorado at Boulder

Louis Teheugoue Tebou, Florida International University

Dana P. Williams, Dartmouth College

وكما كانت سياستنا في الطبقات السابقة. فقد استفدنا من مساعدة الطلبة في Youngstown State

University في تحضير الطبعة الثامنة. إن مساعدتنا القدير لهذه الطبعة هو نيكول كنجهايم Nicole

Cunningham فشكراً لك يا نيكول.

نود أيضاً تقديم شكرنا لزملائنا أعضاء هيئة التدريس والإداريين في جامعة ينغستاون؛ إذ أتاحوا

لنا الفرصة. وقدموا التسهيلات لإتمام هذا المشروع.

أخيراً نود شكر أولئك الذين قدموا إسهامات مهمة في تاريخ الطرائق العددية. كتب هيرمان جولد ستاين Herman H Goldstine كتاباً مميّزاً بعنوان: تاريخ التحليل العددي من القرن السادس عشر حتى القرن التاسع عشر.

*A History of Numerical Analysis from the 16th Through the 19th Century [Golds]*

وقد قرأنا هذا الكتاب مراراً عند تحضير التعليقات التاريخية. ووجدناه مدهشاً أكثر مع كل قراءة. وهناك مرجع آخر ممتاز حول معرفة التاريخ الرياضي ألا وهو

edge is the MacTutor History of Mathematics archive at the University of St. Andrews in Scotland

ولقد ألفه John J. O'Connor and Edmund F. Robertson. وهذا هو موقعه على الإنترنت

<http://www-gap.dcs.st-and.ac.uk/~history/>

لقد أنجز عملاً عظيماً في إنشاء المادة العلمية في هذا الموقع. وقد وجدنا المعلومات صحيحة مما ينفي الشك.

وفي الختام، الشكر مرة أخرى لجميع من قضى الوقت عبر تلك السنوات ليقدم الجهد للتواصل معنا.

ويحسن أن نسمع من الطلبة وأعضاء هيئات التدريس الذين استخدموا الكتاب في أول تعرّفهم لدراسة الطرائق العددية.

نأمل أن يستمر المستفيدون في تبادل هذه الطبعة، وأن تضيف إلى الطلبة الدارسين للتحليل العددي المتعة.

إذا كان لديكم أية اقتراحات لتحسين الطبعة القادمة لهذا الكتاب، فإننا -كما كنا دائماً- ممنونون لملاحظاتكم.

يمكنكم الاتصال بنا بأيسر طريق عبر البريد الإلكتروني على العنوان أدناه:

Richard L. Burden  
burden@math.ysu.edu

J. Douglas Faires  
fares@math.ysu.edu



## أسس رياضية وتحليل الخطأ

Mathematical Preliminaries  
and Error Analysis

## مقدمة

درسنا (قانون الغاز المثالي)  $PV = NRT$  الذي يربط بين الضغط  $P$ ، والحجم  $V$ ، والحرارة  $T$  وعدد المولات  $N$  في الغاز (المثالي) في مقررات الكيمياء الابتدائية. وفي هذه الصيغة، يعتمد ثابت  $R$  على نظام القياس.

افتراض أننا أجرينا تجربتين لاختبار هذا القانون باستخدام الغاز نفسه في كل حالة. لقد كان لديك في التجربة الأولى

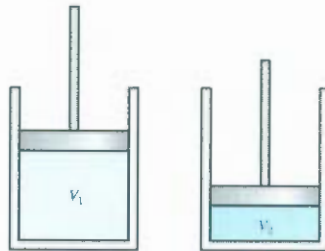
$$P = 1.00 \text{ atm}, \quad V = 0.100 \text{ m}^3$$

$$N = 0.00420 \text{ mol}, \quad R = 0.08206$$

إن قانون الغاز المثالي يتوقع أن تكون درجة حرارة الغاز

$$T = \frac{PV}{NR} = \frac{(1.00)(0.100)}{(0.00420)(0.08206)} = 290.15 \text{ K} = 17^\circ\text{C}$$

وعندما قسنا درجة حرارة الغاز، وجدنا أن درجة حرارته الحقيقية تساوي  $15^\circ\text{C}$ .



والآن نعيد التجربة باستخدام قيم  $N$  و  $R$  نفسها، ولكن بزيادة الضغط بمثلين ونقصان الحجم بمثلين أيضاً. وبما أن حاصل الضرب  $PV$  يبقى نفسه، فإن درجة الحرارة المتوقعة تبقى  $17^\circ\text{C}$ ، ولكننا نجد أن درجة الحرارة الآن هي  $19^\circ\text{C}$ .

ومن الواضح أن قانون الغاز المثالي مشكوك فيه، ولكن قبل الاستنتاج بأن القانون خطأ، يتعين في هذه الحالة معاينة البيانات لنرى ما إذا كان الخطأ يعزى إلى نتائج التجربة. وإذا كان الأمر كذلك فربما تمكنا من تحديد درجة الدقة المطلوبة في نتائج التجربة؛ لنضمن عدم وجود خطأ بهذا المقدار.

إن تحليل الخطأ الداخل في الحسابات موضوع مهم في التحليل العددي، وسيُدرس في الفصل (2.1).

وسناقش هذا التطبيق السابق في التمرين (28) من الفصل (2.1).

ويحتوي هذا الباب على مراجعة قصيرة لمواضيع التفاضل والتكامل في متغير واحد، التي نحتاج إليها في الأبواب اللاحقة، بالإضافة إلى مقدمة عن التقارب، وتحليل الخطأ، والتمثيل الآلي للأعداد.

## Review of Calculus

### 1.1 مراجعة التفاضل والتكامل

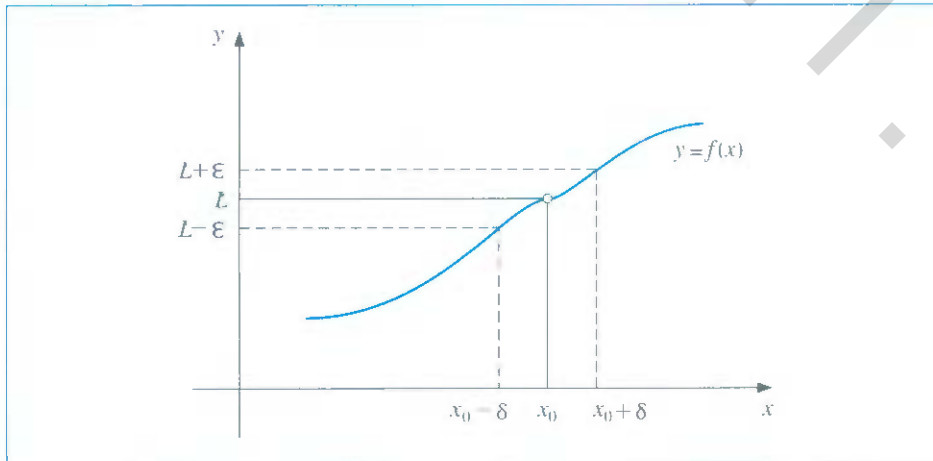
تعَدُّ مفاهيم النهاية والاتصال للدالة مواضيع رئيسة عند دراسة التفاضل والتكامل. يكون للدالة  $f$  المعرفة على مجموعة الأعداد الحقيقية  $X$  نهاية قيمتها  $L$  عند النقطة  $x_0$ ، وتُكتب

$$\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = L$$

وإذا كان لأي عدد حقيقي  $\varepsilon > 0$ ، يوجد عدد حقيقي  $\delta > 0$  بحيث يتحقق

$$|f(x) - L| < \varepsilon \quad \text{عندما } x \in X \text{ و } 0 < |x - x_0| < \delta$$

(انظر شكل 1.1).



شكل 1.1

افترض أن  $f$  دالة معرفة على مجموعة من الأعداد الحقيقية  $X$  و  $x_0 \in X$ ، تكون الدالة  $f$

$$\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = f(x_0) \quad \text{متصلة عند } x_0 \text{ إذا كانت}$$

وتكون الدالة  $f$  متصلة على المجموعة  $X$  إذا كانت متصلة عند كل نقطة (عدد) في  $X$ .  
نستخدم الرمز  $C(X)$  ليعبر عن الدوال المتصلة جميعها على  $X$ . وعندما تكون  $X$  فترة على خط الأعداد الحقيقية، نحذف الحاصرتين ( ).

نعبر عن مجموعة جميع الدوال المتصلة على الفترة المغلقة  $[a, b]$  بالرمز  $C[a, b]$ .  
وتعرف نهاية متتالية الأعداد الحقيقية أو الأعداد المركبة بطريقة مماثلة.

افترض أن  $\{x_n\}_{n=1}^{\infty}$  متتالية أعداد حقيقية أو مركبة.

يكون للمتتالية  $\{x_n\}_{n=1}^{\infty}$  نهاية  $x$  (تتقارب المتتالية إلى  $x$  إذا كان لكل  $\varepsilon > 0$  يوجد عدد صحيح موجب  $N(\varepsilon)$  بحيث  $|x_n - x| < \varepsilon$  عندما  $n > N(\varepsilon)$ .)

تعني الرموز الآتية

$$\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = x \quad \text{أو} \quad x_n \rightarrow x \quad \text{عندما } n \rightarrow \infty$$

أن المتتالية  $\{x_n\}_{n=1}^{\infty}$  تتقارب إلى  $x$ .

إذا كانت  $f$  دالة معرفة على مجموعة من الأعداد الحقيقية  $X$ ، وكان  $x_0 \in X$  فإن العبارات الآتية متكافئة

أ.  $f$  متصلة عند  $x_0$ .

ب. إذا كانت  $\{x_n\}_{n=1}^{\infty}$  أي متتالية على  $X$  ومتقاربة إلى  $x_0$  فإن

$$\lim_{n \rightarrow \infty} f(x_n) = f(x_0)$$

نفترض أن الدوال جميعها والتي نستخدمها في الطرائق العددية متصلة؛ لأن هذا هو الحد الأدنى من المتطلبات للتنبؤ بسلوك الدوال. وإن الدوال غير المتصلة يمكنها القفز عن نقاط ذات أهمية مما يؤدي إلى صعوبات عند محاولة الحصول على تقريب لمسألة ما.  
وإن الافتراضات الأكثر حكمة حول الدالة تؤدي عموماً إلى حلول تقريبية أفضل.  
وإن الدالة ذات الرسم الناعم يسهل التنبؤ بسلوكها بصورة أفضل من تلك الدالة ذات الخشونة المتعددة. على سبيل المثال: إن شرط النعومة يعتمد على مفهوم المشتقة.

افترض أن  $f$  دالة معرفة على فترة مفتوحة تحتوي على  $x_0$ . نقول: إن الدالة  $f$  قابلة للاشتقاق عند

$$x_0 \text{ إذا كانت } f'(x_0) = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \text{ موجودة، يسمى العدد } f'(x_0) \text{ مشتقة } f \text{ عند } x_0.$$

وتكون الدالة  $f$  قابلة للاشتقاق على المجموعة  $X$  إذا كانت قابلة للاشتقاق عند كل نقطة في  $X$ .

إن مشتقة الدالة  $f$  عند  $x_0$  هي ميل خط المماس لمنحنى  $f$  عند النقطة  $(x_0, f(x_0))$  كما في الشكل

(2.1).

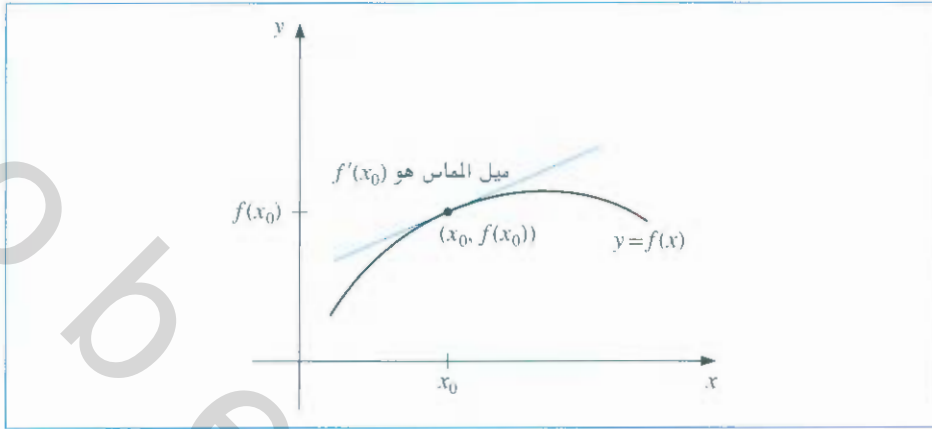
## تعريف 2.1

لقد طُورت مفاهيم التفاضل والتكامل وتطبيقاته في أواخر القرن السابع عشر وأوائل القرن الثامن عشر. ولكن الصيغ الرياضية الدقيقة لمفهوم النهاية والاتصال لم تتبلور حتى جاء هينريش أبروارد هيبن (1821–1881) وكارل فيرستراس (1815–1897) في القرن التاسع عشر.

## تعريف 3.1

## مبرهنة 4.1

## تعريف 5.1



شكل 2.1

■ إذا كانت الدالة  $f$  قابلة للاشتقاق عند  $x_0$  فإن  $f$  متصلة عند  $x_0$ .  
 نعتبر عن مجموعة الدوال جميعها والتي يوجد لها  $n$  من المشتقات المتصلة على المجموعة  $X$  بالرمز  $C^n(X)$ ، وعن مجموعة الدوال التي لها مشتقات من جميع الرتب على  $X$  بالرمز  $C^\infty(X)$ . إن كثيرات الحدود، والدوال النسبية، والمثلثية، والأسية واللوغارتمية تنتمي كلها إلى  $C^\infty(X)$  حيث تتألف  $X$  من الأعداد جميعها والتي تعرف عليها هذه الدوال. وإنما نحذف الأقواس في هذه الرموز عندما تكون  $X$  فترة على خط الأعداد الحقيقية كالسابق.

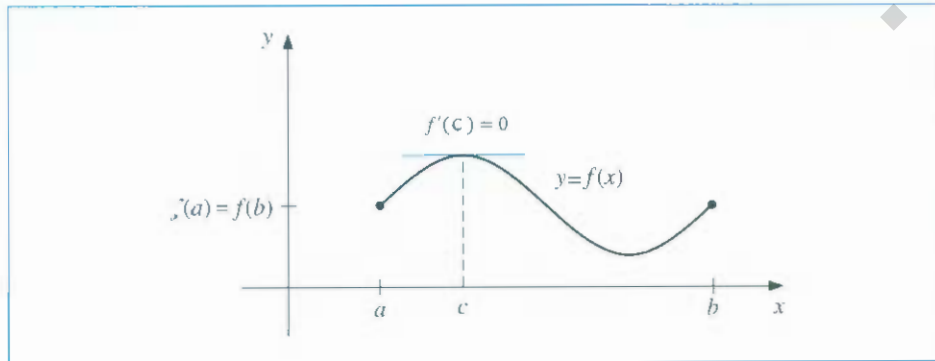
النظريات الآتية ذات أهمية رئيسية في اشتقاق طرائق تقدير الخطأ. وإن براهين هذه النظريات والنماتج جميعها والتي لم تذكر مراجعها في هذا الفصل، يمكن الرجوع إليها في أي كتاب تفاضل وتكامل رئيس.

### مبرهنة رول Rolle's Theorem

إذا كانت  $f \in C[a, b]$  قابلة للاشتقاق على  $(a, b)$ ،

وإذا كانت  $f(a) = f(b)$ ، فإنه يوجد عدد  $c$  في الفترة  $(a, b)$ ، يحقق  $f'(c) = 0$

(انظر شكل 3.1).



شكل 3.1

### مبرهنة 6.1

تُعزى هذه المبرهنة للرياضي مايكل رول (1652-1719). وقد ظهرت عام 1691 في مقالة بعنوان *Methode pour re'souder les e'galites* انتقد رول علم التفاضل والتكامل الذي طوره إسحاق نيوتن وغوتفريد لايبنتز في البداية، ولكن أصبح رول أخيراً من مطوري هذا العلم.

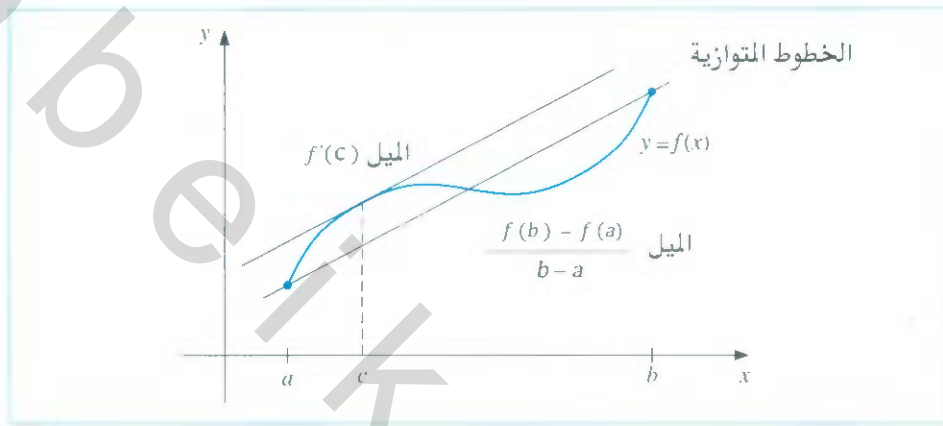
### مبرهنة 7.1

## مبرهنة القيمة الوسطية Mean Value Theorem 8.1

إذا كانت  $f \in C[a, b]$  وكانت  $f$  قابلة للاشتقاق على  $(a, b)$  فإنه يوجد عدد  $c$  في الفترة  $(a, b)$

$$\text{يحقق } f'(c) = \frac{f(b) - f(a)}{b - a}$$

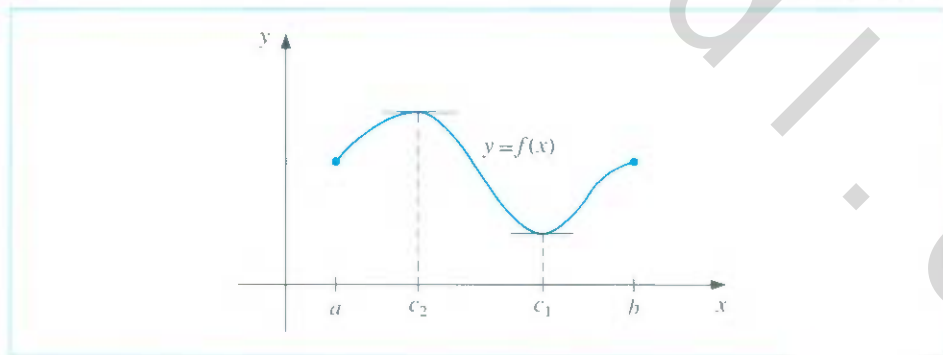
(انظر شكل 4.1).



شكل 4.1

## مبرهنة القيمة القصوى Extreme Value Theorem 9.1

إذا كانت  $f \in C[a, b]$  فإنه توجد نقطتان  $c_1, c_2 \in [a, b]$  بحيث يكون  $f(c_1) \leq f(x) \leq f(c_2)$  لجميع القيم  $x \in [a, b]$ . بالإضافة إلى ذلك، إذا كانت  $f$  قابلة للاشتقاق على  $(a, b)$  فإن النقطتين  $c_1$  و  $c_2$  تقعان على طرفي الفترة  $[a, b]$  أو تكون  $f'$  مساوية للصفر. (انظر شكل 5.1).



شكل 5.1

لقد بدأت البحوث حول تصميم الخوارزميات والأنظمة لاستخدام الرياضيات الرمزية مع بدايات 1960. وأول نظام فعال ظهر كان في السبعينيات 1970. وكان من نوع LISP ويسمى

MACSYMA

سنستخدم النظام الحاسوبي الجبري Maple حيثما كان مناسباً كما ذكرنا في المقدمة. إن الأنظمة الحاسوبية الجبرية (CAS) مفيدة في الاشتقاق الرمزي، وفي رسم الأشكال خصوصاً نوضح استخدام هاتين التقنيتين في المثال (1).

استخدم Maple لإيجاد  $\max_{a \leq x \leq b} |f(x)|$  للدالة  $f(x) = 5 \cos 2x - 2x \sin 2x$  على الفترتين  $[1, 2]$  و  $[0.5, 1]$ .

### مثال 1

سنبدأ أولاً بإمكانات Maple في الرسم. ولكي تتمكن من استخدام برمجية الرسـم الكاملة؛ أدخل الأمر

```
>with(plots);
```

```
>f:= 5*cos(2*x)-2*x*sin(2*x);
```

$$f := 5 \cos(2x) - 2x \sin(2x)$$

إذ تعطيك Maple الآتي

استخدم الأمر

```
>plot(f,x=0.5..2);
```

لكي ترسم  $f$  على الفترة  $[0.5, 2]$ ؛

يمكننا تحديد إحداثيات أي نقطة على الرسم عن طريق تحريك مؤشر الفأرة لى النقطة، وتقر زر الفأرة الأيسر، فتظهر عندئذ إحداثيات النقطة التي حدّتها بالمؤشر في الصندوق الأبيض على الزاوية العليا اليسرى لشاشة Maple، وتظهر في الشكل (6.1) أيضاً، إن هذه الطريقة مريحة لتقرير إحداثيات نقاط القيم المتطرفة للدالات.

ثم نكمل حل المثال باستخدام مبرهنة القيمة الوسطية.

أولاً: خذ الفترة  $[1, 2]$  للحصول على المشتقة الأولى  $g = f'$ ، أدخل

```
>g:=diff(f,x);
```

$$g := -12 \sin(2x) - 4x \cos(2x)$$

يعطيك Maple

يمكنك عندئذ أن تحل  $g(x) = 0$  للقيم  $1 \leq x \leq 2$

وذلك باستخدام

```
>solve(g,x,1..2);
```

$$\text{فتحصل على } 1.358229874 \text{ وتحسب } -5.675301338$$

وذلك باستخدام

```
>evalf(subs(x=1.358229874,f));
```

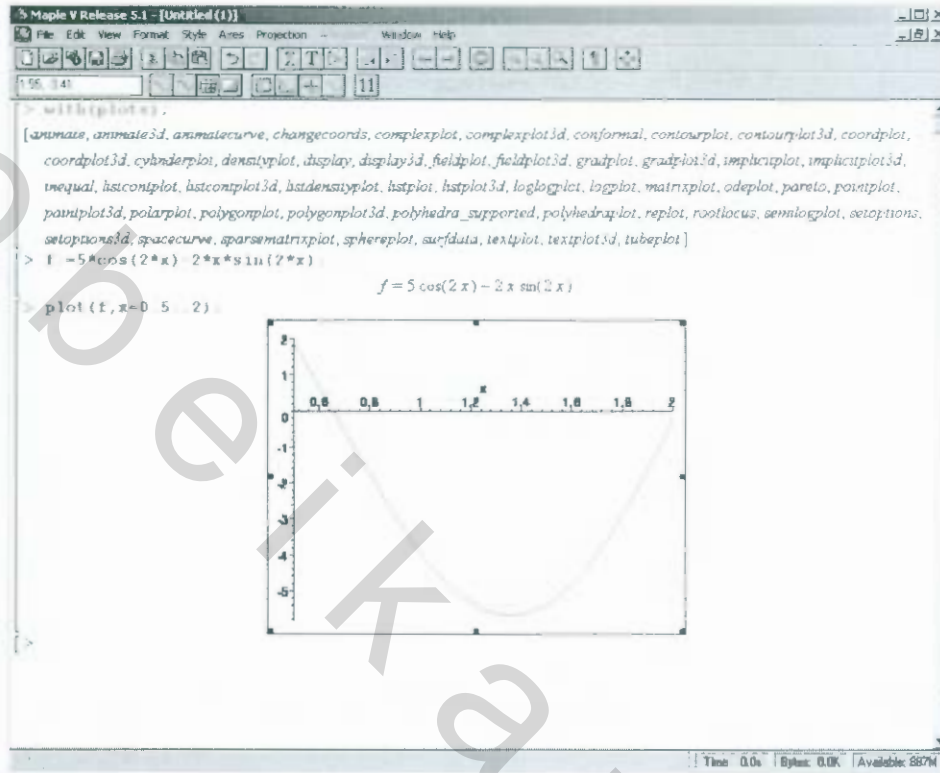
إن هذا يعني وجود قيمة صغرى تساوي تقريباً  $-5.675301338 = f(1.358229874)$ .

وإن ما نحتاج إليه في كثير من الأحيان هو القيمة العظمى التي تحققها الدالة على فترة ما، وتحدث القيمة العظمى على نقطة حرجة أو على أحد حدود الفترة. وبما أن

$f(1) = -3.899329037$  و  $f(2) = -0.241008124$  فإن القيمة العظمى تحدث على النقطة

الحرجة ويكون

بدئ بالعمل على تطوير مشروع "مايل" في جامعة واترلو في نهاية ثمانينيات القرن العشرين. وكان الهدف منه جعله في متناول أيدي الباحثين الرياضيين، والمهندسين، والعلماء. إضافة إلى توفيره للطلاب من أجل أغراض تربوية. وحتى يكون المشروع فاعلاً، يجب أن يكون قابلاً للنقل، ومناسباً من حيث المكان والزمان. قدمت عروض للنظام في عام 1982، وأما العرض المكتوب الرئيس لمعايير تصميم نظام "مايل" فقد قُدم عام 1983 [CGG6].



شكل 6.1

$$\max_{1 \leq x \leq 2} |f(x)| = \max_{1 \leq x \leq 2} |5 \cos 2x - 2x \sin 2x| = |f(1.358229874)| = 5.675301338$$

وإذا ما أردنا حل  $g(x) = 0$  على الفترة  $0.5 \leq x \leq 1$  فإننا نجد ذلك عند إدخال

>fsolve(g,x,0.5..1)

ويعطينا Maple

$$\text{fsolve}(-12 \sin(2x) - 4x \cos(2x), x, .5..1)$$

إن هذا يعني أن Maple لم يتمكن من إيجاد حل على الفترة  $[0.5, 1]$ .

وبما أن  $f(1) = -3.899329037$  و  $f(0.5) = 1.860040545$  نجد أن

$$\max_{0.5 \leq x \leq 1} |f(x)| = \max_{0.5 \leq x \leq 1} |5 \cos 2x - 2x \sin 2x| = |f(1)| = 3.899329037$$

ويوجد مفهوم آخر في التفاضل والتكامل يُستخدم بصورة مكثفة وهو تكامل ريمان.

تكامل ريمان للدالة  $f$  على الفترة  $[a, b]$  هو النهاية الآتية شرط وجودها. **تعريف 10.1**

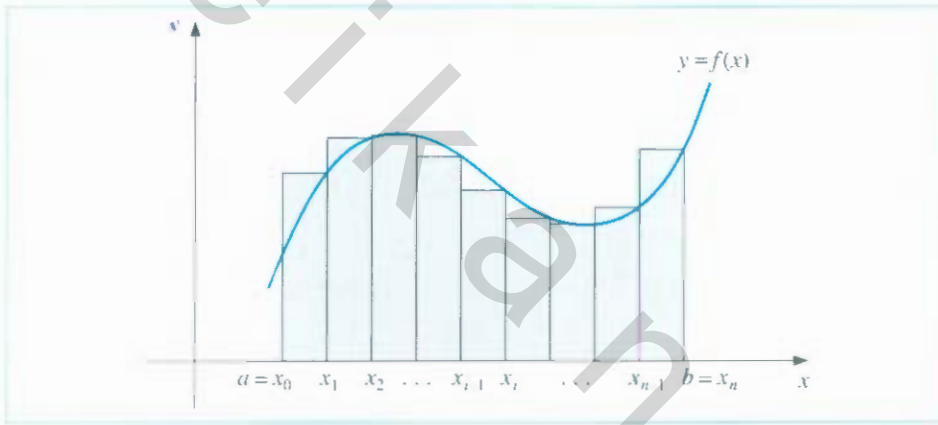
$$\int_a^b f(x) dx = \lim_{\max \Delta x_i \rightarrow 0} \sum_{i=1}^n f(z_i) \Delta x_i$$

حيث إن الأعداد  $(x_0, x_1, \dots, x_n)$  تحقق  $a = x_0 \leq x_1 \leq \dots \leq x_n = b$  وحيث  $\Delta x_i = x_i - x_{i-1}$  لكل  $(i = 1, 2, \dots, n)$  وحيث  $(z_i)$  أي عدد نختاره عشوائياً في الفترة  $[x_{i-1}, x_i]$ .

إذا كانت الدالة  $f$  متصلة على الفترة  $[a, b]$  فإنها قابلة لتكامل ريمان على الفترة  $[a, b]$ . وإن هذا الأمر يسمح لنا - ولسهولة الحساب - باختيار النقاط  $(x_i)$  لتكون متساوية التباعد في  $[a, b]$ . واختيار  $(z_i = x_i)$  لكل  $(i = 1, 2, \dots, n)$ . وفي هذه الحالة يكون

$$\int_a^b f(x) dx = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{b-a}{n} \sum_{i=1}^n f(x_i)$$

حيث إن الأعداد  $(x_i)$  في الشكل (7.1) هي  $x_i = a + i(b-a)/n$



لقد اكتشف جورج ريمان (1826-1866) كثيراً من الأمور حول تصنيف الدوال التي لها تكاملات. وقد ساهم في أعمال مهمة في الهندسة ومبرهنة الأعداد المركبة أيضاً. ويعد من الرياضيين المشهورين في القرن التاسع عشر.

شكل 7.1

هناك نتيجتان أخريان نحتاج إليهما في التحليل العددي، الأولى هي تعميم لمبرهنة المعروفة بمبرهنة القيمة الوسيطة للتكامل.

### مبرهنة القيمة الوسيطة الموزونة للتكامل Weighted Mean Value Theorem for Integrals

إذا كانت  $f \in C[a, b]$  وكان تكامل ريمان للدالة  $g(x)$  موجوداً على  $[a, b]$ ، وكانت  $g(x)$  لا تغير إشارتها على  $[a, b]$  فإنه يوجد عدد  $c$  في  $(a, b)$  بحيث

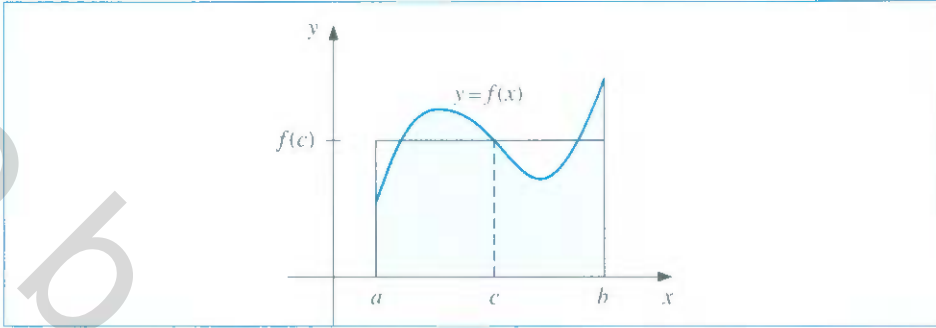
$$\int_a^b f(x) g(x) dx = f(c) \int_a^b g(x) dx$$

وعندما يكون  $g(x)=1$  فإن المبرهنة (11.1) هي مبرهنة القيمة الوسيطة للتكامل العادية؛ إذ تعطى القيمة الوسيطة لقيمة الدالة  $f$  على الفترة  $[a, b]$  بالصيغة

$$f(c) = \frac{1}{b-a} \int_a^b g(x) dx$$



انظر شكل (8.1).



شكل 8.1

عادة لا يقدم برهان المبرهنة (11.1) في كتب التفاضل والتكامل الرئيسية. ولكنه يقدم في معظم كتب التحليل (انظر على سبيل المثال [Fu, p.162]). كما لا تقدم المبرهنة الثانية التي نحتاج إليها عادة في مقرر التفاضل والتكامل الرئيس. والتي يمكن إثباتها بتطبيق مبرهنة رول على نحو متتال على الدوال  $(f, f', \dots)$  إلى أن نصل في النهاية إلى  $f^{(n)}$ .

### تعميم مبرهنة رول Generalized Rolle's Theorem

مبرهنة 12.1

افترض أن  $f \in C[a, b]$  قابل للاشتقاق  $n$  من المرات على الفترة  $(a, b)$ . إذا كان  $f(x)$  يساوي صفرًا على  $(n+1)$  من الأعداد المختلفة  $x_0, \dots, x_n$  في الفترة  $[a, b]$ , فإنه يوجد عدد  $c$  في الفترة  $(a, b)$  بحيث  $f^{(n)}(c) = 0$ .

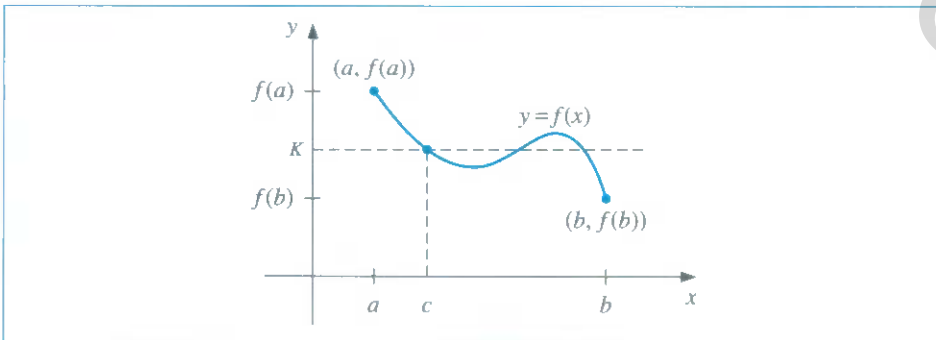
المبرهنة الآتية هي مبرهنة القيمة الوسيطة. ومع معقولية منطوقها حسبما يظهر، فإن البرهان خارج عن نطاق أي مقرر عادي في التفاضل والتكامل. ويمكن إيجاد البرهان في معظم كتب التحليل. (انظر على سبيل المثال [Fu, p.67]).

### مبرهنة القيمة الوسيطة Intermediate Value Theorem

مبرهنة 13.1

إذا كان  $f \in C[a, b]$ ، وكان  $K$  أي عدد يقع بين  $f(a)$  و  $f(b)$  فإنه يوجد عدد  $c$  في  $(a, b)$  حيث  $f(c) = K$ .

يبين الشكل (9.1) أحد خيارات العدد الذي تضمن وجوده مبرهنة القيمة الوسيطة. وفي هذا المثال يوجد اختياران آخران لهذا العدد.



شكل 9.1

**مثال 2** لإثبات أن  $x^5 - 2x^3 + 3x^2 - 1 = 0$  لها حل في الفترة  $[0,1]$ ، ضع  $f(x) = x^5 - 2x^3 + 3x^2 - 1$

$$\text{لدينا الآن } f(0) = -1 < 0 \text{ و } f(1) = 0 < 1$$

حيث إن  $f$  متصلة. لذلك فإن مبرهنة القيمة الوسيطة تضمن وجود عدد  $x$  في الفترة  $0 < x < 1$  يحقق  $x^5 - 2x^3 + 3x^2 - 1 = 0$ .

ويظهر في المثال (2) أيضاً أن مبرهنة القيمة الوسيطة تستخدم لتحديد توقيت وجود الحلول لبعض المسائل، ولكنها لا تعطي طريقة فاعلة لإيجاد الحلول. وسندرس ذلك في الباب (2). المبرهنة الأخيرة في هذه المراجعة للتفاضل والتكامل تصف كثيرات الحدود لتايلور (Taylor) حيث تستخدم كثيرات الحدود هذه بصورة مكثفة في التحليل العددي.

### مبرهنة تايلور Taylor's Theorem

افترض أن  $f \in C^n[a, b]$ ، وأن  $f^{(n+1)}$  موجودة على  $[a, b]$ ، و  $x_0 \in [a, b]$ . عندئذ لكل  $x \in [a, b]$  يوجد عدد  $\xi(x)$  بين  $x_0$  و  $x$  بحيث يكون  $f(x) = P_n(x) + R_n(x)$  و

$$P_n(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x-x_0) + \frac{f''(x_0)}{2!}(x-x_0)^2 + \dots + \frac{f^{(n)}(x_0)}{n!}(x-x_0)^n$$

$$= \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!}(x-x_0)^k$$

و  $R_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi(x))}{(n+1)!}(x-x_0)^{n+1}$

تسمى  $P_n(x)$  كثيرة حدود تايلور من الرتبة  $n$  للذالة  $f$  حول  $x_0$ ، ويسمى  $R_n(x)$  الحد الباقي (أو خطأ القطع) المرتبط ب  $P_n(x)$ .

وبما أن العدد  $\xi(x)$  في خطأ القطع  $R_n(x)$  يعتمد على قيمة  $x$  التي تحسب عندها كثيرة الحدود  $R_n(x)$ ، فهو دالة في الوسيط  $x$ . وعلى الرغم من ذلك، يجب أن لا نتوقع أن تكون قارين على حساب قيمة الدالة  $\xi(x)$  بصورة صريحة.

تضمن مبرهنة تايلور وجود مثل هذه للدالة. وتقع قيمتها ما بين قيمتي  $x_0$  و  $x$ . وفي الحقيقة فإن إحدى مشاكل الطرائق العددية هي محاولة حساب الحد المعقول لقيمة  $f^{(n+1)}(\xi(x))$  عندما تكون  $x$  ضمن فترة محددة.

إن السلسلة اللانهائية التي نحصل عليها عند أخذ نهاية  $P_n(x)$  عندما  $n \rightarrow \infty$  تسمى سلسة تايلور للذالة  $f$  حول  $x_0$ . وفي حالة  $x_0 = 0$ ، فإن كثيرة حدود تايلور عادة ما تسمى كثيرة حدود ماكلورين. وعادة ما تسمى سلسة تايلور بسلسلة ماكلورين (Maclaurin).

إن خطأ القطع في كثيرة حدود تايلور يشير إلى الخطأ الناتج عن استخدام حصل جمع مقطوع أو منته (نهائي) لتقريب حاصل جمع سلسة لانهاية.

أوجد (أ) كثيرة حدود تايلور من الرتبة الثانية.

(ب) كثيرة حدود تايلور من الرتبة الثالثة للذالة  $f(x) = \cos x$  حول  $x_0 = 0$  ثم استخدم كثيرات الحدود هذه لتقريب قيمة  $\cos(0.01)$ .

### مبرهنة 14.1

لقد وصف برونك تايلور (1731-1685) هذه السلسلة عام 1715 في مقالته "Methodus incrementorum directa et inversa". هناك حالة خاصة لهذه النتيجة، وقد تكون النتيجة نفسها معروفة في وقت سابق لدى إسحاق نيوتن وجيمس غريغوري وآخرين.

لقد اشتهر كولن ماكلورين (1698-1746) بأنه المدافع عن حساب التفاضل والتكامل الذي بلوره نيوتن. عندما كان هذا الموضوع يتعرض لهجوم شرس من قبل ألبيشوب جورج بيركلي.

لم يكتشف ماكلورين السلسلة التي تحمل اسمه. حيث كانت معروفة لدى الرياضيين في القرن السابع عشر قبل مولده. وعلى كل حال فلقد اكتشف طريقة نظام المعادلات الخطية كلها باستخدام قاعدة كرامر التي لم ينشرها كرامر إلا في عام 1750.

### مثال 3

(ج) استخدم كثيرة حدود تايلور من الرتبة الثالثة والحد الباقي المرتبط به لتقريب  $\int_0^{0.1} \cos x \, dx$

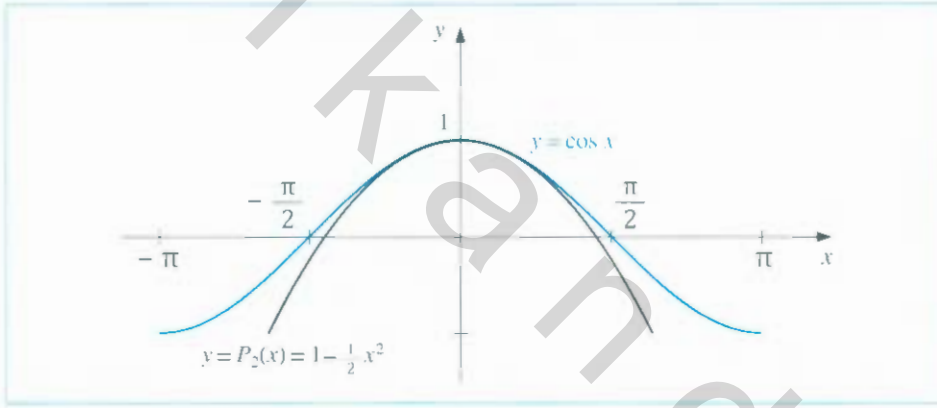
بما أن  $f \in C^\infty(\mathbb{R})$  فإنه يمكن تطبيق مبرهنة تايلور لكل  $n \geq 0$ . بملاحظة أن  $f'(x) = -\sin x$ ,  $f''(x) = -\cos x$ ,  $f'''(x) = \sin x$  and  $f^{(4)}(x) = \cos x$  نجد أن

$$f(0) = 1, f'(0) = 0, f''(0) = -1 \text{ and } f'''(0) = 0$$

(أ) عندما  $n=2$  و  $x_0=0$  يكون لدينا

$$\begin{aligned} \cos x &= f(0) + f'(0)x + \frac{f''(0)}{2!}x^2 + \frac{f'''(\xi(x))}{3!}x^3 \quad \xi(x) \\ &= 1 - \frac{1}{2}x^2 + \frac{1}{6}x^3 \sin \xi(x) \end{aligned}$$

حيث إن  $\xi(x)$  عدد (عادة ما يكون غير معلوم) بين 0 و  $x$ . (انظر شكل 10.1)



شكل 10.1

عندما يكون  $x = 0.01$  فإننا نحصل من الصيغة أعلاه على

$$\cos(0.01) = 1 - \frac{1}{2}(0.01)^2 + \frac{1}{6}(0.01)^3 \sin \xi(0.01) = 0.99995 + \frac{10^{-6}}{6} \sin \xi(0.01)$$

عندئذ فإن تقريب قيمة  $\cos(0.01)$  الذي نحصل عليه باستخدام كثيرة حدود تايلور هو 0.99995. وإن خطأ القطع أو الحد الباقي المرتبط بهذا التقريب هو

$$\frac{10^{-6}}{6} \sin \xi(0.01) = 0.16 \times 10^{-6} \sin \xi(0.01)$$

حيث الخط المستخدم فوق العدد 6 في  $0.16$  يعني أن العدد العشري هو عدد دوري (يكتر نفسه إلى ما لانهاية).

وعلى الرغم من أننا لا نملك طريقة لتحديد  $\sin \xi(0.01)$ ، فإننا نعرف أن جميع قيم الجيب تقع في الفترة  $[-1, 1]$ ، ولذلك فإن الخطأ الحاصل باستخدام التقريب 0.99995 لقيمة  $\cos(0.01)$  يكون محدوداً بالقيمة

$$|\cos(0.01) - 0.99995| = 0.16 \times 10^{-6} \sin \xi(0.01) \leq 0.16 \times 10^{-6}$$

وبهذا فإن هذا التقريب 0.99995 يتفق مع الخانات الخمس الأولى على الأقل للقيمة  $\cos(0.01)$  ويكون

$$0.9994983 < 0.99995 - 0.16 \times 10^{-6} \leq \cos(0.01) \leq 0.99995 + 0.16 \times 10^{-6} < 0.99995017$$

إن حد الخطأ أكبر بكثير من الخطأ الحقيقي. وهذا يُعزى جزئياً إلى استخدام حد غير دقيق

(ضعيف) للقيمة  $|\sin \xi(0.01)|$  يمكن برهنة أن  $|x| \leq |\sin \xi(0.01)|$  لجميع قيم  $x$

بما أن  $0 \leq \xi < 0.01$ . فبإمكاننا استخدام حقيقة أن  $|\sin \xi(0.01)| \leq 0.01$  في صيغة الخطأ، ومن

ثم نحصل على الحد  $0.16 \times 10^{-8}$ .

(ب) بما أن  $f'''(0) = 0$  فإن كثيرة حدود تايلور من الرتبة الثالثة مع حد الباقي حول

$$x_0 = 0$$

$$\cos x = 1 - \frac{1}{2}x^2 + \frac{1}{24}x^4 \cos \bar{\xi}(x)$$

حيث إن  $0 < \bar{\xi}(x) < 0.01$ . تبقى كثيرة الحدود المقربة نفسها. ويبقى التقريب 0.99995

ولكن لدينا الآن دقة أفضل بكثير. وبما أن  $|\cos \bar{\xi}(x)| \leq 1$  لجميع قيم  $x$  جميعها يكون لدينا

$$\left| \frac{1}{24}x^4 \cos \bar{\xi}(x) \right| \leq \frac{1}{24}(0.01)^4(1) < 4.2 \times 10^{-10}$$

$$\left| \cos(0.01) - 0.99995 \right| \leq 4.2 \times 10^{-10}$$

ولذلك

$$0.9994999958 = 0.99995 - 4.2 \times 10^{-10}$$

و

$$\leq \cos(0.01) \leq 0.99995 + 4.2 \times 10^{-10} = 0.99995000042$$

يفسر أول جزأين من المثال هدفي التحليل العددي:

(i) إيجاد تقريب لحل مسألة معطاة.

(ii) إيجاد حد لخطأ التقريب.

لقد أعطت كثيرات حدود تايلور الإجابة نفسها للمطلوب (i)، ولكن كثيرة حدود تايلور من الرتبة

الثالثة أعطت إجابة للمطلوب (ii) أفضل كثيراً من إجابة كثيرة حدود تايلور من الرتبة الثانية.

(ج) إن استخدام كثيرة حدود تايلور من الرتبة الثالثة يعطي

$$\int_0^{0.1} \cos x \, dx = \int_0^{0.1} \left( 1 - \frac{1}{2}x^2 \right) dx + \frac{1}{24} \int_0^{0.1} x^4 \cos \bar{\xi}(x) \, dx$$

$$= \left[ x - \frac{1}{6}x^3 \right]_0^{0.1} + \frac{1}{24} \int_0^{0.1} x^4 \cos \bar{\xi}(x) \, dx$$

$$= 0.1 - \frac{1}{6}(0.1)^3 + \frac{1}{24} \int_0^{0.1} x^4 \cos \bar{\xi}(x) \, dx$$

وعندئذ

$$\int_0^{0.1} \cos x \, dx \approx 0.1 - \frac{1}{6}(0.1)^3 = 0.09983$$

يحدّد حد الخطأ في التقريب من تكامل حد الباقي لتايلور واستخدام حقيقة أن  $|\cos \tilde{\xi}(x)| \leq 1$

$$\begin{aligned} \text{لقيم } x \text{ جميعها حيث} \quad \frac{1}{24} \left| \int_0^{0.1} x^4 \cos \tilde{\xi}(x) dx \right| &\leq \frac{1}{24} \int_0^{0.1} x^4 |\cos \tilde{\xi}(x)| dx \\ &\leq \frac{1}{24} \int_0^{0.1} x^4 dx = 8.3 \times 10^{-8} \end{aligned}$$

وبما أن القيمة الحقيقية للتكامل هي

$$\int_0^{0.1} \cos x dx = \sin x \Big|_0^{0.1} = \sin 0.1 = 0.099833416647$$

فإن الخطأ الحقيقي لهذا التقريب هو  $8.3314 \times 10^{-8}$ ، وهو ضمن حد الخطأ.

ويمكننا استخدام CAS في المثال (3).

باستخدام Maple، نعرّف  $f$  كما يلي:

```
>f:=cos(x);
```

إن Maple يسمح باستخدام عبارات متعددة متتالية في سطر واحد واستخدام (:) لإيقاف

استجابات Maple. فعلى سبيل المثال نحصل على كثيرة حدود تايلور باستخدام

```
>s3:=taylor(f,x=0,4); p3:=convert(s3, polynomial);
```

إن العبارة  $s3:=taylor(f,x=0,4)$  تحدد كثيرة حدود تايلور حول  $x_0 = 0$  بأربعة حدود (الرتبة 3) والباقي المرتبط بها.

وتحوّل العبارة  $p3:=convert(s3, polynomial)$  السلسلة  $s3$  إلى كثيرة الحدود  $p3$  بإسقاط الباقي.

ولكي نحصل على 11 منزلة في الجواب: ندخل

```
>Digits:=11;
```

ونجد قيمة  $f(0.01)$ ،  $P_3(0.01)$  و  $|f(0.01) - P_3(0.01)|$  عن طريق

```
>y1:=evalf(subs(x=0.01,f));
```

```
>y2:=evalf(subs(x=0.01,p3));
```

```
>err:=abs(y1-y2);
```

هذا يعطينا  $y_1 = f(0.01) = 0.99995000042$ ،  $y_2 = P_3(0.01) = 0.99995000000$ .

و  $|f(0.01) - P_3(0.01)| = .42 \times 10^{-9}$

```
>plot({f,p3},x=-Pi..Pi);
```

للحصول على رسم مشابه للرسم المبين في شكل (10.1)، أدخل

```
>q1:=int(f,x=0..0.1);
```

```
>q2:=int(p3,x=0..0.1);
```

```
>err:=abs(q1-q2);
```

إن أوامر التكامل هي

وتعطي القيم

$$q_1 = \int_0^{0.1} f(x) dx = 0.099833416647 \quad \text{و} \quad q_2 = \int_0^{0.1} P_3(x) dx = 0.099833333333$$

بخطأ مقداره  $8.3314 \times 10^{-8} = 0.83314 \times 10^{-7}$

إن الفترتين (أ) و (ب) في المثال تدلان على كيفية إعطاء تقنيتي التقريب نفسه. لكنهما

تختلفان في درجة الدقة. تذكر أن تحديد التقريب جزء واحد من هدفنا، وأن الجزء الذي لا يقل عنه أهمية هو إيجاد حد لخطأ التقريب.

## EXERCISE SET

### مجموعة التمارين 1.1

1. بيّن أن كلاً من الصيغ الآتية لها حل واحد على الأقل في الفترات المعطاة:
  - أ.  $x \cos x - 2x^2 + 3x - 1 = 0$  و  $[0.2, 0.3]$  و  $[1.2, 1.3]$
  - ب.  $(x - 2)^2 - \ln x = 0$  و  $[1, 2]$  و  $[e, 4]$
  - ج.  $2x \cos(2x) - (x - 2)^2 = 0$  و  $[2, 3]$  و  $[3, 4]$
  - د.  $x - (\ln x)^x = 0$  و  $[4, 5]$
2. أوجد فترات تحتوي على حلول للصيغ الآتية:
  - أ.  $x - 3^{-x} = 0$
  - ب.  $4x^2 - e^x = 0$
  - ج.  $x^3 - 2x^2 - 4x + 2 = 0$
  - د.  $x^3 + -.001x^2 + 4.002x + 1.101 = 0$
3. بين أن  $f'(x)$  يكون صفراً على الأقل مرة واحدة في الفترة المعطاة:
  - أ.  $[0, 1]$   $f(x) = 1 - e^x + (e - 1) \sin(\pi/2)x$
  - ب.  $[0, 1]$   $f(x) = (x - 1) \tan x + x \sin \pi x$
  - ج.  $[1, 2]$   $f(x) = x \sin \pi x - (x - 2) \ln x$
  - د.  $[-1, 3]$   $f(x) = (x - 2) \sin x \ln(x + 2)$
4. أوجد  $\max_{a \leq x \leq b} |f(x)|$  لكل من الدوال والفترات الآتية:
  - أ.  $[0, 1]$   $f(x) = (2 - e^x + 2x)/3$
  - ب.  $[0.5, 1]$   $f(x) = (4x - 3)/(x^2 - 2x)$
  - ج.  $[2, 4]$   $f(x) = 2x \cos(2x) - (x - 2)^2$
  - د.  $[1, 2]$   $f(x) = 1 + e^{-\cos(x-1)}$
5. استخدم مبرهنة القيمة الوسطية ومبرهنة رول لإثبات أن الدالة  $f(x) = x^3 + 2x + k$  يقطع محور البيانات (محور  $x$ ) مرة واحدة فقط مهما كانت قيمة الثابت  $k$ .
6. ليكن  $f \in C[a, b]$  و  $f'(x)$  موجوداً على  $(a, b)$ .
  - أ. إذا كان  $f'(x) \neq 0$  لكل  $x \in (a, b)$  فأثبت وجود عدد واحد  $p \in [a, b]$  على الأكثر يحقق  $f(p) = 0$ .
  - ب. ليكن  $f(x) = x^3$ .
7. أوجد كثيرة حدود تايلور  $P_2(x)$  من الرتبة الثانية حول  $x_0 = 0$ .
  - أ. أوجد  $R_2(0.5)$ ، والخطأ الحقيقي الناتج من استخدام  $P_2(0.5)$  لتقريب  $f(0.5)$ .
  - ب. كّرر الفقرة (أ) مستخدماً  $x_0 = 1$ .
  - ج. كّرر الفقرة (ب) مستخدماً كثيرة الحدود من الفقرة (ج).
8. أوجد كثيرة حدود تايلور من الرتبة الثالثة  $P_3(x)$  للدالة  $f(x) = \sqrt{x+1}$  حول  $x_0 = 0$ .
  - أ. قرب القيم  $\sqrt{0.5}, \sqrt{0.75}, \sqrt{1.25}, \sqrt{1.5}$  باستخدام  $P_3(x)$ . وأوجد الأخطاء الحقيقية.
9. أوجد كثيرة حدود تايلور من الرتبة الثانية  $P_2(x)$  للدالة  $f(x) = e^x \cos x$  حول  $x_0 = 0$ .
  - أ. استخدم  $P_2(0.5)$  لتقريب  $f(0.5)$  وأوجد الحد الأعلى للخطأ  $|f(0.5) - P_2(0.5)|$  مستخدماً صيغة الخطأ، وقارن ذلك بالخطأ الحقيقي.
  - ب. أوجد حدًا للخطأ  $|f(x) - P_2(x)|$  الناتج عن استخدام  $P_2(x)$  لتقريب  $f(x)$  على الفترة  $[0, 1]$ .
  - ج. قرب  $\int_0^1 f(x) dx$  مستخدماً  $\int_0^1 P_2(x) dx$ .

- د. أوجد حدًا أعلى للخطأ في الفقرة (ج) مستخدمًا  $\int_0^1 |R_2(x)| dx$ ، وقارن ذلك الحد بالخطأ الحقيقي.
10. كَرِّر المطلوب في التمرين (9) مستخدمًا  $x_0 = \pi/6$ .
11. أوجد كثيرة حدود تايلور من الرتبة الثالثة  $P_3(x)$  للدالة  $f(x) = (x-1) \ln x$  حول  $x_0 = 1$ .
- أ. استخدم  $P_3(0.5)$  لتقريب  $f(0.5)$ ، جد حدًا أعلى للخطأ  $|f(0.5) - P_3(0.5)|$  مستخدمًا صيغة الخطأ؛ ثم قارن ذلك بالخطأ الحقيقي.
- ب. أوجد حدًا للخطأ  $|f(x) - P_3(x)|$  الناتج من استخدام  $P_3(x)$  لتقريب  $f(x)$  على الفترة  $[0.5, 1.5]$ .
- ج. قَرِّب  $\int_{0.5}^{1.5} f(x) dx$  باستخدام  $\int_{0.5}^{1.5} P_3(x) dx$ .
- د. أوجد حدًا أعلى للخطأ في (ج) باستخدام  $\int_{0.5}^{1.5} |R_3(x)| dx$ ، وقارن ذلك بالخطأ الحقيقي.
12. ليكن  $f(x) = 2x \cos(2x) - (x-2)^2$  و  $x_0 = 0$ .
- أ. أوجد كثيرة حدود تايلور من الرتبة الثالثة  $P_3(x)$ ، واستخدمه لتقريب  $f(0.4)$ .
- ب. استخدم صيغة الخطأ في مبرهنة تايلور لإيجاد حد أعلى للخطأ  $|f(0.4) - P_3(0.4)|$  واحسب الخطأ الحقيقي.
- ج. أوجد كثيرة حدود تايلور من الرتبة الرابعة  $P_4(x)$ ، واستخدمه لتقريب  $f(0.4)$ .
- د. استخدم صيغة الخطأ في مبرهنة تايلور لإيجاد حد أعلى للخطأ  $|f(0.4) - P_4(0.4)|$ ، واحسب الخطأ الحقيقي.
13. أوجد كثيرة حدود تايلور من الرتبة الرابعة  $P_4(x)$  للدالة  $f(x) = xe^{x^2}$  حول  $x_0 = 0$ .
- أ. جد حدًا أعلى للمقدار  $|f(x) - P_4(x)|$  على الفترة  $0 \leq x \leq 0.4$ .
- ب. قَرِّب  $\int_0^{0.4} f(x) dx$  مستخدمًا  $\int_0^{0.4} P_4(x) dx$ .
- ج. أوجد حدًا أعلى للخطأ في (ب) باستخدام  $\int_0^{0.4} P_4(x) dx$ .
- د. قَرِّب  $f'(0.2)$  باستخدام  $P_4'(0.2)$  وأوجد الخطأ.
14. استخدم حد الخطأ لكثيرة حدود تايلور لتقدير الخطأ الناتج من استخدام  $\sin x \approx x$  في تقدير  $\sin 1^\circ$ .
15. استخدم كثيرة حدود تايلور حول  $\pi/4$  لتقريب  $\cos 42^\circ$  بدرجة دقة  $10^{-6}$ .
16. ليكن  $f(x) = e^{x/2} \sin(x/3)$ ، استخدم مابل Maple لإيجاد ما يأتي:
- أ. كثيرة حدود ماكورين من الرتبة الثالثة  $P_3(x)$ .
- ب.  $f^{(4)}(x)$  وحدًا للخطأ  $|f(x) - P_3(x)|$  على  $[0, 1]$ .
17. ليكن  $f(x) = \ln(x^2 + 2)$ ، استخدم مابل Maple لإيجاد ما يأتي:
- أ. كثيرة حدود تايلور  $P_3(x)$  لنشر  $f$  حول  $x_0 = 1$ .
- ب. القيمة العظمى للخطأ  $|f(x) - P_3(x)|$  على الفترة  $0 \leq x \leq 1$ .
- ج. كثيرة حدود ماكورين  $\tilde{P}_3(x)$  للدالة  $f$ .
- د. القيمة العظمى للخطأ  $|f(x) - \tilde{P}_3(x)|$  على الفترة  $0 \leq x \leq 1$ .
- هـ. هل التقريب  $P_3(0)$  للقيمة  $f(0)$  أفضل من التقريب  $\tilde{P}_3(1)$  للقيمة  $f(1)$ ؟
18. ليكن  $f(x) = (1-x)^{-1}$  و  $x_0 = 0$ ، أوجد كثيرة حدود تايلور  $P_n(x)$  من الرتبة  $n$  للدالة  $f(x)$  حول  $x_0$ ، وأوجد قيمة  $n$  الضرورية ليكون  $P_n(x)$  تقريبًا للدالة  $f(x)$  ضمن  $10^{-6}$  على الفترة  $[0, 0.5]$ .
19. ليكن  $f(x) = e^x$  و  $x_0 = 0$ .
- أ. أوجد كثيرة حدود تايلور  $P_n(x)$  من الرتبة  $n$  للدالة  $f(x)$  حول  $x_0$ .
- ب. أوجد قيمة  $n$  الضرورية ليكون  $P_n(x)$  تقريبًا للدالة  $f(x)$  ضمن  $10^{-6}$  على الفترة  $[0, 0.5]$ .
20. أوجد كثيرة حدود ماكورين  $P_n(x)$  من الرتبة  $n$  للدالة  $f(x) = \arctan x$ .

21. استخدم  $P_2(x) = 1 - \frac{1}{2}x^2$  لتقدير  $f(x) = \cos x$  على الفترة  $[-\frac{1}{2}, \frac{1}{2}]$ . وأوجد حدًا لأكبر خطأ.

22. إن كثيرة حدود تايلور من الرتبة  $n$  للدالة  $f$  على  $x_0$  يُشار إليها بعض الأحيان بأنها كثيرة الحدود من الأعلى رتبة  $n$  التي تعطي "أفضل" تقريب للدالة  $f$  بالقرب من  $x_0$ . أ. اشرح سبب كون هذا الوصف دقيقًا.

ب. أوجد كثيرة الحدود التربيعية التي تعطي أفضل تقريب للدالة  $f$  بالقرب من  $x_0 = 1$  إذا كانت صيغة خط المماس عند  $x_0 = 1$  هي  $y = 4x - 1$  وكان  $f''(1) = 6$ .

23. إذا أعطى استخدام كثيرة حدود ماكلورين للدالة  $e^x$  التقريب (2.5) لقيمة  $e$ . وتحدد حد الخطأ في هذا التقريب بالقيمة  $E = \frac{1}{6}$  فأوجد حدًا للخطأ الناتج في  $E$ .

24. إن دالة الخطأ المعرف بالصيغة  $\operatorname{erf}(x) = \frac{2}{\sqrt{\pi}} \int_0^x e^{-t^2} dt$

يعطي احتمالًا بأن أي واحدة من سلسلة التجارب ستقع ضمن  $x$  من وحدات لعدلي؛ مفترضين أن للمحاولات توزيعًا طبيعيًا بمتوسط صفر، وانحرافًا معياريًا  $\sqrt{2}/2$ . ولا يمكن نقيبه هذا التكامل بدلالة دوال ابتدائية، لذا يتعين استخدام أسلوب التقريب.

أ. اعمل تكامل سلسلة ماكلورين لـ  $e^{-x^2}$  لإثبات

$$\operatorname{erf}(x) = \frac{2}{\sqrt{\pi}} \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k x^{2k+1}}{(2k+1)k!}$$

ب. يمكن التعبير عن دالة الخطأ أيضًا بالصيغة

$$\operatorname{erf}(x) = \frac{2}{\sqrt{\pi}} e^{-x^2} \sum_{k=0}^{\infty} \frac{2^k x^{2k+1}}{1 \cdot 3 \cdot 5 \cdots (2k+1)}$$

تحقق من أن السلسلتين تتفقان عند  $k = 1, 2, 3, 4$  | إرشاد: استخدم سلسلة ماكلورين لـ  $e^{-x^2}$ .

ج. استخدم السلسلة في الفقرة (أ) لتقريب  $\operatorname{erf}(1)$  إلى  $10^{-7}$ .

د. استخدم العدد نفسه من الحدود على صورة الفقرة (ج) لتقريب  $\operatorname{erf}(1)$  مع السلسلة في الفقرة (ب).

هـ. وضح سبب ظهور صعوبات عند استخدام السلسلة في الفقرة (ب) لتقريب  $\operatorname{erf}(x)$ .

25. الدالة  $f: [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$ : تحقق شرط لبشترز مع ثابت لبشترز  $L$  على الفترة  $[a, b]$  إذا كان  $|f(x) - f(y)| \leq L|x - y|$  لكل  $x, y \in [a, b]$ .

أ. أثبت أنه إذا حقق  $f$  شرط لبشترز مع ثابت لبشترز  $L$  على فترة ما  $[a, b]$ . فإن  $f \in C[a, b]$ .

ب. أثبت أنه إذا كان لـ  $f$  مشتقة محددة في  $L$  على  $[a, b]$ . فإن  $f$  يحقق شرط لبشترز مع ثابت لبشترز  $L$  على الفترة  $[a, b]$ .

ج. أعط مثالاً لدالة تكون متصلة على فترة مغلقة. لكنه لا يحقق شرط لبشترز على الفترة.

26. افترض  $f \in C[a, b]$ . حيث  $x_1$  و  $x_2$  ضمن  $[a, b]$ . وأن  $c_1$  و  $c_2$  ثابتان موجبان. ثبت وجود العدد  $\xi$  ما بين  $x_1$  و  $x_2$  مع

$$f(\xi) = \frac{c_1 f(x_1) + c_2 f(x_2)}{c_1 + c_2}$$

27. ليكن  $f \in C[a, b]$  وليكن  $p$  في الفترة المفتوحة  $(a, b)$ .

أ. افترض  $f(p) \neq 0$ . أثبت وجود  $\delta > 0$  مع  $f(x) \neq 0$  لكل  $x$  ضمن  $[p - \delta, p + \delta]$  حيث إن  $[p - \delta, p + \delta]$  جزئية من  $[a, b]$ .

ب. افترض  $f(p) = 0$  و  $k > 0$ . أثبت وجود  $\delta > 0$  مع  $|f(x)| \leq k$  لكل  $x$  في الفترة  $[p - \delta, p + \delta]$  حيث إن  $[p - \delta, p + \delta]$  جزئية من  $[a, b]$ .



## 2.1 تدوير الأخطاء والحساب بالحاسوب Round-off Error and Computer Arithmetic

إن الحساب الذي يتم باستخدام الآلة الحاسبة أو الحاسوب يختلف عن الحساب في مقررات الجبر والتفاضل والتكامل. ومن الممكن التوقع - بناءً على خبرتك السابقة - أن العبارات الآتية صحيحة دائماً، مثل  $4 = 2 + 2$  و  $4 = 2 + 2$  و  $32 = 8 \cdot 4$  و  $(\sqrt{3})^2 = 3$ . ففي الحساب العادي نتوقع نتائج صحيحة للعمليات  $4 = 2 + 2$  و  $32 = 8 \cdot 4$ ، ولكن لا نحصل على النتيجة  $(\sqrt{3})^2 = 3$  بدقة كاملة. ولكي نفهم لماذا يكون هذا الأمر صحيحاً، يتعين علينا أن نستكشف عالم الحساب ذا الخانات (أو المراتب) المنتهية.

إننا نسمح في عالم الرياضيات التقليدية باستخدام أعداد ذوات خانات (أو مراتب) غير منتهية، فالحساب الذي نستخدمه في هذا العالم يُعرّف  $\sqrt{3}$  على أنه ذلك العدد الموجب الوحيد الذي لو ضربته في نفسه لُنتج العدد 3. ولكن في العالم الحاسوبي، فإن كل عدد قابل للتمثيل يحوي عدداً ثابتاً ومنتهاً من الأعداد. وهذا يعني على سبيل المثال أن الأعداد النسبية - وربما ليس جميعها - يمكن تمثيلها بدقة. وبما أن  $\sqrt{3}$  عدد غير نسبي، فإنه يعطي تمثيلاً تقريبياً. ومن ثم لا يكون مربعه 3 تماماً، مع أنه سيكون غالباً قريباً من 3 على نحو كافٍ بحيث يجعله مقبولاً في معظم الأحوال. وأخيراً يكون هذا الحساب الآلي في معظم الأحيان مُرضياً، ويمرّ من دون ملاحظة أو تحفظ، ولكن في بعض الأحيان تحدث مشكلات بسبب هذا الاختلاف.

إن الخطأ الناتج عند استخدام الآلة الحاسبة أو الحاسوب لإيجاد حسابات عددية حقيقية يُسمى خطأً (التقريب أو التدوير). ويحدث هذا الخطأ؛ لأن إجراء الحساب بالآلة يتضمن أعداداً ذات عدد منته من الخانات، مما يؤدي إلى إجراء الحسابات باستخدام التمثيل التقريبي للأعداد. وفي الحاسوب العادي تستخدم مجموعة جزئية من الأعداد الحقيقية الصغيرة نسبياً لتمثيل جميع الأعداد الحقيقية، وتحتوي هذه المجموعة على الأعداد النسبية الموجبة والسالبة فقط، وتحفظ بالجزء الكسري مع جزء أسي.

نشرت IEEE (معهد مهندسي الكهرباء والإلكترونيات) في عام 1985 تقريراً بعنوان

Binary Floating Point Arithmetic Standard 754 - 1985

"معايير 1985 - 754 للحساب باستخدام النقاط الثنائية العائمة" لقد صُممت النماذج لاستخدام الدقة المنفردة والثنائية والامتدة. وتُعتمد هذه المعايير على نحو عام من قبل صانعي الحواسيب الصغيرة التي تستخدم الأنظمة الثنائية. وعلى سبيل المثال ينفذ المعالج المساعد العددي للحواسيب الشخصية تمثيلاً من 64-بت (منزلة ثنائية) للعدد الحقيقي يسمى الحقيقي الطويل long real. البت الأول هو دليل الإشارة، ويرمز له بـ S. حيث يُتبع بأس من 11 بت، C. يسمى المميز characteristic، وجزء من 52 بت، f. يسمى الكسر العشري mantissa. والأساس للأس هو 2.

وبما أن 52 منزلة ثنائية تقابل ما بين 15 و 16 منزلة عشرية، يمكننا افتراض عدد ضمن هذا النظام ذي 15 منزلة عشرية من الدقة على الأقل. الأس ذو 11 منزلة ثنائية يعطي الأعداد

توقع ظهور خطأ بسبب التقريب حيثما تكون الحسابات باستخدام أعداد ليست من قوى العدد 2. إن إبقاء هذا الخطأ تحت السيطرة أمر مهم جداً خصوصاً عندما يكون عدد الحسابات كبيراً.



ملاحظة وجود تمثيلين للعدد صفر إحداهما صفر موجب عندما  $s = 0$ ,  $c = 0$  و  $f = 0$ ، وقيمة سالبة للصفر عندما  $s = 1$ ,  $c = 0$  و  $f = 0$ .

إن استخدام الأعداد الثنائية يميل إلى إخفاء الصعوبات الحسابية التي تنتج عن استخدام مجموعة منتهية من الأعداد الآتية لتمثيل جميع الأعداد الحقيقية.

ولاختبار هذه المسائل سنفترض - من أجل التسهيل - أن الأعداد الآتية تمثل بالطريقة المعيارية للنقطة العائمة العشرية على الصورة

$$0 \leq d_i \leq 9 \text{ و } 1 \leq d_1 \leq 9, \pm 0.d_1d_2\dots d_k \times 10^n$$

لكل  $i = 2, \dots, k$  نسمي النقاط الممتلئة بهذا الشكل  $k$ -digit أعداداً آتية عشرية ذات  $k$  من الخانات. إن أي عدد حقيقي موجب ضمن المدى العددي للآلة يمكن أن يمثل معيارياً على

$$y = 0.d_1d_2\dots d_kd_{k+1}d_{k+2}\dots \times 10^n \quad \text{الصورة}$$

ونحصل على تمثيل  $y$  على صورة النقطة العائمة. ويعبر عنها بالرمز  $fl(y)$  عن طريق قطع خانات تمثيل  $y$  عند المنزلة  $k$ . هناك طريقتان لتنفيذ هذا القطع:

■ تسمى إحدى الطريقتين القطع Chopping، وتنقذ بقطع الخانات  $d_{k+1}d_{k+2}\dots$  وتنتج هذه الطريقة

$$fl(y) = 0.d_1d_2\dots d_k \times 10^n$$

■ وتسمى الطريقة الثانية التقريب rounding، وتنقذ بإضافة  $5 \times 10^{n-(k+1)}$  إلى  $y$ . ثم تقطع النتيجة لنحصل على عدد في الصورة

$$fl(y) = 0.\delta_1\delta_2\dots\delta_k \times 10^n$$

ولذلك عند التقريب إذا كان  $d_{k+1} \geq 5$  نضيف 1 إلى  $d_k$  لنحصل على  $fl(y)$ . أي أننا ندور (نقرب) إلى أعلى، وعندما يكون  $d_{k+1} < 5$ ، فإننا نقطع الخانات جديعها بعد المنزلة  $d_k$ . أي أننا ندور إلى أسفل. وأخيراً إذا كان التقريب إلى أسفل فإن  $\delta_i = d_i$  لكل  $i = 1, 2, \dots, k$  وعلى كل حال إذا كان التقريب إلى أعلى فإن الخانات (وحتى الأس) يمكن أن تتغير.

إن للعدد  $\pi$  تمثيلاً عشرياً على الصورة  $\pi = 3.14159265\dots$  وعند كتابته على الصورة العشرية المعيارية يكون لدينا  $\pi = 0.314159265\dots \times 10^1$ . إن كتابة  $\pi$  على صورة النقطة العائمة مستخدماً القطع عند المنزلة الخامسة يكون

$$fl(\pi) = 0.31415 \times 10^1 = 3.1415$$

وبالنظر إلى المنزلة السادسة في التمثيل العشري للعدد  $\pi$  نجد أنها 9. ولذلك يكون تمثيل  $\pi$  بالنقطة العائمة مستخدماً تدوير المنزلة الخامسة هو

$$fl(\pi) = (0.31415 + 0.00001) \times 10^1 = 3.1416$$

ويصف التعريف الآتي طريقتين لقياس أخطاء التقريب.

إذا كان  $P^*$  تقريباً إلى  $P$ ، فإن الخطأ المطلق يكون  $|P - P^*|$ ، والخطأ النسبي هو  $|P - P^*|/|P|$ . على أن  $P \neq 0$ .

إن الخطأ الناتج عن استخدام التمثيل بالنقطة العائمة بدلاً من العدد نفسه يسمى خطأ التدوير. سواء أكان التمثيل يستخدم القطع أم التدوير.

## مثال 1

يعد خطأ النسبي عموماً مقياساً للدقة أفضل من الخطأ المطلق. لأن لأول يأخذ في الحسبان حجج العدد المقرب.

## تعريف 15.1

## مثال 2

احسب الخطأ المطلق والخطأ النسبي في المثال الآتي:

أ. ليكن  $P = 0.3000 \times 10^1$ ،  $P^* = 0.3100 \times 10^1$ ؛ فإن الخطأ المطلق يساوي 0.1، والخطأ النسبي يساوي  $0.3333 \times 10^{-1}$ .

ب. ليكن  $P = 0.3000 \times 10^{-3}$  و  $P^* = 0.3100 \times 10^{-3}$ ؛ فإن الخطأ المطلق يكن  $0.1 \times 10^{-3}$ ، والخطأ النسبي يكون  $0.3333 \times 10^{-1}$ .

ج. ليكن  $P = 0.3000 \times 10^4$  و  $P^* = 0.3100 \times 10^4$ ؛ فإن الخطأ المطلق يكون  $0.1 \times 10^3$ ، والخطأ النسبي مرة ثانية يكون  $0.3333 \times 10^{-1}$ .

يُظهر هذا المثال أن الخطأ النسبي نفسه  $0.3333 \times 10^{-1}$  يحدث مقابل أخطاء مطلقة متعددة. وبوصفه مقياساً للدقة، فإن الخطأ المطلق يمكن أن يكون مضللاً. ويكون الخطأ النسبي ذا معنى أفضل؛ لأن الخطأ النسبي يأخذ حجم القيمة في الحسبان.

يستخدم التعريف الآتي الخطأ النسبي ليعطي مقياساً لأرقام دقة التقريب المعنوية.

يقال: إن العدد  $P^*$  يكون تقريباً للعدد  $P$  بأرقام معنوية عددها  $t$ ، إذا كن  $t$  أكبر عدد صحيح

غير سالب يكون لدينا

$$\frac{|P-P^*|}{|P|} \leq 5 \times 10^{-t}$$

إن هذا التعريف أدق ويعطي مفهوماً متصلًا. يوضح الجدول (1.1) وباستخدام قيم متعددة للعدد  $P$  الطبيعة المتصلة للأرقام المعنوية عن طريق تسجيل أصغر حد أعلى لقيمة  $|P-P^*|$ ، ويعبّر عنها بالرمز  $\max|P-P^*|$ ، عندما تتوافق  $P^*$  مع  $P$  لأربعة أرقام معنوية.

$P$	0.1	0.5	100	1000	5000	9990	10000
$\max P-P^* $	0.00005	0.00025	0.05	0.5	2.5	4.995	5

وبالرجوع إلى التمثيل الآلي للأعداد، نجد أن التمثيل بالنقطة العائمة  $f(y)$  لعدد  $y$  يكون له

$$\frac{|y - f(y)|}{y}$$

الخطأ النسبي

إذا استخدم  $k$  من الخانات العشرية وطريقة القطع للتمثيل الآلي للعدد

$$y = 0.d_1d_2 \dots d_k d_{k+1} \dots \times 10^n$$

فإن

$$\begin{aligned} \left| \frac{y - f(y)}{y} \right| &= \left| \frac{0.d_1d_2 \dots d_k d_{k+1} \dots \times 10^n - 0.d_1d_2 \dots d_k \times 10^n}{0.d_1d_2 \dots \times 10^n} \right| \\ &= \left| \frac{0.d_{k+1}d_{k+2} \dots \times 10^{n-k}}{0.d_1d_2 \dots \times 10^n} \right| = \left| \frac{0.d_{k+1}d_{k+2} \dots}{0.d_1d_2 \dots} \right| \times 10^{-k} \end{aligned}$$

وبما أن  $d_1 \neq 0$ ، فإن أصغر قيمة للمقام تساوي 0.1، الحد الأعلى للبسط هو 1، وعليه يكون

$$\left| \frac{y - f(y)}{y} \right| \leq \frac{1}{0.1} \times 10^{-k} = 10^{-k+1}$$

لا نستطيع إيجاد قيمة صحيحة للخطأ الحقيقي الناتج عن التقريب في كثير من الأحيان، وبدلاً من ذلك نجد حدًا للخطأ، وهو الذي يعطينا قيمة الخطأ الأسوأ.

## تعريف 16.1

يستخدم مصطلح الأرقام المعنوية لوصف عدد الخانات العشرية التي يظهر أنها صحيحة على نحو واسع.

## جدول 1.1

إن حد الخطأ النسبي باستخدام الحساب التقريبي ذي  $k$  من الخانات هو  $0.5 \times 10^{-k+1}$  بطريقة مماثلة. (انظر التمرين 24).

لاحظ أن حدود الخطأ النسبي باستخدام الحساب ذي  $k$  من الخانات تكون مستقلة عن العدد الذي تمثله. وتعود هذه النتيجة إلى الطريقة التي تتوزع بها الأعداد الآلية على طول الخط الحقيقي. إن العدد نفسه من الأعداد الآلية العشرية يستخدم لتمثيل الفترات  $[0.1, 1]$ ,  $[1, 10]$   $[10, 100]$ ؛ بسبب صيغة المؤشر الأسية، إن عدد الأعداد الآلية العشرية في الفترة  $[10^n, 10^{n+1}]$  ثابت للأعداد الصحيحة جميعها  $n$  ضمن حدود الآلة.

بالإضافة إلى التمثيل غير الصحيح للأعداد. فإن الحساب المنفذ في الحاسوب غير دقيق. وهو ينطوي - في الحساب - على التعامل بالأعداد الثنائية بعمليات سحب أو بعمليات منطقية متعددة. وبما أن الميكانيكيات الفعلية لهذه العمليات لا علاقة لها بهذا التمثيل. فإننا سننشئ تقريب الحساب بالحاسوب الخاص بنا. وعلى الرغم من أن الحساب الذي ننشئه لا يعطي الصورة الصحيحة، إلا أنه يكفي لشرح المشكلات التي تظهر.

ليكن  $f(y)$ .  $f(x)$  التمثيل بالنقطة العائمة لكل من الأعداد الحقيقية  $x$ ,  $y$ . وأن الرموز  $\oplus$ ,  $\otimes$ ,  $\ominus$ ,  $\div$  تمثل عمليات الآلة للجمع. والطرح. والضرب. والقسمة على التوالي. وسنفترض حساباً مبنياً على عدد محدود من الخانات معرفاً كآتي:

$$x \oplus y = f(f(x) + f(y)), \quad x \otimes y = f(f(x) \times f(y))$$

$$x \ominus y = f(f(x) - f(y)), \quad x \div y = f(f(x) \div f(y))$$

إن هذا الحساب يتطابق مع استخدام الحساب العادي للتمثيل بالنقطة العائمة للعددين  $x$ ,  $y$  ثم تحويل النتيجة الصحيحة لتمثيلها بطريقة "النقطة العائمة ذات العدد المحدود من الخانات".

إن حساب التقريب قابل للاستخدام في CAS. وإن أمر ما بل Maple

>Digits:=t;

يؤدي إلى تدوير الحساب جميعه إلى  $t$  من الخانات. فعلى سبيل المثال توجد قيمة  $f(f(x) + f(y))$  باستخدام التقريب بعدد  $t$  من الخانات عن طريق الأمر

>evalf(evalf(x)+evalf(y));

إن استخدام الحساب ذي  $t$  من الخانات بطريقة القطع أكثر صعوبة. ويتطلب خطوات متتالية أو طريقة. ويبحث تمرين (27) هذه المسألة.

ليكن  $x = \frac{5}{7}$ ,  $y = \frac{1}{3}$  وأن طريقة القطع ذات الخانات الخمس هي المستخدمة في الحسابات المشتملة على  $x$ ,  $y$ . ويعطي الجدول (2.1) قيم العمليات شبه الحاسوبية على  $f(x) = 0.71428 \times 10^{10}$   $f(y) = 0.33333 \times 10^{10}$

وبما أن أعلى قيمة للخطأ النسبي للعمليات في المثال (3) هي  $0.267 \times 10^{-4}$ ، فإن الحساب يعطي نتائج مقبولة ذات 5 خانات. على كل حال افترض أن لدينا  $u = 0.714251$ ,  $v = 0.987659$  و  $w = 0.111111 \times 10^{-4}$  وأخيراً يكون  $f(u) = 0.71425 \times 10^{10}$ ,  $f(v) = 0.98765 \times 10^5$   $f(w) = 0.11111 \times 10^{-4}$

الخطأ النسبي	الخطأ المطلق	القيمة الفعلية	النتيجة	العملية
$0.182 \times 10^{-4}$	$0.190 \times 10^{-4}$	22/21	$0.10476 \times 10^1$	$x \oplus y$
$0.625 \times 10^{-5}$	$0.238 \times 10^{-5}$	8/21	$0.38095 \times 10^0$	$x \ominus y$
$0.220 \times 10^{-4}$	$0.524 \times 10^{-5}$	5/21	$0.23809 \times 10^0$	$x \otimes y$
$0.257 \times 10^{-4}$	$0.571 \times 10^{-4}$	15/7	$0.21428 \times 10^1$	$x \otimes y$

## جدول 2.1

لقد اختيرت هذه الأعداد لتوضيح بعض المشكلات التي يمكن أن تظهر في الحساب في الخانات المنتهية.)

نجد أن  $x \ominus u$  تعطي خطأ مطلقاً صغيراً في جدول (3.1)، ولكنها تعطي خطأ نسبياً كبيراً إن القسمة على عدد صغير  $w$  أو الضرب في العدد الكبير  $v$  يكبر الخطأ المطلق دون تعديل الخطأ النسبي. وإن جمع الأعداد الصغيرة والكبيرة  $u$  و  $v$  يعطي خطأ مطلقاً كبيراً، ولكن ليس خطأ نسبياً كبيراً.

الخطأ النسبي	الخطأ المطلق	القيمة الفعلية	النتيجة	العملية
0.136	$0.471 \times 10^{-5}$	$0.34714 \times 10^{-4}$	$0.30000 \times 10^{-4}$	$x \oplus u$
0.136	0.424	$0.31243 \times 10^1$	$0.27000 \times 10^1$	$(x \ominus u) \oplus w$
0.136	0.465	$0.34285 \times 10^1$	$0.29629 \times 10^1$	$(x \oplus u) \otimes v$
$0.13 \times 10^{-4}$	$0.161 \times 10^1$	$0.98766 \times 10^5$	$0.98765 \times 10^5$	$u \otimes v$

## جدول 3.1

إن واحداً من أكثر الحسابات التي تنتج خطأً هو الحساب الذي يتعامل مع حذف الأعداد المعنوية عند طرح أعداد متساوية تقريباً. افترض أن عددين متساويين تقريباً  $x$ ،  $y$  حيث  $x > y$  وافترض أن تمثيلهما باستخدام  $k$  من الخانات هو

$$f(x) = 0.d_1d_2\dots d_p\alpha_{p+1}\alpha_{p+2}\dots\alpha_k \times 10^n$$

$$f(y) = 0.d_1d_2\dots d_p\beta_{p+1}\beta_{p+2}\dots\beta_k \times 10^n$$

إن شكل النقطة العائمة للمقدار  $x - y$  هو

$$f(f(x) - f(y)) = 0.\sigma_{p+1}\sigma_{p+2}\dots\sigma_k \times 10^{n-p}$$

حيث إن

$$0.\sigma_{p+1}\sigma_{p+2}\dots\sigma_k = 0.\alpha_{p+1}\alpha_{p+2}\dots\alpha_k - 0.\beta_{p+1}\beta_{p+2}\dots\beta_k$$

إن العدد بصيغة النقطة العائمة المستخدم لتمثيل  $x - y$  يحوي  $k - p$  عدداً منوياً على الأخرى. على كل حال وفي معظم آلات الحساب، فإن  $x - y$  يعطي عدد  $k$  عدداً معوياً تاركاً الأعداد الأخيرة التي عددها  $p$  إما أصفراً وإما محددة عشوائياً، إن أي حسابات ضافية للمقدار  $x - y$  تسترجع مسألة الحفاظ على  $k - p$  من الأعداد المعنوية؛ لأن أي سلسلة من الحسابات لا تكون أدق من الحلقة الأضعف فيها.

إذا أنتج حساب أو تمثيل ذو عدد منته من الأعداد خطأً، فإن هذا الخطأ يكبر عند القسمة على عدد صغير (أو على نحو مكافئ عند الضرب في عدد كبير). افترض على سبيل المثال أن

للعدد  $z$  التقريب  $z + \delta$  ذا العدد المحدود من الأعداد، حيث حصلنا على الخطأ  $\delta$  عن طريق التمثيل أو عن طريق حساب سابق.  
الآن إذا قسمنا على  $\varepsilon = 10^{-n}$ ، حيث  $n > 0$  فإن

$$\frac{z}{\varepsilon} \approx f\left(\frac{f(z)}{f(\varepsilon)}\right) = (z + \delta) \times 10^n$$

وهكذا فإن الخطأ المطلق في هذا التقريب  $|\delta| \times 10^n$  هو الخطأ المطلق الأصلي  $|\delta|$ ، مضروباً في العدد  $10^n$ .

ليكن  $p = 0.54617$  و  $q = 0.54601$ ، فإن القيمة الصحيحة كحاصل طرح  $r = p - q$  هي  $r = 0.00016$ . افترض أن عملية الطرح قد أُجريت باستخدام الحساب بأربع خانات. وأن تدوير  $p$  و  $q$  لأربع خانات يعطينا  $p^* = 0.5462$ ،  $q^* = 0.5460$  على التوالي ويعطينا  $r^* = p^* - q^* = 0.0002$  بوصفه تقريباً للعدد  $r$  باستخدام أربع خانات.

$$\text{وبما أن } \frac{|r - r^*|}{|r|} = \frac{|0.00016 - 0.0002|}{|0.00016|} = 0.25$$

فإن النتيجة تحمل عدداً معنوياً واحداً، حيث كانت  $q^*$ ،  $p^*$  صحيحة لأربعة أرقام معنوية ولخمس أرقام معنوية على التوالي.

إذا استخدمت طريقة القطع للحصول على أربع خانات، فإن التقريب لأربع خانات للأعداد  $r$ ،  $q$ ،  $p$  هو  $r^* = p^* - q^* = 0.0001$ ،  $q^* = 0.5460$ ،  $p^* = 0.5461$  وهذا يعطينا

$$\frac{|r - r^*|}{|r|} = \frac{|0.00016 - 0.0001|}{|0.00016|} = 0.375$$

والذي ينتج دقة ذات عدد معنوي واحد.  
ومن الممكن تجنب خطأ التقريب عن طريق تكرار صياغة المسألة كما هو موضح في المثال الآتي:

ينص قانون الصيغة التربيعية على أن جذري  $ax^2 + bx + c = 0$  عندما  $a \neq 0$  هما

$$x_2 = \frac{-b - \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a} \quad \text{و} \quad x_1 = \frac{-b + \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a} \quad (1.1)$$

طبّق القانون على الصيغة  $x^2 + 62.10x + 1 = 0$  التي يكون جذراها المقربان (مستخدماً حساب التقريب لأربع خانات) هما  $x_1 = -0.01610723$ ،  $x_2 = -62.08390$ . في هذه الصيغة،  $b^2$  أكبر بكثير من  $4ac$ ، عندئذ فإن البسط في حساب  $x_1$  يتضمن طرح عددين متساويين تقريباً.

$$\begin{aligned} \sqrt{b^2 - 4ac} &= \sqrt{(62.10)^2 - (4.000)(1.000)(1.000)} \\ &= \sqrt{3856. - 4.000} = \sqrt{3852.} = 62.06 \end{aligned}$$

ونحصل على

$$f(x_1) = \frac{-62.10 + 62.06}{2.000} = \frac{-0.04000}{2.000} = -0.02000$$

#### مثال 4

#### مثال 5

إن جذري المعادلة التربيعية العامة  $ax^2 + bx + c = 0$  يرتبطان مع المعادلات بحسب المعادلات الآتية  $x_1 + x_2 = -\frac{b}{a}$  و  $x_1 x_2 = \frac{c}{a}$ . إن هذه حالة خاصة من معادلات فيثاغورس Viète's formulas لمعادلات كثيرات الحدود.

وهو تقريب ضعيف للقيمة  $x_1 = -0.01611$  بخطأ نسبي كبير

$$\frac{|-0.01611 + 0.02000|}{|-0.01611|} \approx 2.4 \times 10^{-1}$$

ومن جهة أخرى فإن حساب  $x_2$  يتضمن جمع عددين متساويين تقريباً هما  $b$  و  $-\sqrt{b^2 - 4ac}$  وهذا لا يشكل أي مشكلة؛ لأن

$$f(x_2) = \frac{-62.10 - 62.06}{2.000} = \frac{-124.2}{2.000} = -62.10$$

ينتج الخطأ النسبي الصغير

$$\frac{|-62.08 + 62.10|}{|-62.08|} \approx 3.2 \times 10^{-4}$$

نغير قانون الصيغة التربيعية عن طريق جعل البسط عدداً نسبياً (بالضرب في المرافق) للحصول على تقريب أدق للعدد  $x_1$  باستخدام التقريب ذي الأربع خانوات. فيصبح

$$x_1 = \frac{-b + \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a} \left( \frac{-b - \sqrt{b^2 - 4ac}}{-b - \sqrt{b^2 - 4ac}} \right) = \frac{b^2 - (b^2 - 4ac)}{2a(-b - \sqrt{b^2 - 4ac})}$$

وبالتبسيط. نحصل على الصيغة التربيعية البديلة

$$x_1 = \frac{-2c}{b + \sqrt{b^2 - 4ac}} \quad (2.1)$$

باستخدام (2.1) نحصل على

$$f(x_1) = \frac{-2.000}{62.10 + 62.06} = \frac{-2.000}{124.2} = -0.01610$$

الذي يحمل الخطأ النسبي الصغير  $6.2 \times 10^{-4}$

يمكن تطبيق طريقة الضرب في المرافق لنحصل على الصيغة التربيعية البديلة للعدد  $x_2$

$$x_2 = \frac{-2c}{b - \sqrt{b^2 - 4ac}} \quad (3.1)$$

تستخدم هذه الصيغة إذا كان  $b$  عدداً سالباً. على كل حال، لا يؤدي الاستخدام الخطأ للصيغة  $x_2$  في المثال (5) إلى طرح عددين متساويين تقريباً فقط، بل يؤدي أيضاً إلى القسمة على ناتج الطرح الصغير. إن عدم الدقة الناتج عن هذا التركيب يعطينا

$$f(x_2) = \frac{-2c}{b - \sqrt{b^2 - 4ac}} = \frac{-2.000}{62.10 - 62.06} = \frac{-2.000}{0.04000} = -50.00$$

بخطأ نسبي كبير هو  $1.9 \times 10^{-1}$ .

ويمكن تقليل عدم الدقة الناتجة عن خطأ التقريب عن طريق إعادة ترتيب العمليات الحسابية وهذا ما يوضحه المثال الآتي.



## مثال 6

أوجد قيمة  $f(x) = x^3 - 6.1x^2 + 3.2x + 1.5$  عند  $x = 4.71$  مستخدماً حساب الخانات الثلاث. يعطي جدول (4.1) النتائج الوسيطة في الحسابات. تحقق من صحة هذه النتائج، للتأكد من أن فهمك للحساب بثلاث خانات صحيح. تذكر أن طريقة القطع لثلاث خانات تعطي بسهولة القيم الثلاث للخانات الثلاث الأولى من اليسار ودون أي تدوير، وتختلف جذرياً عن القيم التي تحصل عليها بطريقة التقريب لثلاث خانات.

$3.2x$	$6.1x^2$	$x^3$	$x^2$	$x$	
15.072	135.32301	104.487111	22.1841	4.71	المضبوط
15.0	134.	104.	22.1	4.71	(القطع) ذو ثلاث منازل
15.1	135.	105.	22.2	4.71	(التدوير) ذو ثلاث منازل

## جدول 1.4

ننظر إلى الحسابات التي قمنا بها لإيجاد قيمة  $x^3$  باستخدام التقريب لثلاث خانات. ولتوضيح ذلك، نجد أولاً  $x^2 = 4.71^2 = 22.1841$  وندورها إلى العدد 22.2 مستخدمين بعد ذلك قيمة  $x_2$  هذه لإيجاد  $x^3 = x^2 \cdot x = 22.2 \cdot 4.71 = 104.562$  وندور هذه القيمة إلى 105. أما الحساب الدقيق (دون قطع أو تدوير) فهو

$$f(4.71) = 104.487111 - 135.32301 + 15.072 + 1.5 = -14.263899$$

يكون باستخدام قطع الخانات الثلاث  $f(4.71) = ((104. - 134.) + 15.0) + 1.5 = -13.5$  ويكون باستخدام التقريب لثلاث خانات  $f(4.71) = ((105. - 135.) + 15.1) + 1.5 = -13.4$  وتكون الأخطاء النسبية لطريقتي الخانات الثلاث أعلاه على التوالي:

$$\left| \frac{-14.263899 + 13.4}{-14.263899} \right| \approx 0.06 \quad \text{و} \quad \left| \frac{-14.263899 + 13.5}{-14.263899} \right| \approx 0.05$$

(التدوير) for rounding                      (القطع) for chopping

توجد طريقة بديلة بكتابة  $f(x)$  باستخدام الأقواس المتداخلة (nested) كما يأتي

$$f(x) = x^3 - 6.1x^2 + 3.2x + 1.5 = ((x - 6.1)x + 3.2)x + 1.5$$

وهذا يعطي طريقة القطع لثلاث خانات

$$f(4.71) = ((4.71 - 6.1)4.71 + 3.2)4.71 + 1.5 = -14.2$$

وتعطي طريقة التقريب لثلاث خانات 14.3، والأخطاء النسبية الجديدة تكون القطع لثلاث خانات

$$\left| \frac{-14.263899 + 14.2}{-14.263899} \right| \approx 0.0045$$

$$\left| \frac{-14.263899 + 14.3}{-14.263899} \right| \approx 0.0025 \quad \text{التقريب لثلاث خانات}$$

إن استخدام الأقواس المتداخلة قد حَفَّض الخطأ النسبي للتقريب بالقطع إلى أقل من 10% مما

تذكر وجوب إجراء القطع (أو التدوير) بعد كل عملية حساب.

حصلنا عليه في الأصل. أما في حالة التقريب بالتدوير فقد كان التحسين أكثرَ ظهوراً، حيث حدث في المثال السابق أن انخفض الخطأ إلى أكثر من 95%.

يجب التعبير دائماً عن كثيرات الحدود باستخدام الأقواس المتداخلة (nested) قبل إجراء الحسابات، لأن هذه الصيغة تجعل عدد العمليات الحسابية أقل ما يمكن.

إن تقليل الخطأ في مثال (6) كان بسبب تقليل العمليات الحسابية من أربع عمليات ضرب وثلاث عمليات جمع إلى عمليتي ضرب وثلاث عمليات جمع. وإن إحدى طرائق تقليل خطأ التقريب تكون بتقليل عدد العمليات الحسابية التي تنتج الخطأ.

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 2.1

- احسب الخطأ المطلق والخطأ النسبي الناتج عن تقريب  $P$  بالقيمة  $P^*$ .
  - $p = \pi, p^* = 22/7$  أ.
  - $p = \pi, p^* = 3.1416$  ب.
  - $p = e, p^* = 2.718$  ج.
  - $p = \sqrt{2}, p^* = 1.414$  د.
  - $p = 10^n, p^* = 1400$  و.
  - $p = e^{10}, p^* = 22000$  هـ.
  - $p = 9!, p^* = \sqrt{18\pi}(9/e)^9$  ح.
  - $p = 8!, p^* = 39900$  ز.
- أوجد أكبر فترة تقع فيها  $P^*$  لكي تقرب  $P$  بخطأ نسبي حده الأعلى  $10^{-4}$  لكل قيمة من قيم  $P$ :
  - $\pi$  أ.
  - $e$  ب.
  - $\sqrt{2}$  ج.
  - $\sqrt{e}$  د.
- افتراض أن  $P^*$  يجب أن تقرب  $P$  بخطأ نسبي حده الأعلى  $10^{-3}$ . أوجد أكبر فترة يجب أن تقع فيها  $P^*$  لكل قيمة  $P$  فيما يأتي:
  - 150 أ.
  - 900 ب.
  - 1500 ج.
  - 90 د.
- أجر العمليات الحسابية الآتية:
  - بصورة دقيقة.
  - مستخدماً القطع لثلاث خانات.
  - مستخدماً التقريب لثلاث خانات.
  - احسب الأخطاء النسبية في (ii) و (iii).
- أوجد أكبر فترة تقع فيها  $P^*$  لكي تقرب  $P$  بخطأ نسبي حده الأعلى  $10^{-4}$  لكل قيمة من قيم  $P$ :
  - $\frac{4}{5} + \frac{1}{3}$  أ.
  - $\frac{4}{5} \cdot \frac{1}{3}$  ب.
  - $(\frac{1}{2} - \frac{3}{11}) + \frac{3}{20}$  ج.
  - $(\frac{1}{2} - \frac{3}{11}) - \frac{3}{20}$  د.
- مستخدماً حساب التقريب لثلاث خانات لإجراء الحسابات الآتية، احسب الخطأ المطلق والخطأ النسبي مستخدماً خمس خانات على الأقل لإيجاد القيمة الصحيحة
  - $133 + 0.921$  أ.
  - $133 - 0.499$  ب.
  - $119 - (-327) - (121)$  ج.
  - $(121 - 119) - 0.327$  د.
  - $\frac{13}{14} - \frac{6}{7}$  هـ.
  - $\frac{13}{14} - \frac{6}{7}$  هـ.
  - $-10\pi + 6e - \frac{3}{62}$  و.
  - $2e - 5.4$  هـ.
  - $\frac{\pi - \frac{22}{7}}{17}$  ح.
  - $(\frac{9}{7}) \cdot (\frac{9}{7})$  ز.
- أعد حل تمرين (5) مستخدماً حساب التقريب لأربع خانات.
- أعد حل تمرين (5) مستخدماً حساب القطع لثلاث خانات.
- أعد حل تمرين (5) مستخدماً حساب القطع لأربع خانات.
- إن أول ثلاثة حدود غير صفرية لسلسلة ماكلورين للدالة  $\arctangent$  هي  $(1/3)x^3 + (1/5)x^5 - (1/7)x^7$ . احسب الخطأ المطلق والخطأ النسبي في التقريبات الآتية للعدد  $\pi$  مستخدماً كثيرة الحدود بدلاً من  $\arctangent$ :
  - $4 \left[ \arctan\left(\frac{1}{2}\right) + \arctan\left(\frac{1}{3}\right) \right]$  أ.
  - $16 \left[ \arctan\left(\frac{1}{5}\right) - 4 \arctan\left(\frac{1}{230}\right) \right]$  ب.

10. يمكن تعريف العدد  $e$  بالقيمة  $e = \sum_{n=0}^{\infty} (1/n!)$ ، احسب الخطأ المطلق والخطأ النسبي عند استخدام التقريبات الآتية للعدد  $e$ :

$$\text{ب. } \sum_{n=0}^{10} \frac{1}{n!}$$

$$\text{أ. } \sum_{n=0}^5 \frac{1}{n!}$$

11. ليكن  $f(x) = \frac{x \cos x - \sin x}{x - \sin x}$

أ. أوجد:  $\lim_{x \rightarrow 0} f(x)$

ب. استخدم حساب التقريب لأربع خانات لإيجاد قيمة  $f(0.1)$ .

ج. عوّض عن كل دالة مثلثية مستخدماً كثيرة حدود ماكلورين الثالثة التي تمثلها، أوجد القيمة في (ب).

د. إن القيمة الفعلية هي  $f(0.1) = -1.99899998$ ، أوجد الأخطاء النسبية للإجابات في (ب)، (ج).

12. ليكن  $f(x) = \frac{e^x - e^{-x}}{x}$

أ. أوجد:  $\lim_{x \rightarrow 0} (e^x - e^{-x})/x$

ب. استخدم حساب التقريب لأربع خانات لإيجاد قيمة  $f(0.1)$ .

ج. عوّض عن كل دالة مثلثية مستخدماً كثيرة حدود ماكلورين الثالثة التي تمثلها، أوجد القيمة في (ب).

د. إن القيمة الفعلية هي  $f(0.1) = 2.003335000$ ، أوجد الأخطاء النسبية للإجابات في (ب)، (ج).

13. استخدم حساب التقريب لأربع خانات وصيغ مثال (5) لإيجاد التقريبات الأكثر دقة لجذور الصيغ لتربيعية الآتية. واحسب الأخطاء المطلقة والأخطاء النسبية

$$\text{ب. } \frac{1}{3}x^2 + \frac{123}{4}x - \frac{1}{6} = 0$$

$$\text{أ. } \frac{1}{3}x^2 - \frac{123}{4}x + \frac{1}{6} = 0$$

$$\text{د. } 1.002x^2 + 11.01x + 0.01265 = 0$$

$$\text{ج. } 1.002x^2 - 11.01x + 0.01265 = 0$$

14. أعد حل التمرين (13) باستخدام حساب القطع لأربع خانات.

15. استخدم النموذج الحقيقي بطول 64-bit لتجد الكسر العشري المكافئ للأعداد الآتية بالنقطة المتحركة

$$\text{ب. } 0 \ 10000001010 \ 100100110000000000000000 \ 000000000000000000000000$$

$$\text{ج. } 1 \ 10000001010 \ 100100110000000000000000 \ 000000000000000000000000$$

$$\text{د. } 0 \ 01111111111 \ 010100110000000000000000 \ 000000000000000000000000$$

$$\text{هـ. } 0 \ 01111111111 \ 010100110000000000000000 \ 0000000000000000000000001$$

16. أوجد العدد الأكبر الآتي والعدد الأصغر السابق لكل عدد آلي في التمرين (15). مستخدماً الصيغة العشرية (كسور عشرية).

17. لتكن النقطتان  $(x_0, y_0)$  و  $(x_1, y_1)$  على خط مستقيم و  $y_1 \neq y_0$ . يوجد معادلتان لإيجاد قاطع  $x$  على الخط

$$\text{هما } x = \frac{x_0 y_1 - x_1 y_0}{y_1 - y_0} \text{ و } x = x_0 - \frac{(x_1 - x_0) y_0}{y_1 - y_0}$$

أ. برهن على صحة هاتين المعادلتين جبرياً.

ب. استخدم البيانات  $(x_0, y_0) = (1.31, 3.24)$ ،  $(x_1, y_1) = (1.93, 4.76)$ ، وحساب التقريب لثلاث خانات، لتجد

قاطع  $x$  بالطريقتين. أي الطريقتين أفضل؟ ولماذا؟

18. كثيرة حدود تايلور من الرتبة  $n$  للدالة  $f(x) = e^x$  هي  $\sum_{i=0}^n (x^i / i!)$ . استخدم كثيرة حدود تايلور من الرتبة

التاسعة، وحساب القطع لثلاث خانات لتجد تقريباً للعدد  $e^{-5}$  مستخدماً كلاً من الطرائق الآتية:

$$أ. \quad e^{-5} \approx \sum_{i=0}^9 \frac{(-5)^i}{i!} = \sum_{i=0}^9 \frac{(-1)^i 5^i}{i!}$$

$$ب. \quad e^{-5} = \frac{1}{e^5} \approx \frac{1}{\sum_{i=0}^9 \frac{5^i}{i!}}$$

ج. إن القيمة التقريبية الصحيحة لأقرب ثلاث خانات للعدد  $e^{-5}$  هي  $5.74 \times 10^{-3}$ . أي المعادلتين

في (أ)، (ب) أدق؟ ولماذا؟

19. ليكن  $ax + by = e$  و  $cx + dy = f$  نظام معادلتين خطيتين، حيث قيم  $a, b, c, d, e, f$  معطى. ويمكن حلها

لقيم  $x, y$  بالطريقة التالية:

$$\text{افترض } m = \frac{c}{a} \text{ حيث } a \neq 0$$

$$d_1 = d - mb$$

$$f_1 = f - me$$

$$y = \frac{f_1}{d_1}$$

$$x = \frac{e - by}{a}$$

وحلّ نظام المعادلتين الخطيتين في لكل مما يلي مقرباً الجواب لأربع مراتب:

$$أ. \quad 1.130x - 6.990y = 14.20 \quad ب. \quad 8.110x + 12.20y = -0.1370$$

$$1.013x - 6.099y = 14.22 \quad -18.11x + 112.2y = -0.1376$$

20. كرّر التمرين (19) مستخدماً حساب القطع ذي الأربع خانات.

21. أ. بيّن أن أسلوب تداخل كثيرة الحدود الموضحة في مثال (6) يمكن تطبيقه بضافي حساب

$$f(x) = 1.01e^{4x} - 4.62e^{3x} - 3.11e^{2x} + 12.2e^x - 1.99$$

ب. استخدم تقريب الجواب لثلاث خانات. افترض كون  $e^{1.53} = 4.62$ ، وأن  $e^{m1} = (e^1)^m$  لتقييم  $f(1.53)$  وحسبها

هو معطى في (أ).

ج. أعد الحسابات في (ب)، من خلال عمل تداخل الحسابات أولاً.

د. قارن التقريبات في (ج) بنتيجة التقريب لثلاث خانات صحيحة  $f(1.53) = -7.61$ .

22. لدينا متوازي سطوح مستطيلة أطوال جوانبه 3 cm، 4 cm، و 5 cm مقيسة إلى أقرب سنتيمر. ما أفضل حد

علوي وحد سفلي لحجم هذا المتوازي؟ وما أفضل حد علوي وحد سفلي للمساحة السطحية؟

23. لتكن  $P_n(x)$  كثيرة حدود ماكلورين من الرتبة  $n$  لدالة معكوس الظل. استخدم Maple محملاً 75 مرتبة عشرية

لإيجاد قيمة  $n$  اللازمة لتقريب  $\pi$  ضمن  $10^{-25}$  مستخدماً الصيغ الآتية:

$$أ. \quad 4 \left[ P_n \left( \frac{1}{2} \right) + P_n \left( \frac{1}{3} \right) \right] \quad ب. \quad 16P_n \left( \frac{1}{5} \right) - 4P_n \left( \frac{1}{230} \right)$$

24. افترض أن  $f(y)$  تقريب  $k$  من الخانات لـ  $y$ . أثبت أن

$$\left| \frac{y - f(y)}{y} \right| \leq 0.5 \times 10^{-k+1}$$

[إرتاد: إذا كان  $d_{k+1} < 5$  فإن  $d_k \times 10^k = 0.d_1d_2\dots d_k \times 10^k$  وإذا كان  $d_{k+1} \geq 5$  فإن  $d_k \times 10^k = 0.d_1d_2\dots d_k \times 10^k + 10^{k-1}$ ]

$$25. \binom{m}{k} = \frac{m!}{k!(m-k)!} \quad \text{إن معاملات ذات الحدين}$$

تحسب عدد الطرائق لاختيار مجموعة جزئية ذات سعة  $k$  من مجموعة سعتها  $m$ .  
أ. افترض أن أعداد حاسبة عشرية بالصيغة

$$\pm 0.d_1d_2d_3d_4 \times 10^n \quad \text{مع } 0 \leq d_i \leq 9, 1 \leq d_1 \leq 9 \text{ إذا كان } i = 2, 3, 4 \text{ و } |n| \leq 15.$$

ما أكبر قيمة لـ  $m$  لتكون معاملات ذات الحدين  $\binom{m}{k}$  التي يمكن حسابها لجميع قيم  $k$  وفق التعريف. دون التسبب في اتساع النتيجة؟

$$ب. أثبت أنه يمكن حساب  $\binom{m}{k}$  أيضاً من خلال  $\binom{m}{k} = \binom{m}{k} \left(\frac{m-1}{k-1}\right) \dots \left(\frac{m-k+1}{1}\right)$ .$$

ج. ما أكبر قيمة لـ  $m$  لتكون معاملات ذات الحدين  $\binom{m}{3}$  التي يمكن حسابها وفق الصيغة في (ب) دون التسبب في اتساع النتيجة؟

د. استخدم الصيغة في (ب) وحساب القطع ذي الخانات الأربع لحساب عدد مجموعات الورق الخماسية المحتمل سحبها من حزمة ورق من 52 ورقة. احسب الأخطاء الحقيقية والنسبية.

26. ليكن  $f \in C[a, b]$  دالة مشتقة موجودة على  $(a, b)$ . افترض أننا نريد تقييم  $f$  عند  $x_0$  ضمن  $(a, b)$  بدلاً من حساب القيمة الحقيقية  $f(x_0)$ ، والقيمة التقريبية  $\tilde{f}(x_0)$  هي القيمة الحقيقية لـ  $f$  عند  $x_0 + \epsilon$  بمعنى أن  $\tilde{f}(x_0) = f(x_0 + \epsilon)$ .

أ. استخدم مبرهنة القيمة الوسيطة لتقدير الخطأ المطلق  $|f(x_0) - \tilde{f}(x_0)|$  والخطأ النسبي  $|f(x_0) - \tilde{f}(x_0)|/|f(x_0)|$  مفترضين  $f(x_0) \neq 0$ .

ب. إذا كانت  $\epsilon = 5 \times 10^{-6}$  و  $x_0 = 1$  فأوجد حدوداً للخطأ المطلق والخطأ النسبي لـ

$$i. f(x) = e^x \quad ii. f(x) = \sin x$$

ج. كثرز (ب) مع  $\epsilon = (5 \times 10^{-6})x_0$  و  $x_0 = 10$ .

27. تقطع عمليات Maple الآتية العدد الطافح  $x$  إلى  $t$  من الخانات

```
chop:=proc(x,t);
if x=0 then 0
else
e:=ceil(evalf(log10(abs(x))));
x2:=evalf(trunc(x*10^(t-e))
*10^(e-t));
fi
end;
```

تحقق من فاعلية العملية للقيم الآتية:

أ.  $x = 124.031, t = 5$  ب.  $x = 124.036, t = 5$  ج.  $x = -124.031, t = 5$  د.  $x = -124.036, t = 5$   
هـ.  $x = 124.036, t = 5$  و.  $x = 0.00656, t = 2$  ز.  $x = 0.00656, t = 2$  ح.  $x = -0.00653, t = 2$   
ل.  $x = -0.00656, t = 2$

28. أوضح المثال الافتتاحي في هذا الفصل تجربة فيزيائية تضمنت درجة حرارة غاز تحت الضغط في هذا التطبيق كان لدينا  $V = 0.100 \text{ m}^3, P = 1.00 \text{ atm}, N = 0.00420 \text{ mol}$  و  $R = 0.08206$ . وبحل  $T$  في قانون الغاز المثالي نحصل على

$$T = \frac{PV}{NR} = \frac{(1.00)(0.100)}{(0.00420)(0.08206)} = 290.15 \text{ K} = 17^\circ \text{C}$$

لقد وجد أن  $T$  تساوي  $15^\circ \text{C}$  تحت الظروف المخبرية المذكورة تساوي  $15^\circ \text{C}$ ، عند مضاعفة الضغط وتناقص الحجم إلى النصف أصبحت  $T$  تساوي  $19^\circ \text{C}$ . افترض أن البيانات عبدة عن قيم مقربة ودقيقة ضمن المواقع المعطاة، أثبت أن القيم المخبرية ضمن حدود الدقة لقانون الغاز المثالي.

## 3.1 الخوارزميات والتقارب Algorithms and Convergence

سنستفحص خلال هذا الكتاب طرائق للتقريب تسمى الخوارزميات، وتتضمن متتاليات من الحسابات.

الخوارزميات: هي طريقة تصف دون أي التباس عدداً محدوداً من الخطوات التي تنفذ بترتيب محدد. إن الغرض من الخوارزميات هو تنفيذ عملية لحل مسألة أو إيجاد تقرب حل لمسألة تستخدم "الرمز الشكلي" Pseudocode لوصف الخوارزميات. إن هذا الرمز الشكلي يحدد شكل المدخلات الواردة وشكل المخرجات المطلوبة.

ولا تعطي العمليات العددية كلها المخرجات المرصية لمدخلات اختيرت عشوائياً. لذا يجب أن تتضمن كل خوارزمية طريقة توقف مستقلة عن الطريقة العددية، لتجنب العروات اللانهائية. وهناك رمزان للتقريب يستخدم في الخوارزميات

- النقطة (.) وتستخدم لإنهاء خطوة.
  - الفاصلة المنقوطة (:) وتفصل بين عمليتين ضمن خطوة.
- ويستخدم الفراغ في بداية الفقرات Indentation ليدل على أن مجموعات من العبارات وجب التعامل معها بوصفها وحدة واحدة.

أما تقنيات العروات في الخوارزميات، فإما أن تكون محكمة بأحد

Counter – Controlled مثل

$$\text{لكل } i = 1, 2, \dots, n$$

$$\text{ضع } x_i = a_i + i \cdot h$$

وإما أن تكون محكمة بالشرط Counter – Controlled مثل:

عندما يكون  $i < N$  أجر الخطوات 3 – 6.

While  $i < N$  do Steps 3-6

ولكي نسمح بالتنفيذ الشرطي، نستخدم الصيغ الآتية

If ... then إذا كان ... فإن

If ... then else أو إذا كان ... فإن غير ذلك

تتبع خطوات الخوارزميات قواعد إنشاء البرامج البنائية، وقد رُتبت على أن تتضمن أدنى صعوبة عند ترجمة الرمز الشكلي إلى أي لغة برمجة صالحة للتطبيقات العلمية تحري لخوارزميات

إن استخدام الخوارزمية قديم قدم الرياضيات المنظمة واسمها مأخوذ من اسم الرياضي العربي محمد بن موسى الخوارزمي (780-850). وتبدأ الترجمة اللاتينية لأعماله بالكلمات:

"Dixit Algorismi"

التي تعني "يقول الخوارزمي".

كثيراً من التعليقات التي تكتب بخط مائل ضمن أقواس لتمييزها من العبارات الخوارزمية.

نصف فيما يأتي إحدى الخوارزميات لحساب  $\sum_{i=1}^N x_i = x_1 + x_2 + \dots + x_N$  حيث  $N$  و  $x_1, x_2, \dots, x_N$  معطاة.

المدخلات:  $N, x_1, x_2, \dots, x_N$

المخرجات:  $SUM = \sum_{i=1}^N x_i$

الخطوة	المضمون
1	ضع $SUM = 0$ (المجموع الابتدائي)
2	عند $i = 1, 2, \dots, N$ نفذ ضع $SUM = SUM + x_i$ (أضف الحد التالي).
3	المخرجات ( $SUM$ ) توقف.

مثال 1

كثيرة حدود تايلور من الرتبة  $N$  للدالة  $f(x) = \ln x$  مفكوك حول  $x_0 = 1$  هي

$$P_N(x) = \sum_{i=1}^N \frac{(-1)^{i+1}}{i} (x-1)^i$$

وقيمة  $\ln 1.5$  لثمانية خانات عشرية هي 0.40546511.

افترض أننا نريد إيجاد أقل قيمة للعدد  $N$  التي تحقق  $|\ln 1.5 - P_N(1.5)| < 10^{-5}$  دون استخدام الحد الباقي لكثيرة حدود تايلور.

نعلم من حساب التفاضل والتكامل أنه إذا كانت  $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$  متسلسلة متناوبة ذات نهاية  $A$  تتناقص القيم المطلقة لحدودها، فإن  $A$  والمجموع الجزئي  $A_N = \sum_{n=1}^N a_n$  ذا الرتبة  $N$  يختلفان بقيمة أقل من قيمة الحد ذي الرتبة  $(N+1)$ . أي أن

$$|A - A_N| \leq |a_{N+1}|$$

تستخدم هذا الحد في الخوارزمية الآتية:

المدخلات: القيمة  $x$ ، حد السماح  $TOL$ ، أكبر عدد تكرارات  $M$ .

المخرجات: الرتبة  $N$  لكثيرة حدود أو عبارة فشل.

الخطوة	المضمون
1	ضع $N = 1$ $y = x - 1$ $SUM = 0$ $POWER = y$ $TERM = y$ $SIGN = -1$ (تستخدم لتنفيذ عكس الإشارات).
2	بينما $N \leq M$ نفذ الخطوات 3 - 5.
3	ضع $SIGN = -SIGN$ (لعكس الإشارة). $SUM = SUM + SIGN \cdot TERM$ (لجمع الحدود). $POWER = POWER \cdot y$ $TERM = POWER / (N + 1)$ (لحساب الحد التالي).
4	إذا كان $ TERM  < TOL$ فإن (لاختبار الدقة). المخرجات ( $N$ )

مثال 2

5	ضع $N = N + 1$ (حضر للتكرار التالي).
6	المخرجات ('Method Failed') ( العملية لم تكن ناجحة). توقف.

إن المدخلات في مسألتنا هي  $x = 1.5, TOL = 10^{-5}$  وربما  $M = 15$ . إن اختيار  $M$  يعطي حداً أعلى لعدد العمليات الحسابية التي يرغب في إجرائها، مع علمنا بإمكانية فشل الخوارزمية إذا اجتازنا هذا الحد. إن المخرج (الناتج) هو قيمة للعدد  $N$  أو رسالة فشل يعتمد على دقة أداة الحساب. سنتصدى لسائل تقريب متعددة في محتوى الكتاب. وفي كل حالة نحتاج إلى تحديد طرائق التقريب التي تعطي نتائج صحيحة يمكن الاعتماد عليها لحى مجموعة واسعة من المسائل. كما نحتاج إلى شروط مختلفة لتصنيف دقة هذه الطرائق بسبب الاختلاف بين الطرائق المستخدمة لاشتقاق التقريب. وليس من الضروري أن تكون هذه الشروط جميعها مناسبة لمسألة بعينها.

إن أحد المعايير التي نضعها على الخوارزمية كلما أمكن ذلك، هو أن التعبيرات الصغيرة في البيانات الابتدائية تُنتج في المقابل تغييرات صغيرة في النتائج النهائية. إن الخوارزمية التي تحقق هذه الخاصية تسمى مستقرة stable، وفي غير ذلك فهي غير مستقرة unstable. إن بعض الخوارزميات تكون مستقرة فقط عند اختيارات محددة للبيانات الابتدائية. وتسمى هذه الخوارزميات مستقرة شرطياً Conditionally Stable. سنصف خواص استقرار الخوارزميات كلما كان ذلك ممكناً. ولكي نتفحص موضوع نمو خطأ التقريب وعلاقته باستقرار الخوارزمية؛ نفترض أن خطأ قيمته  $E_0 > 0$  قد وقع عند خطوة ما في الحسابات، وإن مقدار الخطأ بعد  $n$  من العمليات الآتية هو  $E_n$ . وتوجد حالتان تحدثان عملياً في أكثر الأحيان نعرفهما كما يأتي.

إن جذر stable هو نفسه جذر stand و standard. وفي الرياضيات فإن كلمة مستقر stable تعني أن تغييراً صغيراً في البيانات الابتدائية أو الشروط لا يؤدي إلى تغيير كبير في حل تلك المسألة.

افتراض أن  $E_0 > 0$  هو الخطأ الابتدائي، وأن  $E_n$  هي قيمة الخطأ بعد  $n$  من الخطوات الآتية. إذا كان  $E_n \approx CnE_0$  حيث  $C$  ثابتاً لا يعتمد على  $n$ ، فإن نمو الخطأ يسمى خطئاً Linear. وإذا كان  $E_n \approx C^n E_0$  حيث  $C > 1$  فإن نمو الخطأ يسمى أسياً Exponential.

تعريف 17.1

لا يمكن تجنب النمو الخطي للخطأ عادة، وعندما يكون  $C$  و  $E_0$  صغيرين، فإن النتائج تكون مقبولة عموماً، أما النمو الأسّي فيجب تجنبه؛ لأن الحد  $C^n$  يصبح كبيراً حتى لقيم  $n$  الصغيرة نسبياً، وإن هذا ليس دقيقاً مهما كان حجم  $E_0$ ، وعندئذ فإن الخوارزمية التي تعطي نمواً خطئاً للخطأ تكون ثابتة، حيث أن الخوارزمية التي تعطي نمواً أسياً للخطأ تكون غير مستقرة. (انظر الشكل 11.1)

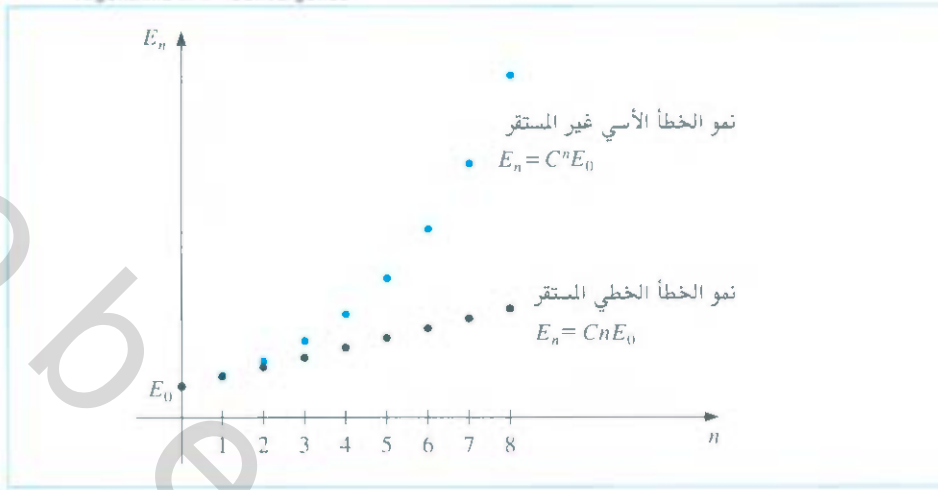
تمثل النقاط الظاهرة الواقعة على خط مستقيم (في أسفل الشكل 11.1) نمو الخطأ الخطي المستقر، حيث تمثل النقاط في الجزء العلوي في الشكل نمو الخطأ الأسّي غير المستقر.

مثال 3

إن الصيغة الإرجاعية recursive  $p_n = \frac{10}{3}p_{n-1} - p_{n-2}$  لـ  $p_n = 2, 3, \dots$

لها الحل  $p_n = c_1 \left(\frac{1}{3}\right)^n + c_2 3^n$





شكل 1.11

لأي ثابتين  $c_1$  و  $c_2$  لأن

$$\begin{aligned} \frac{10}{3} p_{n-1} - p_{n-2} &= \frac{10}{3} \left[ c_1 \left(\frac{1}{3}\right)^{n-1} + c_2 3^{n-1} \right] - \left[ c_1 \left(\frac{1}{3}\right)^{n-2} + c_2 3^{n-2} \right] \\ &= c_1 \left(\frac{1}{3}\right)^{n-2} \left[ \frac{10}{3} \cdot \frac{1}{3} - 1 \right] + c_2 3^{n-2} \left[ \frac{10}{3} \cdot 3 - 1 \right] \\ &= c_1 \left(\frac{1}{3}\right)^{n-2} \left(\frac{1}{9}\right) + c_2 3^{n-2} (9) = c_1 \left(\frac{1}{3}\right)^n + c_2 3^n = p_n \end{aligned}$$

إذا كان  $p_0 = 1$  و  $p_1 = \frac{1}{3}$  فإن  $c_1 = 1$  و  $c_2 = 0$  عندئذ تكون قيمة  $p_n = \left(\frac{1}{3}\right)^n$  لقيم  $n$  جديدها. افترض أنك استخدمت حساب التقريب من الخانات الخمس لحساب حدود المتتالية المعطاة بهذه الصيغة، عندها تكون قيمة  $\hat{p}_0 = 1.0000$  و  $\hat{p}_1 = 0.33333$  وهو ما يتطلب تعديل الثابت لـ  $\hat{c}_1 = 1.0000$  و  $\hat{c}_2 = -0.12500 \times 10^{-5}$  إن المتتالية التقريبية  $\{\hat{p}_n\}_0^\infty$  الناتجة تعطى بالمعادلة

$$\hat{p}_n = 1.0000 \left(\frac{1}{3}\right)^n - 0.12500 \times 10^{-5} (3)^n$$

ويكون خطأ التقريب

$$p_n - \hat{p}_n = 0.12500 \times 10^{-5} (3^n)$$

وينمو أسياً مع  $n$ . وهذا يعكس عدم دقة قصوى بعد عدد قليل من الحدود، ويظهر في الجدول (5.1) أيضاً في صفحة (34).

إن الصيغة الإرجاعية  $p_n = 2p_{n-1} - p_{n-2}$  لكل  $n = 2, 3, \dots$  من جهة أخرى لها الحل  $p_n = c_1 + c_2 n$  لأي ثابتين  $c_1$  و  $c_2$ ، لأن

$$\begin{aligned} 2p_{n-1} - p_{n-2} &= 2(c_1 + c_2(n-1)) - (c_1 + c_2(n-2)) \\ &= c_1(2-1) + c_2(2n-2-n+2) = c_1 + c_2 n = p_n \end{aligned}$$

جدول 5.1

$n$	المحسوب $\hat{p}_n$	الصحيح $p_n$	الخطأ النسبي
0	$0.10000 \times 10^1$	$0.10000 \times 10^1$	
1	$0.33333 \times 10^0$	$0.33333 \times 10^0$	
2	$0.11110 \times 10^0$	$0.11111 \times 10^0$	$9 \times 10^{-5}$
3	$0.37000 \times 10^{-1}$	$0.37037 \times 10^{-1}$	$1 \times 10^{-3}$
4	$0.12230 \times 10^{-1}$	$0.12346 \times 10^{-1}$	$9 \times 10^{-3}$
5	$0.37660 \times 10^{-2}$	$0.41152 \times 10^{-2}$	$8 \times 10^{-2}$
6	$0.32300 \times 10^{-3}$	$0.13717 \times 10^{-2}$	$8 \times 10^{-1}$
7	$-0.26893 \times 10^{-2}$	$0.45725 \times 10^{-3}$	$7 \times 10^0$
8	$-0.92872 \times 10^{-2}$	$0.15242 \times 10^{-3}$	$6 \times 10^1$

إذا كان  $p_0 = 1$  و  $p_1 = \frac{1}{3}$  فإن الثوابت في هذه الصيغة تصبح  $c_1 = 1$  و  $c_2 = -\frac{2}{3}$  ويكون  $\hat{p}_n = 1 - \frac{2}{3}n$ . وباستخدام حساب التقريب لخمسة أرقام ينتج في هذه الحالة أن  $\hat{p}_n = 1.0000$  و  $\hat{p}_1 = 0.33333$  ونتيجة لذلك، تصبح قيم الثوابت المقررة لخمسة خانوات هي  $\hat{c}_1 = 1.0000$  و  $\hat{c}_2 = -0.66667$  وهكذا يكون

$$\hat{p}_n = 1.0000 - 0.66667n$$

وبذلك يصبح خطأ التقريب

$$p_n - \hat{p}_n = (0.66667 - \frac{2}{3})n$$

وينمو خطئاً مع  $n$ . و ينعكس هذا في الاستقرار الظاهر في جدول (6.1).

جدول 6.1

$n$	المحسوب $\hat{p}_n$	الصحيح $p_n$	الخطأ النسبي
0	$0.10000 \times 10^1$	$0.10000 \times 10^1$	
1	$0.33333 \times 10^0$	$0.33333 \times 10^0$	
2	$-0.33330 \times 10^0$	$-0.33333 \times 10^0$	$9 \times 10^{-5}$
3	$-0.10000 \times 10^1$	$-0.10000 \times 10^1$	0
4	$-0.16667 \times 10^1$	$-0.16667 \times 10^1$	0
5	$-0.23334 \times 10^1$	$-0.23333 \times 10^1$	$4 \times 10^{-5}$
6	$-0.30000 \times 10^1$	$-0.30000 \times 10^1$	0
7	$-0.36667 \times 10^1$	$-0.36667 \times 10^1$	0
8	$-0.43334 \times 10^1$	$-0.43333 \times 10^1$	$2 \times 10^{-5}$

يمكن تخفيف تأثيرات أخطاء التقريب باستخدام حساب لمراتب من رتب كبيرة. مثل الخيار الثنائي الدقة أو المتعدد الدقة المتاح في معظم الحواسيب.

إن مساوئ استخدام الحساب الثنائي الدقة تكمن في استغراقه وقتاً أطول، وعدم لغائه أخطاء التقريب، بل تأجيل ذلك إلى حين إجراء عمليات حسابية آتية.

إن إحدى الطرائق لتوقع خطأ التقدير تكون باستخدام حساب الفئات (أي الاحتفاظ بأصغر القيم الممكنة وأكبرها في كل خطوة). وبذلك نحصل على فترة تحوي القيمة الحقيقية في النهاية. ولسوء الحظ قد نحتاج إلى فترة صغيرة جداً للتنفيذ المعقول.

وبما أننا نستخدم التقنية التفاعلية المتضمنة المتتاليات نختتم هذا الفصل بمذقشة بعض المصطلحات التي تصف معدل التقارب الحادث عند توظيف (تطبيق) التقنية لعددية. وبصورة عامة، فإننا نرغب في حدوث التقارب بأقصى سرعة ممكنة.

ونستعمل التعريف الآتي للمقارنة بين سرعة تقارب الطرائق المختلفة.

لتكن  $\{\beta_n\}_{n=1}^{\infty}$  متتالية تتقارب نحو الصفر. و  $\{\alpha_n\}_{n=1}^{\infty}$  تتقارب نحو العدد  $\alpha$ . إذا وجد ثابتاً موجباً  $K$  يحقق

$$|\alpha_n - \alpha| \leq K |\beta_n|$$

فإننا نقول: إن  $\{\alpha_n\}_{n=1}^{\infty}$  تتقارب نحو العدد  $\alpha$  بسرعة تقارب  $O(\beta_n)$  (يقرأ هذا التعبير "oh")

كبيرة لقيمة  $\beta_n$  ("). ويشار إليها بكتابة  $\alpha_n = \alpha + O(\beta_n)$ . ومع أن التعريف (18.1) يسمح للمتتالية  $\{\alpha_n\}_{n=1}^{\infty}$  بأن تقارن بأي متتالية  $\{\beta_n\}_{n=1}^{\infty}$  فإننا في معظم الحالات نستخدم

$$\beta_n = \frac{1}{n^p}$$

حيث إن  $p$  عدد موجب  $p > 0$ . وعادة ما يكون اهتمامنا بأكثر قيمة للعدد  $p$  التي تحقق  $\alpha_n = \alpha + O(1/n^p)$ .

افترض أنه لكل  $n \geq 1$  لدينا

$$\alpha_n = \frac{n+1}{n^2} \quad \text{و} \quad \hat{\alpha}_n = \frac{n+3}{n^3}$$

فمع أن  $\lim_{n \rightarrow \infty} \alpha_n = 0$  و  $\lim_{n \rightarrow \infty} \hat{\alpha}_n = 0$  فإن المتتالية  $\{\hat{\alpha}_n\}$  تتقارب إلى هذه النهاية بسرعة أكبر كثيراً من المتتالية  $\{\alpha_n\}$ . على نحو الجدول (7.1) الذي حسب مستخدماً حساب التقريب بخمسة أرقام.

$n$	1	2	3	4	5	6	7
$\alpha_n$	2.00000	0.75000	0.44444	0.31250	0.24000	0.19444	0.16327
$\hat{\alpha}_n$	4.00000	0.62500	0.22222	0.10938	0.06400	0.041667	0.029155

إذا افترضنا  $\beta_n = 1/n^2$  و  $\hat{\beta}_n = 1/n^3$  نجد أن

$$|\alpha_n - 0| = \frac{n+1}{n^2} \leq \frac{n+n}{n^2} = 2 \cdot \frac{1}{n} = 2\beta_n$$

$$|\hat{\alpha}_n - 0| = \frac{n+3}{n^3} \leq \frac{n+3n}{n^3} = 4 \cdot \frac{1}{n^2} = 4\hat{\beta}_n$$

عندئذ

$$\hat{\alpha}_n = 0 + O\left(\frac{1}{n^2}\right) \quad \text{و} \quad \alpha_n = 0 + O\left(\frac{1}{n}\right)$$

إن سرعة تقارب  $\{\alpha_n\}$  للصفر مماثلة لسرعة تقارب  $\{1/n\}$  للصفر. حيث تتقارب  $\{\hat{\alpha}_n\}$  للصفر بسرعة مماثلة للمتتالية الأسرع في التقارب  $\{1/n^2\}$ .

نستعمل أيضاً رمز oh الكبيرة لوصف السرعة التي تتقارب فيها الدوال.

## تعريف 18.1

## مثال 4

## جدول 7.1

توجد طرائق متعددة أخرى لوصف نمو المتتاليات والدوال، ويتطلب بعضها حدوداً علياً وحدوداً دنياً للمتتالية أو الدالة تحت الدراسة. إن ي كتاب جيد في تحليل الخوارزميات مثل (CRS) يحتوي على هذه المعلومات.

تعريف 19.1 افترض أن  $\lim_{h \rightarrow 0} G(h) = 0$ ، وأن  $\lim_{h \rightarrow 0} F(h) = L$ . إذا وجدنا ثابتاً موجباً  $K$  حيث إن

$$|F(h) - L| \leq K|G(h)|$$

$$F(h) = L + O(G(h))$$

إن الدوال التي نستخدمها للمقارنة عادة ما تأخذ الصورة  $G(h) = h^p$ . حيث  $p > 0$ . ينصب اهتمامنا على أكبر قيمة للعدد  $p$  التي تحقق  $F(h) = L + O(h^p)$ .

مثال 5 لقد وجدنا في المثال (3) (ب) من الفصل (1.1) أن كثيرة حدود تايلور تعطي

$$\cos h = 1 - \frac{1}{2}h^2 + \frac{1}{24}h^4 \cos \xi(h)$$

عدد ما  $\xi(h)$  بين الصفر و  $h$ . وأخيراً يكون

$$\cos h + \frac{1}{2}h^2 = 1 + \frac{1}{24}h^4 \cos \xi(h)$$

$$\cos h + \frac{1}{2}h^2 = 1 + O(h^4)$$

وهذا يتضمن أن

$$|(\cos h + \frac{1}{2}h^2) - 1| = |\frac{1}{24} \cos \xi(h)|h^4 \leq \frac{1}{24}h^4$$

لأن

وهذا يعني أنه عندما تكون  $h \rightarrow 0$ ، فإن  $\cos h + \frac{1}{2}h^2$  يتقارب إلى نهاية 1 بسرعة قريبة من سرعة تقارب  $h^4$  للصفر.

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 3.1

1. أ. استخدم حساب القطع لثلاثة أرقام لتجد المجموع  $\sum_{i=1}^{10} (1/i^2)$ . مستخدماً  $\frac{1}{1} + \frac{1}{4} + \dots + \frac{1}{n}$  أولاً ثم  $\frac{1}{1} + \frac{1}{81} + \dots + \frac{1}{100}$ . أي الطريقتين أدق؟ ولماذا؟

ب. اكتب خوارزمية لإيجاد مجموع المتسلسلة المحدودة  $\sum_{i=1}^N x_i$  بترتيب عكسي.

2. يعرف العدد  $e$  بالسلسلة  $e = \sum_{n=0}^{\infty} (1/n!)$ . استخدم حساب القطع لأربعة أرقام لإيجاد التقريبات الآتية للعدد  $e$ . ثم احسب الخطأ المطلق والخطأ النسبي:

$$أ. \quad e \approx \sum_{n=0}^5 \frac{1}{n!} \quad ب. \quad e \approx \sum_{j=0}^5 \frac{1}{(5-j)!}$$

$$ج. \quad e \approx \sum_{n=0}^{10} \frac{1}{n!} \quad د. \quad e \approx \sum_{j=0}^{10} \frac{1}{(10-j)!}$$

3. إن متسلسلة ماكلورين لدالة الظل المقابل متقاربة على الفترة  $-1 < x \leq 1$  وهي

$$\arctan x = \lim_{n \rightarrow \infty} P_n(x) = \lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{i=1}^n (-1)^{i+1} \frac{x^{2i-1}}{2i-1}$$

أ. استخدم الحقيقة  $\tan \pi/4 = 1$  لإيجاد عدد الحدود  $n$  للمتسلسلة المطوب جمعها للحصول على  $|4P_n(1) - \pi| < 10^{-3}$ .

ب. تشترط لغة البرمجة ++C أن تكون قيمة  $\pi$  صحيحة بحد خطأ أصغر من  $10^{-10}$ . ما عدد حدود السلسلة التي نحتاج إلى جمعها للحصول على هذه الرتبة من الدقة؟

4. يقدم التمرين (3) تفاصيل طريقة غير فعالة للحصول على تقريب العدد  $\pi$ . يمكن

تحسين هذه الطريقة على نحو مفيد بملاحظة أن  $\arctan \frac{1}{3} + \arctan \frac{1}{5} = \arctan \frac{1}{2}$  ثم إيجاد قيمة متسلسلة الظل المقابل  $\arctan \frac{1}{2}$  عند  $\frac{1}{3}$  وعند  $\frac{1}{5}$ . أوجد عدد حدود السلسلة التي يجب جمعها لضمان تقريب العدد  $\pi$  ضمن  $10^{-3}$ .

5. توجد صيغة أخرى لحساب  $\pi$  يمكن استنتاجها من المطابقة  $\frac{\pi}{4} = 4 \arctan \frac{1}{5} - \arctan \frac{1}{239}$ . أوجد عدد حدود السلسلة التي يجب جمعها لضمان تقريب العدد  $\pi$  ضمن  $10^{-3}$ .
6. أوجد سرعة التقارب للمتتاليات الآتية عندما  $n \rightarrow \infty$ :

$$\text{أ. } \lim_{n \rightarrow \infty} \sin \frac{1}{n} = 0 \quad \text{ب. } \lim_{n \rightarrow \infty} \sin \frac{1}{n^2} = 0$$

$$\text{ج. } \lim_{n \rightarrow \infty} \left( \sin \frac{1}{n} \right)^2 = 0 \quad \text{د. } \lim_{n \rightarrow \infty} [\ln(n+1) - \ln(n)] = 0$$

7. أوجد سرعة تقارب الدوال الآتية عندما  $h \rightarrow 0$

$$\text{أ. } \lim_{h \rightarrow 0} \frac{\sin h}{h} = 1 \quad \text{ب. } \lim_{h \rightarrow 0} \frac{1 - \cos h}{h} = 0$$

$$\text{ج. } \lim_{h \rightarrow 0} \frac{\sin h - h \cos h}{h} = 0 \quad \text{د. } \lim_{h \rightarrow 0} \frac{1 - e^h}{h} = -1$$

8. أ. ما عدد عمليات الضرب والجمع المطلوبة لإيجاد حاصل جمع الصيغة

$$\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^i a_i b_j$$

ب. عدّل الصيغة في (أ) على أن تقلّل عدد العمليات الحسابية.

9. لتكن  $P(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$  كثيرة حدود، وافترض أن  $x_0$  معطاة. أنشئ خوارزمية لإيجاد قيمة  $P(x_0)$  مستخدماً عمليات الضرب المتداخلة.

10. يعطي التمرين (5) من الفصل (2.1) صيغ بديلة للجذرين  $x_1$  و  $x_2$  للصيغة  $ax^2 + bx + c = 0$ . أنشئ خوارزمية بالمداخلات  $a, b, c$  والمخرجات  $x_1$  و  $x_2$  لتحسب الجذرين  $x_1$  و  $x_2$  (الذين يمكن أن يكونا متساويين أو مرافقين مركبين) مستخدماً أفضل صيغة لكل جذر.

11. أنشئ خوارزمية مدخلاتها عدد صحيح  $n \geq 1$ . الأعداد  $x_0, x_1, \dots, x_n$  وعدد  $x$  التي مخرجها حاصل الضرب  $(x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_n)$ .

$$12. \text{ افترض أن } \frac{1-2x}{1-x+x^2} + \frac{2x-4x^3}{1-x^2+x^4} + \frac{4x^3-8x^7}{1-x^4+x^8} + \dots = \frac{1+2x}{1+x+x^2}$$

- لكل  $x < 1$  وافترض أن  $x = 0.25$ . اكتب خوارزمية تحدد عدد الحدود المطلوبة في الطرف الأيسر للصيغة، ونقدها على أن يكون اختلاف الطرف الأيسر عن الطرف الأيمن أقل من  $10^{-6}$ .

13. أ. افترض أن  $0 < q < p$  وأن  $a_n = a + O(n^{-p})$  برهن أن  $a_n = a + O(n^{-q})$ .
- ب. اكتب جدولاً فيه  $1/n, 1/n^2, 1/n^3$  و  $1/n^4$  للقيم  $n = 5, 10, 100$  و  $1000$ . وناقش معدلات التقارب المختلفة لهذه المتتاليات عندما تصبح  $n$  كبيرة.

14. أ. افترض أن  $0 < q < p$  وأن  $F(h) = L + O(h^p)$ . برهن على أن  $F(h) = L + O(h^q)$ .
- ب. اكتب جدولاً فيه  $h, h^2, h^3, h^4$  للقيم  $h = 0.5, 0.1, 0.01$  و  $0.001$ . وناقش معدلات التقارب المختلفة لقوى  $h$  هذه عندما تقترب  $h$  من الصفر.

15. افترض أنه عندما تقترب  $x$  من الصفر يكون

$$F_2(x) = L_2 + O(x^\beta) \quad \text{و} \quad F_1(x) = L_1 + O(x^\alpha)$$

وليكن كل من  $c_1$  و  $c_2$  عددين ثابتين غير الصفر. وعرّف

$$G(x) = F_1(c_1 x) + F_2(c_2 x) \quad \text{و} \quad F(x) = c_1 F_1(x) + c_2 F_2(x)$$

برهن على أنه إذا كان  $\gamma = \text{minimum } \{\alpha, \beta\}$ ، فإنه عندما تقترب  $x$  من الصفر فإن

$$F(x) = c_1 L_1 + c_2 L_2 + O(x^\gamma) \quad \text{أ.}$$

$$G(x) = L_1 + L_2 + O(x^\gamma) \quad \text{ب.}$$

16. تسمى المتتالية  $\{F_n\}$  المعرفة على الصورة الآتية  $F_0 = 1, F_1 = 1$  و  $F_{n+2} = F_n + F_{n+1}$  لـ  $n \geq 0$  متتالية فيبوناتشي (Fibonacci Sequence). إن حدود هذه المتتالية تحث طبيعياً في كثير من الأصناف الحياتية، خصوصاً مثل تلك التي لها بتلات وحرشف مرتبة على صورة لولب لوغارتمي. لتكن المتتالية  $\{x_n\}$  معرفة بالصيغة  $x_n = F_{n+1}/F_n$ . على فرض  $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = x$  موجودة. أثبت أن  $x = (1 + \sqrt{5})/2$ . يسمى هذا العدد النسبة الذهبية (golden ratio).

$$17. \text{ إن متتالية فيبوناتشي تحقق الصيغة } F_n = \bar{F}_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \left[ \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^n - \left( \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^n \right]$$

أ. اكتب عملية لحساب  $F_{100}$  مستخدماً Maple.

ب. استخدم Maple بالقيمة المفترضة للأمر Digits متبوعاً بالأمر evalf لحساب  $\bar{F}_{100}$ .

ج. لماذا نجد القيمة في (أ) أدق من تلك في (ب)؟

د. لماذا يكون الحصول على النتيجة باستخدام (ب) أسرع من الحصول على النتيجة باستخدام

الطريقة في (أ)؟

هـ. ماذا يحدث عندما تستخدم الأمر Simplify بدلاً من الأمر evalf في حساب  $\bar{F}_{100}$ ؟

18. السلسلة التوافقية  $1 - \frac{1}{2} + \frac{1}{3} - \frac{1}{4} + \dots$  تباعدية (divergent). ولكن المتتالية

$$\gamma_n = 1 + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{n} - \ln n$$

متقاربة. لأن  $\{\gamma_n\}$  متتالية محدودة غير متزايدة. إن النهاية  $\gamma = 0.5772156649\dots$  للمتتالية  $\{\gamma_n\}$  تسمى ثابت أويلر (Euler).

أ. استخدم القيمة المفترضة للأمر Digits في Maple لتحديد قيمة  $n$  لتكون  $\gamma$  قريبة من  $\gamma$

ضمن الحد  $10^{-2}$ .

ب. استخدم القيمة المفترضة للأمر Digits في Maple لتحديد قيمة  $n$  لتكون  $\gamma_n$  قريبة من  $\gamma$  ضمن

الحد  $10^{-3}$ .

ج. ماذا يحدث إذا استخدمت القيمة المفترضة للأمر Digits في Maple لتحديد قيمة  $n$  لتكون

$\gamma_n$  قريبة من  $\gamma$  ضمن الحد  $10^{-4}$ ؟

## Numerical Software

### 4.1 البرمجيات العددية

توجد برامج حاسوبية لتقريب حلول عددية للمسائل. في هذا الكتاب قدّمنا برامج مكتوبة باللغات Java، Maple، FORTRAN، C، Pascal، MATLAB، Mathematica. لغرض استخدامها في حل الأمثلة والتمارين الواردة في هذا الكتاب. وتعطي هذه البرامج نتائج مرضية لمعظم المسائل التي تحتاج إلى حل، ولكنها تقع ضمن ما نسميه برامج الغرض الخاص، ونستخدم هذا المصطلح لنميز بين هذه البرامج وبرامج الرياضيات العادية، وإن البرامج في هذه الحقائق تسمى برامج الغرض العام.

إن البرامج في حقائق الغرض العام تختلف في محتواها عن الخوارزميات البرمجيات الواردة في هذا الكتاب. وإن حقائق الغرض العام تتعامل مع طرائق لتقليل الأخطاء الناتجة عن

التقريب الآلي ، والانسياب السفلي والانسياب العلوي ، وهي تصف أيضاً مدى المدخلات التي تؤدي إلى نتائج ذات دقة محددة معينة.

ولما كانت هذه الخواص تعتمد على الآلة فإن الحقائق ذات الغرض العام تستخدم وسيطات تصف مؤشرات النقطة العائمة للآلة المستخدمة في الحسابات.

ولتوضيح بعض الفروق بين البرامج في حقائق الغرض العام والبرنامج الذي صمّمناه في هذا الكتاب ، افترض البرنامج الذي نستخدمه لإيجاد المعيار الإقليدي لمتجه بعده  $n$   $\mathbf{x} = (x_1, x_2, \dots, x_n)^T$  إن هذا (المعيار) (norm) غالباً ما يطلب ضمن البرامج الكبيرة. ويعرّف بالآتي

$$\|\mathbf{x}\|_2 = \left[ \sum_{i=1}^n x_i^2 \right]^{1/2}$$

يستخدم هذا المعيار (norm) لقياس المسافة بين المتجه  $\mathbf{x}$  والمتجه  $\mathbf{0}$ .

على سبيل المثال: معيار المتجه  $\mathbf{x} = (2, 1, 3, -2, -1)^T$  هو

$$\|\mathbf{x}\|_2 = [2^2 + 1^2 + 3^2 + (-2)^2 + (-1)^2]^{1/2} = \sqrt{19}$$

وعندئذ فإن بعده عن المتجه  $\mathbf{0} = (0, 0, 0, 0, 0)^T$  هو  $\sqrt{19} \approx 4.36$ .

نبين هنا نوع الخوارزمية التي تقدمها هذه المسألة؛ إنها لا تحتوي على أي وسيطات (برامترات) تعتمد على الآلة. ولا تقدم أي توكيدات للدقة. ولكنها تعطي نتائج دقيقة في "معظم الأوقات".

المدخلات:  $x_1, x_2, \dots, x_n$

المخرجات: NORM

الخطوة	المضمون
1	ضع $SUM = 0$
2	عند $i = 1, 2, \dots, n$ ضع $SUM = SUM + x_i^2$
3	ضع $NORM = SUM^{1/2}$
4	المخرجات (NORM) توقف.

إن البرنامج المبني على هذه الخوارزمية سهل الكتابة والفهم، ولكن قد يفشل البرنامج في إعطاء دقة كافية لعدة أسباب. فعلى سبيل المثال: قد تكون قيمة بعض الأعداد كبيرة جداً أو صغيرة جداً. فلا يمكن تمثيلها بدقة في نظام النقطة العائمة الحاسوبي. وقد لا يعطي الترتيب العادي لتنفيذ الحسابات النتائج الأدق أيضاً. أو قد لا يكون البرنامج العادي المتاح لاستخراج الجذر التربيعي هو الأفضل بالنسبة إلى هذه المسألة.

إن أموراً من هذا النوع تؤخذ في الحسبان من قبل مصممي الخوارزميات عندما يكتبون برامج ذات غرض عام. وتستخدم هذه البرامج في الغالب على صورة برامج فرعية لحل مسائل أكبر. ولذلك يجب أن تحتوي على ضوابط لا نحتاج إليها.

والآن افترض برنامجاً حاسوبياً ذا غرض عام لاستخدامه في حساب المعيار الإقليدي.

أولاً: قد تقع قيمة المركبة  $x_i$  للمتجه ضمن مدى الآلة، ولكن قد لا يقع مربع تلك المركبة ضمن ذلك

المدى. يمكن حدوث مثل هذا الأمر عندما يكون  $|x_i|$  صغيراً جداً لدرجة أن  $x_i^2$  يسبب الانسياب السفلي أو عندما تكون  $|x_i|$  كبيرة جداً، على أن  $x_i^2$  تسبب الانسياب العلوي. ومن الممكن أن تقع هذه الحدود جميعها ضمن مدى الآلة أيضاً، ولكن الانسياب العلوي يحدث بسبب جمع مربع أحد هذه الأبعاد للمجموع المحسوب.

ولما كانت معايير الدقة تعتمد على الآلة التي تجرى عليها الحسابات، فإن الوسيطات المعتمدة على الآلة تدخل ضمن الخوارزميات. افترض أننا نستخدم حاسوباً فرضياً قاعته  $10^e$ ، ويمك  $t \geq 4$  خانات دقة، وأصغر أسية  $e_{min}$  وأعلى أسية  $e_{max}$ . عندئذ تكون مجموعة أعداد النقاط العائمة في هذه الآلة مكوّنة من الصفر والأعداد على الصيغة  $x = f \cdot 10^e$  حيث

$$f = \pm (f_1 10^{-1} + f_2 10^{-2} + \dots + f_t 10^{-t})$$

حيث لكل  $1 \leq f_1 \leq 9$  و  $0 \leq f_i \leq 9$  لكل  $i = 2, \dots, t$  حيث  $e_{min} \leq e \leq e_{max}$ . إن هذه القيود تعني أن أصغر عدد موجب يمكن تمثيله في الآلة هو  $c = 10^{e_{min}}$ ، ومن ثمّ يمكن لأي عدد محسوب  $x$  بقيمة  $|x| < c$  أن يسبب انسياباً أدنى، وينتج عن ذلك أن تصبح قيمة  $x$  صفراً. إن أكبر عدد موجب يمكن تمثيله هو  $\lambda = (1 - 10^{-t})10^{e_{max}}$ ، ومن ثمّ فإن أي عدد محسوب  $x$  بقيمة  $|x| > \lambda$  يسبب انسياباً أعلى. إذا حدث انسياب أدنى غالباً ما يستمر البرنامج دون أي خسارة مهمة في الدقة. أما عندما يحدث انسياب أعلى فإن البرنامج يفشل. تفترض الخوارزمية أن خواص الآلة المتعلقة بالنقطة العائمة توصف باستخدام الوسيطات (البرامترات)  $N, s, S, y, Y$ ، سيعبر عن أكبر عدد من المدخلات التي يمكن أن تحض بدرجة دقة  $t/2$  من الأعداد بالرمز  $N$ . إن هذا يعني أن الخوارزمية تستمر في العمل لإيجاد قياس المتجه  $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)'$  فقط إذا كان  $n \leq N$ ، ولكي تحل مشكلة الانسياب الأدنى والأعلى. فإن أعداد النقطة العائمة غير الصفريّة تقسّم إلى المجموعات الآتية:

- أعداد صغيرة في القيمة  $x$  وهي تلك التي تحقّق  $0 < |x| < y$ .
- أعداد وسيطية في القيمة  $x$  عندما يكون  $y \leq |x| < Y$ .
- أعداد كبيرة في القيمة  $x$  عندما يكون  $|x| \geq Y$ .

نختار الوسيطين  $y$  و  $Y$  بحيث نضمن عدم وجود مشكلة انسياب أدنى أو أعلى في عمليات التربيع أو جمع الأعداد وسيطية القيمة. إن تربيع الأعداد صغيرة القيمة يمكن أن يؤدي إلى انسياب أدنى، ولذلك يستخدم عامل ضرب  $S$  يكبر الواحد بكثير لكي ينجب العدد  $(Sx)^2$  الانسياب الأدنى عندما لا يتجنبه  $x^2$ . إن جمع الأعداد ذات القيم الكبيرة وتربيعها يمكن أن يؤدي إلى انسياب أعلى. لذلك نستخدم في هذه الحالة عدداً  $s$  أصغر من الواحد بكثير لضمان تجنب  $(sx)^2$  الانسياب الأعلى عند دمج أو حسابه في عملية الجمع حتى ولو كان  $x^2$  يؤدي إلى ذلك الانسياب.

ولتجنب الضرب غير الضروري، نختار  $y$  و  $Y$  بحيث يكون مدى الأعداد وسيطية القيمة كبيراً قدر الإمكان. إن الخوارزمية الآتية تعديل لتلك المشروحة في [Brow, W, p. 471]. وتستخدم عملية ضرب مركبات المتجه صغيرة القيمة للحصول على واحدة وسيطية القيمة. ثم نزع الضرب



عن حاصل الجمع وتستمر في تربيع الأعداد الصغيرة والوسيطية وجمعها حتى الوصول إلى مركبة ذات قيمة كبيرة. وبمجرد ظهور مركبة قيمتها كبيرة، تضرب الخوارزمية المجموع السابق. وتستمر في عمليات الضرب في ثابت وفي التربيع. وجمع الأعداد المتبقية. إن الخوارزمية تفترض أنه في أثناء الانتقال من الأعداد الصغيرة إلى الأعداد الوسيطة. تكون الأعداد الصغيرة غير المضروبة في ثابت مهمة مقارنة بالأعداد الوسيطة. وبالمثل في أثناء الانتقال من الأعداد الوسيطة إلى الأعداد الكبيرة، فإن الأعداد الوسيطة غير المضروبة في ثابت تكون مهمة مقارنة بالأعداد الكبيرة. وهكذا يجب اختيار الوسيطات الضربية بحيث تكون مساوية للأعداد للصفر فقط عندما تكون مهمة حقاً. إن العلاقات بين خواص الآلة كما وصفت عن طريق  $t, \sigma, \lambda, emin, emax$  ومعلمات الخوارزمية  $N, s, S, y, Y$  تعطى في آخر الخوارزمية.

تستخدم الخوارزمية ثلاثة أعلام لتبين المراحل المختلفة في عملية الجمع. تعطى هذه الأعلام قيماً ابتدائية في الخطوة 3 في الخوارزمية. يعطى العلم 1 (FLAG 1) القيمة 1 حتى ملاقاتة مركبة وسيطة أو كبيرة. ثم يحوّل إلى 0. يعطى العلم 2 (FLAG 2) القيمة 0 عندما تجمع الأعداد الصغيرة ثم يُحوّل إلى 1 عند ملاقاتة أول عدد وسيطي، ويُحوّل مرة أخرى إلى 0 عند إيجاد عدد كبير. يعطى العلم 3 (FLAG 3) القيمة 0 ابتداءً، ويتحوّل إلى 1 عند ملاقاتة عدد كبير لأول مرة. تدخل الخطوة 3 العلم DONE الذي قيمته 0 حتى الانتهاء من الحسابات. ثم يحوّل إلى 1. المدخلات:  $N, s, S, y, Y, \lambda, n, x_1, x_2, \dots, x_n$  المخرجات:  $NORM$  أو عبارة خطأ مناسبة.

الخطوة	المضمون
1	إذا كان $n \leq 0$ فالمخرجات ( الحد $n$ يجب أن يكون موجباً ). توقف
2	إذا كان $n \geq N$ فالمخرجات ( الحد $n$ كبير جداً ). توقف
3	ضع $SUM = 0$ $FLAG1 = 1$ ( الأرقام الصغيرة تجمع ) $FLAG2 = 0$ $FLAG3 = 0$ $DONE = 0$ $i = 1$
4	بينما ( $FLAG1 = 1$ و $i \leq n$ ) نفذ الخطوة 5.
5	إذا كان $ x_i  < y$ فضع $SUM = SUM + (Sx_i)^2$ $i = i + 1$ ما عدا ذلك ضع $FLAG1 = 0$ ( نتج عدد غير صغير ).
6	إذا كان $n \leq i$ فضع $NORM = (SUM)^{1/2} / S$ $DONE = 1$ ما عدا ذلك ضع $SUM = (SUM / S) / S$ ( مقياس للأعداد الكبيرة ) $FLAG2 = 1$

7	بينما $(i \leq n \text{ و } FLAG2 = 1)$ نفذ الخطوة 8. ( تجميع الأعداد الوسيطة ).
8	إذا كان $ x_i  < y$ فضع $SUM = SUM + x_i^2$ $i = i + 1$ ما عدا ذلك ضع $FLAG2 = 0$ ( نتج عدد كبير ).
9	إذا كان $DONE = 0$ فإنه إذا كان $i > n$ فضع $NORM = (SUM)^{1/2}$ $DONE = 1$ ما عدا ذلك ضع $SUM = ((SUM)s)s$ ( مقياس للأعداد الكبيرة ). $FLAG3 = 1$
10	بينما $(i \leq n \text{ و } FLAG3 = 1)$ نفذ الخطوة 11.
11	ضع $SUM = SUM + (s x_i)^2$ ( جمع الأعداد الكبيرة ). $i = i + 1$
12	إذا كان $DONE = 0$ فإنه إذا كان $SUM^{1/2} < \lambda s$ فضع $NORM = (SUM)^{1/2}/s$ $DONE = 1$ ما عدا ذلك ضع $SUM = \lambda$ ( المعيار كبير جداً ).
13	إذا كان $DONE = 1$ فالخرجات ( 'Norm is', $NORM$ ) وما عدا ذلك المخرجات ( $NORM \geq$ ' حدث تخط' ).
14	توقف.

لقد طُوّر الحاسوب الشخصي في أول الثمانينيات من القرن العشرين على يد ستيف وزنيك Steve Wozniak وستيف جوبس Steve Jobs مؤسسي حاسوب آبل Apple Compute.

وكان أول حاسوب محمول هو أوزبورن Osborne الذي صنع عام 1981. مع أنه كان أكبر وأثقل كثيراً مما تتصوره الآن حاسوباً محمولاً إن نظام فورتران (FORmula TRANslator)

كان لغة البرمجة العلمية الأصلية ذات الغرض العام. وما زالت قيد الاستخدام في الحالات التي تتطلب حسابات علمية متعمقة. وإن الطبعة الحالية المقتنة لهذه اللغة هي FORTRAN إن مشروع EISPACK هو أول حقبة كبيرة للبرمجيات العددية التي أصبحت متاحة للاستخدام. وفتحت الطريق لبرمجيات أخرى تتبعها.

لقد اختيرت العلاقات بين مؤشرات الآلة  $t, \sigma, \lambda, emin, emax$  ووسيطت الخوارزمية [Brow, W, p. 471] في  $N, s, S, y, Y$  على الصورة الآتية:  
 $N = 10^{e_N}$  بحيث  $N = \lceil (t - 2)/2 \rceil$ , أكبر عدد صحيح أقل أو يساوي  $(t - 2)/2$ .  
 $s = 10^{e_s}$  بحيث  $s = \lfloor -(emax + e_N)/2 \rfloor$ .  
 $S = 10^{e_S}$  بحيث  $S = \lceil (1 - emin)/2 \rceil$ , أصغر عدد صحيح أكبر أو يساوي  $(1 - emin)/2$ .  
 $y = 10^{e_y}$  بحيث  $y = \lceil (emin + t - 2)/2 \rceil$ .  
 $Y = 10^{e_Y}$  بحيث  $Y = \lfloor (emax - e_N)/2 \rfloor$ .

إن موثوقية هذه الخوارزمية قد زادت التعقيد كثيراً إذا ما قُورنت بالخوارزمية التي بحثت في هذا الفصل. هناك أشكال كثيرة من البرمجيات العددية ذات الغرض العام متاحة تجارياً وفي متناول الجمهور. إن معظم البرمجيات المبكرة كانت قد كتبت للحواسيب المركزية، وإليك مرجع جيد هو *Sources and Development of Mathematical Software* ومحرره [Wayne Cowell Co]. وفي الوقت الحاضر وحين أصبح الحاسوب ذو الشاشة قوياً بما يكفي، فقد أصبحت البرمجيات العددية متاحة للحواسيب الشخصية ومحطات العمل. وقد كتبت معظم هذه البرمجيات بلغة FORTRAN 77 على الرغم من كتابة بعضها بلغات Java, FORTRAN 90, C, C++. إن عمليات ALGOL كانت قد قدمت لحسابات المصفوفات في عام 1971 [WR]، ثم طُوّرت حقبة برمجيات FORTRAN مبنية على عمليات ALGOL، وكان هذا التطوير موجّهاً إلى برمجيات EISPACK. لقد وثّقت هذه البرمجيات عن طريق Springer - Verlag بوصفها جزءاً من مذكرات المحاضرات

في سلسلة علم الحاسوب [ Sm B] and [ Gar]. Lecture Notes in Computer Science Series تستخدم برمجيات FORTRAN لحساب القيم المميزة eigenvalues والمتجهات المميزة eigenvectors لعدد من أنواع المصفوفات المختلفة. إن EISPACK ممان من قبل نلتب netlib. ويمكن الدخول إليه عن طريق موقع نلتب <http://www.netlib.org> أما LINPACK فهو حقيبة برمجيات FORTRAN لتحليل نظم صيغ خطية وحلها وحل مسائل مربعات الصغرى الخطية. إن توثيق هذه البرمجية موجود في [DBMS]. وموضوع على موقع نلتب (netlib). وهناك مقدمة متدرجة خطوة خطوة لبرامج LINPACK و EISPACK و BLAS (Basic Linear Algebra Subprograms) مشروحة في [CV] ولقد أتيحت برمجية LAPACK أول مرة عام 1992. وهي من مكتبة برمجيات فورتران. وهي أقوى من LINPACK و EISPACK وذلك بتكامل هاتين المجموعتين من الخوارزميات في برمجية موحدة متجددة. وقد أعيد إنشاء البرمجيات للتوصل إلى معالجات المتجهات على نحو كاف. وأداء أكثر كفاءة أو ذاكرة مشتركة. لقد طُوّر LAPACK أفتقياً وبعمق في الطبعة 3.0 المتاحة لـ JAVA .C++ .C .FORTRAN 90 .FORTRA. إن حقيبة BLAS ليست جزءاً من LAPACK. ولكن الشيفرة لـ BLAS موزعة مع LAPACK. وإن دليل LAPACK الطبعة الثالثة متاح من SIAM. The LAPACK User's Guide, 3rd ed.[AN] وهو متاح أيضاً على الموقع

[http://www.netlib.org/lapack/lug/lapack\\_lug.html](http://www.netlib.org/lapack/lug/lapack_lug.html)

ويمكن الحصول على LAPACK أو برمجيات فردية من LAPACK عن طريق موقع نلتب netlib. وتوجد حقايب أخرى لحل أنواع محددة من المسائل موجودة للاستخدام العام ومتاحة على نلتب. ويمكن الاستزادة من المعلومات في المقالة "Software Distribution Using Netlib" للمؤلفين Wade (DRW) و Roman و Dongarra. إن هذه البرامج قادرة على فحص الشروط الخاصة جميعها التي يمكن أن تؤدي إلى الخطأ أو الفشل.

سنناقش في آخر كل فصل بعض البرمجيات الملائمة للأغراض العامة. إن البرمجيات التجارية المتاحة تمثل ما توصل إليه العلم في الطرائق العددية. وغالباً ما تبني محتوياتها على حقايب المستوى العمومي. ولكنها تحتوي على طرائق في مكتبات لأي نوع من المسائل تتكون من المكتبات STAT. MATH. و SFUN للرياضيات العددية والإحصاء والذوال الخاصة على التوالي. تحتوي هذه المكتبات على أكثر من 900 برمجية كانت متاحة أصلاً في FORTRAN 77 ومتاحة الآن في FORTRAN 90. C و Java. إن هذه البرمجيات تحل أكثر مسائل التحليل العددي شيوعاً. وإن المعلومات عن المكتبات متاحة على <http://www.vni.com> وهي متوفرة على نحو كاف وتوثيق موسع. ويوجد مثال برامجي لكل برنامج، بالإضافة إلى معلومات عن القاعدة المرجعية. ويحتوي IMSL على طرائق للأنظمة الخطية، تحليل نظام القيم. الاستيفاء الداخلي. التكامل والتفاضل. الصيغ التفاضلية. التمويلات. الصيغ غير الخطية. الأعظمية. وعمليات المصفوفة/المتجهات الرئيسية. وتحتوي المكتبة على برمجيات إحصائية واسعة أيضاً. لقد وجدت مجموعة الخوارزميات العددية The Numerical Algorithms Group (NAG) في المملكة المتحدة منذ 1970. وتقدم NAG أكثر من 1000 برمجية في مكتبة FORTRAN 77 و400 برمجية في مكتبة C، وأكثر من 200 برمجية في مكتبة FORTRAN 90 ومكتبة لآلات المتوازية ومجموعات من محطات العمل أو الحواسيب الشخصية. إن مجموعة جزئية من مكتبة (the NAG Foundation Library) FORTRAN 77 متاحة للحواسيب الشخصية ومحطات العمل في حال كان قضاء العمل فيها محدوداً. يحتوي دليل استخدام NAG على تعليمات وأمثلة مع مثال

تأسست هندسة البرمجيات كنظام مخبري في سبعينيات وثمانينيات القرن العشرين حيث طور برنامج EISPACK في مختبرات آرغنون ولينباك فيد بعد. ومع بداية ثمانينيات القرن العشرين كانت مختبرات آرغنون ذات شهرة عالمية بكونها القمته في هذا المجال ليس فقط في المجال الرمزي وإنما في مجال الحسابات العددية أيضاً.

لقد أصبحت IMSL أول مكتبة علمية للحواسيب العمدة على نطاق واسع في عام 1970م. ومنذ ذلك الوقت أصبحت المكتبات متاحة للأنظمة الحاسوبية على مدى الحواسيب الشخصية.

تأسست مجموعة الخوارزميات العددية (NAG) في المملكة المتحدة عام 1971م. وطوّرت أول مكتبة لبرمجة الرياضيات وهي تحوي لآر أكثر من 10 000 تستخدم. ونحوي أكثر من ألف دالة في الرياضيات والإحصاء. فنند من البرمجيات الإحصائية، والرمزية، المرسمة والمحاكاة العددية إلى المجموعات وأدوات التطوير تحقيقي

مخرجات لكل برمجية. إن [Ph] مرجع لمقدمة مفيدة لبرمجيات NAG. تحتوي مكتبة NAG على برمجيات لتنفيذ معظم المهام الرئيسية في التحليل العددي بطريقة تشبه تلك التي في IMSL، وهي تحتوي على بعض البرمجيات الإحصائية أيضاً، ومجموعة من برمجيات الرسم، والمكتبة متاحة تجارياً من مجموعة الخوارزميات العددية ذات الموقع على الشبكة <http://www.nag.com> لقد صُممت حقائب IMSL و NAG لعالم الرياضيات، والعالم أو المهندس الذي يرغب في استدعاء برمجيات C، Java، أو FORTRAN ذات النوعية العالية من داخل البرنامج. إن الوثائق المتاح مع الحقائب التجارية يشرح البرنامج المطلوب لاستخدام البرامج المكتبية. إن الحقائب الثلاث الآتية ذات بيئات فردية. وعندما تنشط فإن المستخدم يدخل أوامر تؤدي إلى حل مسألة ما عن طريق الحقيبة. وعلى كل حال فإن كل حقيبة تسمح بإنشاء برنامج ضمن لغة الأوامر فيها. إن MATLAB مختبر مصفوفي كان أصلاً برنامج FORTRAN نشره كليف مولر (Clive Moler (Mo) وقد بنى معظم المختبر على برمجيات EISPACK و LINPACK مع أن دوال مثل لأنظمة غير الخطية، التكامل العددي، الشرائح التكميلية، مطابقة المنحنيات، الأعظمية، الصيغ التفاضلية العادية، وأدوات الرسم قد صُممت فيه. إن هذا النظام القوي ذا الشمولية الذاتية مفيد خصوصاً لاستخدامه في مقرر الجبر الخطي التطبيقي. لقد أصبح ماتلاب MATLAB متاحاً منذ 1985، ويمكن الحصول على معلومات عن هذا النظام من شركة الأعمال الرياضية The MathWorks، وعنوانها على الإنترنت هو <http://www.mathworks.com> والحقيبة الأخرى هي مابل Maple، وهي نظام حاسوبي جبري (CAS) طُوّر في عام 1980م من قبل مجموعة الحساب الرمزي في جامعة واترلو Symbolic Computational Group at University of Waterloo إن تصميم نظام مابل Maple قد نُشر في بحث تشار. جيريس، جنتلمن، وجونت B.W. Char, K.O. Geddes, W.M. Gentleman, and G.H. Gonnet [CGGG]

إن مابل Maple متاح منذ الثمانينيات 1980، وعنوان الحقيبة <http://www.maplesoft.com> ومابل Maple المكتوبة بلغة C قابلة لمعالجة المعلومات بطريقة رمزية. وإن هذه المعالجة الرمزية تسمح للمستخدم بالحصول على الأجوبة الدقيقة بدلاً من القيم العددية. وبإمكان مابل Maple إعطاء أجوبة دقيقة لمسائل رياضية: مثل التكاملات، الصيغ التفاضلية، والأنظمة الخطية. إنها تحوي إنشاءً برامجياً، وتسمح بحفظ نص الأوامر في ملفات صحائف العمل التي يمكن إدخالها في مابل، ومن ثم تنفيذ الأوامر. لقد اختير مابل لاستخدامه في هذا الكتاب بسبب خصائص الحساب الرمزي، الحساب العددي وصحائف العمل (تستخدمه أوامر مابل وتكتب في متن هذا الكتاب). والحقيبة الثالثة هي Mathematical Ma التي طُوّرها ولفرام ريسيرج Wolfram Research عام 1985، ونشرت أول مرة عام 1988. إنها حقيبة قوية ومرغوبة من نوع CAS. وهي شائعة في مجالسي التربية والأعمال. يمكن الحصول على المعلومات حول هذه الحقيبة على العنوان <http://www.wolfram.com>. ويمكن الرجوع إلى كتب كودي ويبيت [Cody+Waite CW] وكوكلر [Kockler Ko] لمعلومات إضافية حول البرامج ومكتبات البرامج. وإلى بحث دوناكرا وأكلر المنشور عام 1995 Dongarra - Walker ويمكن الرجوع إلى كتاب جايتيني-جاتلين وفرايز [CF] Chaitini - Chatelin and Frayse، وكذلك إلى بحث جولدبرغ [Goldberg Goldb] لمعلومات إضافية حول حسابيات النقطة العائمة. إن كتب شندل [Schendell Sche]، فيليبس وفريمان [PF] Phillips and Freeman، وجولب وأورتيجا [Golub Ortega GO] من الكتب التي تعرض تطبيق الطرائق العددية على الحاسب المتوازي.

كُتبت ماتلاب MATLAB في الأصل لإتاحة الوصول إلى برمجية المصفوفة في مشروعات نيباك وإيزباك EISPACK و LINPACK كُتبت النمذج الأول في أواخر 1970 لاستخدامه في مقررات مبرهنة المصفوفات، الجبر الخطي والتحليل العددي. ويوجد في الوقت الحاضر أكثر من 500,000 مستخدم للماتلاب MATLAB في أكثر من 100 بلد.

إن برمجيات NAG متوافقة مع مابل Maple ابتداءً من النمذج 7.0.

مع اختيارنا Maple نظاماً معيارياً لنا في CAS، فإن Mathematical المشهورة التي ظهرت في عام 1988 يمكن استخدامها لهذا الغرض.

## حلول المعادلات بمتغير واحد

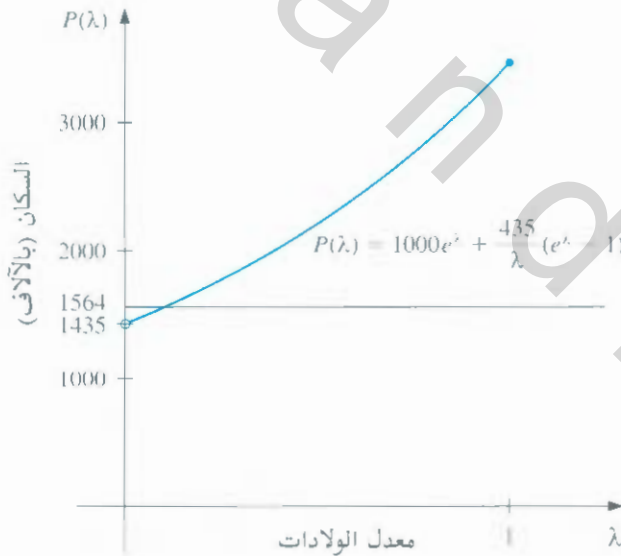
## Solution of Equations in One Variable

## مقدمة

يمكن نمذجة النمو السكاني عبر فترات زمنية قصيرة بافتراض أن النمو السكاني يكون متصلًا وبمعدل نمو يتناسب مع العدد الفعلي للسكان في الوقت المعين. فلو افترضنا أن  $N(t)$  يساوي عدد السكان عند الزمن  $t$ ، و  $\lambda$  يساوي معدل الولادات (ثابت) للسكان، فيمكن التعبير عن النمو السكاني بالصيغة التفاضلية

$$\frac{dN(t)}{dt} = \lambda N(t)$$

وحل هذه الصيغة هو  $N(t) = N_0 e^{\lambda t}$ ، حيث تمثل  $N_0$  عدد السكان الابتدائي



وهذا النموذج الأسّي يكون مطابقاً للواقع فقط عندما يكون المجتمع محصناً دون هجرة. وإذا ما سمحنا بمعدل هجرة  $v$  فإن الصيغة التفاضلية أعلاه تصبح

$$\frac{dN(t)}{dt} = \lambda N(t) + v$$

$$N(t) = N_0 e^{\lambda t} + \frac{v}{\lambda} (e^{\lambda t} - 1) \quad \text{وحلها هو}$$

ليكن مجتمع ما بعدد سكان ابتدائي قدره 1,000,000 نسمة، وأن 435,000 مهاجر انضموا إلى هذا المجتمع خلال السنة الأولى، ووجد في نهاية السنة الأولى أن تعداد مجتمع هذا كان 1,564,000 نسمة. ولتحديد معدل ولادات هذا المجتمع؛ علينا تحديد قيمة  $\lambda$  من الصيغة

$$1,564,000 = 1,000,000 e^{\lambda} + \frac{435,000}{\lambda} (e^{\lambda} - 1)$$

إن الطرائق العددية التي نقدمها في هذا الباب تستخدم في تقريب الحلول لمثل هذه الصيغ، في الحالات التي يتعذر إيجاد حلول لها بالطرائق الجبرية. وسنتناول حل هذه الصيغة بعينها في التمرين (24) من الفصل (3.2).

## The Bisection Method

## طريقة التنصيف 1.2

سنتناول في هذا الفصل واحدة من المسائل الرئيسية للتقريب العددي، وهي مسألة إيجاد جذور الصيغ. ويتضمن هذا الأسلوب إيجاد جذر أو حل لصيغة بالصيغة  $f(x) = 0$ ، للدالة  $f$ ، ويسمى جذر هذه الصيغة صغراً للدالة  $f$  أيضاً.

إن مسألة إيجاد تقريب لجذور الصيغة يعود إلى ما قبل العام 1700 قبل الميلاد، فقد كان من ضمن مجموعة Yale البابلية جدول بالرموز السمارية يعود إلى تلك الحقبة. ويعطي عدداً ذا الأساس 60، ويعادل العدد 1,414222، كقيمة تقريبية للجذر  $\sqrt{2}$ ، وهي تمهيدية تقترب دقتها إلى حد  $10^{-5}$ . ويمكن إيجاد هذا التقريب بتطبيق أسلوب تناولناه في التمرين (19) من الفصل (2.2).

يعتمد الأسلوب الأول على مبرهنة القيمة الوسطية، ويسمى "طريقة التنصيف". وهنا نفترض أن  $f$  تمثل دالة متصلة ومعروفة على الفترة  $[a, b]$  مع كون كل من الدوال  $f(a)$  و  $f(b)$  ذات إشارة مختلفة. ووفقاً لمبرهنة القيمة الوسطية، فمن المؤكد وجود العدد  $p$  في الفترة  $(a, b)$  بحيث يكون  $f(p) = 0$ . وعلى الرغم من أن العملية قائمة على وجود عدد من الجذور يزيد عن واحد في الفترة  $(a, b)$  فإننا - ولغرض التبسيط - نفترض وحدانية الجذر. وتستدعي الطريقة تكرار تنصيف الفترات الجزئية للفترة  $[a, b]$ ، وتحديد النصف الذي يحتوي  $p$  في كل خطوة.

ليكن  $a_1 = a$  و  $b_1 = b$  في البداية، وليمثل  $p_1$  منتصف الفترة  $[a, b]$ . أي أن:

$$p_1 = a_1 + \frac{b_1 - a_1}{2} = \frac{a_1 + b_1}{2}$$

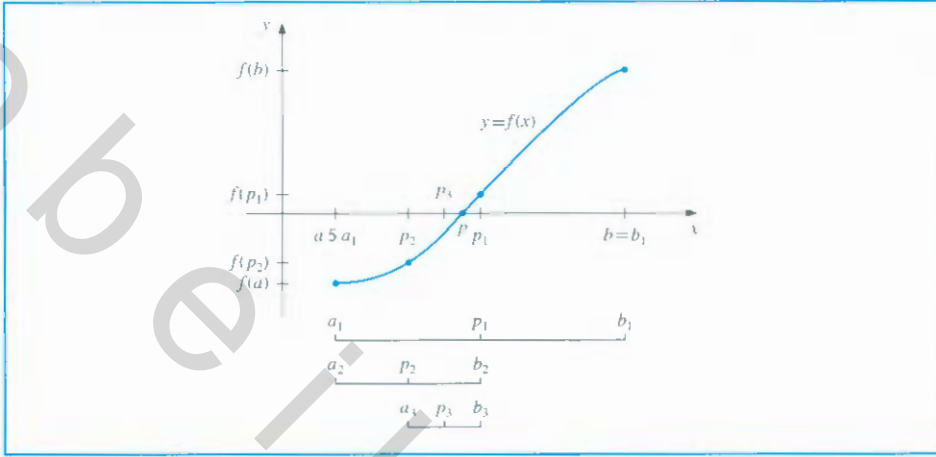
إذا كانت  $f(p_1) = 0$  فإن  $p = p_1$  وبهذا نكون قد انتهينا من الحل. أما إذا كانت  $f(p_1) \neq 0$  فإن إشارة  $f(p_1)$  هي إما إشارة  $f(a_1)$  أو إشارة  $f(b_1)$ . فإذا كانت  $f(p_1)$  و  $f(a_1)$  لهما الإشارة نفسها، تكون  $p \in (p_1, b_1)$  ونعطي القيم  $a_2 = p_1$  و  $b_2 = b_1$ . أما إذا كانت  $f(p_1)$  و  $f(a_1)$  لهما إشارتان مختلفتان، فعندها تكون  $p \in (a_1, p_1)$ ، ونعطي القيم  $a_2 = a_1$  و  $b_2 = p_1$ . وعندئذٍ

كما يشير اسمها "ثنائية التجزئة"، هو التقسيم (في هذه الحالة هي الفترة) لجزأين (في هذه الحالة متكافئين) اثنين.

في علم الحاسوب، فإن عملية تقسيم مجموعة باستمرار إلى نصفين للبحث عن حل للمسألة - كما تفعل طريقة التنصيف - تُعرف بأنها عملية البحث الثنائي binary.

نعيد تكرار الخطوة على الفترة  $[a_2, b_2]$ ، وبهذا نحصل على الطريقة الموضحة في الخوارزمية (1.2). (انظر شكل 1.2).

شكل 1.2



### التنصيف Bisection

لإيجاد حل لـ  $f(x) = 0$  للدالة  $f$  المتصلة على الفترة  $[a, b]$  مع اختلاف إشارة  $f(a)$  و  $f(b)$ .  
 المدخلات: نقاط النهاية  $a, b$  الحدود المسموح بها  $TOL$ ، أكبر عدد لمرات التكرار  $N_0$ .  
 المخرجات: حل تقريبي  $p$  أو عبارة "فشل".

الخطوة	المضمون
1	ضع $FA = f(a)$ ، $i = 1$ .
2	ما دام $i \leq N_0$ فننجز الخطوات 3 - 6 الآتية.
3	ضع $p = a + (b - a)/2$ (احسب $P_i$ ) $FP = f(p)$
4	إذا حصل $FP = 0$ أو $(b - a)/2 < TOL$ . المُخرج ( $p$ ) استكملت العملية بنجاح. توقف
5	ضع $i = i + 1$
6	إذا حصل $FA \cdot FP > 0$ فضع $a = p$ (واحسب $a_i, b_i$ ). $FA = FP$ وخلاف ذلك ضع $b = p$
7	المُخرجات (فشلت الطريقة بعد $N_0$ من التكرارات و $N_0 = \cdot N_0$ ) توقف.

يمكن تطبيق عمليات إيقاف أخرى في الخطوة (4) من الخوارزمية (1.2) أو في أي أسلوب



تكرار ضمن هذا الباب. ويمكننا على سبيل المثال اختيار حد السماح  $\epsilon > 0$  وتوليد  $p_0, \dots, p_n$  لتتحقق أحد الشروط الآتية:

$$|p_N - p_{N-1}| < \epsilon \quad (1.2)$$

$$\frac{|p_N - p_{N-1}|}{|p_N|} < \epsilon, \quad p_N \neq 0 \quad (2.2)$$

أو

$$|f(p_N)| < \epsilon \quad (3.2)$$

وتجدر الإشارة هنا إلى بعض الصعوبات التي يمكن أن تظهر عند تطبيق أي من قواعد الإيقاف هذه. فعلى سبيل المثال يمكن أن تؤول نهاية المتتالية  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  مع خاصية الفروقات  $p_n - p_{n-1}$  إلى الصفر. حيث ليس للمتتالية نفسها نهاية محدودة. (انظر تمرين 7). ومن المحتمل أن تقترب  $f(p_n)$  من الصفر أيضاً. حيث تختلف  $p_n$  منطقيًا عن  $1$ . (انظر تمرين 16) تعد المتباينة (2.2) أفضل قاعدة إيقاف؛ لكونها تقترب من اختبار الخطأ النسبي دون أي معلومات إضافية حول  $f$  أو  $p$ .

وعند استخدام الحاسوب لتوليد التقريبات؛ فمن الأفضل تحديد الحد الأعلى لعدد مرات التكرار. وهذا من شأنه استبعاد إمكانية إدخال عدد لانهائي من التهورات. وهي حالة يمكن حدوثها عندما لا يكون للمتتالية نهاية محدودة (عند ترميز البرنامج ترميزاً خطأً أيضاً). وقد تصنف الخطوة (2) من الخوارزمية (1.2) ذلك. حيث حدّدنا  $N_0$  مع إيقاف العملية عندما يكون  $i > N_0$ .

لاحظ أنه عند البدء بخوارزمية التنصيف. يتعين إيجاد الفترة  $[a, b]$  مع  $f(a) \cdot f(b) < 0$ . ومن المعلوم في كل خطوة أن مدى الفترة المتضمن صفراً لـ  $f$  ينقص بمقدار 2. لذا يفضل اختيار الفترة الابتدائية  $[a, b]$  أصغر ما يمكن. وعلى سبيل المثال إذا كانت  $f(x) = 2x^3 - x^2 + x - 1$  يكون لدينا كل من  $f(0) \cdot f(1) < 0$  و  $f(-4) \cdot f(4) < 0$

وبناءً عليه فإن خوارزمية التنصيف يمكن استخدامها لأي من الفترتين  $[4, -4]$  أو  $[0, 1]$  وعلى أي حال فإن استخدام الفترة  $[0, 1]$  بدلاً من  $[-4, 4]$  سيقصّر عدد مرات التكرار المطلوبة إلى 3 مرات. للوصول إلى الدقة المحددة. ويوضح المثال الآتي خوارزمية التنصيف. وتتوقف عملية التكرار في هذا المثال عندما يكون الخطأ النسبي أقل من 0.0001. أي عندما نَحُون

$$\frac{|p - p_n|}{|p|} < 10^{-4}$$

الصيغة  $f(x) = x^3 + 4x^2 - 10 = 0$  لها جذر ضمن  $[1, 2]$ ؛ لأن  $f(1) = -5$  و  $f(2) = 14$  وتعطي خوارزمية التنصيف القيم في جدول (1.2). ونلاحظ بعد 13 تكراراً أن  $p_{13} = 1.365112305$  يقرب الجذر  $p$  بخطأ مقداره

$$|p - p_{13}| < |b_{14} - a_{14}| = |1.365234375 - 1.365112305| = 0.000122070$$

$$\text{ولكون } |a_{14}| < |p| \text{ فإن } |a_{14}| < |p| \leq 9.0 \times 10^{-5} \leq \frac{|b_{14} - a_{14}|}{|p|} < \frac{|p - p_{13}|}{|p|}$$

وبناءً عليه فإن التقريب إلى أربع منازل عشرية على الأقل صحيح. والقيمة لصحيحة لـ  $p$  لتسع منازل هي 1.365230013. لاحظ أن  $p_9$  تكون أقرب إلى  $p$  من التقريب الأخير  $p_{13}$ .

مثال 1



جدول 1.2

$f(p_n)$	$p_n$	$b_n$	$a_n$	$n$
2.375	1.5	2.0	1.0	1
-1.79687	1.25	1.5	1.0	2
0.16211	1.375	1.5	1.25	3
-0.84839	1.3125	1.375	1.25	4
-0.35098	1.34375	1.375	1.3125	5
-0.09641	1.359375	1.375	1.34375	6
0.03236	1.3671875	1.375	1.359375	7
-0.03215	1.36328125	1.3671875	1.359375	8
0.000072	1.365234375	1.3671875	1.36328125	9
-0.01605	1.364257813	1.365234375	1.36328125	10
-0.00799	1.364746094	1.365234375	1.364257813	11
-0.00396	1.364990235	1.365234375	1.364746094	12
-0.00194	1.365112305	1.365234375	1.364990235	13

قد نستغرب حدوث ذلك؛ لأن  $|f(p_9)| < |f(p_{13})|$ ، ولكن ليس بالإمكان التأكد منه إلا عند معرفة الجواب الصحيح.

وعلى الرغم من وضوح مفهوم طريقة التنصيف، إلا أنها تتضمن عيوباً ملموسة؛ فهي بطيئة في تقاربها (أي أن  $N$  قد تكون كبيرة قليلاً قبل الحصول على قيمة صغيرة ملموسة لـ  $|p - p_N|$ ) بالإضافة إلى إمكانية تجاهل وسيط جيد للمقاربة دون الوقوف عنده. وعلى الرغم من ذلك، فإن الطريقة هذه تتسم بالجودة؛ كونها تتقارب إلى حل محدود دائماً، ولهذا السبب فهي تستخدم بداية في طرائق أخرى أكثر جدوى غالباً، وسنتناولها في آخر هذا الباب.

ليكن  $f \in C[a, b]$  و  $f(a) \cdot f(b) < 0$ ، عندئذ تولد طريقة التنصيف المتتالية  $\{p_n\}_{n=1}^{\infty}$  التي تقترب من الجذر  $p$  للدالة  $f$  حيث

$$n \geq 1 \text{ عندما } |p_n - p| \leq \frac{b - a}{2^n}$$

البرهان لكل  $n \geq 1$  يكون لدينا

$$p \in (a_n, b_n) \text{ و } b_n - a_n = \frac{1}{2^{n-1}}(b - a)$$

وبما أن  $p_n = \frac{1}{2}(a_n + b_n)$  لكل  $n \geq 1$  فإن ذلك يؤدي إلى

$$|p_n - p| \leq \frac{1}{2}(b_n - a_n) = \frac{b - a}{2^n}$$

$$|p_n - p| \leq (b - a) \frac{1}{2^n} \text{ ولأن}$$

فإن المتتالية  $\{p_n\}_{n=1}^{\infty}$  تتقارب نحو  $p$  مع معدل تقارب  $O(1/2^n)$ . أي أن

$$p_n = p + O\left(\frac{1}{2^n}\right)$$

ومن الضروري إدراك أن البرهنة (1.2) تعطي حداً فقط لخطأ التقريب، وربما يكون هذا الحد ليس

## مبرهنة 1.2

دقيقًا بالقدر المطلوب. وقد طُبِّق هذا الحد في مسألة المثال (1) للدلالة على ذلك ويضمن فقط

$$|p - p_9| \leq \frac{2 - 1}{2^9} \approx 2 \times 10^{-3}$$

حيث إن الخطأ الحقيقي أصغر من ذلك كثيرًا، وهو

$$|p - p_9| = |1.365230013 - 1.365234375| = 4.4 \times 10^{-6}$$

لتحديد عدد مرات التكرار الضرورية لحل  $f(x) = x^3 + 4x^2 - 10 = 0$  بدقة  $10^{-3}$  وباستخدام مثال 2

$a_1 = 1$  و  $b_1 = 2$  يجب إيجاد عدد صحيح  $N$  يحقق

$$|p_N - p| \leq 2^{-N}(b - a) = 2^{-N} < 10^{-3}$$

سنستخدم اللوغارتمات لتحديد  $N$ . وعلى الرغم من أن اللوغارتمات لأي أسس تعي بالغرض، إلا

أننا سنستخدم الأساس 10. ولأن  $2^N < 10^3$  تؤدي إلى كون  $3 < \lg_{10} 2^N$

فإننا نحتاج إلى أن يكون لدينا

$$N > \frac{3}{\lg_{10} 2} \approx 9.96 \text{ ومن ثم } -N \lg_{10} 2 < -3$$

وبناءً على ذلك، فإن 10 تكرارات ستضمن بدقة ضمن  $10^{-3}$  تقريبًا، ويظهر الجدول (1.2) أن

القيمة  $p_9 = 1.365234375$  ضمن  $10^{-4}$  بدقة. ومرة أخرى فإن تحليل الخطأ يعطي حدًا لعدد

مرات التكرار فقط. ومن الضروري أن نعلم أن هذا الحد يكون في حالات كثيرة أكبر كثيرًا من

العدد الحقيقي المطلوب.

إن عدد التكرارات في طريقة التنصيف تفترض أن الحسابات تجري باستخدام حساب الخانات

غير المنتهية. وعندما تُنفَّذ في الحاسبة يتعين عندئذ أخذ تقريب الخطأ في الحسان. ويتحتم

إيجاد حساب نقطة التنصيف للفترة  $[a_n, b_n]$  على سبيل المثال وفق الصيغة

$$p_n = a_n + \frac{b_n - a_n}{2}$$

بدلاً من الصيغة الجبرية المكافئة لها

$$p_n = \frac{a_n + b_n}{2}$$

فالصيغة الأولى تضيف تصحيحًا بسيطًا وهو  $(b_n - a_n)/2$  للقيمة المعلومة  $a_n$ . وعندما تكبر

$b_n - a_n$  قريبة من الدقة العظمى للآلة فإن ثمة خطأ ضمن هذا التصحيح على الرغم من أنه لن

يؤثر بوضوح في القيمة المحسوبة لـ  $p_n$ . لذا عندما يحدث ذلك فإن من الممكن لـ  $(b_n - a_n)/2$

تكرار نقطة التنصيف التي لا تكون أصلًا في الفترة  $[a_n, b_n]$ .

ملحوظة أخيرة، لتحديد أي جزء من الفترة  $[a_n, b_n]$  يتضمن الجذر  $f$ ، فمن امتحسن توظيف

دالة Signum التي تعرف بالآتي:

$$\text{sgn}(x) = \begin{cases} -1, & \text{if } x < 0 \\ 0, & \text{if } x = 0 \\ 1, & \text{if } x > 0 \end{cases}$$

الكلمة اللاتينية **signum**

تعني رمز "token" أو إشارة

"sign"، لذا فالاقتران الرمزي

يعيد بشكل طبيعي إشارة الرقم

(ما لم يكن الرقم صفرًا).

إن الاختبار سيكون

$$\text{sgn}(f(a_n)) \cdot \text{sgn}(f(p_n)) > 0 \text{ بدلاً من } f(a_n) \cdot f(p_n) > 0$$

وسيعطي النتائج نفسها، لكنه يتجنب احتمال التضخيم أو التقليل في عملية ضرب  $f(a_n)$  و  $f(p_n)$ .

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 1.2

1. استخدم طريقة التنصيف لإيجاد  $p_3$  للدالة  $f(x) = \sqrt{x} - \cos x$  في الفترة  $[0, 1]$ .
2. ليكن  $f(x) = 3(x+1)(x-\frac{1}{2})(x-1)$ . استخدم طريقة التنصيف لإيجاد  $p_3$  للفترات الآتية:  
أ.  $[-2, 1.5]$  ب.  $[-1.25, 2.5]$
3. استخدم طريقة التنصيف لإيجاد حلول دقيقة لحد  $10^{-2}$  للصيغة  $x^3 - 7x^2 + 14x - 6 = 0$  وللفترات الآتية:  
أ.  $[0, 1]$  ب.  $[1, 3.2]$  ج.  $[3.2, 4]$
4. استخدم طريقة التنصيف لإيجاد حلول دقيقة لحد  $10^{-2}$  للصيغة  $x^4 - 2x^3 - 4x^2 + 4x + 4 = 0$  وللفترات الآتية:  
أ.  $[-2, -1]$  ب.  $[0, 2]$  ج.  $[2, 3]$  د.  $[-1, 0]$
5. استخدم طريقة التنصيف لإيجاد حلول دقيقة لحد  $10^{-5}$  للمسائل الآتية:  
أ.  $x - 2^{-x} = 0$  لكل  $0 \leq x \leq 1$ .  
ب.  $e^x - x^2 + 3x - 2 = 0$  لكل  $0 \leq x \leq 1$ .  
ج.  $2x \cos(2x) - (x+1)^2 = 0$  لكل  $-3 \leq x \leq -2$  و  $-1 \leq x \leq 0$ .  
د.  $x \cos x - 2x^2 + 3x - 1 = 0$  لكل  $0.2 \leq x \leq 0.3$  و  $1.2 \leq x \leq 1.3$ .
6. استخدم طريقة التنصيف لإيجاد حلول دقيقة لحد  $10^{-5}$  للمسائل الآتية:  
أ.  $3x - e^x = 0$  لكل  $1 \leq x \leq 2$ .  
ب.  $x + 3 \cos x - e^x = 0$  لكل  $0 \leq x \leq 1$ .  
ج.  $x^2 - 4x + 4 - \ln x = 0$  لكل  $1 \leq x \leq 2$  و  $2 \leq x \leq 4$ .  
د.  $x + 1 - 2 \sin \pi x = 0$  لكل  $0 \leq x \leq 0.5$  و  $0.5 \leq x \leq 1$ .
7. أ. ارسم الشكل  $y = x$  و  $y = 2 \sin x$ .  
ب. استخدم طريقة التنصيف لإيجاد حلول دقيقة لحد  $10^{-5}$  لأول قيمة موجبة لـ  $x$  حيث  $x = 2 \sin x$ .
8. أ. ارسم الشكل  $y = x$  و  $y = \tan x$ .  
ب. استخدم طريقة التنصيف لإيجاد حلول دقيقة لحد  $10^{-5}$  لأول قيمة موجبة لـ  $x$  حيث  $x = \tan x$ .
9. أ. ارسم الشكل  $y = e^x - 2$  و  $y = \cos(e^x - 2)$ .  
ب. استخدم طريقة التنصيف لإيجاد حلول دقيقة لحد  $10^{-5}$  لقيمة ضمن  $[0.5, 1.5]$  حيث  $e^x - 2 = \cos(e^x - 2)$ .
10. ليكن  $f(x) = (x+2)(x+1)^2 x(x-1)^3(x-2)$  لأي صفر لـ  $f$ ، تتقارب طريقة التنصيف عند تطبيقها على الفترات الآتية:  
أ.  $[-1.5, 2.5]$  ب.  $[-0.5, 2.4]$  ج.  $[-0.5, 3]$  د.  $[-3, -0.5]$
11. ليكن  $f(x) = (x+2)(x+1)x(x-1)^3(x-2)$  لأي صفر لـ  $f$ ، تتقارب طريقة التنصيف عند تطبيقها على الفترات الآتية:  
أ.  $[-3, 2.5]$  ب.  $[-2.5, 3]$  ج.  $[-1.75, 1.5]$  د.  $[-1.5, 1.75]$

12. أوجد تقريبًا صحيحًا إلى  $\sqrt{3}$  للحد  $10^{-4}$  مستخدمًا خوارزمية التنصيف (افتراض  $f(x) = x^2 - 3$ ).

13. أوجد تقريبًا صحيحًا إلى  $\sqrt{25}$  للحد  $10^{-4}$  مستخدمًا خوارزمية التنصيف.

14. استخدم البرهنة (1.2) لإيجاد الحد لعدد التكرارات اللازمة للوصول لى تقريب بدقة  $10^{-3}$  لحل  $x^3 + x - 4 = 0$  واقعا في الفترة [1, 4]. أوجد تقريبًا للجذر بنفس درجة الدقة هذه.

15. استخدم البرهنة (1.2) لإيجاد الحد لعدد التكرارات اللازمة للوصول لى تقريب بدقة  $10^{-4}$  لحل  $x^3 - x - 1 = 0$  واقعا في الفترة [1, 2]. أوجد تقريبًا للجذر بنفس درجة الدقة هذه.

16. ليكن  $f(x) = (x - 1)^{10}$ ،  $p = 1$  و  $p_n = 1 + \frac{1}{n}$ . أثبت أن  $|f(x_n)| < 10^{-3}$  عندما  $n > 1$  ولكن  $|p - p_n| < 10^{-3}$  يتطلب كون  $n > 1000$ .

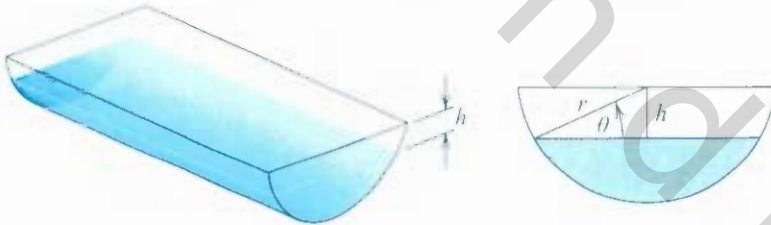
17. ليكن  $\{p_n\}$  عبارة عن متتالية معرفة بـ  $p_n = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k}$ . أثبت أن  $\{p_n\}$  غير متقاربة حتى لو كان  $\lim_{n \rightarrow \infty} (p_n - p_{n-1}) = 0$ .

18. تتضمن الدالة  $f(x) = \sin \pi x$  أصفارًا عند كل عدد صحيح. أثبت أنه عندما تكون  $-1 < a < 0$  و  $2 < b < 3$ ، فإن طريقة التنصيف تتقارب إلى:

أ. إذا كان  $a + b < 2$  ب. إذا كان  $a + b > 2$  أ. إذا كان  $a + b = 2$

19. حوض بطول  $L$  له مقطع على شكل نصف دائرة قطرها  $r$  (انظر شمل)، وعند ملئه بالماء لغاية البعد  $h$  عن السطح العلوي فإن حجم الماء يكون

$$V = L \left[ 0.5\pi r^2 - r^2 \arcsin\left(\frac{h}{r}\right) - h(r^2 - h^2)^{1/2} \right]$$

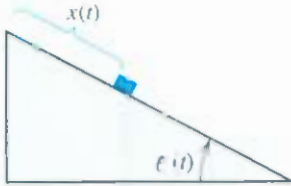


ليكن  $L = 10$  ft،  $r = 1$  ft و  $V = 12.4$  ft<sup>3</sup>. أوجد عمق الماء في الحوض لحد 0.0.

20. بدأ جسم بالحركة من السكون على سطح مائل (انظر شكل) بزاوية  $\theta$ ، ويتغير بمعدل ثابت  $\frac{d\theta}{dt} = \omega < 0$  ومع نهاية  $t$  من الثواني. فإن موقع الجسم يكون

$$x(t) = -\frac{g}{2\omega^2} \left( \frac{e^{\omega t} - e^{-\omega t}}{2} - \sin \omega t \right)$$

ليكن الجسم قد تحرك 1.7 ft في 1 s. أوجد ضمن  $10^{-5}$  المعدل  $\omega$  الذي تتغير عنده  $\theta$ . ليكن  $g = 32.17$  ft/s<sup>2</sup>.



## Fixed – Point Iteration

## 2.2 تكرار النقطة الثابتة

العدد  $P$  هو نقطة ثابتة للدالة  $g$  إذا كانت  $g(p) = p$ . سنناقش في هذا الفصل مسألة إيجاد حلول لمسائل النقطة الثابتة وعلاقة ذلك بمسائل إيجاد الجذر التي نرغب في حلها، ومسائل كلا الحالتين فئات متكافئة من حيث المعطيات الآتية:

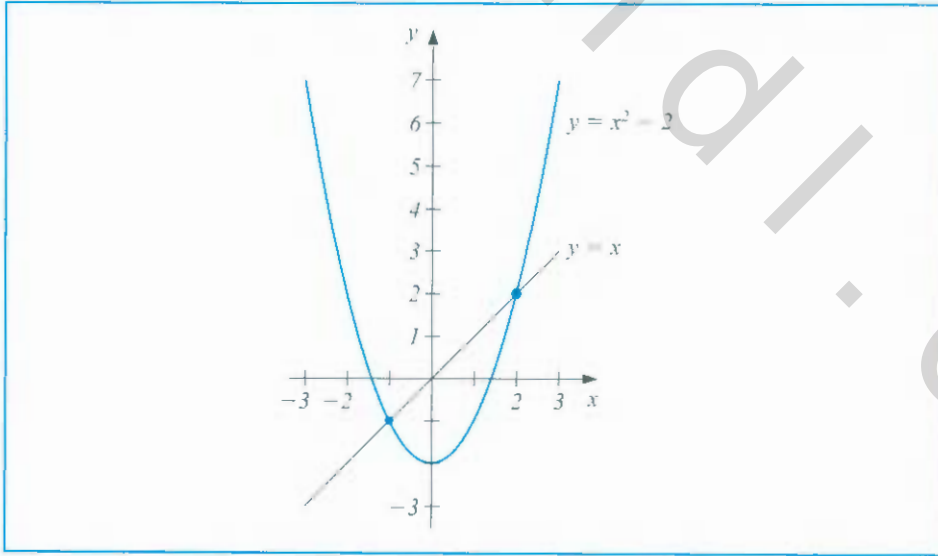
- في مسألة إيجاد الجذر  $f(p) = 0$ ، نستطيع تعريف الدوال  $g$  بنقطة ثابتة عند  $P$  بعدة طرائق، ومثال ذلك عندما  $g(x) = x - f(x)$  أو  $g(x) = x + 3f(x)$ .
- وبالعكس، إذا كان للدالة  $g$  نقطة ثابتة عند  $P$ ، فإن للدالة  $f(x) = x - g(x)$  صفرًا عند  $P$ . وعلى الرغم من أن المسائل التي نرغب في حلها تكون بصيغة إيجاد الجذر، فإن صيغة النقطة الثابتة أسهل من حيث التحليل، وثمة اختيارات قوية جدًا للنقطة الثابتة تؤدي إلى أساليب إيجاد الجذر.

نحتاج في البداية إلى أن نطمئن لهذا النوع الجديد من المسائل، ثم نقرر متى يكون للدالة نقطة ثابتة، وكيف يمكن تقريب النقاط الثابتة ضمن دقة محددة.

مثال 1 للدالة  $g(x) = x^2 - 2$  لكل  $-2 \leq x \leq 3$  نقاط ثابتة عند  $x = -1$  و  $x = 2$  بما أن

$$g(2) = 2^2 - 2 = 2 \quad \text{و} \quad g(-1) = (-1)^2 - 2 = -1$$

ويمكن ملاحظة هذا في شكل (2.2).

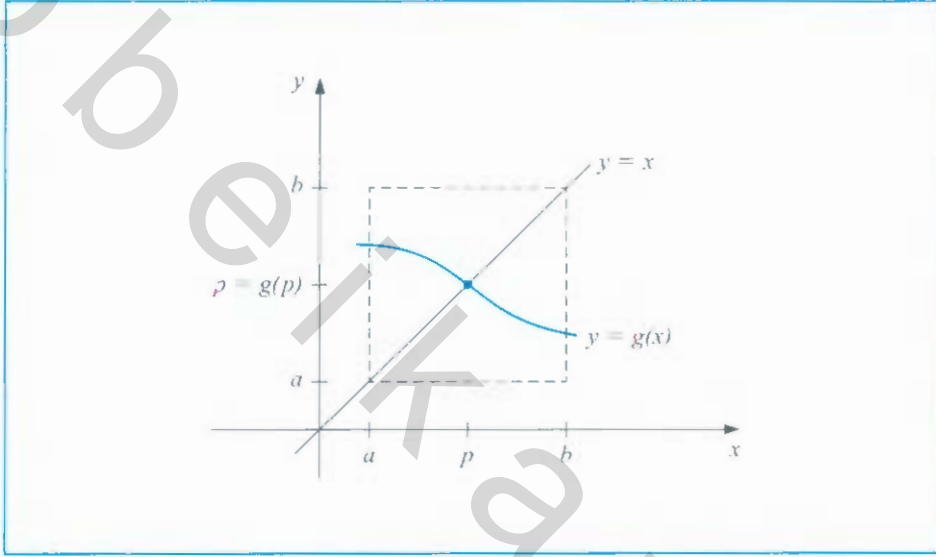


شكل 2.2

تحقق البرهنة الآتية حالات مناسبة لوجود النقطة الثابتة ووحدانيتها.

نتائج النقطة الثابتة تظهر في مجالات رياضية عديدة، وهي أدوات رئيسة للاقتصاديين لبرهنة نتائج تتعلق بالتوازن *equilibrie*، وعلى الرغم من كون فكرة الأسلوب قديمة، فإن المصطلح قد استخدم للمرة الأولى من قبل الرياضي الهولندي براور (1866-1881) *E. J. Brouwer* في بداية الحقبة 1900

**مبرهنة 2.2** أ. إذا كانت  $g \in C[a, b]$  و  $g(x) \in [a, b]$  لكل  $x \in [a, b]$  فيوجد للدالة  $g$  نقطة ثابتة في  $[a, b]$ .  
 ب. وبالإضافة إلى ذلك، إذا كانت  $g'(x)$  موجودة في  $(a, b)$ ، ويوجد ثابت موجب  $k < 1$  حيث  $|g'(x)| \leq k$  لكل  $x \in (a, b)$  فإن النقطة الثابتة في  $[a, b]$  تكون وحيدة.  
 (انظر شكل 3.2).



شكل 3.2

**البرهان**

أ. إذا كان  $g(a) = a$  أو  $g(b) = b$  فإن للدالة  $g$  نقطة ثابتة في طرف الفترة. وخلاف ذلك فإن  $g(a) > a$  و  $g(b) < b$ . الدالة  $h(x) = g(x) - x$  متصلة ضمن  $[a, b]$ . مع  $h(a) = g(a) - a > 0$  و  $h(b) = g(b) - b < 0$  واستناداً إلى مبرهنة القيمة الوسطية، توجد  $p \in (a, b)$  تحقق  $h(p) = 0$ . هذا العدد  $p$  هو نقطة ثابتة للدالة  $g$ . لأن  $0 = h(p) = g(p) - p$  تؤدي إلى  $g(p) = p$ .

ب. بالإضافة إلى ذلك، ليكن  $|g'(x)| \leq k < 1$ ، وإن  $p$  و  $q$  كليهما نقطة ثابتة في  $[a, b]$ . وإذا كان  $p \neq q$  فإن مبرهنة القيمة الوسطية تضمن لنا وجود عدد  $\xi \in (p, q)$  وفق القيم في  $[a, b]$  حيث

$$\frac{g(p) - g(q)}{p - q} = g'(\xi)$$

إذن

$$|p - q| = |g(p) - g(q)| = |g'(\xi)| |p - q| \leq k |p - q| < |p - q|$$

وهذا تناقض. ومصدر هذا التناقض افتراض  $p \neq q$ . إذن  $p = q$  وتكون النقطة الثابتة في  $[a, b]$  وحيدة.

## مثال 2

أ. ليكن  $g(x) = (x^2 - 1)/3$  في الفترة  $[-1, 1]$ . تفيد مبرهنة القيمة المتطرفة في ظهور الحد الأدنى المطلق للدالة  $g$  عندما  $x = 0$  و  $g(0) = -\frac{1}{3}$ . وإن الحد الأعلى المطلق للدالة  $g$  يظهر عند  $x = \pm 1$  أيضاً، وله قيمة  $g(\pm 1) = 0$ . بالإضافة إلى ذلك، فإن الدالة  $g$  متصلة أيضاً، وإن

$$x \in (-1, 1) \text{ لكل } |g'(x)| = \left| \frac{2x}{3} \right| \leq \frac{2}{3}$$

وإن الدالة  $g$  تحقق عندئذ فرضيات المبرهنة (2.2) جميعها، ولها نقطة ثابتة وحيدة ضمن  $[-1, 1]$  وإن النقطة الثابتة الوحيدة  $p$  في الفترة  $[-1, 1]$  يمكن تحديدها جبرياً في هذا المثال. فإذا كان

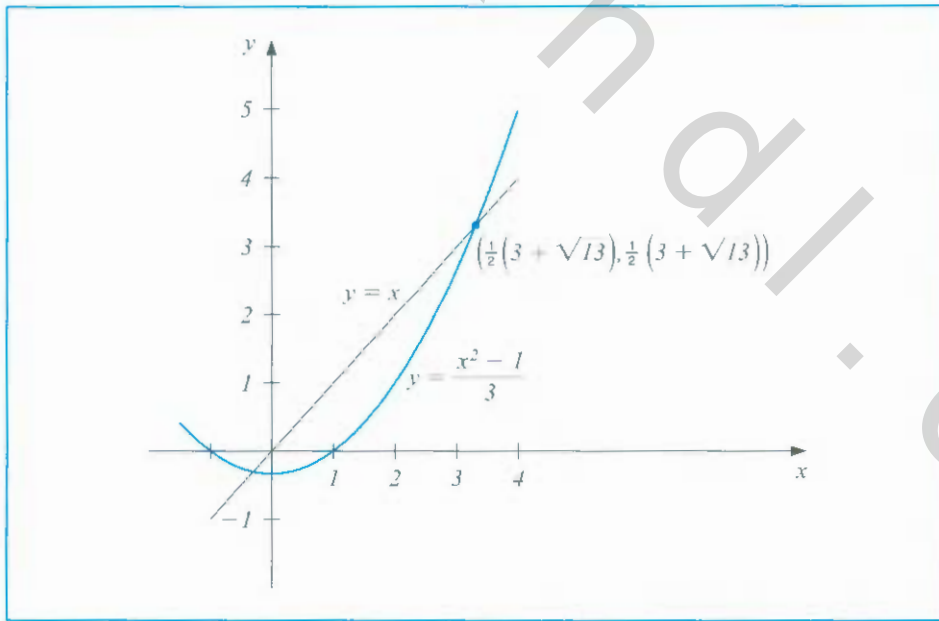
$$p^2 - 3p - 1 = 0 \text{ ثم } p = g(p) = \frac{p^2 - 1}{3}$$

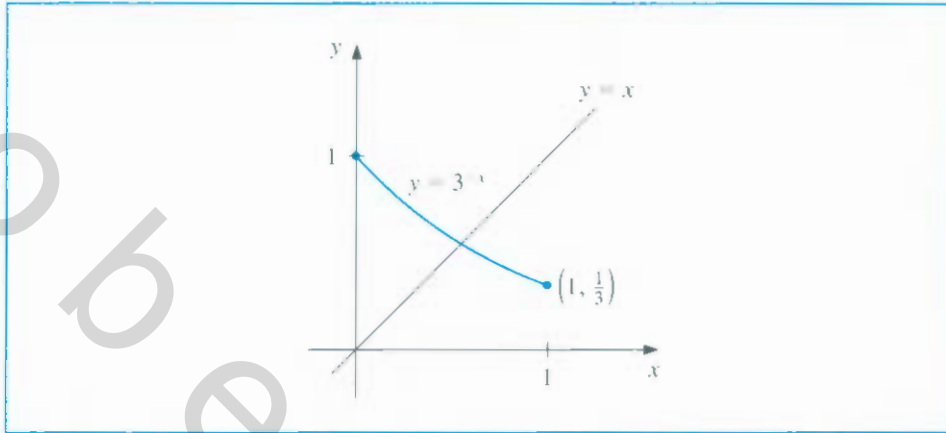
التي تعطي بحسب الصيغة التربيعية

$$p = \frac{1}{2}(3 - \sqrt{13})$$

لاحظ أن للدالة  $g$  نقطة ثابتة وحيدة أيضاً هي  $p = \frac{1}{2}(3 + \sqrt{13})$  للفترة  $[3, 4]$ . وعلى أي حال  $g(4) = 5$  و  $g'(4) = \frac{8}{3} > 1$  بناءً عليه فإن الدالة  $g$  لا تحقق فرضيات المبرهنة (2.2) عند  $[3, 4]$ . وعندئذ فإن فرضيات المبرهنة (2.2) كافية لضمان نقطة ثابتة وحيدة لكنها غير ضرورية. (انظر شكل 4.2).

شكل 4.2





شكل 5.2

ب. ليكن  $g(x) = 3^{-x}$ . بما أن  $g'(x) = -3^{-x} \ln 3 < 0$  في  $[0, 1]$ . فإن الدالة  $g$  متناقصة على  $[0, 1]$  من ثم

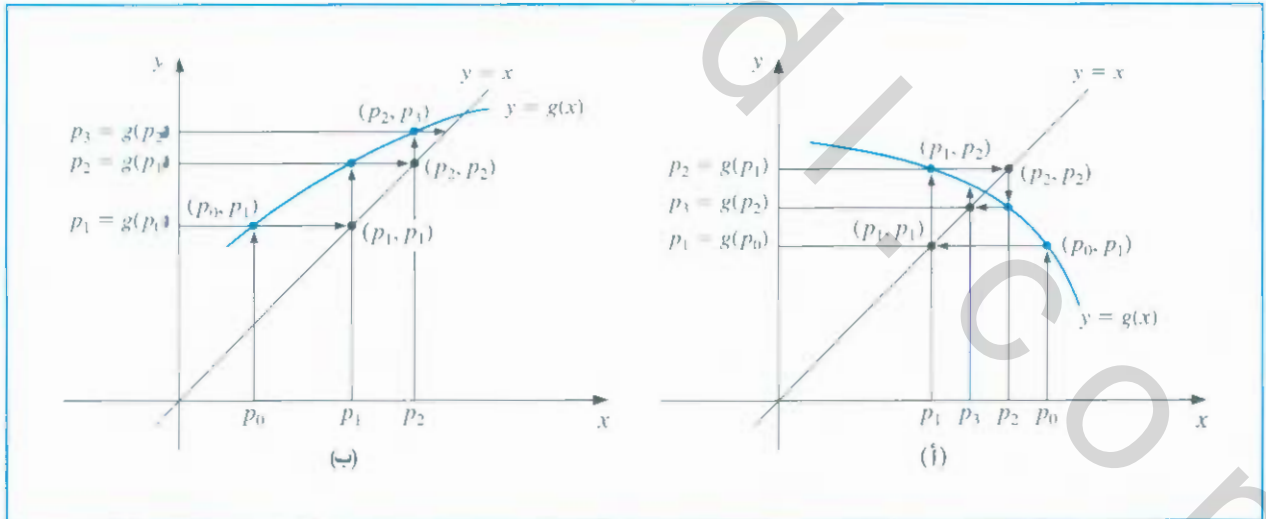
$$0 \leq x \leq 1 \text{ لكل } g(1) = \frac{1}{3} \leq g(x) \leq 1 = g(0)$$

عندئذ إذا كان  $x \in [0, 1]$  فإن  $g(x) \in [0, 1]$ . وللدالة  $g$  نقطة ثابتة في  $[0, 1]$ . حيث

$$g'(0) = -\ln 3 = -1.098612289$$

و  $|g'(x)| \not\approx 1$  في  $(0, 1)$ . وأن البرهنة (2.2) لا يمكن استخدامها لتحديد الوحداية. فإن الدالة  $g$  متناقصة دائماً. ويتضح من شكل (5.2) حتمية كون النقطة الثابتة وحيدة.

شكل 5.2





نختار تقريباً ابتدائياً  $p_0$  وتوليد المتتالية  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  بجعل  $p_n = g(p_{n-1})$  لكل  $n \geq 1$  لتقريب النقطة الثابتة للدالة  $g$ . وإذا تقاربت المتتالية إلى  $p$  و  $g$  متصلة فإن

$$p = \lim_{n \rightarrow \infty} p_n = \lim_{n \rightarrow \infty} g(p_{n-1}) = g\left(\lim_{n \rightarrow \infty} p_{n-1}\right) = g(p)$$

وسيوجد حل لـ  $x = g(x)$ . ويسمى هذا الأسلوب "تكرار النقطة الثابتة" أو "التكرار الدالية". والعملية مفصلة في الخوارزمية (2.2) وموضحة في شكل (6.2).

### تكرار النقطة الثابتة Fixed-Point Iteration

لإيجاد حل لـ  $p = g(p)$  بوجود التقريب الابتدائي  $p_0$ ؛

المدخلات: تقريب ابتدائي  $p_0$ ، الحدود المسموح بها  $TOL$ ، أكبر عدد لمرات التكرار  $N_0$ .  
المخرجات: حل تقريبي  $p$  أو عبارة (فشل).

الخطوة	المضمون
1	ضع $i = 1$
2	ما دام $i \leq N_0$ فننفذ الخطوات 3 - 6 الآتية.
3	ضع $p = g(p_0)$ (احسب $p_i$ ).
4	إذا كان $ p - p_0  < TOL$ فالخرج (استكملت العملية بنجاح). توقف.
5	ضع $i = i + 1$
6	ضع $p_0 = p$ (تحديث $p_0$ ).
7	المُخرجات (فشلت الطريقة بعد $N_0$ من التكرارات و $N_0 = \infty$ ) توقف.



ويوضح المثال الآتي التكرارات الدالية.

مثال 3 الصيغة  $0 = 10 - x^3 + 4x^2$  لها جذر وحيد في  $[1, 2]$ . وتوجد عدة طرائق لتغيير الصيغة إلى صيغة النقطة الثابتة  $x = g(x)$  مستخدمين ترتيباً جبرياً بسيطاً. فلإيجاد الدالة  $g$  الموضح في الفقرة (ج) على سبيل المثال؛ نستطيع ترتيب الصيغة  $0 = 10 - x^3 + 4x^2$  على النحو الآتي:

$$4x^2 = 10 - x^3 \quad \text{ولذلك} \quad x^2 = \frac{1}{4}(10 - x^3) \quad \text{و} \quad x = \pm \frac{1}{2}(10 - x^3)^{1/2}$$

ولإيجاد حل موجب؛ نختار  $g_3(x)$ . وليس من الضروري اشتقاق الدوال المبينة هنا، لكن عليك التأكد من أن النقطة الثابتة لكل منها هي في الواقع حل للصيغة الأصلية  $0 = 10 - x^3 + 4x^2$ .  
أ.  $x = g_1(x) = x - x^3 - 4x^2 + 10$

ب.  $x = g_2(x) = \left(\frac{10}{x} - 4x\right)^{1/2}$

$$ج. \quad x = g_3(x) = \frac{1}{2}(10 - x^3)^{1/2}$$

$$د. \quad x = g_4(x) = \left(\frac{10}{4+x}\right)^{1/2}$$

$$هـ. \quad x = g_5(x) = x - \frac{x^3 + 4x^2 - 10}{3x^2 + 8x}$$

وعند  $p_0 = 1.5$ ، يبين جدول (2.2) نتائج تكرار النقطة الثابتة لكل الخيارات الخمسة للدالة  $g$ . الجذر الحقيقي هو 1.365230013 كما لوحظ في المثال (1) من الفصل (1.2). وبمقارنة نتائج خوارزمية التنصيف المعطاة ضمن ذلك المثال، يمكن ملاحظة النتائج الرائعة للاختيارات (ج)، (د)، (هـ) حيث تتطلب طريقة التنصيف 27 تكراراً لهذه الدقة. ولعله من المفيد ملاحظة أن الاختيار (أ) كان غير متقارب. وأن (ب) كان غير معرف بسبب احتوائه على جذر تربيعي لعدد سالب. ■

جدول 2.2

$n$	(أ)	(ب)	(ج)	(د)	(هـ)
0	1.5	1.5	1.5	1.5	1.5
1	-0.875	0.8165	1.286953768	1.348399725	1.373333333
2	6.732	2.9969	1.402540804	1.367376372	1.365262015
3	-469.7	$(-8.65)^{1/2}$	1.345458374	1.364957015	1.365230014
4	$1.03 \times 10^6$		1.375170253	1.365264748	1.365230013
5			1.360094193	1.365225594	
6			1.367846968	1.365230576	
7			1.363887004	1.365229942	
8			1.365916734	1.365230022	
9			1.364878217	1.365230012	
10			1.365410062	1.365230014	
15			1.365223680	1.365230013	
20			1.365230236		
25			1.365230006		
30			1.365230013		

ومع أن دوالاً مختلفة في المثال (3) هي مسائل النقطة الثابتة لمسألة إيجاد الجذر نفسها، إلا أنها تختلف إلى حد كبير بوصفها أساليب لتقريب حل مسألة إيجاد الجذر. واغرض منه إيضاح أن السؤال الحقيقي الذي يتطلب الإجابة هو:

• كيف يمكننا إيجاد مسألة النقطة الثابتة التي تنتج متتالية تتقارب على نحو موثوق ومتكرر لحل مسألة إيجاد الجذر؟

تطينا المبرهنة الآتية ونتيجتها بعض المفاتيح بشأن المسارات التي يتعين علينا سوكها. وربما يُعدّ رفضنا لبعض منها أكثر أهمية.

### مبرهنة 3.2 النقطة الثابتة Fixed-Point Theorem

ليكن  $g \in C[a, b]$  حيث  $g(x) \in [a, b]$  لكل قيم  $x$  في  $[a, b]$ . وبالإضافة إلى ذلك، لتكن الدالة  $g'$  موجودة في  $(a, b)$  وأن ثابت  $0 < k < 1$  موجود مع

$$|g'(x)| \leq k \quad \text{لكل } x \in (a, b)$$

لذا لأي عدد  $p_0$  ضمن  $[a, b]$ . فإن المتتالية  
 $p_n = g(p_{n-1})$  لكل  $n \geq 1$

تتقارب إلى نقطة ثابتة وحيدة  $p$  ضمن  $[a, b]$ .

**البرهان** تشير المبرهنة (2.2) إلى أن النقطة الثابتة الوحيدة موجودة ضمن  $[a, b]$ . حيث إن الدالة  $g$  تنقل  $[a, b]$  إلى نفسها. فإن المتتالية  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  معرفة لكل  $n \geq 0$ . و  $p_n \in [a, b]$  لكل  $n$  وباستخدام مبرهنة القيمة الوسطية، وحقيقة كون  $|g'(x)| \leq k$ . يكون لدينا لكل  $n$

$$|p_n - p| = |g(p_{n-1}) - g(p)| = |g'(\xi_n)| |p_{n-1} - p| \leq k |p_{n-1} - p|$$

حيث إن  $\xi_n \in (a, b)$  وبتطبيق هذه المتباينة نستنتج أن

$$|p_n - p| \leq k |p_{n-1} - p| \leq k^2 |p_{n-2} - p| \leq \dots \leq k^n |p_0 - p| \quad (4.2)$$

وحيث إن  $0 < k < 1$  يكون لدينا  $\lim_{n \rightarrow \infty} k^n = 0$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} |p_n - p| \leq \lim_{n \rightarrow \infty} k^n |p_0 - p| = 0$$

ومن ثم فإن  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  تتقارب إلى  $p$ .

**تمهيدية 4.2** إذا كانت الدالة  $g$  تحقق فرضيات المبرهنة (3.2) فإن حدود الخطأ ضمن استخدام  $p_n$  لتقريب  $p$  هي

$$|p_n - p| \leq k^n \max\{p_0 - a, b - p_0\}$$

$$و \quad |p_n - p| \leq \frac{k^n}{1-k} |p_1 - p_0| \quad \text{لكل } n \geq 1$$

**البرهان** حيث  $p \in [a, b]$ . فإن الحد الأول الناتج من المتباينة (4.2) هو

$$|p_n - p| \leq k^n |p_0 - p| \leq k^n \max\{p_0 - a, b - p_0\}$$

وعندما  $n \geq 1$ . فإن العملية المستخدمة في برهنة المبرهنة (3.2) تعطي

$$|p_{n+1} - p_n| = |g(p_n) - g(p_{n-1})| \leq k |p_n - p_{n-1}| \leq \dots \leq k^n |p_1 - p_0|$$

ومن ثم عندما  $m > n \geq 1$  يكون

$$\begin{aligned} |p_m - p_n| &= |p_m - p_{m-1} + p_{m-1} - \dots - p_{n+1} + p_{n+1} - p_n| \\ &\leq |p_m - p_{m-1}| + |p_{m-1} - p_{m-2}| + \dots + |p_{n+1} - p_n| \\ &\leq k^{m-1} |p_1 - p_0| + k^{m-2} |p_1 - p_0| + \dots + k^n |p_1 - p_0| \\ &= k^n |p_1 - p_0| (1 + k + k^2 + \dots + k^{m-n-1}) \end{aligned}$$

واستناداً إلى المبرهنة (3.2)  $\lim_{m \rightarrow \infty} p_m = p$ ، وبهذا نجد

$$|p - p_n| = \lim_{m \rightarrow \infty} |p_m - p_n| \leq \lim_{m \rightarrow \infty} k^n |p_1 - p_0| \sum_{i=0}^{m-n-1} k^i \leq k^n |p_1 - p_0| \sum_{i=0}^{\infty} k^i$$

لكن  $\sum_{i=0}^{\infty} k^i$  سلسلة هندسية بنسبة مشتركة  $k$  و  $0 < k < 1$ . وهذه المتتالية تتقارب إلى

$$\frac{1}{1-k} \text{ الذي يعطي الحد الثاني}$$

$$|p - p_n| \leq \frac{k^n}{1-k} |p_1 - p_0|$$

ترتبط المتباينتان كالتالي في هذه التمهيدية معدل تقارب  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  للحد  $k$  بالمشقة الأولى. وإن معدل التقارب يعتمد على العامل  $k^n$ . فكلما كانت قيمة  $k$  صغيرة كان التقارب أسرع. ويكون بطيئاً جداً عندما تقترب  $k$  من 1. وأعيد في المثال الآتي اعتماد طرائق النقطة اثابته المستخدمة في المثال (3.2) في ضوء النتائج المبينة في المبرهنة (3.2) ونتيجتها.

#### مثال 4

أ. مع  $g_1(x) = x - x^3 - 4x^2 + 10$ ، لدينا  $g_1(1) = 6$  و  $g_1(2) = -12$ ، لذا للدالة  $g_1$  لا تنقل  $[1, 2]$  إلى نفسها. وأكثر من ذلك  $g_1'(x) = 1 - 3x^2 - 8x$ ، ومن ثم فإن  $|g_1'(x)| > 1$  لكل  $x$  ضمن  $[1, 2]$ . وعلى الرغم من أن المبرهنة (3.2) لا تضمن فشل الطريقة عند هذا الاختيار للدالة  $g$ ، فلا يوجد سبب لتوقع حصول التقارب.

ب. مع  $g_2(x) = [(10/x) - 4x]^{1/2}$ ، يمكن أن نرى الدالة  $g_2$  لا تنقل  $[1, 2]$  إلى نفسها، وأن المتتالية  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  غير معرفة عندما  $p_0 = -1.5$ . وأكثر من ذلك، لا توجد فترة تحتوي  $p \approx 1.365$  بحيث  $|g_2'(p)| \approx 3.4$  لأن  $|g_2'(x)| < 1$  ولا يوجد أي مبرر لتوقع أن هذه الطريقة ستتقارب.

ج. للدالة  $g_3(x) = \frac{1}{2}(10 - x^3)^{1/2}$

$$g_3'(x) = -\frac{3}{4}x^2(10 - x^3)^{-1/2} < 0$$

لذا  $g_3$  متناقصة حتماً ضمن  $[1, 2]$ . وعلى أي حال  $|g_3'(2)| \approx 2.12$ ، لذا فإن الشرط  $1 < k < |g_3'(x)|$  يقع ضمن  $[1, 2]$ . وعند التمكن في المتتالية  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  بدءاً بـ  $p_0 = 1.5$  نجد أن افتراض الفترة  $[1, 1.5]$  بدلاً من  $[1, 2]$  كافياً. ضمن هذه الفترة، ما زال صحيحاً كون  $g_3$  و  $g_3'(x) < 0$  متناقصة حتماً. لكن أيضاً

$$1 < 1.28 \approx g_3(1.5) \leq g_3(x) \leq g_3(1) = 1.5$$

لكل  $x \in [1, 1.5]$ . وهذا يرينا أن  $g_3$  تنقل الفترة  $[1, 1.5]$  إلى نفسها. ولكون  $|g_3'(x)| \leq |g_3'(1.5)| \approx 0.66$  صحيحاً أيضاً ضمن هذه الفترة، فإن المبرهنة (3.2) تؤكد التقارب الذي نحن بصدده.

د. مع  $g_4(x) = (10/(4+x))^{1/2}$ ، يكون لدينا

$$|g_4'(x)| = \left| \frac{-5}{\sqrt{10}(4+x)^{3/2}} \right| \leq \frac{5}{\sqrt{10}(5)^{3/2}} < 0.15$$

لكل  $x \in [1, 2]$

والحد على المقدار  $g_4'(x)$  أقل كثيراً من الحد الذي ظهر في (د) على المقدار  $g_3'(x)$  الذي ينسر

تقاربًا أكثر تسارعًا باستخدام  $g_4$ .

$$g_5(x) = x - \frac{x^3 + 4x^2 - 10}{3x^2 + 8x} \quad \text{هـ. المتتالية أدناه}$$

تتقارب بسرعة أكثر مما هي عليه عند اختيارنا الأخرى. وسنرى في البنود الآتية من أين جاء هذا الاختيار والسبب وراء فاعليته هذه.

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 2.2

1. استخدم المعالجة الجبرية لإثبات أن لكل من الدوال الآتية نقطة ثابتة عند  $p$  تحديداً عندما

$$f(p) = 0, \text{ حيث } f(x) = x^4 + 2x^2 - x - 3$$

$$\text{أ. } g_1(x) = (3 + x - 2x^2)^{1/4} \quad \text{ب. } g_2(x) = \left(\frac{x+3-x^4}{2}\right)^{1/2}$$

$$\text{ج. } g_3(x) = \left(\frac{x+3}{x^2+2}\right)^{1/2} \quad \text{د. } g_4(x) = \frac{3x^4 + 2x^2 + 3}{4x^3 + 4x - 1}$$

2. أنفذ أربعة تكرارات إذا أمكن على كل دالة  $g$  ذكرت في التمرين (1) أعلاه. وليكن  $p_0 = 1$  و  $p_{n+1} = g(p_n)$  لكل  $n = 0, 1, 2, 3$ .

ب. أي من هذه الدوال تعطي أفضل تقريب للحل؟

3. استخدم الطرائق الأربع الآتية لحساب  $21^{1/3}$ . ورتبها بحسب سرعة التقارب لكل منها عندما يكون  $p_0 = 1$ :

$$\text{أ. } p_n = \frac{20p_{n-1} + 21/p_{n-1}^2}{21} \quad \text{ب. } p_n = p_{n-1} - \frac{p_{n-1}^3 - 21}{3p_{n-1}^2}$$

$$\text{ج. } p_n = p_{n-1} - \frac{p_{n-1}^4 - 21p_{n-1}}{p_{n-1}^2 - 21} \quad \text{د. } p_n = \left(\frac{21}{p_{n-1}}\right)^{1/2}$$

4. استخدم الطرائق الأربع الآتية لحساب  $7^{1/5}$ . ورتبها بحسب سرعة التقارب لكل منها عندما يكون:

$$\text{أ. } p_n = p_{n-1} \left(1 + \frac{7 - p_{n-1}^5}{p_{n-1}^2}\right)^3 \quad \text{ب. } p_n = p_{n-1} - \frac{p_{n-1}^5 - 7}{p_{n-1}^2}$$

$$\text{ج. } p_n = p_{n-1} - \frac{p_{n-1}^5 - 7}{5p_{n-1}^4} \quad \text{د. } p_n = p_{n-1} - \frac{p_{n-1}^5 - 7}{12}$$

5. استخدم طريقة تكرار النقطة الثابتة لتحديد حل بدقة  $10^{-2}$  لـ  $x^4 - 3x^2 - 3 = 0$  في  $[1, 2]$ . استخدم  $p_0 = 1$ .

6. استخدم طريقة تكرار النقطة الثابتة لتحديد حل بدقة  $10^{-2}$  لـ  $x^3 - x - 1 = 0$  في  $[1, 2]$ . استخدم  $p_0 = 1$ .

7. استخدم المبرهنة (2.2) لإثبات أن  $g(x) = \pi + 0.5 \sin(x/2)$  لها نقطة ثابتة وحيدة في  $[0, 2\pi]$ . استخدم تكرار النقطة الثابتة لإيجاد تقريب للنقطة الثابتة بدقة  $10^{-2}$ . استخدم التمهيدية (4.2) لتقدير عدد مرات التكرار المطلوبة لتحقيق هذه الدقة، ثم قارن هذا التقدير النظري بالعدد الفعلي المطلوب.

8. استخدم المبرهنة (2.2) لإثبات أن  $g(x) = 2^{-x}$  لها نقطة ثابتة وحيدة في  $[\frac{1}{2}, 1]$ . استخدم تكرار النقطة الثابتة لإيجاد تقريب للنقطة الثابتة بدقة  $10^{-4}$ . استخدم التمهيدية (4.2) لتقدير عدد

- التكرارات المطلوبة لتحقيق هذه الدقة  $10^{-4}$ . ثم قارن هذا التقدير النظري بالعدد الفعلي المطلوب.
9. استخدم طريقة تكرار النقطة الثابتة لإيجاد التقريب إلى  $\sqrt{3}$  بدقة  $10^{-4}$ . قارن هذه التمهيديّة وعدد التكرارات المطلوبة بإجابة التمرين (10) من الفصل (1.2).
10. استخدم طريقة تكرار النقطة الثابتة لإيجاد التقريب إلى  $\sqrt[3]{25}$  بدقة  $10^{-4}$ . قارن هذه التمهيديّة وعدد التكرارات المطلوبة بإجابة التمرين (11) من الفصل (1.2).
11. حدّد الفترة  $[a, b]$  التي يتقارب عندها التكرار بالنقطة الثابتة لكل من لصيغ الآتية:

أ. قدّر عدد التكرارات المطلوبة لتحقيق التقريبات بدقة  $10^{-5}$ .

ب. نفذ الحسابات.

أ.  $x = \frac{2 - e^x + x^2}{3}$       ب.  $x = \frac{5}{x^2} + 2$       ج.  $x = \left(\frac{e^x}{3}\right)^{1/2}$

ج.  $x = 5^{-x}$       د.  $x = 6^{-x}$       هـ.  $x = 0.5(\sin x + \cos x)$

12. استخدم الفترة المعطاة لكل من الصيغ الآتية، أو حدّد الفترة  $[a, b]$  التي يتقارب عندها التكرار بالنقطة الثابتة:

أ. قدّر عدد التكرارات المطلوبة لتحقيق التقريبات بدقة  $10^{-5}$ .

ب. نفذ الحسابات.

أ.  $2 + \sin x - x = 0$  باستخدام  $[2, 3]$       ب.  $x^3 - 2x - 5 = 0$  باستخدام  $[2, 3]$

ج.  $3x^2 - e^x = 0$       د.  $x - \cos x = 0$

13. أوجد الأصفار كلها لـ  $f(x) = x^2 + 10 \cos x$  باستخدام تكرار النقطة الثابتة لآلة التكرار المناسب  $g$ . أوجد الأصفار بدقة  $10^{-4}$ .

14. استخدم طريقة تكرار النقطة الثابتة لتحديد حل بدقة  $10^{-4}$  لـ  $x = \tan x$  لـ  $x$  ضمن  $[4, 5]$ .
15. استخدم طريقة تكرار النقطة الثابتة لتحديد حل بدقة  $10^{-2}$  لـ  $2 \sin \pi x + x = 0$  لـ  $x$  ضمن  $[1, 2]$ . استخدم  $p_0 = 1$ .

16. ليكن  $A$  ثابتاً موجباً و  $g(x) = 2x - Ax^2$ :

- أ. أثبت أنه في حالة تقارب تكرار النقطة الثابتة لحد ليس صفراً، فإن الحد هو  $p = 1/A$ ، ويمكن أخيراً إيجاد معكوس العدد باستخدام عمليات الضرب والطرح فقط.

- ب. أوجد فترة حول  $1/A$  يتقارب عندها تكرار النقطة الثابتة، وتضمن وجود  $g$  في الفترة.
17. أوجد الدالة  $g$  معرفاً على  $[0, 1]$  التي لا تحقق أيّاً من فرضيات المبرهنة 2.2: ولها نقطة ثابتة وجيدة في  $[0, 1]$ .

18. أ. أثبت أن المبرهنة (2.2) صحيحة إذا استبدل  $|g'(x)| \leq k$  بـ  $g'(x) \leq k$  لكل  $x \in (a, b)$ . (تلميح: الوجدانية فقط موضع النقاش).

ب. أثبت أن المبرهنة (3.2) لا تتحقق في حالة استبدال  $|g'(x)| \leq k$  بـ  $g'(x) \leq k$ .

(ملحوظة: أثبت أن  $g(x) = 1 - x^2$  لكل  $x$  في الفترة  $[0, 1]$  يحقق مثال المعنوس).

19. أ. استخدم المبرهنة (3.2) لإثبات كون المتتالية

$$x_n = \frac{1}{2}x_{n-1} + \frac{1}{x_{n-1}} \quad n \geq 1$$

تتقارب إلى  $\sqrt{2}$  عندما يكون  $x_0 > \sqrt{2}$ .

- ب. استخدم حقيقة كون  $(x_0 - \sqrt{2})^2 < 0$  عندما يكون  $x_0 \neq \sqrt{2}$  لإثبات أنه في حالة كين

ج. استخدم تمهيدية الفترتين (أ) و (ب) لإثبات كون المتتالية في (أ) تتقارب إلى  $\sqrt{2}$  عندما يكون  $x_0 > 0$ .

20. أ. أثبت أنه لو كان  $A$  أي عدد موجب، فإن المتتالية

$$x_n = \frac{1}{2}x_{n-1} + \frac{A}{2x_{n-1}}$$

تتقارب إلى  $\sqrt{A}$  عندما يكون  $x_0 > 0$ .

ب. ماذا يحدث لو أن  $x_0 < 0$  ؟

21. استبدل الافتراض "العدد الموجب  $1 < k$  موجود مع  $|g'(x)| \leq k$ " بافتراض "g تحقق شرط لبشتز عند الفترة  $[a, b]$  مع ثابت لبشتز  $L < 1$ ". (انظر التمرين (25) من الفصل 1.1). أثبت أن استنتاجات هذه المبرهنة ما زالت متحققة.

22. افترض أن الدالة  $g$  قابلة للاشتقاق باستمرار عند الفترة  $(c, d)$  التي تتضمن النقطة الثابتة  $p$  للدالة  $g$ . أثبت أنه إذا كانت  $|g'(p)| < 1$  فإن  $\delta > 0$  موجودة بحيث لو كان  $|p_0 - p| \leq \delta$ ، فإن تكرار النقطة الثابتة يتقارب.

23. يتعرض الجسم عند سقوطه عمودياً في الهواء لمقاومة اللزوجة إلى جانب قوة الجاذبية. افترض أن جسمًا بكتلة  $m$  أسقط من ارتفاع  $s_0$ ، وأن ارتفاع الجسم بعد  $t$  من الثواني هو

$$s(t) = s_0 - \frac{mg}{k}t + \frac{m^2g}{k^2}(1 - e^{-kt/m})$$

بحيث إن  $g = 32.17 \text{ ft/s}^2$ ، و  $k$  يمثل معامل مقاومة الهواء بوحدات lb-s/ft. افترض  $s_0 = 300 \text{ ft}$ ،  $m = 0.25 \text{ lb}$  و  $k = 0.1 \text{ lb-s/ft}$  أوجد ضمن  $0.01 \text{ s}$  الوقت الذي يستغرقه الجسم للوصول إلى الأرض.

24. ليكن  $g \in C^1[a, b]$  و  $p$  ضمن  $(a, b)$  مع  $g(p) = p$  و  $|g'(p)| > 1$ . أثبت وجود  $\delta > 0$  بحيث لو كانت  $|p_0 - p| < \delta$  فإن  $|p_1 - p| < |p_0 - p|$ . من ثم فهمها كان التقريب الابتدائي  $p_0$  متقارباً إلى  $p$ ، فإن التكرار الآتي  $p_1$  أكثر بعداً. وأخيراً فإن تكرار النقطة الثابتة لا يتقارب إذا كان  $p_0 \neq p$ .

## Newton's Method

## 3.2 طريقة نيوتن

طريقة نيوتن (أو نيوتن-رافسون) هي إحدى أكثر الطرائق العددية كفاءة في حل مسائل إيجاد الجذر. وهناك عدة أساليب لتقديم هذه الطريقة.

فإذا كنا نريد الخوارزمية فقط يمكننا اعتماد أسلوب الشكل البياني، كما هو الحال غالباً في التفاضل والتكامل. ويمكن أيضاً اشتقاق طريقة نيوتن بوصفها أسلوباً لإيجاد تقارب أسرع مما تعطيه أنواع أخرى من التكرار الدالي، كما كان في الفصل (4.2). وستعرض لاحقاً طريقة ثالثة لاستخدام طريقة نيوتن تعتمد كثيرة حدود تايلور.

لنفترض أن  $f \in C^2[a, b]$ ، وليكن  $p_0 \in [a, b]$  تقريباً للحل  $f(x) = 0$  بحيث  $f'(p_0) \neq 0$  و  $|p - p_0|$  صغير. لنفترض أننا وجدنا كثيرة حدود تايلور الأولى للدالة  $f(x)$  حول  $p_0$  وحسبناها عند  $x = p$  لنحصل على

$$f(p) = f(p_0) + (p - p_0)f'(p_0) + \frac{(p - p_0)^2}{2}f''(\xi(p))$$

حيث إن  $\xi(p)$  تقع ما بين  $p_0$  و  $p$ . وبما أن  $f(p) = 0$ ، تعطي هذه الصيغة

كارسحق نيوتن

Isaac New on (1642-1727)

واحد من العلماء الأكثر عبقرية في كل الأزمنة في أواخر القرن السابع عشر th 1 كانت فترة تذبذب العلوم والاضيات وقد لانس عمل نيوتن كل جانب من الرياضيات تقريباً وقد قَدَمَ طريقته لحل المعادلات لإيجاد جذر المعادلة  $(x - 2)(x - 5) = 0$ . وهي مسألة تم تناولها في التمرين (5). وعلى الرغم من أنه عرض الطريقة بالنسبة لكثيرات الحدود. فمن الواضح أنه أدرك تطبيقاتها الواسعة

$$0 = f(p_0) + (p - p_0)f'(p_0) + \frac{(p - p_0)^2}{2} f''(\xi(p))$$

ويمكن اشتقاق طريقة نيوتن على افتراض أنه ما دامت  $|p - p_0|$  صغيرة، فإن الحد الذي يتضمن  $(p - p_0)^2$  سيكون أصغر كثيراً. لذا

$$0 \approx f(p_0) + (p - p_0)f'(p_0)$$

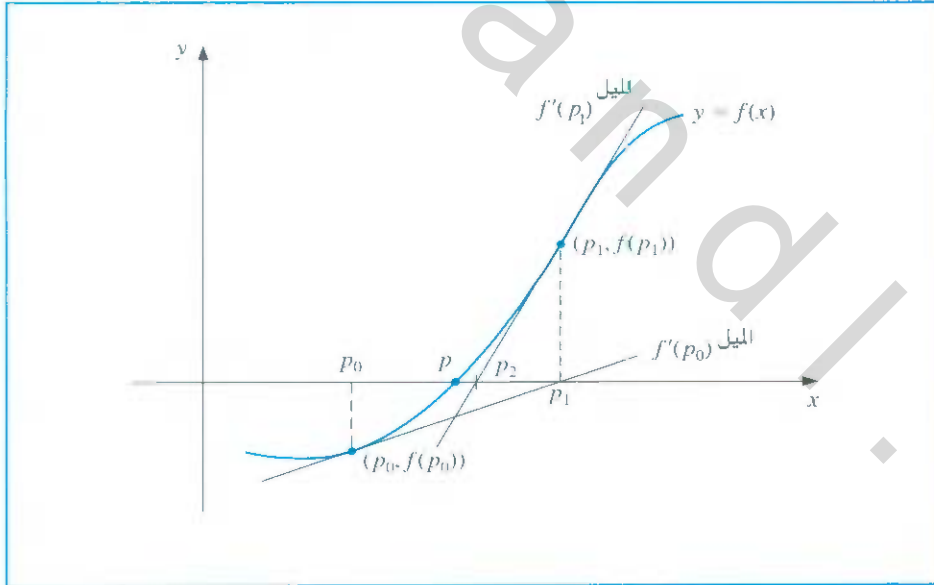
وبحل  $p$  نحصل على

$$p \approx p_1 \equiv p_0 - \frac{f(p_0)}{f'(p_0)}$$

وهذه خطوة نحو طريقة نيوتن التي تبدأ بتقريب ابتدائي  $p_0$  ثم توليد المتتالية  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  باستخدام

$$p_n = p_{n-1} - \frac{f(p_{n-1})}{f'(p_{n-1})} \quad \text{لكل } n \geq 1 \quad (5.2)$$

ويوضح شكل (7.2) كيفية إيجاد التقريب باستخدام المماسات المتتالية. (انظر الترين (15) أيضاً) تبدأ بتقريب ابتدائي  $p_0$ . يمثل التقريب  $p_1$  مقطع محور  $x$  من قبل خط المماس للدالة  $f$  عند  $(p_0, f(p_0))$ ، يمثل التقريب  $p_2$  مقطع محور  $x$  من قبل خط المماس للدالة  $f$  عند  $(p_1, f(p_1))$  وهكذا. وتتبع الخوارزمية (3.2) هذا الأسلوب.



شكل 7.2

### خوارزمية نيوتن Newton's Algorithm

لإيجاد حل لـ  $f(x) = 0$  مع تقريب ابتدائي  $p_0$ :

المدخلات: تقريب أولي  $p_0$ ، الحدود المسموح بها  $TOL$ ، أكبر عدد للتكرارات  $N_0$ .  
المخرجات: حل تقريبي  $p$  أو عبارة "فشل".



أعطى جوزيف رافسون

Joseph Raphson (1648–1715)

توضيحاً للطريقة المنسوبة إلى إسحق نيوتن عام 1690 معترفاً بأن نيوتن هو مصدر الاكتشاف. فنيوتن ورافسون لم يستخدموا بالضبط المشتقة في شرحهما، لأن كليهما تناولا كثيرات الحدود فقط. رياضيون آخرون وخصوصاً جيمس كريكوري

James Gregory (1636 –1675)

كانوا يدركون العملية قيد البحث عند هذا الوقت أو قبله.



الخطوة	المضمون
1	ضع $i = 1$
2	ما دام $i \leq N_0$ فننفذ الخطوات 3 - 6 الآتية.
3	ضع $p = p_0 - f(p_0)/f'(p_0)$ (احسب $P_i$ ).
4	إذا كان $ p - p_0  < TOL$ المخرج (p) (استكملت العملية بنجاح). توقف.
5	ضع $i = i + 1$
6	ضع $p_0 = p$ (تحديث $p_0$ ).
7	المخرجات (فشلت الطريقة بعد $N_0$ من التكرارات و $N_0 = ' , N_0$ ) توقف.



### جدول 3.2

$p_n$	$n$
0.7853981635	0
0.7071067810	1
0.7602445972	2
0.7246674808	3
0.7487198858	4
0.7325608446	5
0.7434642113	6
0.7361282565	7

إن تباينات أسلوب التوقف المصاحبة لطريقة التنصيف يمكن تطبيقها في طريقة نيوتن. حيث نختار حد السماح  $\epsilon > 0$ ، ثم نوجد  $p_1, \dots, p_N$  حتى

$$|p_N - p_{N-1}| < \epsilon \quad (6.2)$$

$$\frac{|p_N - p_{N-1}|}{|p_N|} < \epsilon, \quad p_N \neq 0 \quad (7.2)$$

$$|f(p_N)| < \epsilon \quad (8.2)$$

تستخدم صيغة من المتباينة (6.2) في الخطوة 4 من الخوارزمية (3.2). لاحظ أن المتباينة (8.2) قد لا تعطي الكثير من المعلومات حول الخطأ الحقيقي  $|p_N - p|$ . (انظر التمرين (16) من الفصل 1.2) وإن طريقة نيوتن عبارة عن أسلوب تكرارات دالية بصيغة  $p_n = g(p_{n-1})$  حيث

$$g(p_{n-1}) = p_{n-1} - \frac{f(p_{n-1})}{f'(p_{n-1})} \quad \text{لكل } n \geq 1 \quad (9.2)$$

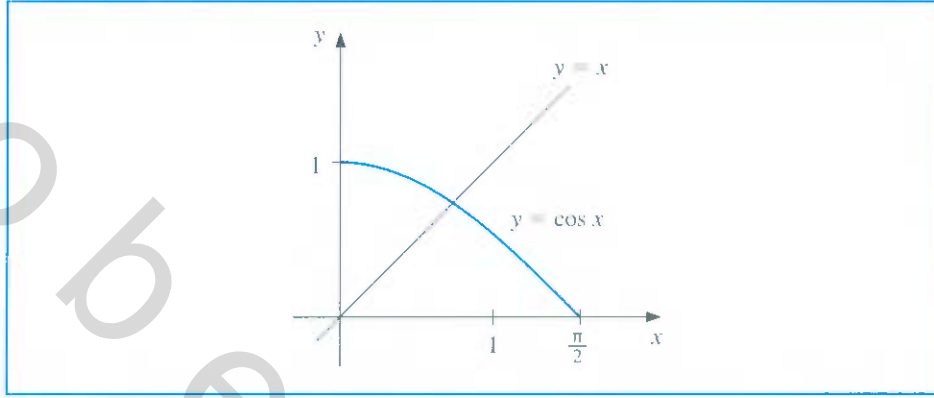
وفي الواقع هذا أسلوب تكرارات دالية تستخدم ليعطي تقارباً متسارعاً كما رأيناه في الفقرة (هـ) من المثال (3) من الفصل (2.2). ويتضح من الصيغة (9.2) أن طريقة نيوتن لا يمكنها الاستمرار إذا كان  $f'(p_{n-1}) = 0$  لبعض قيم  $n$ . وفي الواقع سنرى أن الطريقة أكثر جدوى عندما تُحدد  $f'$  بعيداً عن الصفر وبالقرب من  $p$ .

لنفترض أننا نريد تقريب حل للدالة  $f(x) = \cos x - x = 0$ . إن حل مسألة إيجاد الجذر هذه هو حل لمسألة النقطة الثابتة  $x = \cos x$  أيضاً، ويشير الرسم في شكل (8.2) إلى أن نقطة ثابتة واحدة تقع في الفترة  $[0, \pi/2]$ . ويوضح الجدول (3.2) نتائج تكرار النقطة الثابتة مع  $p_0 = \pi/4$ ، ومنها نستنتج أن أفضل قيمة هي  $p \approx 0.74$ .

ولتناول هذه المسألة على نحو مختلف؛ عرّف  $f(x) = \cos x - x$ ، وطبق طريقة نيوتن. وما دام  $f'(x) = -\sin x - 1$ ، فإن المتتالية تتولد عن طريق

$$p_n = p_{n-1} - \frac{\cos p_{n-1} - p_{n-1}}{-\sin p_{n-1} - 1} \quad \text{لكل } n \geq 1$$

مثال 1



شكل 8.2

ويتضمن جدول (4.2) تقريبات تولدت مع  $p_0 = \pi/4$ . ونلاحظ تقريباً متميزاً عند  $n = 3$ . ونتوقع أن يكون هذا التقريب دقيقاً للمنازل الموضحة بسبب التوافق بين  $P_3$  و  $F_4$ . ويشير اشتقاق سلسلة تايلور لطريقة نيوتن في بداية هذا الفصل إلى ضرورة دقة التقدير الابتدائي. والافتراض الضروري هو كون الحد المتضمن  $(p - p_0)^2$  صغيراً مقارنة بـ  $|p - p_0|$  على أنه من الممكن حذفه. وهذا بالتأكيد لن يتحقق ما لم يكن  $p_0$  تقريباً جيداً إلى  $p$ . وإذا لم يكن  $p_0$  قريباً بما يكفي من الجذر الحقيقي فإن هناك سبباً ضعيفاً لملاحظة تقارب طريقة نيوتن نحو الجذر. وعلى أي حال قد ينتج في بعض الحالات وحتى في حالة التقريب الضعيف تقارب. (ويوضح التمرينان (20) و (21) بعض هذه الحالات).

وتوضح مبرهنة التقارب التالية لطريقة نيوتن الأهمية المبرهنة لاختيار  $p_0$ .

ليكن  $f \in C^2[a, b]$ . إذا كان  $p \in [a, b]$  حيث  $f(p) = 0$  و  $f'(p) \neq 0$ . فيوجد  $\delta > 0$  بحيث تولد طريقة نيوتن المتتالية المتقاربة  $\{p_n\}_{n=1}^{\infty}$  إلى  $p$  ولأي تقريب ابتدائي  $p_0 \in [p - \delta, p + \delta]$ .

**البرهان** البرهان مبني على تحليل طريقة نيوتن بوصفه أسلوب تكرارات دالية  $p_n = g(p_{n-1})$  لكل  $n \geq 1$  مع

$$g(x) = x - \frac{f(x)}{f'(x)}$$

ليكن  $k$  ضمن  $(0, 1)$ . في البداية توجد الفترة  $[p - \delta, p + \delta]$  على أن  $g$  تنقلها إلى نفسها حيثما  $|g'(x)| \leq k$  لكل  $x \in [p - \delta, p + \delta]$ .

وحيث إن  $f'$  متصلة. وإن  $f'(p) \neq 0$ . فإن الفقرة (a) من تمرين (27) فصل (1.1) يؤدي إلى حتمية وجود  $\delta_1 > 0$  حيث  $f'(x) \neq 0$  لكل  $x \in [p - \delta_1, p + \delta_1] \subseteq [a, b]$ . وأخيراً تكون الدالة  $g$  معرفة ومتصلة ضمن  $[p - \delta_1, p + \delta_1]$ . كما أن

$$g'(x) = 1 - \frac{f'(x)f'(x) - f(x)f''(x)}{[f'(x)]^2} = \frac{f(x)f''(x)}{[f'(x)]^2}$$

لـ  $x \in [p - \delta_1, p + \delta_1]$ . بحيث إن  $f \in C^2[a, b]$ . تكون  $g \in C^1[p - \delta_1, p + \delta_1]$ . وبفرض  $f(p) = 0$  فإن

جدول 4.2

$p_n$	$n$
0.7853981635	0
0.7395361337	1
0.7390851781	2
0.7390851332	3
0.7390851332	4

## مبرهنة 5.2

$$g'(p) = \frac{f(p)f''(p)}{[f'(p)]^2} = 0$$

ولأن  $g'$  متصلة و  $0 < k < 1$ . فإن الفقرة (ب) من التمرين (27) في الفصل (1.1) يؤدي إلى  
حتمية وجود  $\delta$  مع  $0 < \delta < \delta_1$ ، وأن

$$|g'(x)| \leq k \text{ لكل } x \in [p - \delta, p + \delta]$$

ونحتاج الآن إلى إثبات كون الدالة  $g$  تنقل  $[p - \delta, p + \delta]$  إلى  $[p - \delta, p + \delta]$ . فإذا كان  
 $x \in [p - \delta, p + \delta]$  فإن مبرهنة القيمة الوسطى تؤدي إلى أنه لعدد ما  $\xi$  بين  $x$  و  $p$ ، يكون لدينا  
بالتالي  $|g(x) - g(p)| = |g'(\xi)| |x - p|$

$$|g(x) - p| = |g(x) - g(p)| = |g'(\xi)| |x - p| \leq k|x - p| < |x - p|$$

وحيث إن  $x \in [p - \delta, p + \delta]$ ، فإن  $|x - p| < \delta$  و  $|g(x) - p| < \delta$ ، ومن ثم فإن الدالة  $g$   
تنقل  $[p - \delta, p + \delta]$  إلى  $[p - \delta, p + \delta]$ .

إن الفرضيات كلها لمبرهنة النقطة الثابتة متحققة الآن، وأخيراً فالمتتالية  $\{p_n\}_{n=1}^{\infty}$  المعرفة بـ

$$p_n = g(p_{n-1}) = p_{n-1} - \frac{f(p_{n-1})}{f'(p_{n-1})} \text{ لكل } n \geq 1$$

تتقارب إلى  $p$  لأي  $p_0 \in [p - \delta, p + \delta]$ .

تنص المبرهنة (5.2) على أنه: "في حالة الافتراضات المعقولة تتقارب طريقة نيوتن عند تحقق  
اختيار تقريب ابتدائي ذي دقة معقولة". وتؤدي إلى أن الثابت  $k$  الذي يحد اشتقاق الدالة  $g$ ،  
ويشير أخيراً إلى سرعة التقارب للطريقة يتناقص إلى الصفر مع استمرار العملية أيضاً. وهذا  
التمهيد مهم لطريقة نيوتن، لكن من النادر استخدامها عند التطبيق؛ لأنها لا تعلمنا كيفية  
تحديد  $\delta$ . في التطبيق العملي يُختار تقريب ابتدائي، وتولد التقريبات التالية بطريقة نيوتن،  
وهذه عموماً إما أن تتقارب بسرعة إلى الجذر، وإما أنه سيكون واضحاً أن التقارب غير ممكن.  
إن طريقة نيوتن تمثل أسلوباً فائق القوة، لكن لها جانباً سلبياً رئيساً، وهو حاجتنا إلى معرفة  
قيمة اشتقاق الدالة  $f$  عند كل تقريب. وغالباً ما يكون  $f'(x)$  أكثر صعوبة، ويحتاج إلى عمليات  
حسابية أكثر لحسابه مقارنة بـ  $f(x)$ .

ولإحاطة بمسألة تقييم الاشتقاق لطريقة نيوتن؛ نقدم شيئاً مختلفاً قليلاً. ومن خلال التعريف

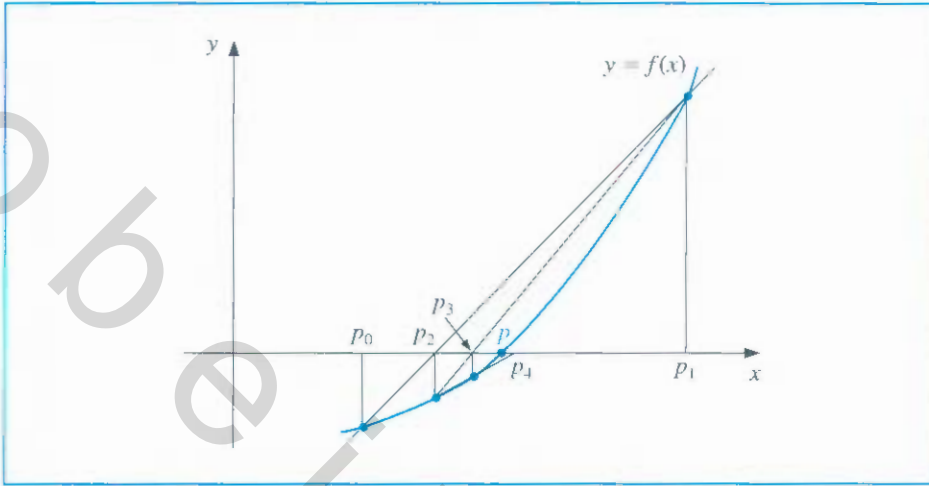
$$f'(p_{n-1}) = \lim_{x \rightarrow p_{n-1}} \frac{f(x) - f(p_{n-1})}{x - p_{n-1}}$$

وبجعل  $x = p_{n-2}$ ، لدينا

$$f'(p_{n-1}) \approx \frac{f(p_{n-2}) - f(p_{n-1})}{p_{n-2} - p_{n-1}} = \frac{f(p_{n-1}) - f(p_{n-2})}{p_{n-1} - p_{n-2}}$$

وباستخدام هذا التقريب إلى  $f'(p_{n-1})$  في صيغة نيوتن نحصل على

$$p_n = p_{n-1} - \frac{f(p_{n-1})(p_{n-1} - p_{n-2})}{f(p_{n-1}) - f(p_{n-2})} \quad (10.2)$$



شكل 9.2

ويدعى هذا الأسلوب "طريقة القاطع Secant Method" ونعرضه في الخوارزمية (4.2). (انظر شكل 9.2) مبدئين بتقريبين ابتدائيين  $p_0$  و  $p_1$ ، فإن التقريب  $p_2$  عبارة عن تقاطع  $x$  مع الخط الواصل بين  $(p_0, f(p_0))$  و  $(p_1, f(p_1))$ . والتقريب  $p_3$  عبارة عن تقاطع  $x$  مع الخط الواصل بين  $(p_1, f(p_1))$  و  $(p_2, f(p_2))$  وهكذا.

### القاطع Secant

لإيجاد حل لـ  $f(x) = 0$  مع تقريب ابتدائي  $p_0$  و  $p_1$ ، المدخلات: تقريب ابتدائي  $p_0$  و  $p_1$ ، الحدود المسموح بها  $TOL$ ، أكبر عدد لمرات التكرار  $N_0$ . المخرجات: حل تقريبي  $p$  أو عبارة "فشل".

الخطوة	المضمون
1	ضع $i = 2$ و $q_0 = f(p_0)$ و $q_1 = f(p_1)$ .
2	ما دام $i \leq N_0$ فننفذ الخطوات 3 - 6 الآتية.
3	ضع $p = p_1 - q_1(p_1 - p_0)/(q_1 - q_0)$ (احسب $P_i$ ).
4	إذا كان $ p - p_1  < TOL$ فإن المخرج ( $p$ ) استكملت العملية بنجاح. توقف.
5	ضع $i = i + 1$ .
6	ضع $p_0 = p_1$ $q_0 = q_1$ $p_1 = p$ $q_1 = f(p)$
7	المخرجات (فشلت الطريقة بعد $N_0$ من التكرارات و $N_0 = 'N_0$ ) توقف.

إن كلمة قاطع مشتقة من الكلمة اللاتينية secan التي تعني القاطع. إن طريقة القاطع تستخدم خط القاطع. وهو الخط الواصل بين نقطتين تقاطعان المنحنى لتقريب الجذر.

### ALGORITHM الخوارزمية 4.2

ويتضمن المثال الآتي مسألة سبقت دراستها في المثال (1) عندما استخدمنا طريقة نيوتن مع  $p_0 = \pi/4$ .

استخدم طريقة القاطع لإيجاد حل لـ  $x = \cos x$ . قارنا في المثال (1) تكرار الدالة وطريقة نيوتن بتقريب ابتدائي  $p_0 = \pi/4$ . وهنا نحتاج إلى تقريبين ابتدائيين. ويدرج جدول (5.2) الحسابات مع  $p_1 = \pi/4$ ،  $p_0 = 0.5$  والصيغة

$$p_n = p_{n-1} - \frac{(p_{n-1} - p_{n-2})(\cos p_{n-1} - p_{n-1})}{(\cos p_{n-1} - p_{n-1}) - (\cos p_{n-2} - p_{n-2})}$$

من الخوارزمية (4.2).

وبمقارنة النتائج هنا بتلك التي في المثال (1)، نرى أن  $p_5$  دقيق للغاية الرتبة الكسرية العاشرة. إن تقارب طريقة القاطع أسرع كثيراً من تكرار الدالة. لكنها أبطأ قليلاً من طريقة نيوتن التي تعطي هذه الرتبة من الدقة مع  $p_3$ ، وهذا صحيح عموماً. (انظر التمرين (14) من الفصل 4.2).

تستخدم طريقة نيوتن أو طريقة القاطع في تنقية الجواب المعطى بأسلوب آخر غالباً مثل طريقة التنصيف. لكون هذه الطرائق تتطلب تقريباً ابتدائياً جيداً، لكنها عموماً تعطي تقارباً سريعاً. وإن كل زوج من التقريبات المتتالية في طريقة التنصيف يحوِّط جذر الصيغة  $p$ ، أي أنه للعدد الصحيح الموجب  $n$  كله جذر ما بين  $a_n$  و  $b_n$ . وهذا يؤدي إلى أنه لأي  $n$ ، فإن تكرارات

$$|p_n - p| < \frac{1}{2} |a_n - b_n|$$

التي تحقِّق حدّاً خطأً سهل الحساب للتقريبات. إن إحاطة الجذر ليس مضموناً لطريقة نيوتن أو طريقة القاطع. ويتضمن جدول (4.2) نتائج لطريقة نيوتن طبقت على  $f(x) = \cos x - x$  حيث وُجد جذر تقريبي مقداره 0.7390851332. لاحظ أن هذا الجذر ليس محوِّطاً بـ  $p_0$ ،  $p_1$  أو  $p_2$ . إن تقريبات طريقة القاطع في هذه المسألة م عطاءة في جدول (5.2). فالتقريبان الابتدائيان  $p_0$  و  $p_1$  يحيطان الجذر، لكن زوج التقريبين  $p_3$  و  $p_4$  قد فشل في عمل ذلك.

إن طريقة الموقع الخاطئ False Position تولد تقريبات بطريقة القاطع نفسها، لكنها تتضمن اختباراً لضمان كون الجذر محوِّطاً دائماً ما بين تكرارات متتالية. وعلى الرغم من أنها ليست الطريقة التي نوصي بها عموماً، إلا أنها توضح كيفية اتحاد المحوِّطات.

يُختار  $p_0$  و  $p_1$  مع  $f(p_0) \cdot f(p_1) < 0$  في البداية. ويُختار التقريب  $p_2$  بأسلوب طريقة القاطع نفسه، مثل تقاطع  $x$  مع الخط الواصل بين  $(p_0, f(p_0))$  و  $(p_1, f(p_1))$ . ولتحديد خط قاطع نستخدم حساب  $p_3$ ، ونحتاج إلى تدقيق  $f(p_2) \cdot f(p_1)$ . فإذا كان هذا المقدار سالباً فإن  $p_1$  و  $p_2$  يحيطان الجذر، ونختار  $p_3$  على أنه تقاطع  $x$  مع الخط الواصل بين  $(p_1, f(p_1))$  و  $(p_2, f(p_2))$ . وبالعكس ذلك نختار  $p_3$  على أنه تقاطع  $x$  مع الخط الواصل بين  $(p_0, f(p_0))$  و  $(p_2, f(p_2))$ . ومن ثم نبدل القياس على  $p_0$  و  $p_1$ . وبأسلوب نفسه عند إيجاد  $p_3$ ، فإن إشارة  $f(p_3) \cdot f(p_2)$

## مثال 2

### جدول 5.2

$p_n$	$n$
0.5	0
0.7853981635	1
0.7363841388	2
0.7390581392	3
0.7390851493	4
0.7390851332	5

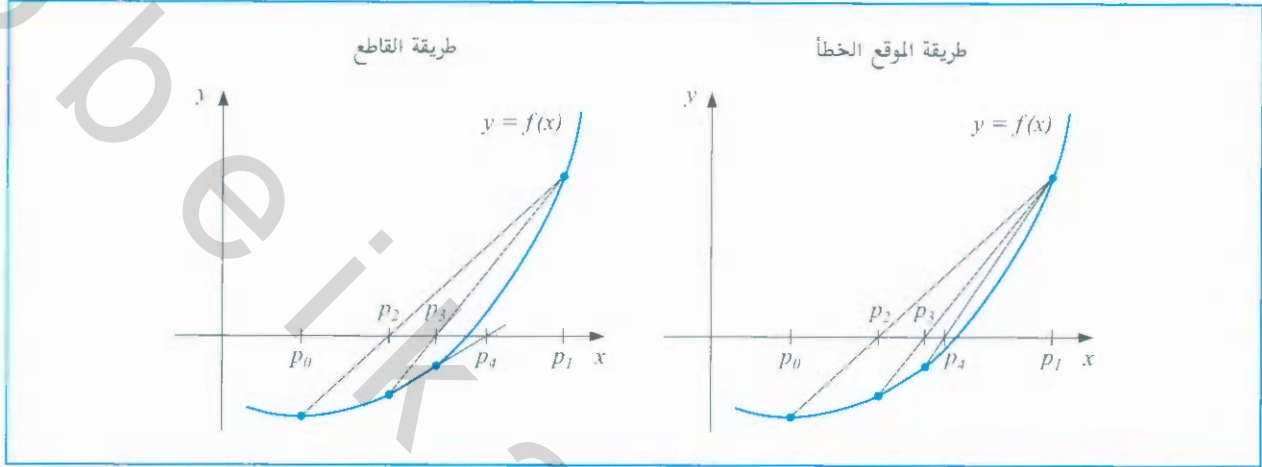
### إن اصطلح

#### Regule Falsi

الذو يعني القاعدة لرائفة أو الموقع الزام يشير إلى كون تقنية استخدام النتج رائفة. ولكن ضمن أسلوب خص. لإيجاد تقارب لنتيجة صححة. ويمكن إيجاد مسائل الموقع الخطي، على برديات Rhind يعود تاريخها إلى 1350 تقريبا قبل الميلاد.

تحدد ما إذا كان علينا استخدام  $P_2$  و  $P_3$  أو  $P_3$  و  $P_1$  لحساب  $P_4$ ، وتعاد تسمية  $P_1$  و  $P_2$  في الحالة الأخيرة. وتضمن تكرار التسمية هذه أن الجذر محاط بتكرارات متتالية. ولعمية موضحة في الخوارزمية (5.2)، ويوضح شكل (10.2) كيف تختلف التكرارات عما هي عليه في طريقة القاطع؛ إذ التقريبات الثلاثة الأولى متماثلة، إلا الرابع فمختلف.

شكل 10.2



### الموقع الخطأ False Position

لإيجاد حل لـ  $f(x) = 0$  مع كون  $f$  دالة متصلة على الفترة  $[p_0, p_1]$ ، بحيث  $f(p_0) \cdot f(p_1) < 0$ .

المدخلات: تقريب ابتدائي  $p_0$  و  $p_1$  الحدود المسموح بها  $TOL$ ، أكبر عدد لمرات التكرار  $N_0$ .  
المخرجات: حل تقريبي  $p$  أو عبارة "فشل".

الخطوة	المضمون
1	ضع $i = 2$ $q_1 = f(p_1)$ و $q_0 = f(p_0)$
2	ما دام $i \leq N_0$ فننفذ الخطوات 3 - 4 الآتية:
3	ضع $p = p_1 - q_1(p_1 - p_0)/(q_1 - q_0)$ (احسب $P_i$ )
4	إذا كان $ p - p_1  < TOL$ فإن المخرج ( $p$ ) ( استكملت العملية بنجاح ) توقف.
5	ضع $q = f(p)$ و $i = i + 1$
6	إذا $q \cdot q_1 < 0$ ضع $p_0 = p_1$ $q_0 = q_1$

ALGORITHM  
الخوارزمية  
5.2

7	ضع $p_1 = p$ $q_1 = q$
8	المخرجات (فشلت الطريقة بعد $N_0$ من التكرارات و $(N_0 = \cdot, N_0)$ توقف).



### جدول 6.2

$p_n$	$n$
0.5	0
0.7853981635	1
0.7363841388	2
0.7390581392	3
0.7390848638	4
0.7390851305	5
0.7390851332	6

وضح جدول (6.2) نتائج طريقة الموقع الخطأ المطبقة على  $f(x) = \cos x - x$  مع التقريبات نفسها التي استخدمناها في طريقة القاطع في المثال (2). لاحظ أن التقريبات تتفق من خلال  $p_3$ . وأن طريقة الموقع الخطأ تتطلب تكرارات إضافية لإعطاء الدقة نفسها لطريقة القاطع. يتطلب الضمان المضاف إلى طريقة الموقع الخطأ حسابات أكثر مقارنة بطريقة القاطع، بالضبط مثل التبسيط الذي توفره طريقة القاطع مقارنةً بطريقة نيوتن التي تأتي على حساب تكرارات إضافية. ويمكن رؤية أمثلة أخرى على خصائص هذه الطرائق الإيجابية والسلبية من خلال التمرينين العمليين (17) و (18).

### EXERCISE SET

### مجموعة التمارين 3.2

- ليكن  $f(x) = x^2 - 6$  و  $p_0 = 1$ . استخدم طريقة نيوتن لإيجاد  $p_2$ .
- ليكن  $f(x) = -x^3 - \cos x$  و  $p_0 = -1$ . استخدم طريقة نيوتن لإيجاد  $p_2$ . هل يمكن استخدام  $p_0 = 0$ ؟
- ليكن  $f(x) = x^2 - 6$ . أوجد  $p_3$  عندما  $p_0 = 3$  و  $p_1 = 2$ .  
أ. استخدم طريقة القاطع.  
ب. استخدم طريقة الموقع الخطأ.  
ج. أيهما أقرب إلى  $\sqrt{6}$ ؟
- ليكن  $f(x) = -x^3 - \cos x$ . أوجد  $p_3$  عندما  $p_0 = -1$  و  $p_1 = 1$ .  
أ. استخدم طريقة القاطع.  
ب. استخدم طريقة الموقع الخطأ.
- استخدم طريقة نيوتن لإيجاد حلول دقيقة لغاية  $10^{-4}$  للمسائل الآتية:  
أ.  $x^3 - 2x^2 - 5 = 0$ ,  $[1, 4]$  ب.  $x^3 + 3x^2 - 1 = 0$ ,  $[-3, -2]$   
ج.  $x - \cos x = 0$ ,  $[0, \pi/2]$  د.  $x - 0.8 - 0.2 \sin x = 0$ ,  $[0, \pi/2]$
- استخدم طريقة نيوتن لإيجاد حلول دقيقة لغاية  $10^{-5}$  للمسائل الآتية:  
أ.  $e^x + 2^{-x} + 2 \cos x - 6 = 0$  لكل  $1 \leq x \leq 2$   
ب.  $\ln(x-1) + \cos(x-1) = 0$  لكل  $1.3 \leq x \leq 2$   
ج.  $2x \cos 2x - (x-2)^2 = 0$  لكل  $2 \leq x \leq 3$  و  $3 \leq x \leq 4$   
د.  $(x-2)^2 - \ln x = 0$  لكل  $1 \leq x \leq 2$  و  $e \leq x \leq 4$   
هـ.  $e^x - 3x^2 = 0$  لكل  $0 \leq x \leq 1$  و  $3 \leq x \leq 5$   
و.  $\sin x - e^{-x} = 0$  لكل  $0 \leq x \leq 1$  و  $3 \leq x \leq 4$  و  $6 \leq x \leq 7$
- كرر العمل على تمرين (5) مستخدماً طريقة القاطع.
- كرر العمل على تمرين (6) مستخدماً طريقة القاطع.
- كرر العمل على تمرين (5) مستخدماً طريقة الموقع الخطأ.
- كرر العمل على تمرين (6) مستخدماً طريقة الموقع الخطأ.
- استخدم الطرائق الثلاث في هذا الفصل لإيجاد حلول دقيقة لغاية  $10^{-5}$  للمسائل الآتية:  
أ.  $3x - e^x = 0$  for  $1 \leq x \leq 2$  ب.  $x + 3 \cos x - e^x = 0$  for  $0 \leq x \leq 1$

12. استخدم الطرائق الثلاث في هذا الفصل لإيجاد حلول دقيقة لغاية  $10^{-7}$  للمسائل الآتية:

أ.  $x^2 - 4x + 4 - \ln x = 0$  لكل  $1 \leq x \leq 2$  و  $2 \leq x \leq 4$ .

ب.  $x + 1 - 2 \sin \pi x = 0$  لكل  $0 \leq x \leq \frac{1}{2}$  و  $\frac{1}{2} \leq x \leq 1$ .

13. استخدم طريقة نيوتن للتقريب بدقة  $10^{-4}$ ، لتقريب قيمة  $x$  والتي تعطي النقطة الأقرب إلى

$(1, 0)$  على المنحنى  $y = x^2$ . [ملحوظة: صغر إلى  $[d(x)]^2$ ، حيث يمثل  $d(x)$  المسافة بين  $(x, x^2)$  إلى  $(1, 0)$ ].

14. استخدم طريقة نيوتن للتقريب بدقة  $10^{-4}$ ، لتقريب قيمة  $x$  والتي تعطي النقطة الأقرب إلى

$(2, 1)$  على المنحنى  $y = 1/x$ .

15. فيما يأتي توضيح لطريقة نيوتن بالشكل البياني: افترض أن  $f'(x)$  موجود ضمن  $[a, b]$ ،

وأن  $f'(x) \neq 0$  ضمن  $[a, b]$ ، وأكثر من ذلك، افترض حتمية وجود  $p \in [a, b]$  و وحدة بحيث

$f(p) = 0$ ، وليكن  $p_0 \in [a, b]$  بصورة غير منهجية. لتكن نقطة على خط المماس لـ  $f$  عند

$(p_0, f(p_0))$  قاطعاً محور  $x$ . ليمثل  $p_n$  تقاطع خط المماس لـ  $f$  لمحور  $x$  عند  $(p_{n-1}, f(p_{n-1}))$  اشتق

الصيغة التي توضح هذه الطريقة.

16. استخدم طريقة نيوتن لحل الصيغة

$$p_0 = \frac{\pi}{2} \text{ مع } 0 = \frac{1}{2} + \frac{1}{4}x^2 - x \sin x - \frac{1}{2} \cos 2x$$

طبق التكرار مستخدماً طريقة نيوتن حتى تحقق الدقة  $10^{-5}$ . وضح لماذا تكون التمهيدية غير

اعتيادية بالنسبة إلى طريقة نيوتن. أيضاً حل الصيغة باستخدام القيم  $p_0 = 5\pi$  و  $p_0 = 10\pi$ .

17. عديدة حدود من الرتبة الرابعة

$$f(x) = 230x^4 + 18x^3 + 9x^2 - 221x - 9$$

لها صفران حقيقيان، أحدهما ضمن  $[-1, 0]$  والآخر ضمن  $[0, 1]$ . حاول تقريب هذين الصفرين

لغاية  $10^{-6}$  مستخدماً:

أ. طريقة الموقع الخطأ

ب. طريقة القاطع

ج. طريقة نيوتن.

استخدم النقاط الطرفية لكل فترة على نحو تقريبات ابتدائية في (أ) و(ب) والنقطة لوسطية في (ج).

18. للدالة  $f(x) = \tan \pi x - 6$  صفر عندما  $\approx 0.447431543 \approx \arctan 6 / (1/\pi)$  ليكن  $p_0 = 0$

و  $p_1 = 0.48$ . استخدم عشر تكرارات لكل من الطرائق الآتية لتقريب هذا الجذر أي الصرائق

أنجح؟ ولماذا؟

أ. طريقة التنصيف

ب. طريقة الموقع الخطأ

ج. طريقة القاطع

19. يمكن كتابة صيغة التكرار لطريقة القاطع بصيغة أبسط هي

$$p_n = \frac{f(p_{n-1})p_{n-2} - f(p_{n-2})p_{n-1}}{f(p_{n-1}) - f(p_{n-2})}$$

وضح لماذا تبدو صيغة التكرار هذه عموماً أقل دقة من تلك المعطاة في الخوارزمية (4.2).

20. للصيغة  $x^2 - 10 \cos x = 0$  حلان  $\pm 1.3793646$  استخدم طريقة نيوتن لتقريب لحلول لغاية

دقة  $10^{-5}$  مع هذه القيم لـ  $p_0$ :

أ.  $p_0 = -100$       ب.  $p_0 = -50$       ج.  $p_0 = -25$

د.  $p_0 = 25$       هـ.  $p_0 = 50$       و.  $p_0 = 100$



21. للصيغة  $4x^2 - e^x - e^{-x} = 0$  أربعة حلول  $x_1$  و  $x_2$ . استخدم طريقة نيوتن لتقريب الحل لغاية  $10^{-5}$  مع هذه القيم لـ  $p_0$ :

أ. $p_0 = -10$	ب. $p_0 = -5$	ج. $p_0 = -3$
د. $p_0 = -1$	هـ. $p_0 = 0$	و. $p_0 = 1$
ز. $p_0 = 3$	ح. $p_0 = 5$	ط. $p_0 = 10$

22. استخدم Maple لتحديد عدد مرات التكرار اللازمة لطريقة نيوتن مع  $p_0 = \pi/4$  لإيجاد جذر  $f(x) = \cos x - x$  ضمن  $10^{-100}$ .

23. الدالة  $f(x) = \ln(x^2 + 1) - e^{0.4x} \cos \pi x$  له عدد لانهائي من الأصفار. أ. حدد ضمن  $10^6$  الأصفار السالبة فقط.

ب. حدد ضمن  $10^6$  أصغر أربعة أصفار موجبة.

ج. حدد تقريباً ابتدائياً معقولاً لإيجاد أصغر صفر موجب من الرتبة  $n$  لـ  $f$ . (ملحوظة: ارسم شكلاً تقريبياً لـ  $f$ .)

د. استخدم الفقرة (ج) لتحديد الصفر الخامس والعشرين الأصغر الموجب لـ  $f$ .

24. أوجد تقريباً دقيقاً ضمن  $10^{-4}$  لصيغة المجتمع

$$1,564,000 + 1,000,000e^{\lambda} + \frac{435,000}{\lambda}(e^{\lambda} - 1)$$

التي شرحت في مقدمة هذا الفصل. استخدم هذه القيمة للتنبؤ بحجم المجتمع عند نهاية السنة الثانية، مفترضاً أن معدل الهجرة السنوي 435,000 شخص خلال هذه السنة.

25. عددان مجموعهما 20. إذا أضيف كل عدد إلى جذره التربيعي فإن حاصل ضرب المجموعين يكون 155.55. حدد هذين العددين ضمن  $10^4$ .

26. القيمة التراكمية لحساب التوفير مبنية على دفعات دورية اعتيادية يمكن تحديدها من خلال صيغة الأقساط المستحقة

$$A = \frac{P}{i}[(1+i)^n - 1]$$

في هذه الصيغة، تمثل  $A$  الرصيد في هذا الحساب، وتمثل  $P$  المبلغ المدع اعتيادياً، وتمثل  $i$  معدل الفائدة خلال فترة محددة، ولعدد  $n$  من هذه الفترات. يرغب أحد المهندسين في امتلاك حساب توفير بمبلغ 750,000\$ عند تقاعده بعد 20 سنة، ويستطيع إيداع 1500\$ شهرياً لتحقيق هذا الهدف. فما أقل معدل فائدة لاستثمار هذا المبلغ مفترضاً حسابها شهرياً؟

27. مسائل حول كمية الأموال المطلوب تسديدها بقرض ضمن فترة زمنية محددة تتضمن الصيغة

$$A = \frac{P}{i}[1 - (1+i)^{-n}]$$

المعروفة بصيغة الأقساط الاعتيادية. في هذه الصيغة، تمثل  $A$  مبلغ القرض، و  $P$  مبلغ الدفعات المسددة كلها، وتمثل  $i$  معدل الفائدة خلال فترة محددة ولعدد  $n$  من هذه الفترات. افترض وجود حاجة إلى قرض مقداره 130,000\$ ومدته 30 سنة لشراء دار، وأن المقترض بوسعه تسديد القرض بدفعات شهرية لا تزيد على 1000\$. فما أعلى معدل فائدة تناسب قدرة المقترض؟

28. إن حقن دواء لمرضى يؤدي إلى تركيز الدم وفقاً للصيغة  $c(t) = Ate^{-t/3}$  ملجم لكل ملتر. بعد زمن  $t$  ساعة من حقن  $A$  من الوحدات. والتركيز الأعلى الآمن هو 1 mg/ml.

أ. ما الكمية الواجب حقنها للوصول إلى هذا التركيز الآمن؟

ب. وجب حقن كمية إضافية من هذا الدواء للمريض عقب انخفاض التركيز إلى 0.25 mg/ml.

حدد متى يجب إعطاء هذه الزيادة إلى أقرب دقيقة.

ج. افترض أن التركيز من حقن متتالية بسمه (تراكمية)، وأن 75% من الكمية اُخِي حَقْنَت تعطي خلال الجرعة الثانية. فمتى تكون الجرعة الثالثة؟

$$29. \text{ لتكن } f(x) = 3^{3x+1} - 7 \cdot 5^{2x}$$

أ. استخدم أوامر solve and fsolve لمحاولة إيجاد جذور  $f$  جميعها.

ب. ارسم  $f(x)$  لإيجاد تقريبات ابتدائية لجذور  $f$ .

ج. استخدم طريقة نيوتن لإيجاد جذور  $f$  ضمن  $10^{-10}$ .

د. أوجد الحلول الصحيحة لـ  $f(x) = 0$  دون استخدام Maple.

$$30. \text{ أعد التمرين (29) مستخدماً } f(x) = 2^{x^2} - 3 \cdot 7^{x+1}$$

31. إن النموذج اللوجستي للنمو السكاني تعبر عنه الصيغة

$$P(t) = \frac{P_L}{1 - ce^{-kt}}$$

بحيث إن  $P_L$ ،  $c$  و  $k > 0$  عبارة عن ثوابت، و  $P(t)$  تمثل عدد السكان عند الزمن  $t$  وإن  $\lim_{t \rightarrow \infty} P(t) = P_L$ . استخدم بيانات التعداد السكاني للسنوات 1950، 1960 و 1970 المبينة في الجدول أدناه لتحديد الثوابت أعلاه لنموذج النمو اللوجستي. استخدم النموذج اللوجستي للتنبؤ بعدد سكان الولايات المتحدة عام 1980 وعام 2010 مفترضاً  $t = 0$  في عام 1950. قارن بين التنبؤ عام 1980 والعدد الحقيقي.

32. نموذج كومبرتس للنمو السكاني هو

$$P(t) = P_L e^{-ce^{-kt}}$$

حيث إن  $P_L$ ،  $c$  و  $k > 0$  عبارة عن ثوابت، و  $P(t)$  تمثل عدد السكان عند الزمن  $t$ . أعد التمرين (27) مستخدماً نموذج كومبرتس للنمو السكاني بدلاً من النموذج اللوجستي.

33. يتغلب اللاعب A (يربح 21 نقطة مقابل 0) على اللاعب B في لعبة كرة المضرب باحتمال

$$P = \frac{1+p}{2} \left( \frac{p}{1-p+p^2} \right)^{21}$$

حيث تمثل  $P$  احتمال ربح A لأي مباراة محددة (دون ارتباط ذلك بمن يستهل الضرب). (انظر (Keller, JJ, p. 267.) حدد - ضمن  $10^{-3}$  - القيمة الصغرى لـ  $P$  التي تضمن تغلب A على  $P$  بنصف عدد المباريات بينهما على الأقل.

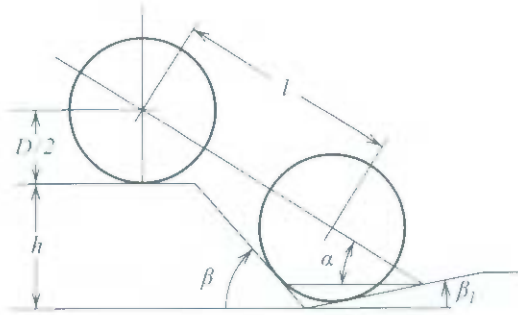
34. عند تصميم مركبة السباق يؤخذ في الحسبان نوعان من كيفية فشل مركبة في تحاوير العقبات. يحدث الأول عندما تلامس بطن المركبة الأرض في أثناء تجاوزها العقبة، ويحدث الثاني عندما تلامس مقدمة المركبة الأرض في أثناء تجاوزها العقبة. والشكل أدناه مأخوذ من [Bek]، ويوضح العناصر المصاحبة للنوع الثاني من الفشل. ويلاحظ فيه إمكانية تطابق الزاوية الكبرى  $\alpha$  التي يمكن للمركبة ميلانها حيث تمثل  $\beta$  الزاوية الكبرى التي لا يظهر عندها فشل المركبة من النوع الأول مع الصيغة

$$A \sin \alpha \cos \alpha + B \sin^2 \alpha - C \cos \alpha - E \sin \alpha = 0$$

حيث

$$A = l \sin \beta_1, \quad B = l \cos \beta_1, \quad C = (h + 0.5D) \sin \beta_1 - 0.5D \tan \beta_1$$

$$E = (h + 0.5D) \cos \beta_1 - 0.5D$$



أ. أثبت الادعاء الآتي:

"عندما  $\alpha = 33^\circ$  فإن الزاوية  $\beta_1 = 11.5$ ،  $l = 89$  in،  $h = 49$  in،  $D = 55$  in، and  $\beta_1 = 11.5$ "  
 ب. أوجد  $\alpha$  في حالة كون  $l$  و  $h$  مساوية لما هو في الفقرة (أ) لكن  $D = 30$  in.

## 4.2 تحليل الخطأ لطرائق التكرار Error Analysis for Iterative

سنفحص في هذا الفصل رتبة التقارب لأساليب التكرار الدالية، ونتناول طريقة نيوتن من خلال كونها طريقة لإيجاد التقارب السريع. سنأخذ في الحسبان طرائق تسريع التقارب لطريقة نيوتن في حالات خاصة أيضاً. ونحتاج إلى عملية لقياس مدى التسارع في تقارب المتتالية في البداية.

نعريف 6.2 افترض المتتالية  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  تتقارب إلى  $p$  و  $p_n \neq p$  لقيم  $n$  كلها. فعند وجود الثوابت  $\lambda$  و  $\alpha$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|p_{n+1} - p|}{|p_n - p|^\alpha} = \lambda \quad \text{حيث}$$

نقول: إن المتتالية  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  تتقارب إلى  $p$  بالرتبة  $\alpha$ ، مع خطأ مقارب يساوي الثابت  $\lambda$ .  
 ويوصف أسلوب التكرار ذو الصيغة  $p_n = g(p_{n-1})$  بأنه من الرتبة  $\alpha$  إذا تقاربت المتتالية  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  للحل  $p = g(p)$  من الرتبة  $\alpha$ .

وتتقارب المتتالية ذات الرتبة العليا للتقارب عموماً بسرعة أكبر من المتتالية ذات الرتبة الدنيا. إن ثابت المقاربة يؤثر في سرعة التقارب. ولكنه ليس في مستوى أهمية الرتبة. وتتطلب حالتان من الرتبة اهتماماً خاصاً منا وهما:

- إذا كانت  $\alpha = 1$  و  $\lambda < 1$  فإن المتتالية متقاربة خطياً.
  - إذا كانت  $\alpha = 2$  فإن المتتالية متقاربة تربيعياً.
- ويقارن المثال الآتي بين الحالتين، بحيث نرى لماذا نحاول إيجاد طرائق تؤدي إلى متتاليات ذات تقارب من الرتبة أعلى.

مثال 1 افترض  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  متقاربة خطياً إلى (0) مع

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|p_{n+1}|}{|p_n|} = 0.5$$

وأن  $\{\tilde{p}_n\}_{n=0}^{\infty}$  متقاربة تربيعياً إلى الصفر مع ثابت الخطأ المقارب نفسه

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|\tilde{p}_{n+1}|}{|\tilde{p}_n|^2} = 0.5$$

ولغرض التبسيط، افترض أن

$$\frac{|\tilde{p}_{n+1}|}{|\tilde{p}_n|^2} \approx 0.5 \quad \text{و} \quad \frac{|p_{n+1}|}{|p_n|} \approx 0.5$$

أما أسلوب التقارب الخطي، فلن هذا يعني

$$|p_n - \alpha| \approx |p_n| \approx 0.5|p_{n-1}| \approx (0.5)^2|p_{n-2}| \approx \dots \approx (0.5)^n|p_0|$$

بحيث يكون لأسلوب التقارب التربيعي

$$\begin{aligned} |\tilde{p}_n - 0| = |\tilde{p}_n| &\approx 0.5|\tilde{p}_{n-1}|^2 \approx (0.5)[0.5|\tilde{p}_{n-2}|^2]^2 = (0.5)^3|\tilde{p}_{n-2}|^4 \\ &\approx (0.5)^3[(0.5)|\tilde{p}_{n-3}|^2]^4 = (0.5)^7|\tilde{p}_{n-3}|^8 \\ &\approx \dots \approx (0.5)^{2^n-1}|\tilde{p}_0|^{2^n} \end{aligned}$$

ويوضح جدول (7.2) السرعة النسبية لتقارب المتتالية إلى الصفر عندما  $|p_0| = |\tilde{p}_0| = 1$ .

متتالية التقارب التربيعي sequence $\{\tilde{p}_n\}_{n=0}^{\infty}$ $(0.5)^{2^n-1}$	متتالية التقارب الخطي sequence $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$ $(0.5)^n$	$n$
$5.0000 \times 10^{-1}$	$5.0000 \times 10^{-1}$	1
$1.2500 \times 10^{-1}$	$2.5000 \times 10^{-1}$	2
$7.8125 \times 10^{-3}$	$1.2500 \times 10^{-1}$	3
$3.0518 \times 10^{-5}$	$6.2500 \times 10^{-2}$	4
$4.6566 \times 10^{-10}$	$3.1250 \times 10^{-2}$	5
$1.0842 \times 10^{-19}$	$1.5625 \times 10^{-2}$	6
$5.8775 \times 10^{-39}$	$7.8125 \times 10^{-3}$	7

جدول 7.2

ويقع التقارب التربيعي للمتتالية ضمن  $10^{-38}$  من الصفر بالحد السابع. ونحتاج إلى 126 حداً

على الأقل لضمان هذه الدقة بالنسبة إلى التقارب الخطي للمتتالية.

وتتقارب المتتاليات المتقاربة تربيعياً عموماً بسرعة أكبر من تلك التي تتقارب فقط خطياً.

ليكن  $g \in C[a, b]$  بحيث  $g(x) \in [a, b]$  لكل  $x \in [a, b]$ . وافترض بالإضافة إلى ذلك أن  $g'$

متصلة على  $(a, b)$ ، وأن الثابت الموجب  $k < 1$  موجود بحيث

$$|g'(x)| \leq k \quad \text{لكل } x \in (a, b)$$

فإذا كانت  $g'(p) \neq 0$  فإنه لأي عدد  $p_0$  في  $[a, b]$ ، فإن المتتالية

### مبرهنة 7.2

$$n \geq 1 \quad p_n = g(p_{n-1})$$

تتقارب خطياً فقط إلى نقطة ثابتة ووحيدة  $p$  في  $[a, b]$ .

**البرهان** نحن نعلم من مبرهنة النقطة الثابتة (3.2) من الفصل (2.2) أن المتتالية تتقارب إلى  $p$  بحيث تكون  $g'$  موجودة ضمن  $(a, b)$ ، ويمكننا تطبيق مبرهنة القيمة الوسطى للدالة  $g$  لإثبات أنه ولأي  $n$

$$p_{n+1} - p = g(p_n) - g(p) = g'(\xi_n)(p_n - p)$$

بحيث تقع  $\xi_n$  ما بين  $p_n$  و  $p$ . وحيث إن  $g'$  متصلة على  $(a, b)$ ، يكون لدينا

$$\lim_{n \rightarrow \infty} g'(\xi_n) = g'(p)$$

عندئذ

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|p_{n+1} - p|}{|p_n - p|} = |g'(p)| \quad \text{و} \quad \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{p_{n+1} - p}{p_n - p} = \lim_{n \rightarrow \infty} g'(\xi_n) = g'(p)$$

وبناءً على ما تقدم، إذا كانت  $g'(p) \neq 0$  فإن تكرار النقطة الثابتة ينتج تقارباً خطياً مع خطأ مقارب ثابت  $|g'(p)|$ .

وتشير مبرهنة (7.2) إلى أن تقارباً من الرتبة العليا لطرائق النقطة الثابتة يمكن ظهوره فقط عندما  $g'(p) = 0$ . وتوضح التمهيدية الآتية شروطاً إضافية تضمن التقارب التربيعي الذي نريد.

ليكن  $p$  حلاً للصيغة  $x = g(x)$ . افترض أن  $g'(p) = 0$ . وأن  $g''$  حيث  $|g''(x)| < M$  متصلة على فترة مفتوحة  $I$  تحتوي على  $p$ . عندها يوجد عدد  $\delta > 0$ ، بحيث  $p_0 \in [p - \delta, p + \delta]$ ، والمتتالية  $p_n = g(p_{n-1})$  عند  $n \geq 1$  تتقارب تربيعياً على الأقل إلى  $p$ . وعلاوة على ذلك، لقيم  $n$  الكبيرة بقدر كافٍ، تكون

## مبرهنة 8.2

$$|p_{n+1} - p| < \frac{M}{2} |p_n - p|^2$$

**البرهان** اختر  $k$  ضمن  $(0, 1)$  و  $\delta > 0$  بحيث عندما تكون الفترة  $[p - \delta, p + \delta]$  في الفترة  $I$  يكون لدينا  $|g'(x)| \leq k$  و  $g''$  متصلة. وبما أن  $|g'(x)| \leq k < 1$ ، فإن المنطق الذي استخدم في مبرهنة (5.2) من الفصل (3.2) يثبت أن حدود المتتالية  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  تكون ضمن  $[p - \delta, p + \delta]$  وتوسيع  $g(x)$  إلى كثيرة حدود تايلور الخطية وإلى  $x \in [p - \delta, p + \delta]$  يعطي

$$g(x) = g(p) + g'(p)(x - p) + \frac{g''(\xi)}{2}(x - p)^2$$

بحيث تقع  $\xi$  ما بين  $x$  و  $p$ . والفرضيتان  $g'(p) = 0$  و  $g(p) = p$  تؤديان إلى حصول

$$g(x) = p + \frac{g''(\xi)}{2}(x - p)^2$$

وعندما  $x = p_n$  خصوصاً فإن

$$p_{n+1} = g(p_n) = p + \frac{g''(\xi_n)}{2}(p_n - p)^2$$

مع وجود  $\xi_n$  ما بين  $p_n$  و  $p$ . وبذلك فإن

$$p_{n+1} - p = \frac{g''(\xi_n)}{2}(p_n - p)^2$$

حيث  $1 < k < |g'(x)|$  على  $[p - \delta, p + \delta]$  وأن الدالة  $g$  تنقل  $[p - \delta, p + \delta]$  إلى نفسها، فإنه بناءً على مبرهنة النقطة الثابتة تتقارب  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  إلى  $p$ . لكن  $\xi_n$  ما بين  $p_n$  و  $p$  لكل  $n$ . فإن  $\{\xi_n\}_{n=0}^{\infty}$  تتقارب أيضاً إلى  $p$ . وإن

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|p_{n+1} - p|}{|p_n - p|^2} = \frac{|g''(p)|}{2}$$

وهذه التمهيدية تؤدي إلى أن المتتالية  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  تتقارب تربيعياً عندما  $g''(p) \neq 0$  وتتقارب من الرتبة أعلى عندما  $g''(p) = 0$ . ولأن  $g''$  متصلة ومحددة حصرياً بـ  $M$  في الفترة  $[p - \delta, p + \delta]$ . وهذا يعني أنه لقيم  $n$  الكبيرة بقدر كافٍ تكون

$$|p_{n+1} - p| < \frac{M}{2}|p_n - p|^2$$

وتعلمنا النظريتان (7.2) و (8.2) أن بحثنا عن تقارب تربيعي بطرائق النقطة الثابتة يجب أن يكون في اتجاه الدوال ذوات المشتقة صفر عند النقطة الثابتة.

إن أسهل طريقة لإنشاء مسألة النقطة الثابتة متوافقة مع مسألة إيجاد الجذر  $f(x) = 0$  هي بطرح مضاعف  $f(x)$  من  $x$ . دعنا عندئذ نفترض أن

$$p_n = g(p_{n-1}) \quad \text{لكل } n \geq 1$$

للدالة  $g$  وفقاً للصيغة

$$g(x) = x - \phi(x)f(x)$$

حيث إن دالة  $\phi$  قابل للاشتقاق وقد اختير لاحقاً.

ومن أجل تقارب تربيعي وفق أسلوب تكرار اشتقاقه من  $g$ ، فإننا نحتاج إلى  $g'(p) = 0$  وحيث إن

$$g'(x) = 1 - \phi'(x)f(x) - f'(x)\phi(x)$$

يكون لدينا

$$g'(p) = 1 - \phi(p)f(p) - f'(p)\phi(p) = 1 - \phi'(p) \cdot 0 - f'(p)\phi(p) = 1 - f'(p)\phi(p)$$

وأن  $g'(p) = 0$  فقط وفي أثناء  $\phi(p) = 1/f'(p)$  فقط.

وإذا جعلنا  $\phi(x) = 1/f'(x)$  فإننا نضمن أن  $\phi(p) = 1/f'(p)$ ، ومن ثم نحصل على عملية

$$p_n = g(p_{n-1}) = p_{n-1} - \frac{f(p_{n-1})}{f'(p_{n-1})}$$

التقارب التربيعية

هذه هي طريقة نيوتن.

من خلال ما سبق، جعلنا القيد  $f'(p) \neq 0$ ، حيث  $P$  هو الحل لـ  $f(x) = 0$ . ومن تعريف طريقة نيوتن، من الواضح أن ثمة صعوبات قد تظهر فيما لو ذهبنا  $f'(p_n)$  إلى الصفر آنياً مع  $f(p_n)$ . إن طريقة نيوتن وطريقة القاطع خصوصاً تؤديان عمومًا إلى مشاكل إذا كان  $f'(p) = 0$  في أثناء  $f(p) = 0$ . ولتفحص هذه الصعوبات بتفصيل أكثر، نقدم التعريف الآتي:

## تعريف 92

لنفترض أن  $P$  حل للدالة  $f(x) = 0$ . نقول: إن  $P$  صفرًا (أو جذرًا) مضاعفًا  $m$  من المرات للدالة  $f$  حيث  $x \neq p$ ، ويمكننا كتابة  $f(x) = (x - p)^m q(x)$ ، حيث  $\lim_{x \rightarrow p} q(x) \neq 0$ . وخلاصة القول، تمثل  $q(x)$  ذلك الجزء من  $f(x)$  الذي لا يسهم في صفرية  $f$ . تعطي التمهيدية الآتية سبلاً لتحديد أصفار بسيطة لدالة ما ولها مضروب الواحد.

## مبرهنة 10.2

$f \in C^1[a, b]$  لها صفر بسيط عند  $P$  في  $(a, b)$  إذا وفقط إذا كان

$$f'(p) \neq 0 \text{ لكن } f(p) = 0$$

## البرهان

إذا كان لـ  $f$  صفر بسيط عند  $P$  ضمن  $(a, b)$ ، فإن  $f(p) = 0$  و  $f(x) = (x - p)q(x)$  بحيث  $\lim_{x \rightarrow p} q(x) \neq 0$ . حيث  $f \in C^1[a, b]$  إن

$$f'(p) = \lim_{x \rightarrow p} f'(x) = \lim_{x \rightarrow p} [q(x) + (x - p)q'(x)] = \lim_{x \rightarrow p} q(x) \neq 0$$

وعلى عكس ذلك، إذا كان  $f(p) = 0$  لكن  $f'(p) \neq 0$  فإن  $f$  تمتد في كثيرة حدود تايلور الصفرية حول  $P$ .

بالنسبة إلى كثيرات الحدود فإن  $f$  عبارة عن صفر المضاعف  $m$

عندئذ تكون  $f(x) = f(p) + f'(\xi(x))(x - p) = (x - p)f'(\xi(x))$  حيث  $\xi(x)$  ما بين  $x$  و  $P$ . ولكون  $f \in C^1[a, b]$ ، فإن

إلى  $f$  إذا كان  $f(x) = (x - p)^m q(x)$  حيث إن  $q(x)$  عبارة عن كثيرة الحدود مع  $q(p) \neq 0$ .

$$\lim_{x \rightarrow p} f'(\xi(x)) = f' \left( \lim_{x \rightarrow p} \xi(x) \right) = f'(p) \neq 0$$

وندعُ  $\xi = f' \circ q$  تعطينا  $f(x) = (x - p)q(x)$  حيث  $\lim_{x \rightarrow p} q(x) \neq 0$ . وعلى هذا النحو فإن لـ  $f$  صفرًا بسيطًا عند  $P$ .

وقد أخذ التعميم الآتي للمبرهنة (10.2) في الحسبان في التمرين (12).

## مبرهنة 11.2

للدالة  $f \in C^m[a, b]$  صفر مضاعف  $m$  مرة عند  $P$  في الفترة  $(a, b)$  إذا وفقط إذا كان

$$f^{(m)}(p) \neq 0 \text{ لكن } 0 = f(p) = f'(p) = f''(p) = \dots = f^{(m-1)}(p)$$

تفيد تمهيدية المبرهنة (10.2) بأن الفترة حول  $P$  موجودة، حيث تتقارب طريقة نيوتن تربيعياً إلى  $P$  ولأي تقريب ابتدائي  $P_0 = P$ . حيث  $P$  هي صفر بسيط. ويوضح المثال الآتي أن التقارب التربيعي قد لا يظهر إذا لم يكن الصفر بسيطاً.

## مثال 4

افترض  $f(x) = e^x - x - 1$ . وكون  $f(0) = e^0 - 0 - 1 = 0$  و  $f'(0) = e^0 - 1 = 0$ . لكن  $f''(0) = e^0 = 1$ ، فإن لـ  $f$  صفرًا للمضروب 2 عند  $p = 0$ . في الحقيقة يمكن التعبير عن  $f(x)$

بالصيغة

$$f(x) = (x - 0)^2 \frac{e^x - x - 1}{x^2}$$

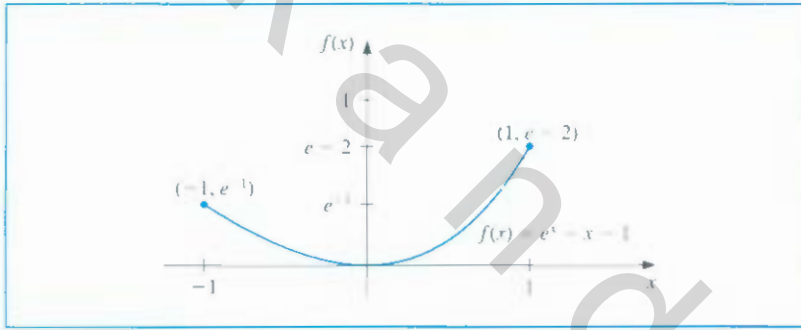
حيث نجد عن طريق "قاعدة لوبيتال" أن

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{e^x - x - 1}{x^2} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{e^x - 1}{2x} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{e^x}{2} = \frac{1}{2} \neq 0$$

الحدود الناتجة بطريقة نيوتن المطبقة على  $f$  مع  $p_0 = 1$  مبينة في الجدول (8.2). وتتقارب المتتالية بوضوح تام إلى  $(0)$ . ولكن ليس تربيعياً. ويبيّن شكل (11.2) رسماً لـ  $f$ .

جدول 8.2

$p_n$	$n$	$p_n$	$n$
$2.7750 \times 10^{-3}$	9	1.0	0
$1.3881 \times 10^{-3}$	10	0.58198	1
$6.9411 \times 10^{-4}$	11	0.31906	2
$3.4703 \times 10^{-4}$	12	0.16800	3
$1.7416 \times 10^{-4}$	13	0.08635	4
$8.8041 \times 10^{-5}$	14	0.04380	5
$4.2610 \times 10^{-5}$	15	0.02206	6
$1.9142 \times 10^{-6}$	16	0.01107	7
		0.005545	8



شكل 11.2

توجد طريقة واحدة تتناول مسألة الجذور المضاعفة. وهي أن نعرّف

$$\mu(x) = \frac{f(x)}{f'(x)}$$

وإذا كان  $p$  هو الصفر للدالة  $f$  مضاعفاً  $m$  مرة وكانت  $f(x) = (x - p)^m q(x)$  فإن

$$\begin{aligned} \mu(x) &= \frac{(x - p)^m q(x)}{m(x - p)^{m-1} q(x) + (x - p)^m q'(x)} \\ &= (x - p) \frac{q(x)}{mq(x) + (x - p)q'(x)} \end{aligned}$$



ولها صفر عند  $p$ . على أي حال  $q(p) \neq 0$  وعندئذ

$$\frac{q(p)}{mq(p) + (p-p)q'(p)} = \frac{1}{m} \neq 0$$

و  $P$  هو صفر بسيط لـ  $h$ . ويمكن إذن تطبيق طريقة نيوتن على  $h$  لتعطينا

$$g(x) = x - \frac{\mu(x)}{\mu'(x)} = x - \frac{f(x)/f'(x)}{\{[f'(x)]^2 - [f(x)][f''(x)]/[f'(x)]^2\}}$$

أو

$$g(x) = x - \frac{f(x)f'(x)}{[f'(x)]^2 - f(x)f''(x)} \quad (11.2)$$

### جدول 9.2

$p_n$	$n$
$-2.3421061 \times 10^{-1}$	1
$-8.4582783 \times 10^{-3}$	2
$-1.1889524 \times 10^{-5}$	3
$-6.863823 \times 10^{-6}$	4
$-2.8085217 \times 10^{-7}$	5

إذا كانت  $g$  تملك الشروط المطلوبة للاستمرار، فإن تكرار الدالة على  $g$  ستكون متقاربة بغض النظر عن مضروب الصفر لـ  $f$ . عيب هذه الطريقة الوحيد من الناحية البرهنة هو الحسابات الإضافية لـ  $f''(x)$  مع عمل مختبري أكثر لحساب التكرارات. وعلى أي حال يمكن عند التطبيق أن تسبب الجذور المتعددة مشاكل جديدة في جدولة التكرار؛ لكون مقام الصيغة (11.2) يتضمن الفرق بين عددين كل منهما قريب من الصفر.

### مثال 3

يبين جدول (9.2) تقريبات مضاعف الصفر عند  $x = 0$  إلى  $f(x) = e^x - x - 1$  باستخدام  $p_n = g(p_{n-1})$  لكل  $n \geq 1$ ، حيث  $g$  معطى في الصيغة (11.2). وسجلت النتائج باستخدام حاسبة ذات عشر منازل من الدقة. وقد اختير التقريب الابتدائي بموجب  $p_0 = 1$  ليكون بالإمكان مقارنة المدخلات بتلك التي في جدول (8.2)، والذي لا يبيئه جدول (9.2) هو عدم ظهور تحسن للتقريب الصفري  $-2.8085217 \times 10^{-7}$  خلال الحسابات المتتالية باستخدام هذه الحاسبة؛ لكون البسط والمقام كليهما يقترب إلى الصفر.

### مثال 4

قمنا في مثال (3) من الفصل (2.2) بحل  $f(x) = x^3 + 4x^2 - 10 = 0$  بإيجاد الصفر  $p = 1.36523001$ . ولقارنة التقارب لصفر الصيغة المضاعف مرة واحدة في واحد بطريقة نيوتن، وطريقة نيوتن المختصرة المبينة في الصيغة (11.2)؛ افترض

$$p_n = p_{n-1} - \frac{p_{n-1}^3 + 4p_{n-1}^2 - 10}{3p_{n-1}^2 + 8p_{n-1}} \quad (i)$$

من طريقة نيوتن ومن كون  $p_n = g(p_{n-1})$ ، حيث الدالة  $g$  على صورة الصيغة (11.2). نحصل على:

$$p_n = p_{n-1} - \frac{(p_{n-1}^3 + 4p_{n-1}^2 - 10)(3p_{n-1}^2 + 8p_{n-1})}{(3p_{n-1}^2 + 8p_{n-1})^2 - (p_{n-1}^3 + 4p_{n-1}^2 - 10)(6p_{n-1} + 8)} \quad (ii)$$

خذ  $p_0 = 1.5$ . تكون التكرارات الثلاثة الأولى لـ (i) و (ii) مبينة في جدول (10.2). وتوضح النتائج التقارب المتسارع لكلا الطريقتين في حالة الصفر البسيط.

### جدول 10.2

(ii)	(i)	
1.35689898	1.37333333	$p_1$
1.36519585	1.36526201	$p_2$
1.36523001	1.36523001	$p_3$

EXERCISE SET

مجموعة التمارين 4.2

1. استخدم طريقة نيوتن لإيجاد حلول دقيقة ضمن  $10^{-5}$  للمسائل الآتية:

- أ.  $x^2 - 2xe^{-x} + e^{-2x} = 0$  لكل  $0 \leq x \leq 1$   
 ب.  $\cos(x + \sqrt{2}) + x(x/2 + \sqrt{2}) = 0$  لكل  $-2 \leq x \leq -1$   
 ج.  $x^3 - 3x^2(2^{-x}) + 3x(4^{-x}) - 8^{-x} = 0$  لكل  $0 \leq x \leq 1$   
 د.  $e^{6x} + 3(\ln 2)^2 e^{2x} - (\ln 8)e^{4x} - (\ln 2)^3 = 0$  لكل  $-1 \leq x \leq 0$

2. استخدم طريقة نيوتن لإيجاد حلول دقيقة ضمن  $10^{-5}$  للمسائل الآتية:

- أ.  $1 - 4x \cos x + 2x^2 + \cos 2x = 0$  لكل  $0 \leq x \leq 1$   
 ب.  $x^2 + 6x^5 + 9x^4 - 2x^3 - 6x^2 + 1 = 0$  لكل  $-3 \leq x \leq -2$   
 ج.  $\sin 3x + 3e^{-2x} \sin x - 3e^{-x} \sin 2x - e^{-3x} = 0$  لكل  $3 \leq x \leq 4$   
 د.  $e^{3x} - 27x^6 + 27x^4 e^x - 9x^2 e^{2x} = 0$  لكل  $3 \leq x \leq 5$

3. كرر التمرين (1) مستخدماً طريقة نيوتن-رافسون المختصرة والموضحة في الصيغة (11.2). هل يوجد ثمة تحسن في سرعة ما كان عليه التمرين (1) أو دقته؟  
 4. كرر التمرين (2) مستخدماً طريقة نيوتن-رافسون المختصرة والموضحة في الصيغة (11.2). هل يوجد ثمة تحسن في سرعة ما كان عليه التمرين (2) أو دقته؟  
 5. استخدم طريقة نيوتن وطريقة نيوتن-رافسون المختصرة في الصيغة (11.2) لإيجاد حل دقيق ضمن  $10^{-5}$  للمسألة الآتية:

$$e^{6x} + 1.441e^{2x} - 2.079e^{4x} - 0.3330 = 0 \quad \text{لكل } -1 \leq x \leq 0$$

هذا شبيه بالمسألة 1 (د) مع استبدال المعاملات بتقريباتها ذات المنازل الأربع. قارن بين النتائج في 1 (د) و 2 (د).

6. أثبت أن المتتاليات الآتية تتقارب خطياً إلى  $p = 0$ . كم كانت  $n$  كبيرة قب أن يكون لصيا  $|p_n - p| \leq 5 \times 10^{-2}$

أ.  $p_n = \frac{1}{n}, n \geq 1$       ب.  $p_n = \frac{1}{n^2}, n \geq 1$

7. أثبت أنه لأي عدد صحيح موجب  $k$ , فإن المتتالية المعرفة وفق  $p_n = 1/n^k$  تتقارب خطياً إلى  $p = 0$ .  
 ب. لأي زوج من الأعداد الصحيحة  $k$  و  $m$ , حدّد العدد  $N$  بحيث  $1/N^k < 10^{-m}$ .  
 8. أثبت أن المتتالية  $p_n = 10^{-2n}$  تتقارب تربيعياً إلى الصفر.  
 ب. أثبت أن المتتالية  $p_n = 10^{-n^k}$  لا تتقارب تربيعياً إلى الصفر، بغض النظر عن مقدار الأس  $k > 1$ .  
 9. أ. كَوّن متتالية تتقارب إلى الصفر من الرتبة 3.  
 ب. افترض أن  $\alpha > 1$ . كَوّن متتالية تتقارب إلى الصفر من الرتبة  $\alpha$ .  
 10. افترض أن  $p$  صفر للدالة  $f$  مضاعفاً  $m$  مرة. حيث إن  $f^{(m)}$  متصلة على الفترة المفتوحة والمتضمنة لـ  $p$ . أثبت أن طريقة النقطة الثابتة الآتية لها  $g'(p) = 0$ :

$$g(x) = x - \frac{mf(x)}{f'(x)}$$

11. أثبت أن خوارزمية التنصيف (1.2) تعطي متتالية بحد خطأ يتقارب خطياً إلى الصفر.  
 12. افترض أن الدالة  $f$  لها  $m$  من المشتقات المتصلة. عدّل برهان المبرهنة (10.2) لإثبات أن الدالة  $f$  لها صفر مضاعف  $m$  مرة عند  $p$  إذا وفقط إذا كان  $f^{(m)}(p) \neq 0$  لكن  $0 = f(p) = f'(p) = \dots = f^{(m-1)}(p)$

13. إن طريقة التكرار لحل  $f(x) = 0$  معطاة ضمن طريقة النقطة الثابتة  $x = g(x)$ ، حيث

$$n = 1, 2, 3, \dots \quad p_n = g(p_{n-1}) = p_{n-1} - \frac{f(p_{n-1})}{f'(p_{n-1})} - \frac{f''(p_{n-1})}{2f'(p_{n-1})} \left[ \frac{f(p_{n-1})}{f'(p_{n-1})} \right]^2$$

له  $g'(p) = g''(p) = 0$ . وهذا يعطي عمومًا تقاربًا مكعبًا ( $\alpha = 3$ ). وسّع تحليل المثال (1) لمقارنة التقارب التربيعي بالتقارب التكعيبي.

14. من الممكن إثبات (انظر على سبيل المثال [DaB, pp 228-229]) أنه إذا كانت  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  متقاربة وفقًا لطريقة القاطع لـ  $p$  الذي هو حل لـ  $f(x) = 0$ ، فإن الثابت  $C$  يظهر حيث  $|p_{n+1} - p| \approx C|p_n - p|$  عند قيم كبيرة نسبيًا لـ  $n$ . افترض أن  $\{p_n\}$  تتقارب إلى  $P$  من الرتبة  $\alpha$ ، وأثبت أن  $\alpha = (1 + \sqrt{5})/2$ . (إرشاد: هذا يؤدي إلى أن رتبة التقارب لطريقة القاطع هي 1.62 تقريبًا).

## Accelerating Convergence

## 5.2 تسريع التقارب

تشير المبرهنة (7.2) إلى ندرة الوصول إلى حالة مقبولة جدًا في تقارب تربيعي. والآن سنأخذ في الحسبان أسلوبًا يدعى "طريقة أيكن Aitken's  $\Delta^2$  method" التي يمكن استخدامها لتسريع تقارب المتتالية ذات التقارب الخطي بغض النظر عن أصلها وطبيعتها تطبيقها. افترض أن  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  متتالية تتقارب خطيًا إلى  $P$ . وللسعي في تكوين متتالية  $\{\hat{p}_n\}_{n=0}^{\infty}$  تتقارب بتسارع أكبر إلى  $P$  مما هي عليه  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$ . دعنا أولاً نفترض أن إشارات

$$p_n - P, p_{n+1} - P \quad \text{و} \quad p_{n+2} - P$$

تتفق مع كون  $n$  كبيرة نسبيًا بأن

$$\frac{p_{n+1} - P}{p_n - P} \approx \frac{p_{n+2} - P}{p_{n+1} - P}$$

وبذلك

$$(p_{n+1} - P)^2 \approx (p_{n+2} - P)(p_n - P)$$

لذا

$$p_{n+1}^2 - 2p_{n+1}P + P^2 \approx p_{n+2}p_n - (p_n + p_{n+2})P + P^2$$

و

$$(p_{n+2} + p_n - 2p_{n+1})P \approx p_{n+2}p_n - p_{n+1}^2$$

وبحل  $p$  نحصل على

$$p \approx \frac{p_{n+2}p_n - p_{n+1}^2}{p_{n+2} - 2p_{n+1} + p_n}$$

وبجمع الحدود  $p_n^2$  و  $2p_n p_{n+1}$  و طرحها في البسط وتجميع الحدود تجميعاً مناسباً نحصل على

$$\begin{aligned} p &\approx \frac{p_n p_{n+2} - 2p_n p_{n+1} + p_n^2 - p_{n+1}^2 + 2p_n p_{n+1} - p_n^2}{p_{n+2} - 2p_{n+1} + p_n} \\ &= \frac{p_n(p_{n+2} - 2p_{n+1} + p_n) - (p_{n+1}^2 - 2p_n p_{n+1} + p_n^2)}{p_{n+2} - 2p_{n+1} + p_n} = p_n - \frac{(p_{n+1} - p_n)^2}{p_{n+2} - 2p_{n+1} + p_n} \end{aligned}$$

وتستند طريقة أيكن  $\Delta^2$  إلى الافتراض بأن المتتالية  $\{\hat{p}_n\}_{n=0}^{\infty}$  والمعروفة بـ

$$\hat{p}_n = p_n - \frac{(p_{n+1} - p_n)^2}{p_{n+2} - 2p_{n+1} + p_n} \quad (2.12)$$

تتقارب بسرعة أكثر إلى  $P$  مما عليه المتتالية الأصلية  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$ .

المتتالية  $\{p_n\}_{n=1}^{\infty}$ . حيث تتقارب  $p_n = \cos(1/n)$  خطياً إلى  $P = 1$ . والحدود قليلة لأوى للمتتاليتين  $\{p_n\}_{n=1}^{\infty}$  و  $\{\hat{p}_n\}_{n=1}^{\infty}$  معطاة في جدول (11.2). وهي حتماً تظهر أن  $\{\hat{p}_n\}_{n=1}^{\infty}$  تتقارب أسرع من  $\{p_n\}_{n=1}^{\infty}$  إلى  $P = 1$ . ويعود أصل رمز  $\Delta$  ملازمة هذا الأسلوب إلى التعريف الآتي.

الفرق التتابعي  $\Delta p_n$  (ويقراً "دلتا  $p_n$ ") للمتتالية  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  يعرف بالصيغة

$$\Delta p_n = p_{n+1} - p_n \quad \text{لكل } n \geq 0$$

والقوى الأعلى للمشغل  $\Delta$  تعرف بوجه تكراري بالصيغة

$$\Delta^k p_n = \Delta(\Delta^{k-1} p_n) \quad \text{لكل } k \geq 2$$

يؤدي التعريف إلى

$$\Delta^2 p_n = \Delta(p_{n+1} - p_n) = \Delta p_{n+1} - \Delta p_n = (p_{n+2} - p_{n+1}) - (p_{n+1} - p_n)$$

وعندئذ  $\Delta^2 p_n = p_{n+2} - 2p_{n+1} + p_n$  ويمكن كتابة صيغة  $\hat{p}_n$  المعطاة في الصيغة (2.12) بالصيغة

$$\hat{p}_n = p_n - \frac{(\Delta p_n)^2}{\Delta^2 p_n} \quad \text{لكل } n \geq 0 \quad (13.2)$$

وعند نقطة النقاش هذه حول طريقة أيكن  $\Delta^2$ . نكون قد توصلنا إلى أن المتتالية  $\{\hat{p}_n\}_{n=0}^{\infty}$  تتقارب إلى  $P$  أكثر سرعة من المتتالية الأصلية  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$ . لكننا لم نوضح ما نعنيه بعبارة "أكثر سرعة تقارب". وتوضح البرهنة (2.13) هذا الأسلوب وتبرره. وبرهان هذه البرهنة متروك في التمرين (16).

افتراض أن  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  متتالية تتقارب خطياً إلى  $P$ ، وأن

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{p_{n+1} - P}{p_n - P} < 1$$

عندئذ فالمتتالية  $\{\hat{p}_n\}_{n=0}^{\infty}$  تتقارب نحو  $P$  أسرع من  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  على النحو

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\hat{p}_n - P}{p_n - P} = 0$$

وبتطبيق اختصار طريقة أيكن  $\Delta^2$  على متتالية متقاربة خطياً وناتجة عن تكرار النقطة لثلاثة يمكننا تسريع التقارب في الإطار التربيعي. هذا الأسلوب معروف بطريقة سيفسن، ويختلف نوعاً ما عن تطبيق طريقة أيكن  $\Delta^2$  مباشرة نحو التقارب الخطي لمتتالية التكرار بالنقطة الثابتة. وتبني طريقة أيكن  $\Delta^2$  الحدود وفقاً للترتيب

## مثال 1

## تعريف 12.2

### جدول 11.2

$\hat{p}_n$	$p_n$	$n$
0.96178	0.54030	1
0.98213	0.87758	2
0.98979	0.94496	3
0.99342	0.96891	4
0.99541	0.98007	5
	0.98614	6
	0.98981	7

## مبرهنة 13.2

استخدم ألكندر آيتكن

(1895-1967)

Alexander Aitken

هذا الأسلوب عام 1926 لتسريع معدل التقارب لسلسلة في ورقة بحثية حول المعادلات الجبرية (AI) هذه العملية شبيهة بالتي استخدمت قبل ذلك كثيراً من قبل الرياضي الياباني تاكازو سيكي كوا (1642-1708)

Takakazo Seki Kowa

$p_0, p_1 = g(p_0), p_2 = g(p_1), \hat{p}_0 = \{\Delta^2\}(p_0), p_3 = g(p_2), \hat{p}_1 = \{\Delta^2\}(p_1), \dots$   
 حيث تشير  $\{\Delta^2\}$  إلى استخدام الصيغة (13.2). وتبني طريقة ستيفنسن الحدود الأربعة الأولى  $\hat{p}_0$  و  $p_0, p_1, p_2$  نفسها. وعلى أي حال فعند هذه الخطوة يفترض أن تكون  $\hat{p}_0$  أفضل تقريب إلى  $P$  من  $p_2$ ، وتطبيق تكرار النقطة الثابتة لـ  $\hat{p}_0$  بدلاً من  $p_2$ . وباستخدام هذه الملاحظة تكون المتتالية الناتجة

$$p_0^{(0)}, p_1^{(0)} = g(p_0^{(0)}), p_2^{(0)} = g(p_1^{(0)}), p_0^{(1)} = \{\Delta^2\}(p_0^{(0)}), p_1^{(1)} = g(p_0^{(1)}), \dots$$

وينتج كل ثالث حد بالصيغة (13.2)، حيث تستخدم في الحدود الأخرى تكرار النقطة الثابتة للحد الذي يسبقه. والعملية موضحة ضمن الخوارزمية (6.2).

### خوارزمية ستيفنسن Steffensen's Algorithm

لإيجاد حل لـ  $p = g(p)$  مع تقريب ابتدائي  $p_0$ :

المدخلات: تقريب ابتدائي  $p_0$ . الحدود المسموح بها  $TOL$ ، أكبر عدد لمرات التكرار  $N_0$ .  
 المخرجات: حل تقريبي  $P$  أو عبارة "فشل".

الخطوة	المضمون
1	ضع $i = 1$
2	ما دام $i \leq N_0$ فننفذ الخطوات 3 - 6 الآتية.
3	ضع $p_1 = g(p_0)$ (احسب $p_1^{(i-1)}$ ) $p_2 = g(p_1)$ (احسب $p_2^{(i-1)}$ ) $P = p_0 - (p_1 - p_0)^2 / (p_2 - 2p_1 + p_0)$ (احسب $p_0^{(i)}$ )
4	إذا كان $ p - p_0  < TOL$ المخرج (P) (استكملت العملية بنجاح). توقف.
5	ضع $i = i + 1$
6	ضع $p_0 = P$ (تحديث $p_0$ )
7	المخرجات: (فشلت الطريقة بعد $N_0$ من التكرارات و $N_0 = \infty$ ) (لم تستكمل العملية بنجاح). توقف.

لاحظ أن  $\Delta^2 p_n$  قد تكون صفراً، التي ستظهر صفراً في مقام التكرار التالية، وهذا إن حدث نحدد المتتالية ونختار  $p_2^{(i-1)}$  بمثابة الإجابة التقريبية.

لحل  $x^3 + 4x^2 - 10 = 0$  مستخدماً طريقة ستيفنسن، ضع  $x^3 + 4x^2 = 10$ ، اقسم على  $x + 4$  وأعط حللاً لـ  $x$ . تنتج هذه العملية طريقة النقطة الثابتة

$$g(x) = \left( \frac{10}{x+4} \right)^{1/2}$$

المستخدمة في المثال 3 (د) من الفصل (2.2).

كتب جوهان فريدريك ستيفنسن  
 (1873-1961)

Johan Fredrik Steffensen

كتاب عمقاً عام 1927 بعنوان الاستيفاء  
 الداخلي.



مثال 2

يعطي أسلوب ستيفنسن مع  $p_0 = 1.5$  القيم في جدول (12.2). وبتكرار نفسها لطريقة نيوتن تقريباً. (انظر مثال 4 من الفصل 4.2).

$k$	$p_0^{(k)}$	$p_1^{(k)}$	$p_2^{(k)}$
0	1.5	1.348399725	1.367376372
1	1.365265224	1.365225534	1.365230583
2	1.365230013		

جدول 12.2

يظهر من المثال (2) أن طريقة ستيفنسن تعطي تقارباً تربيعياً دون تقييم المشتقة. وقد أوضحت المبرهنة (14.2) هذه الحالة. ويمكن إيجاد برهان هذه المبرهنة في [He2, pp. 90–92] أو [IK, pp. 103–107].

افترض أن  $x = g(x)$  لها حل  $p$  حيث  $g'(p) \neq 1$ . إذا وجد  $\delta > 0$  حيث  $p \in C^3[p - \delta, p + \delta]$  فإن طريقة ستيفنسن تعطي تقارباً تربيعياً لأي  $p_0 \in [p - \delta, p + \delta]$ .

مبرهنة 14.2

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 5.2

- المتتاليات الآتية متقاربة خطياً. وُلد الحدود الخمسة الأولى للمتتالية  $\{p_n\}$  مستخدماً طريقة أيزنك  $\Delta^2$ :
  - $p_0 = 0.5, p_n = (2 - e^{pn-1} + p_{n-1}^2)/3, n \geq 1$
  - $p_0 = 0.75, p_n = (e^{pn-1}/3)^{1/2}, n \geq 1$
  - $p_0 = 0.5, p_n = 3^{-n-1}, n \geq 1$
  - $p_0 = 0.5, p_n = \cos p_{n-1}, n \geq 1$
- افترض الدالة  $f(x) = e^{6x} + 3(\ln 2)^2 e^{2x} - (\ln 8)e^{4x} - (\ln 2)^3$ . استخدم طريقة نيوتن مع  $p_0 = 0$  لتقريب صفر الدالة  $f$  وُلد حدوداً لغاية  $|p_{n+1} - p_n| < 0.0002$ . كون متتالية أيزنك  $\Delta^2$  وهي  $\{p_n\}$ . هل تحسن التقارب؟
- ليكن  $g(x) = \cos(x - 1)$  و  $p_0^{(0)} = \frac{\pi}{2}$ . استخدم طريقة ستيفنسن لإيجاد  $p_0^{(1)}$ .
- ليكن  $g(x) = 1 + (\sin x)^2$  و  $p_0^{(0)} = 1$ . استخدم طريقة ستيفنسن لإيجاد  $p_0^{(1)}$  و  $p_0^{(2)}$ .
- طبقت طريقة ستيفنسن على الدالة  $g(x)$  باستخدام  $p_0^{(0)} = 1$  و  $p_2^{(0)} = 3$  لإيجاد  $p_0^{(1)}$  فما  $p_0^{(0)}$ ؟
- طبقت طريقة ستيفنسن على الدالة  $g(x)$  باستخدام  $p_0^{(0)} = 1$  و  $p_1^{(0)} = \sqrt{2}$  لإيجاد  $p_0^{(1)}$  فما  $p_2^{(0)}$ ؟
- استخدم طريقة ستيفنسن لإيجاد - ضمن دقة  $10^{-4}$  - جذر  $x^3 - x - 1 = 0$  ضمن  $[1, 2]$ ، وقارن هذا بنتائج التمرين (6) من الفصل (2.2).
- استخدم طريقة ستيفنسن لإيجاد - ضمن دقة  $10^{-4}$  - جذر  $x - 2^{-x} = 0$  ضمن  $[0, 1]$ ، وقارن هذا بنتائج التمرين (8) من الفصل (2.2).
- استخدم طريقة ستيفنسن مع  $p_0 = 2$  لحساب تقريب إلى  $\sqrt{3}$  ضمن دقة  $10^{-4}$ . قارن هذه التمهيدية بنتائج التمرين (9) من الفصل (2.2) ونتائج التمرين (12) من الفصل (1.2).
- استخدم طريقة ستيفنسن مع  $p_0 = 3$  لحساب تقريب إلى  $\sqrt[3]{25}$  ضمن دقة  $10^{-4}$ . قارن هذه التمهيدية بنتائج التمرين (10) من الفصل (2.2) ونتائج التمرين (13) من الفصل (1.2).

11. استخدم طريقة ستيفنسن لتقريب حلول الصيغ الآتية ضمن  $10^{-5}$ :
- أ.  $x = (2 - e^x + x^2)/3$  حيث الدالة  $g$  دالة التمرين 11(أ) من الفصل (2.2).
- ب.  $x = 0.5(\sin x + \cos x)$  حيث الدالة  $g$  دالة التمرين 11(ب) من الفصل (2.2).
- ج.  $x = (e^x/3)^{1/2}$  حيث الدالة  $g$  دالة التمرين 11(ج) من الفصل (2.2).
- د.  $x = 5^{-x}$  حيث الدالة  $g$  دالة التمرين 11(د) من الفصل (2.2).
12. استخدم طريقة ستيفنسن لتقريب حلول الصيغ الآتية ضمن  $10^{-5}$ :
- أ.  $2 + \sin x - x = 0$  حيث الدالة  $g$  دالة التمرين 12(أ) من الفصل (2.2).
- ب.  $x^3 - 2x - 5 = 0$  حيث الدالة  $g$  دالة التمرين 12(ب) من الفصل (2.2).
- ج.  $3x^2 - e^x = 0$  حيث الدالة  $g$  دالة التمرين 12(ج) من الفصل (2.2).
- د.  $x - \cos x = 0$  حيث الدالة  $g$  دالة التمرين 12(د) من الفصل (2.2).
13. تتقارب المتتاليات الآتية إلى الصفر. استخدم طريقة أيكن  $\Delta^2$  لتوليد  $\{\hat{p}_n\}$  إلى حين ظهور  $|\hat{p}_n| \leq 5 \times 10^{-2}$ :
- أ.  $p_n = \frac{1}{n}, n \geq 1$  ب.  $p_n = \frac{1}{n^2}, n \geq 1$
14. توصف المتتالية  $\{p_n\}$  بأنها متقاربة بأقصى خطية إلى  $p$  إذا كان
- $$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|p_{n+1} - p|}{|p_n - p|} = 0$$
- أ. أثبت أنه إذا كان  $p \rightarrow p_n$  من الرتبة  $\alpha$  و  $\alpha > 1$ ، فإن  $\{p_n\}$  تتقارب بأقصى خطية إلى  $p$ .
- ب. أثبت أن  $p_n = 1/n^n$  تتقارب بأقصى خطية إلى الصفر. لكنها لا تتقارب إلى الصفر من الرتبة  $\alpha$  ولأي  $\alpha > 1$ .
15. افترض أن  $\{p_n\}$  تتقارب بأقصى خطية إلى  $p$ . أثبت أن
- $$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|p_{n+1} - p_n|}{|p_n - p|} = 1$$
16. برهن على صحة البرهنة (13.2) [ملحوظة: ليكن  $\lambda = (p_{n+1} - p)/(p_n - p)$ ، وأثبت أن  $\lim_{n \rightarrow \infty} \delta_n = 0$ ، ثم ضع  $(\hat{p}_{n+1} - p)/(p_n - p)$  بدلالة  $[\lambda, \delta_n, \delta_{n+1}]$ .
17. لتكن كثيرة حدود تايلور النونية لـ  $P_n(x)$  ممتدة حول  $x_0 = 0$ :
- أ. حيث  $x$  ثابت، أثبت أن  $\hat{p}_n = P_n(x)$  يحقق فرضيات البرهنة (13.2).
- ب. ليكن  $x = 1$ ، استخدم طريقة أيكن  $\Delta^2$  لتوليد المتتالية  $\hat{p}_8, \hat{p}_7, \dots, \hat{p}_0$ .
- ج. هل طريقة أيكن تُعجل التقارب في هذه الحالة؟

## 6.2 أصفار كثيرات الحدود وطريقة مولر Zeros of Polynomials and Muller's Method

الشكل العام لكثيرة الحدود من الرتبة  $n$  تكون على الصورة

$$P(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$$

حيث تسمى  $a_i$ 's معاملات  $p$  وهي ثوابت، وإن  $a_n \neq 0$ . والدالة الصفرية  $P(x) = 0$  لكل  $x$  هي كثيرة حدود درجتها غير محددة.

كارول-غريديريك جاوس

(1777-1855)

Carl Friedrich Gauss

أحد عظم الرياضيين في كل الأزمنة  
قد برهن هذه النتيجة ضمن أطروحته  
للدكتوراة، ونشرها عام 1799.

**المبرهنة الرئيسية للجبر Fundamental Theorem of Algebra**

إذا كانت  $P(x)$  كثيرة حدود رتبته  $n \geq 1$ ، ومعاملاتها أعداد حقيقية أو مركبة، فيوجد للصيغة  $P(x) = 0$  جذر (قد يكون مركباً) واحد على الأقل.

مع أن المبرهنة (15.2) رئيسة لأي دراسة حول دوال ابتدائية، فإنّ البرهان المعتاد يتطلب أساليب دراسة مبرهنة الدالة المركب. ونحيل القارئ إلى [SaS, p. 155]؛ بهدف تطوير نظم المواضيع المطلوب إثباتها.

ونعرض تمهيدية مهمة للمبرهنة (15.2) كما يلي:

إذا كانت  $P(x)$  كثيرة حدود من الرتبة  $n \geq 1$  مع معاملات أعداد حقيقية أو مركبة، عندئذ يوجد ثوابت وحيدة  $x_1, x_2, \dots, x_k$  قد تكون مركبة، وأعداد صحيحة موجبة وحيدة  $m_1, m_2, \dots, m_k$  تحقق  $\sum_{i=1}^k m_i = n$  و

$$P(x) = a_n(x - x_1)^{m_1}(x - x_2)^{m_2} \dots (x - x_k)^{m_k}$$

تنص تمهيدية (16.2) على أن مجموعة الأصفار لكثيرة الحدود تكون وحيدة، وأنه إذ عدّ كل صفر  $x_i$  لعدد من المرات قدر مضاعفه  $m_i$ ، فإنّ كثيرة حدود من الرتبة  $n$  لها  $n$  من الأصفار تماماً. تستخدم التمهيدية الآتية لمبرهنة الجبر الرئيسية غالباً في هذا الباب وفي الأبواب الأخيرة.

لتكن  $P(x)$  و  $Q(x)$  كثيرتي حدود كل منهما من الرتبة  $n$  على الأكثر. إذا كانت  $x_1, x_2, \dots, x_k$  حيث  $k > n$ ، أعداداً مختلفة حيث  $P(x_i) = Q(x_i)$  لـ  $i = 1, 2, \dots, k$  فإنّ  $P(x) = Q(x)$  لقيم  $x$  جميعها.

ولاستخدام طريقة نيوتن في تحديد تقريب لأصفار كثيرة الحدود  $P(x)$ ؛ فإننا نحتاج إلى تقييم  $P(x)$  و  $P'(x)$  عند قيم محددة. وحيث إن  $P(x)$  و  $P'(x)$  كليهما كثيرتا حدود، فإنّ كفاءة الحسابات تتطلب كون تقييم هذه الدوال قد ورد بأسلوب التداخل الذي تناولناه في الفصل (1.2). تتعامل طريقة هورنر Horner's Method مع أسلوب التداخل هذا، وهي تتطلب  $n$  من الضرب فقط و  $n$  من الجمع لتقييم كثيرة حدود غير منهجية من الرتبة  $n$  تمهيدية لذلك.

**طريقة هورنر Horner's Method**

لتكن

$$P(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$$

إذا كان  $b_n = a_n$  وكان

$$b_k = a_k + b_{k+1} x_0 \quad \text{لكل } k = n-1, n-2, \dots, 1, 0$$

فإنّ  $b_0 = P(x_0)$ . وبالإضافة إلى ذلك، إذا كان

$$Q(x) = b_n x^{n-1} + b_{n-1} x^{n-2} + \dots + b_2 x + b_1$$

فإنّ

$$P(x) = (x - x_0) Q(x) + b_0$$

**مبرهنة 15.2**

**تمهيدية 16.2**

**تمهيدية 17.2**

كان وليم هورنر William Horner (1786-1837) طفلاً عبقرياً، وقد أصبح رئيساً لمدرسة في بريستول في سن 18. طريقة هورنر لحل معادلات جبرية قد نُشرت عام 1819 في philosophical Transactions في الجمعية الملكية

**تمهيدية 18.2**

كان باولو روفيني Paolo Ruffini (1765-1822) قد أوضح طريقة مشابهة جعلته يفوز بميدالية ذهبية من الجمعية الرياضية الإيطالية للعلوم لم يكن روفيني ولا هورنر أول من اكتشف هذه الطريقة. وقد كانت في الصين قبل ذلك بنحو 500 سنة على الأقل.



البرهان من تعريف  $Q(x)$ 

$$\begin{aligned}
 (x - x_0)Q(x) + b_0 &= (x - x_0)(b_n x^{n-1} + \dots + b_2 x + b_1) + b_0 \\
 &= (b_n x^n + b_{n-1} x^{n-1} + \dots + b_2 x^2 + b_1 x) \\
 &\quad - (b_n x_0 x^{n-1} + \dots + b_2 x_0 x + b_1 x_0) + b_0 \\
 &= b_n x^n + (b_{n-1} - b_n x_0) x^{n-1} + \dots + (b_1 - b_2 x_0) x + (b_0 - b_1 x_0)
 \end{aligned}$$

وبافتراض  $b_k - b_{k+1} x_0 = a_k$  و  $b_n = a_n$  يكون

$$b_0 = P(x_0) \text{ و } (x - x_0)Q(x) + b_0 = P(x)$$

استخدم طريقة هورنر لتقييم  $P(x) = 2x^4 - 3x^2 + 3x - 4$  at  $x_0 = -2$

حينما نستخدم حاسبة يدوية في طريقة هورنر، ننشئ -أولاً- جدولاً يبين اسم التجزئة التشبيهية الذي يُعتمد غالباً. أما هذه المسألة، فيكون الجدول كالآتي:

	المعامل $x^4$	المعامل $x^3$	المعامل $x^2$	المعامل $x$	الحد الثابت
$x_0 = -2$	$a_4 = 2$	$a_3 = 0$	$a_2 = -3$	$a_1 = 3$	$a_0 = -4$
		$b_4 x_0 = -4$	$b_3 x_0 = 8$	$b_2 x_0 = -10$	$b_1 x_0 = 14$
	$b_4 = 2$	$b_3 = -4$	$b_2 = 5$	$b_1 = -7$	$b_0 = 10$

بناءً عليه

$$P(x) = (x + 2)(2x^3 - 4x^2 + 5x - 7) + 10$$

وميزة إضافية لاستخدام أسلوب هورنر (أو التجزئة التشبيهية) هي كون

$$P(x) = (x - x_0)Q(x) + b_0$$

حيث إن

$$Q(x) = b_n x^{n-1} + b_{n-1} x^{n-2} + \dots + b_2 x + b_1$$

قابلة للاشتقاق بالنسبة إلى  $x$  التي تعطي

$$P'(x_0) = Q(x_0) \text{ و } P'(x) = Q(x) + (x - x_0)Q'(x) \quad (14.2)$$

وعند استخدام طريقة (نيوتن-رافسون) لإيجاد صفر التقريب لكثيرة الحدود، فإنه يمكن تقييم  $P(x)$  و  $P'(x)$  بالأسلوب نفسه.

## مثال 2 أوجد تقريباً لأحد أصفار

$$P(x) = 2x^4 - 3x^2 + 3x - 4$$

مستخدماً طريقة نيوتن والتجزئة التشبيهية لتقييم  $P(x_n)$  و  $P'(x_n)$  لكل تكرار  $x_n$  عندما تكون  $x_0 = -2$  تقريباً ابتدائياً.

## مثال 1

إن كلمة "مقلد" *"synthetic"*

لها جذورها في لغات مختلفة وفي اللغة الإنجليزية الأساسية توحى بأن شيئاً "مزيف" أو "مستبدل" ولكنها في الرياضيات تأخذ مفهوم شيء ما دمج معاً معامل الهندسة المتدا الأَشكال في مجسها بدلاً من كونها أشياء فردية هي سمة في الهندسة التحيلية.

في تقسة المقلدة لكثيرات الحدود فإن القوى المختلفة للمتغيرات لا تعطي حصياً، بل تبقى مدمجة معاً.

سبق أن وجدنا  $P(-2)$  في المثال (1) من خلال

$$x_0 = -2 \quad \begin{array}{r|rrrrr} 2 & 0 & -3 & 3 & -4 \\ & -4 & 8 & -10 & 14 \\ \hline 2 & -4 & 5 & -7 & 10 \end{array} = P(-2)$$

وباستخدام المبرهنة (18.2) والصيغة (14.2) نحصل على

$$P'(-2) = Q(-2) \quad \text{و} \quad Q(x) = 2x^3 - 4x^2 + 5x - 7$$

لذا يمكن إيجاد  $P'(-2)$  من خلال تقييم  $Q(-2)$  بالأسلوب نفسه

$$x_0 = -2 \quad \begin{array}{r|rrrr} 2 & -4 & 5 & -7 \\ & -4 & 16 & -42 \\ \hline 2 & -8 & 21 & -49 \end{array} = Q(-2) = P'(-2)$$

وإن

$$x_1 = x_0 - \frac{P(x_0)}{P'(x_0)} = x_0 - \frac{P(x_0)}{Q(x_0)} = -2 - \frac{10}{-49} \approx -1.796$$

ونعيد العملية لإيجاد  $x_2$ :

$$-1.796 \quad \begin{array}{r|rrrrr} 2 & 0 & -3 & 3 & -4 \\ & -3.592 & 6.451 & -6.197 & 5.742 \\ \hline 2 & -3.592 & 3.451 & -3.197 & 1.742 \\ & -3.592 & 12.902 & -29.368 & \\ \hline 2 & -7.184 & 16.353 & -32.565 & \end{array} \begin{array}{l} \\ \\ = P(x_1) \\ \\ = Q(x_1) = P'(x_1) \end{array}$$

$$P(-1.796) = 1.742, \quad P'(-1.796) = Q(-1.796) = -32.565 \quad \text{لذا}$$

$$x_2 = -1.796 - \frac{1.742}{-32.565} \approx -1.7425 \quad \text{و}$$

وبأسلوب مماثل، نجد أن  $x_3 = -1.73897$  وإن صفرًا حقيقيًا لخمس منازل عشرية يعين  $(-1.73896)$ .

لاحظ أن كثرة الحدود  $Q(x)$  تعتمد على التقريب المستخدم والتغير من تكرار لى أخرى. تحسب الخوارزمية (7.2)  $P(x_0)$  و  $P'(x_0)$  باستخدام طريقة هورنر.

### خوارزمية هورنر Horner's Algorithm

لحساب قيم كثيرة الحدود

$$P(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0 = (x - x_0) Q(x) + b_0$$

ومشتقتها عند  $x_0$ :



المدخلات: الرتبة  $n$  والمعامل  $a_0, a_1, \dots, a_n, x_0$ .  
المخرجات:  $y = P(x_0)$ ,  $z = P'(x_0)$

الخطوة	المضمون
1	ضع $y = a_n$ (احسب $b_n \downarrow P$ ) $z = a_n$ (احسب $b_{n-1} \downarrow Q$ )
2	لكل $j = n-1, n-2, \dots, 1$ ضع $y = x_0 y + a_j$ (احسب $b_j \downarrow P$ ) $z = x_0 z + y$ (احسب $b_{j-1} \downarrow Q$ )
3	ضع $y = x_0 y + a_0$ (احسب $b_0 \downarrow P$ )
4	المخرجات $(y, z)$ توقف.



إذا كانت  $N$  تمثل التكرار عدد  $x_N$  بطريقة نيوتن بمثابة صفر التقريب إلى  $P$  فإن  
 $P(x) = (x - x_N)Q(x) + b_0 = (x - x_N)Q(x) + P(x_N) \approx (x - x_N)Q(x)$   
 ومن ثم فإن  $x - x_N$  عبارة عن عامل تقرب إلى  $P(x)$ . ويجعل التقريب إلى  $P$  صفراً، وأن عامل  
 التقريب  $Q_1(x) \equiv Q(x)$  نجد أن

$$P(x) \approx (x - \hat{x}_1)Q_1(x)$$

ونستطيع إيجاد صفر تقرب ثانٍ إلى  $P$  عبر تطبيق طريقة نيوتن على  $Q_1(x)$ . فإذا كانت  $P(x)$   
 كثيرة حدود من الرتبة  $n$  مع  $n$  من الأصفار الحقيقية، فعند تطبيق هذه العملية على نحو متتالي سينتج  
 في النهاية  $(n-2)$  من أصفار التقريب إلى  $P$  وعامل تقرب تربيعي  $Q_{n-2}(x)$ . وعند هذه المرحلة  
 يمكن حل  $Q_{n-2}(x) = 0$  بالصيغة التربيعية لإيجاد آخر صفر تقرب إلى  $P$ . وعلى الرغم من أن هذه  
 الطريقة يمكن استخدامها لإيجاد أصفار التقريب جميعها، فإنها تعتمد على تكرار استخدام التقريبات،  
 ومن ثم يمكن أن تؤدي إلى نتائج غير دقيقة.

تسمى العملية التي شرحت تَوَّان الانكماش. ومن صعوبات تحقق الدقة عبر استخدام الانكماش أنه  
 عند إيجادنا لأصفار التقريب إلى  $P(x)$ . فإن طريقة نيوتن تطبق على كثيرة الحدود المختزلة  $Q_k(x)$ ،  
 ومفادها أن كثيرة الحدود تمتلك صفة كون

$$P(x) \approx (x - \hat{x}_1)(x - \hat{x}_2) \cdots (x - \hat{x}_k)Q_k(x)$$

وصفر تقرب  $\hat{x}_{k+1}$  إلى  $Q_k$  لا يقرب جذر  $P(x) = 0$  عموماً بوجود جذر الصيغة المختزلة نفسها  
 $Q_k(x) = 0$ . ويزداد عدم الدقة مع ازدياد قيمة  $k$ . وللحد من هذه الصعوبة، يمكننا استخدام الصيغ  
 المختزلة لإيجاد تقريبات  $\hat{x}_2, \hat{x}_3, \dots, \hat{x}_k$  لأصفار  $P$ . وبعدئذ تتحسن التقريبات بتطبيق طريقة نيوتن  
 لكثيرة الحدود الأصلية  $P(x)$ .

تكمّن المشكلة الوحيدة عند تطبيق طرائق القاطع، الموقع الفاشل، أو نيوتن على متعددات الحدود في  
 احتمال أن يكون لكثيرة الحدود جذور معقدة حتى عندما تكون المعاملات جميعها أعداداً حقيقية.  
 ويمكننا البدء بتقريب ابتدائي مركب للتغلب على هذه الصعوبة وعمل جميع الحسابات مستخدمين  
 العمليات الرياضية المركبة. وتتمثل أسس الأسلوب البديل بالمبرهنة الآتية.

إذا كان  $z = a + bi$  صفراً مركباً مضاعفاً عدد  $m$  من المرات لكثيرة الحدود  $P(x)$  ذات  
 المعاملات الحقيقية فإن  $\bar{z} = a - bi$  صفراً مضاعفاً عدد  $m$  من المرات لكثيرة الحدود  $P(x)$ . وأن

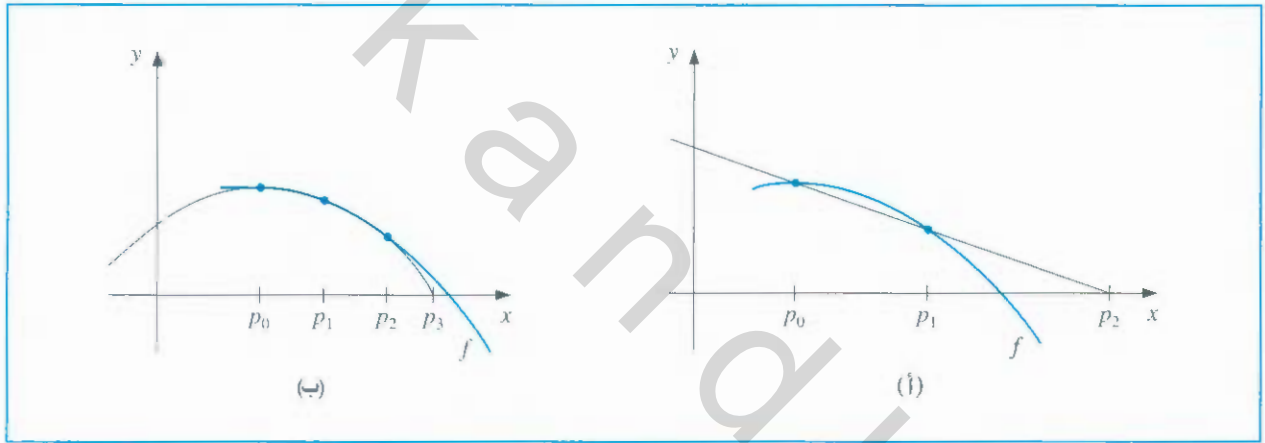
$$\blacksquare. P(x) \text{ قاسم لكثيرة الحدود } (x^2 - 2ax + a^2 + b^2)^m$$

مبرهنة 19.2

يمكن تجزئة التجزئة التشبيهية المتضمنة كثيرات حدود تربيعية إلى عامس المتعدد تقريباً ليكون أحد الحدود متعدداً تربيعياً وجذوره المركبة تقريبات إلى جذور كثيرة الحدود الأصلية. لقد شُرحَ هذا الأسلوب مع بعض التفصيلات في طبعتنا الثانية [BFR]. وبدلاً من الذهاب مع هذه الخطوط. سنأخذ الآن في الحسبان طريقةً عُرضت لأول مرة من قبل [Miller] D.E. Müller ويمكن استخدام هذا الأسلوب لأي مسألة بخصوص إيجاد الجذر، لكنها مفيدة لتقريب جذور متعدّدات الحدود حصرياً.

إن طريقة القاطع تبدأ بتقريبين ابتدائيين  $p_0$  و  $p_1$ ، وتحدد التقريب الآتي  $p$  بوصفه تقاطع محور  $x$  مع الخط الواصل بين  $(p_0, f(p_0))$  و  $(p_1, f(p_1))$ . انظر شكل (12.2) (أ)؛ تستخدم طريقة مولر ثلاثة تقريبات ابتدائية  $p_0$  و  $p_1$  و  $p_2$ ، وتحدّد التقريب الآتي  $p_3$  مع الأخذ في الحسابات تقاطع محور  $x$  مع القطع المكافئ المارّ بـ  $(p_0, f(p_0))$  و  $(p_1, f(p_1))$  و  $(p_2, f(p_2))$ . انظر شكل (12.2) (ب).

شكل 12.2



إن برهان طريقة مولر تبدأ بافتراض كثيرة الحدود التربيعية  

$$P(x) = a(x - p_2)^2 + b(x - p_2) + c$$
التي تمر بالنقاط  $(p_0, f(p_0))$  و  $(p_1, f(p_1))$  و  $(p_2, f(p_2))$ . من الممكن إيجاد قيم الثوابت

من الشروط  $a, b, c$

$$f(p_0) = a(p_0 - p_2)^2 + b(p_0 - p_2) + c \quad (15.2)$$

$$f(p_1) = a(p_1 - p_2)^2 + b(p_1 - p_2) + c \quad (16.2)$$

و

$$f(p_2) = a \cdot 0^2 + b \cdot 0 + c = c \quad (17.2)$$

لتكون

$$c = f(p_2) \quad (18.2)$$

$$b = \frac{(p_0 - p_2)^2[f(p_1) - f(p_2)] - (p_1 - p_2)^2[f(p_0) - f(p_2)]}{(p_0 - p_2)(p_1 - p_2)(p_0 - p_1)} \quad (19.2)$$

$$a = \frac{(p_1 - p_2)[f(p_0) - f(p_2)] - (p_0 - p_2)[f(p_1) - f(p_2)]}{(p_0 - p_2)(p_1 - p_2)(p_0 - p_1)} \quad (20.2)$$

ولتحديد  $p_3$  صفرًا لـ  $P$ : نطبق الصيغة التربيعية على  $P(x) = 0$ . وعلى أي حال. وبسبب صعوبات تدوير الخطأ الناتجة من طرح الأرقام نفسها تقريبًا. نطبق الصيغة بالأسلوب الموضح في المثال (5) من الفصل (1.2) وهو

$$p_3 - p_2 = \frac{-2c}{b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}$$

تعطي هذه الصيغة احتمالين لـ  $p_3$  اعتمادًا على الإشارة التي تسبق الحد المتطرف. في طريقة مولر. نختار الإشارة لتتفق مع إشارة  $b$ . وسيجعل الاختيار وفق هذا الأسلوب المقام أعلى قيمة. مما سيؤدي إلى اختيار  $p_3$  على أنها أقرب صفر إلى  $P$  مما هو مع  $P_2$ . وعندئذ

$$p_3 = p_2 - \frac{2c}{b + \text{sgn}(b) \sqrt{b^2 - 4ac}}$$

حيث إن  $a, b, c$  معطاة في الصيغة (15.2).

وبمجرد تحديد  $p_3$ . تعاد العملية من بدايتها باستخدام  $p_1$  و  $p_2$  و  $p_3$  بدلاً من  $p_0$  و  $p_1$  و  $p_2$  لغرض تحديد التقريب الآتي  $p_4$ . وتستمر الطريقة حتى ظهور استنتاج مقبول. وفي كل خطوة تتضمن الطريقة قيمة متطرفة لـ  $\sqrt{b^2 - 4ac}$ . لذا فالطريقة تعطي جذور التقريب المركبة عندما  $b^2 - 4ac < 0$ . وتوضح الخوارزمية (8.2) هذه العملية.

### خوارزمية مولر Müller's Algorithm

لإيجاد حل لـ  $f(x) = 0$  مع ثلاثة تقريبات  $p_0$  و  $p_1$  و  $p_2$  المدخلات:  $p_0$  و  $p_1$  و  $p_2$ . الحدود المسموح بها  $TOL$ . أكبر عدد لمرات التكرار  $N_0$ . المخرجات: حل تقريبي  $P$  أو عبارة "فشل".

الخطوة	المضمون
1	$\begin{aligned} h_1 &= p_1 - p_0 \\ h_2 &= p_2 - p_1 \\ \delta_1 &= (f(p_1) - f(p_0)) / h_1 \\ \delta_2 &= (f(p_2) - f(p_1)) / h_2 \\ d &= (\delta_2 - \delta_1) / (h_2 + h_1) \\ i &= 3 \end{aligned}$
2	ما دام $i \leq N_0$ فننفذ الخطوات 3 - 7 الآتية:
3	$\begin{aligned} b &= \delta_2 + h_2 d \\ D &= (b^2 - 4f(p_2)d)^{1/2} \end{aligned}$ <p>(ملحوظة: قد يتطلب طرائق حسابية مركبة).</p>



4	إذا كان $ b - D  <  b + D $ فضع $E = b + D$ وإلا فضع $E = b - D$
5	ضع $h = -2f(p_2)/E$ $p = p_2 + h$
6	إذا كان $ h  < TOL$ فإن المخرج $(p)$ (كانت العملية ناجحة). توقف.
7	ضع $p_0 = p_1$ (رتب أمر التكرار الآتية): $p_1 = p_2$ $p_2 = p$ $h_1 = p_1 - p_0$ $h_2 = p_2 - p_1$ $\delta_1 = (f(p_1) - f(p_0))/h_1$ $\delta_2 = (f(p_2) - f(p_1))/h_2$ $d = (\delta_2 - \delta_1)/(h_2 + h_1)$ $i = i + 1$
8	المخرجات ( فضلت الطريقة بعد $N_0$ من التكرارات و $N_0 = \infty, N_0$ ) (لم تستكمل العملية بنجاح). توقف.



افتراض كثيرة الحدود  $f(x) = 16x^4 - 40x^3 + 5x^2 + 20x + 6$  باستخدام الخوارزمية (8.2) مع  $TOL = 10^{-5}$  وقيم مختلفة لـ  $p_0$  و  $p_1$  و  $p_2$  نحصل على النتائج في جدول (13.2).

مثال 3

جدول 13.2

$f(p_i)$	$p_i$	$i$
$-29.4007 - 3.89872i$	$-0.555556 + 0.598352i$	3
$1.33223 - 1.19309i$	$-0.435450 + 0.102101i$	4
$0.375057 - 0.670164i$	$-0.390631 + 0.141852i$	5
$-0.146746 - 0.00744629i$	$-0.357699 + 0.169926i$	6
$-0.183868 \times 10^{-2} + 0.539780 \times 10^{-3}i$	$-0.356051 + 0.162856i$	7
$0.286102 \times 10^{-5} + 0.953674 \times 10^{-6}i$	$-0.356062 + 0.162758i$	8

$f(p_i)$	$p_i$	$i$
$-1.37624$	$1.28785$	3
$0.126941$	$1.23746$	4
$0.219440 \times 10^{-2}$	$1.24160$	5
$0.257492 \times 10^{-4}$	$1.24168$	6
$0.257492 \times 10^{-4}$	$1.24168$	7

ج		
$p_0 = 2.5, p_1 = 2.0, p_2 = 2.25$		
$f(p_i)$	$p_i$	$i$
-0.611255	1.96059	3
$0.748825 \times 10^{-2}$	1.97056	4
$-0.295639 \times 10^{-4}$	1.97044	5
$-0.259639 \times 10^{-4}$	1.97044	6

لقد استخدمنا طريقة مايل Maple لتوليد الفقرة (أ) من جدول (13.2). ولعمل ذلك، عرفنا الدالة  $f(x)$  والتقريب الابتدائي بحسب

```
>f:=x->16*x^4-40*x^3+5*x^2+20*x+6
>p0:=0.5; p1:=-0.5; p2:=0.0
```

وقد حسبنا كثيرة الحدود عند القيم الابتدائية

```
>f0:=f(p0); f1:=f(p1); f2:=f(p2)
```

وحسبنا  $a = 9, b = 10, c = 6$  و  $p_3 = -0.55555555558 + 0.5983516452i$  مستخدمين صيغة طريقة مولر

```
>c:=f2
>b:=((p0-p2)^2*(f1-f2)-(p1-p2)^2*(f0-f2))/((p0-p2)*(p1-p2)*(p0-p1))
>a:=((p1-p2)*(f0-f2)-(p0-p2)*(f1-f2))/((p0-p2)*(p1-p2)*(p0-p1))
>p3:=(p2-(2*c)/(b+(b/abs(b))*sqrt(b^2-4*a*c))
```

وقد تولدت القيمة  $p_3$  مستخدمين طرائق الحساب المركبة كحساب

```
>f3:=f(p3)
```

الذي يعطي

$$f_3 = -29.40070112 - 3.898724738i$$

القيم الحقيقية لجذور الصيغة هي  $1.241677, 1.970446, -0.356062$  و  $\pm 0.162758i$  التي توضح دقة التقريبات من طريقة مولر.

يوضح المثال (3) أنه بإمكان طريقة مولر تقريب جذور كثيرة الحدود مع قيم ابتدائية متنوعة. وفي الواقع تتقارب طريقة مولر عمومًا إلى جذر كثيرة الحدود مع أي اختيار للتقريب الابتدائي، مع أنه بالإمكان إنشاء مسائل لا يحدث معها مثل هذا التقارب. افترض على سبيل المثال وعند قيمة معينة  $i$  أن  $f(p_i) = f(p_{i+1}) = f(p_{i+2}) \neq 0$ . تختزل الصيغة التربيعية إذن إلى دالة ثابتة لاصفري، ولا يمكنه قطع محور  $x$ . ولا يمثل هذا الحالة الاعتيادية على أي حال. وإن الغرض العام لبرمجيات تستخدم طريقة مولر تتطلب تقريبًا ابتدائيًا واحدًا فقط لكل جذر. حتى إنها توفّر هذا التقريب بوصفه اختيارًا.

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 6.2

1. أوجد التقريبات ضمن  $10^{-4}$  للأصفار الحقيقية كلها لكثيرات الحدود الآتية مستخدماً طريقة

نيوتن:

أ.  $f(x) = x^3 - 2x^2 - 5$       ب.  $f(x) = x^3 + 3x^2 - 1$   
 ج.  $f(x) = x^3 - x - 1$       د.  $f(x) = x^4 + 2x^2 - x - 3$   
 هـ.  $f(x) = x^3 + 4.001x^2 + 4.002x + 1.101$       و.  $f(x) = x^5 - x^4 + 2x^3 - 3x^2 + x - 4$

2. أوجد تقريبات ضمن  $10^{-5}$  للأصفار جميعها ولكثيرات الحدود الآتية كلها من خلال إيجاد

الأصفار الحقيقية باستخدام طريقة نيوتن أولاً. ثم اختزال كثيرات الحدود ذات الرتبة الدنيا لتحديد أي الأصفار مركبة:

أ.  $f(x) = x^4 + 5x^3 - 9x^2 - 85x - 136$   
 ب.  $f(x) = x^4 - 2x^3 - 12x^2 + 16x - 40$   
 ج.  $f(x) = x^4 + x^3 + 3x^2 + 2x + 2$   
 د.  $f(x) = x^5 + 11x^4 - 21x^3 - 10x^2 - 21x - 5$   
 هـ.  $f(x) = 16x^4 + 88x^3 + 159x^2 + 76x - 240$   
 و.  $f(x) = x^4 - 4x^2 - 3x + 5$   
 ز.  $f(x) = x^4 - 2x^3 - 4x^2 + 4x + 4$   
 ح.  $f(x) = x^3 - 7x^2 + 14x - 6$

3. كرر التمرين (1) مستخدماً طريقة مولر.

4. كرر التمرين (2) مستخدماً طريقة مولر.

5. استخدم طريقة نيوتن ضمن  $10^{-3}$  لإيجاد الأصفار والنقاط الحرجة للدوال الآتية. استخدم هذه

المعلومات لرسم منحنى لـ  $f$ :

أ.  $f(x) = x^3 - 9x^2 + 12$       ب.  $f(x) = x^4 - 2x^3 - 5x^2 + 12x - 5$

6.  $f(x) = 10x^3 - 8.3x^2 + 2.295x - 0.21141 = 0$  له جذر عند  $x = 0.29$ . استخدم طريقة نيوتن

مع تقريب ابتدائي  $x_0 = 0.28$  لمحاولة إيجاد هذا الجذر. وضح ماذا يحدث.

7. استخدم الطرائق الآتية كلها لإيجاد حل دقيق ضمن  $[0.1, 1]$  لحد  $10^{-4}$  لـ

$$600x^4 - 550x^3 + 200x^2 - 20x - 1 = 0$$

أ. طريقة التنصيف      ب. طريقة نيوتن      ج. طريقة القاطع

د. طريقة الموقع الفاشل      هـ. طريقة مولر

8. يتقاطع اثنان من السلالم بين جدارين، المسافة بينهما  $W$  على صورة الشكل المجاور على

أن يمتد كل منهما من أساس أحد الجدران إلى نقطة في الجدار الآخر. ويتقاطع السلما على

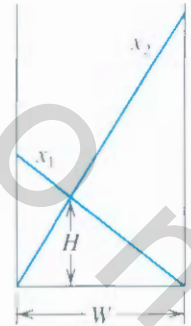
ارتفاع  $H$  من الأرضية. أوجد  $W$  إذا علمنا أن طول السلالم  $x_1 = 20$  ft و  $x_2 = 30$  ft وأن  $H = 8$  ft.

9. علبة على شكل أسطوانة دائرية مطلوب تصميمها لتتسع لـ  $1000 \text{ cm}^3$ . ويجب أن يكون

نصف قطر القمة والقاعدة كلاهما أكثر من نصف قطر العلبة الدائرية للعلبة بمتدار  $0.25$  كي

تستخدم هذه الزيادة لغرض اللحام مع جانب العلبة. ويجب أن تكون الطبقة المعدنية المستخدمة

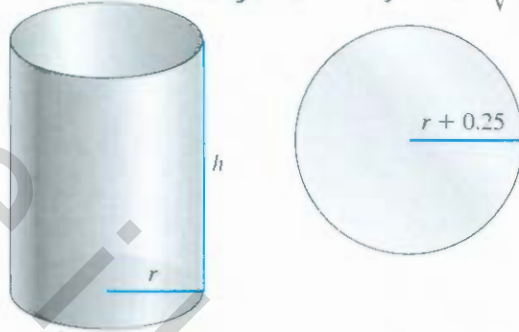
في جانب العلبة أيضاً بطول يزيد  $0.25$  cm على طول محيط العلبة لغرض اللحام. أوجد ضمن





$10^{-4}$  أقل كمية من المعدن نحتاج إليها لصنع هذه العلبة.

10. واجه فيبوناشي تحدياً رياضياً في عام 1224 ضد جون بالرمو بحضور الإمبراطور وحيديرك الثاني؛ فقد جد جذر الصيغة  $x^3 + 2x^2 + 10x = 20$ . وقد أثبت أولاً أن الصيغة ليس لها جذور معقولة ولا جذر إقليدي معقول. بمعنى أنه لا جذر لأي من الصيغ  $a \pm \sqrt{b}$ ،  $\sqrt{a} \pm \sqrt{b}$ ،  $\sqrt{a \pm \sqrt{b}}$  أو  $\sqrt{\sqrt{a} \pm \sqrt{b}}$  حيث  $a$  و  $b$  عدنان معقولان.



وبعد ذلك قَرَّب الجذر الحقيقي الوحيد، ربما عن طريق استخدام أسلوب جبري لعمر الخيام متضمناً تقاطع دائرة مع قطع مكافئ، وكان جوابه معطى بنظام العدد ذي القاعدة الستينية وهو

$$1 + 22\left(\frac{1}{60}\right) + 7\left(\frac{1}{60}\right)^2 + 42\left(\frac{1}{60}\right)^3 + 33\left(\frac{1}{60}\right)^4 + 4\left(\frac{1}{60}\right)^5 + 40\left(\frac{1}{60}\right)^6$$

ما أعظم دقة تقريبية؟

## 7.2 مسح الطرائق والبرمجيات

### Survey of Methods and Software

في هذا الباب وجدنا حل الصيغة  $f(x) = 0$ ، حيث إن  $f$  عبارة عن دالة متصلة. وتبدأ الطرائق جميعها بتقريب ابتدائي وتوليد متتالية تتقارب إلى جذر الصيغة. في حال كون الطريقة ناجحة. فإذا كانت  $[a, b]$  فترة ما حيث  $f(a)$  و  $f(b)$  لهما إشارتان مختلفتان، فإن طريقة التنصيف وطريقة الموقع الفاشل ستتقارب. وعلى أي حال، فإن تقارب هذه الطرائق قد يكون بطيئاً. ويحصل التقارب الأسرع باستخدام طريقة القاطع أو طريقة نيوتن عموماً. التقريبات الابتدائية الجيدة مطلوبة لهذه الطرائق بواقع اثنين لطريقة القاطع وواحد لطريقة نيوتن، حيث يمكن استخدام طريقة التنصيف وطريقة الموقع الفاشل بوصفها طرائق بداية تمهيداً لطريقة القاطع أو طريقة نيوتن.

وستعطي طريقة مولر تقارباً سريعاً دون وجوب التقريب الابتدائي الجيد. وهي ليست ذات كفاءة تماثل كفاءة طريقة نيوتن، حيث إن رتبة تقاربها مع الجذر هي  $\alpha = 1.84$  مقارنة بطريقة نيوتن التربيعية من الرتبة  $\alpha = 2$ .

على أي حال، إنها أفضل من طريقة القاطع. حيث إن مرتبتها  $\alpha = 1.62$ ، ولها ميزة مضافة لكونها قادرة على تقريب الجذور المركبة.

يستخدم الإنكماش مع طريقة مولر عموماً حالما يكون جذر التقريب لكثيرة الحدود قد حدّد. وبعد ذلك استخدمت طريقة مولر أو نيوتن في كثيرة الحدود الأصلية مع هذا الجذر بافتراض أنه تقريب ابتدائي. سيضمن هذا الإجراء كون الجذر الذي قرّب عبارة عن حل للصيغة الحقيقية وليس لصيغة الإنكماش. ونحن نوصي بطريقة مولر لإيجاد أصفار متعدّدات الحدود كلها سواءً أكانت حقيقية أم مركبة. ويمكن استخدام طريقة مولر في دالة متصل غير منتهي أيضاً. وتوجد طرائق أخرى متوفرة ذات رتبة عالية لتحديد جذور متعدّدات الحدود. فإذا كان هذا الموضوع يثير اهتماماً خاصاً، فإننا نوصي بإعطاء اهتمام لطريقة لاكوير التي تعطي تقارباً تكبيرياً وتقرب الجذور المركبة أيضاً (لاحظ [Ho, pp. 176–179] لشرح كامل) طريقة جنكنز-تريب (لاحظ [JT]) وطريقة برنت. (لاحظ [Bre]).

وتوجد طريقة أخرى ذات أهمية هي طريقة كوشي، وهي مشابهة لطريقة مولر، لكنها تتحشى مسألة فشل طريقة مولر حينما تكون  $f(x_i) = f(x_{i+1}) = f(x_{i+2})$  عند قيمة  $x_i$ . ولشرح هذه الطريقة شرحاً مهماً مع تفصيلات أكثر لطريقة مولر، نوصي بـ ([Y6, Sections 4.10, 4.11, and 5.4]). ولدالة محددة  $f$  مع حد سماح، فثمة برنامج كفو يعطي حلاً واحداً أو أكثر لـ  $f(x) = 0$  تقريباً. وكلّ له خطأ مطلق أو نسبي ضمن حد السماح. ويجب توليد النتائج في زمن مناسب. وإذا لم ينفذ البرنامج هذه المهمة يتعيّن عليه إعطاء توضيح ذي معنى مقابل عدم تحقيق النجاح ومؤشر لكيفية معالجة سبب الفشل.

إن البرنامج الفرعي ZANLY - IMSL FORTRAN يستخدم طريقة مولر مع إنكماش لتقريب عدد من جذور  $f(x) = 0$ . ويستخدم البرنامج ZBREN المنسوب إلى برنت مزيجاً من استيفاء داخلي خطي واستيفاء خارجي معكوس يشبه طريقة مولر وطريقة التنصيف. إنها تتطلب وصف فترة  $[a, b]$  تتضمن جذراً.

والبرنامج (IMSL C f-zeros-fcn) وبرنامج (ZREAL FORTRAN) يستندان إلى تغيير طريقة مولر وأصفار التقريب لدالة حقيقية  $f$  عندما لا تتوفر سوى تقريبات ابتدائية ضعيفة. برامج إيجاد أصفار متعدّدات الحدود هي C f-zeros-poly و FORTRAN - ZPORC التي تستخدم طريقة جنكنز - تراوب لإيجاد أصفار كثيرة حدود حقيقية ZPLRC التي تستخدم طريقة لاكوير لإيجاد أصفار كثيرة حدود حقيقية. وبرنامج C c-zeros-poly و FORTRAN - ZPOCC الذي يستخدم طريقة جنكنز - تراوب لإيجاد أصفار كثيرة حدود مركبة.

تستخدم البرامج الفرعية NAG C C05adc و NAG FORTRAN C05ADF و C05AZF مزيجاً من طريقة التنصيف واستيفاء داخلي خطي واستيفاء خارجي لتقريب صفر حقيقي لـ  $f(x) = 0$  في الفترة  $[a, b]$ . البرنامج الفرعي C05AGF مشابه لـ C05ADF لكنه يتطلب قيمة واحدة للبدء بدلاً من الفترة ويعيد فترة تتضمن جذراً. ويستخدم البرنامج الفرعي NAG FORTRAN C05AJF و C05AXF طريقة اتصال مع تكرار القاطع لتقريب الصفر الحقيقي للدالة. وتزود NAG أيضاً ببرنامجين فرعيين C02AGF و C02AFF لتقريب أصفار كثيرة الحدود الحقيقية أو المركبة جميعها على التوالي. ويستخدم كلا البرنامجين طريقة لاكوير المختلة لإيجاد جذور كثيرة الحدود.

والبرنامج الفرعي FORTRAN fzero.f يستخدم مزيجاً من طريقتي التنصيف والقاطع المطوّرتين

من قبل ذكر T.J. Dekker لتقريب صفر حقيقي لـ  $f(x) = 0$  في الفترة  $[a, b]$ . إنه يتطلب تحديد فترة تتضمن جذراً، وتعيد فترة بعمق يتناسب مع حد سماح معلوم. والبرنامج الفرعي FORTRAN sdzro.f يستخدم مزيجاً من طريقة التنصيف واستيفاء داخلي واستيفاء خارجي لإيجاد صفر حقيقي لـ  $f(x) = 0$  في الفترة  $[a, b]$ . ويمكن استخدام البرنامجين rpzero و cpzero لتقريب كل أصفار كثيرة الحدود الحقيقية أو المركبة على التوالي. وتستخدم كلتا الطريقتين طريقة نيوتن لأنظمة سنتناولها في الباب العاشر. البرامج كلها معطاة بصيغة الدقة الفردية والمزدوجة. وهذه الطرائق متوفرة في الإنترنت من netlib على الموقع <http://www.netlib.org/slatec/src>.

وضمن MATLAB. تستخدم الدالة ROOTS لحساب الجذور كلها الحقيقية والمركبة لكثيرة الحدود. ويحسب دالة غير منهجي FZERO جذراً قريباً لتقريب ابتدائي محدد ضمن حد سماح محدد. ولدى العملية fsolve لإيجاد جذور الصيغ. وعلى سبيل المثال

```
>fsolve(x^2 - x - 1, x);
```

تعيد الأرقام 1.618033987 و -1.618033989 ويمكنك تحديد متغير أيضاً وفترة للبحث. على سبيل المثال

```
>fsolve(x^2 - x - 1,x,1..2);
```

تعيد العدد 1.618033989 فقط. ويستخدم الأمر fsolve أساليب متخصصة متنوعة تعتمد على صيغة معينة للصيغة أو لنظام من الصيغ.

لاحظ أنه على الرغم من تنوع الطرائق. فالبرامج المكتوبة بمهنية تستند أساساً إلى الطرائق والأسس التي نتناولها في هذا الباب. ويجب أن تكون قادراً على استخدام هذه البرامج بقراءة الأدلة المرفقة معها لاستيعاب معلمات النتائج الحاصلة وتوصيفاتها.

تتوافر ثلاثة كتب كلاسيكية في حل الصيغ اللاخطية. وهي من إعداد Traub [Tr] و Ostrowski [Os] و Householder [Ho] وبالإضافة إلى كتاب Brent [Bre] الذي يعدّ أساساً لطرائق إيجاد الجذر التي تستخدم حالياً.

obeykandi.com

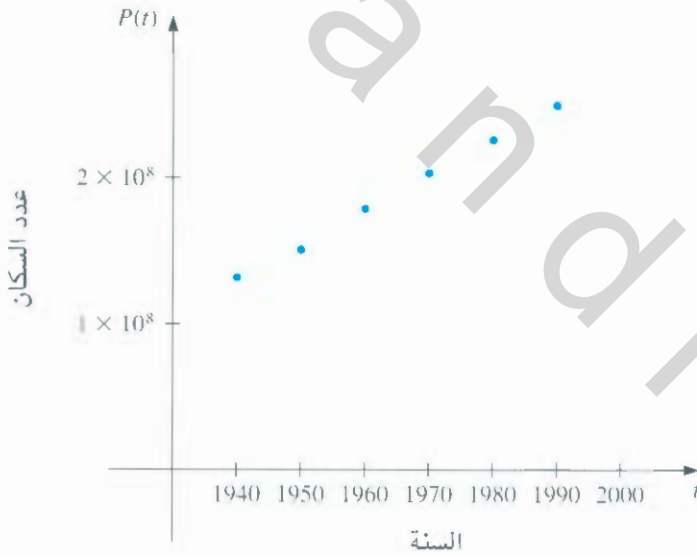
## الاستكمال الداخلي وتقريب كثيرات الحدود

### Interpolation and Polynomial Approximation

#### مقدمة

يجري تعداد السكان في الولايات المتحدة كل عشر سنوات. ويبين الجدول الآتي عدد السكان (بالآلاف) ما بين 1940 و 1990.

السنة	1940	1950	1960	1970	1980	1990
عدد السكان بالآلاف	132,165	151,326	179,323	203,302	226,542	249,633

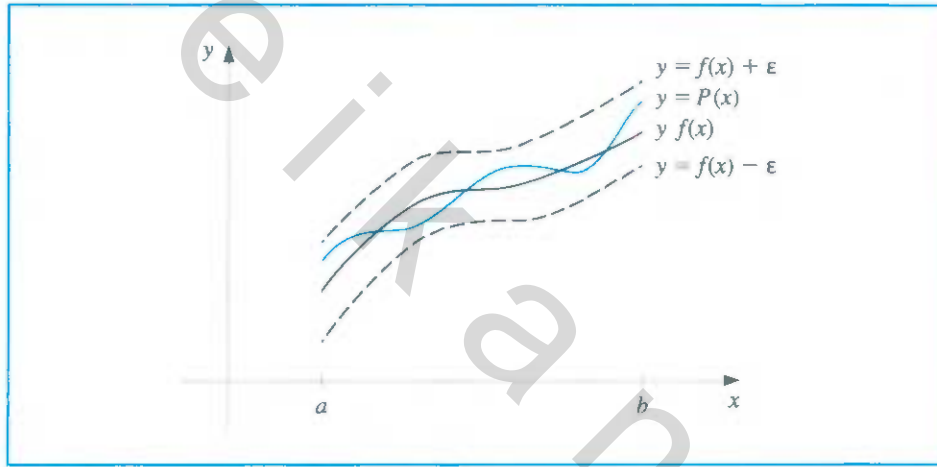


وقد نتساءل عند دراسة هذه البيانات ما إذا كان يمكن استخدامها لإعطاء تقريب مناسب لعدد السكان عام 1965 أو حتى سنة 2010 مثلاً. ويمكن إيجاد تنبؤات من هذا النوع مستخدمين دالة تتناسب مع البيانات. وتسمى هذه العملية "استكمالاً أو استكمالاً داخلياً - interpolation" وهو موضوع هذا الباب. وقد أخذت مسألة تعداد السكان هذه في الحسبان ضمن هذا الباب وفي التمارين: (28) من الفصل (1.3)، و (18) من الفصل (2.3) و (28) من الفصل (4.3).

وأحد صنوف الدوال المشهورة والتي تخدم هدفنا في هذا الباب، والتي كل من مجالها ومجالها المقابل هو مجموعة الأعداد الحقيقية. هو صنف كثيرات الحدود الجبرية التي تأخذ الصورة:

$$P_n(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$$

حيث تمثل  $n$  عدد صحيح غير سالب و  $a_0, \dots, a_n$  معاملات حقيقية. وأحد أسباب أهميتها كونها تقرب الدوال المتصلة بانتظام. خذ أي دالة معرفة ومتصلة على فترة محددة ومغلقة، عندئذ توجد كثيرة حدود تقرب من الدالة المعطاة وعلى النحو المطلوب. وهذه النتيجة يعبر عنها تحديداً في المبرهنة الآتية. (انظر شكل 1.3)



شكل 1.3

### Weierstrass Approximation Theorem

### مبرهنة تقريب فايرستراس

### مبرهنة 1.3

لتكن  $f$  دالة معرفة ومتصلة على الفترة  $[a, b]$ . عندئذ، لكل  $\epsilon > 0$ ، توجد كثيرة حدود  $P(x)$  تحقق  $|f(x) - P(x)| < \epsilon$  لكل  $x$  في الفترة  $[a, b]$ . يمكن إيجاد برهان هذه المبرهنة في عالية المراجع الابتدائية في التحليل الحقيقي. (انظر [Bart, pp. 165–172]) هناك سبب مهم آخر للتعامل مع فئة كثيرات الحدود في تقريب الدوال هو كون الاشتقاق والتكامل اللامنتهي لكثيرة الحدود سهل التحديد. وتكون نفسها كثيرة الحدود أيضا. ولهذه الأسباب، تستخدم كثيرات الحدود لتقريب الدوال المتصلة غالباً.

لقد تناولنا كثيرات حدود تايلور في الباب الأول من هذا الكتاب، حيث وصفت كأنها أحد الأركان الجوهرية في إنشاء التحليل العددي، وقد افترض أن تقدير كثيرة حدود يزيد في استخدام هذه الدوال بناءً على ذلك.

إن كثيرات حدود تايلور تتفق وبأكبر اقتراب ممكن مع دالة ما في نقطة محددة، ولكنها تركز دقتها قريباً من النقطة. وكثيرة حدود الاستكمال الداخلي الجيد تحتاج إلى إعطاء تقريب دقيق على طول الفترة نسبياً. وإن كثيرات حدود تايلور لا تقدم ذلك عموماً. افترض أننا نحسب أول ست كثيرات حدود تايلور حول  $x_0 = 0$  لـ  $f(x) = e^x$  على سبيل المثال.

كارل فايرستراس

Karl weierstrass (1815-1897)

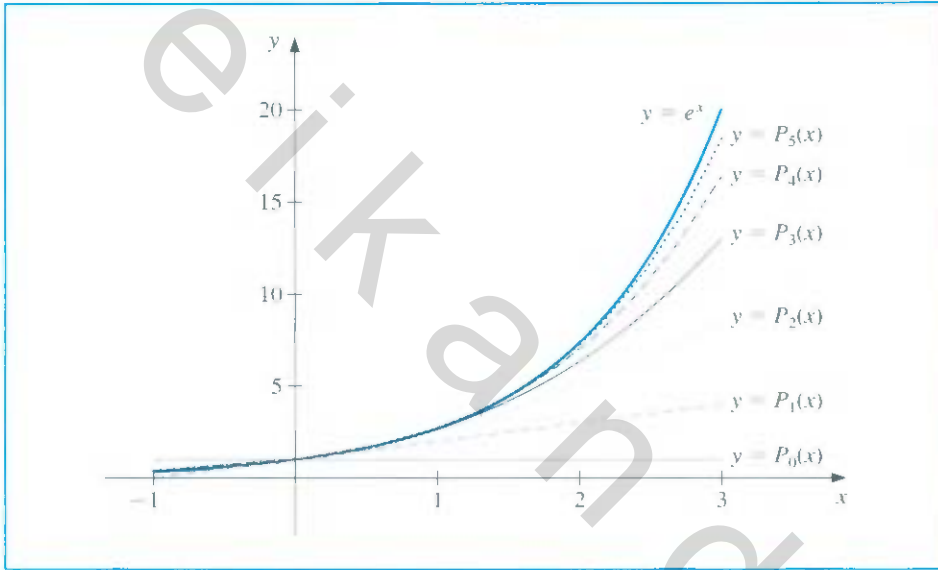
يدعى أحياناً الأب للتحليل الحديث بسبب إصراره على الصرامة في عرض النتائج الرياضية. لقد كان أدواتياً في تطوير اختبارات لتقارب السلسلة وفي تحديد طرائق لتعريف أرقام لامنتهية بدقة. وكان أول من أوضح بأن الدالة يمكن أن يكون مستمراً أينما كان، ولكنه لا يمكن أن يكون قابلاً للاشتقاق. وهي نتيجة أنهلت بعض معاصريه.

بما أن مشتقات  $f(x)$  هي جميعها  $e^x$  حين حسابها عند  $x_0 = 0$  تعطي القيمة 1. فإن كثيرات حدود تايلور هي:

$$P_3(x) = 1 + x + \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{6}, \quad P_2(x) = 1 + x + \frac{x^2}{2}, \quad P_1(x) = 1 + x, \quad P_0(x) = 1$$

$$P_5(x) = 1 + x + \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{6} + \frac{x^4}{24} + \frac{x^5}{120} \quad \text{و} \quad P_4(x) = 1 + x + \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{6} + \frac{x^4}{24}$$

إن رسوم كثيرات الحدود موضحة في شكل (2.3). ( لاحظ أنه كلما ابتعدنا عن الصفر يغدو الخطأ أسوأ تدريجيًا حتى مع كثيرات الحدود برتب عالية).



شكل 2.3

ومع الحصول على استكمال داخلي أحسن لـ  $f(x) = e^x$  في حالة استخدام كثيرات حدود تايلور برتب عليا. فإن الحال ليس كذلك لكل الدوال. لنفترض استخدام كثيرات حدود تايلور برتب مختلفة لـ  $f(x) = 1/x$  ممتدة حول  $x_0 = 1$  لتقريب  $f(3) = \frac{1}{3}$ . بوصفه مثالاً واضحاً على ذلك. وحيث إن

$$f(x) = x^{-1}, \quad f'(x) = -x^{-2}, \quad f''(x) = (-1)^2 \cdot 2 \cdot x^{-3}$$

$$f^{(k)}(x) = (-1)^k k! x^{-k-1} \quad \text{وعموماً}$$

فإن كثيرات حدود تايلور تكون

$$P_n(x) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(1)}{k!} (x-1)^k = \sum_{k=0}^n (-1)^k (x-1)^k$$

ونحصل على القيم في جدول (1.3) التي تشير إلى فشل ذريع في تقريب  $f(3) = \frac{1}{3}$  بحدود  $P_n(3)$  لقيم متصاعدة لـ  $n$ . فعندما نُقرب  $f(3) = \frac{1}{3}$  بحدود  $P_n(3)$  لقيم متصاعدة لـ  $n$ . فإن

التقريب يصبح غير دقيق من الجانب التصاعدي. ويلاحظ ذلك من جدول (1.3) أيضاً.

$n$	0	1	2	3	4	5	6	7
$P_n(3)$	1	-1	3	-5	11	-21	43	-85

جدول 1.3

وبما أن كثيرات حدود تايلور تتميز بكون المعلومات المستخدمة جميعها في التقريب متمركزة عند نقطة منفردة  $x_0$ ، فإنه ليس مستبعداً لكثيرات الحدود هذه أن تعطي تقريبات غير دقيقة كلما ابتعدنا عن  $x_0$ . وهذا ما يجعل تقريب كثيرة حدود تايلور مقتصرًا على الحاجة إلى التقريب فقط عند نقاط قريبة لـ  $x_0$ . وللأغراض الحسابية المعتادة، فمن الأجدر استخدام طرائق تتضمن معلومات عند نقاط مختلفة، سنعتمدها فيما تبقى من هذا الفصل. إن الاستخدام الرئيس لكثيرات حدود تايلور ليس لأغراض التقريب. وإنما لاشتقاق أساليب عددية. ولتقريب الخطأ.

### 1.3 الاستكمال الداخلي وكثيرة حدود لاگرانج Interpolation and the Lagrange Polynomial

لما لم تكن كثيرات حدود تايلور مناسبة للاستكمال الداخلي، فهناك حاجة إلى طرائق بديلة. ونحصل في هذا الفصل على كثيرات حدود للتقريب تحدد بسهولة من خلال توصيف نقاط معينة على السطح وعبر أماكن وجوب مرورها بها.

إن مشكلة تحديد كثيرة حدود من الرتبة واحد تمرّ عبر نقاط مختلفة  $(x_0, y_0)$  و  $(x_1, y_1)$  هي نفسها عند تقريب الدالة  $f$ ، حيث  $f(x_0) = y_0$  و  $f(x_1) = y_1$  من خلال الاستكمال الداخلي بكثيرة حدود من الرتبة 1، أو الاتفاق مع قيم  $f$  عند النقط المعلومة. بداية نعرّف الدوال

$$L_1(x) = \frac{x - x_0}{x_1 - x_0} \quad \text{و} \quad L_0(x) = \frac{x - x_1}{x_0 - x_1}$$

ومن ثم نعرّف

$$P(x) = L_0(x)f(x_0) + L_1(x)f(x_1)$$

$$L_1(x_1) = 1 \quad \text{و} \quad L_0(x_0) = 1, \quad L_0(x_1) = 0, \quad L_1(x_0) = 0 \quad \text{وحيث إن}$$

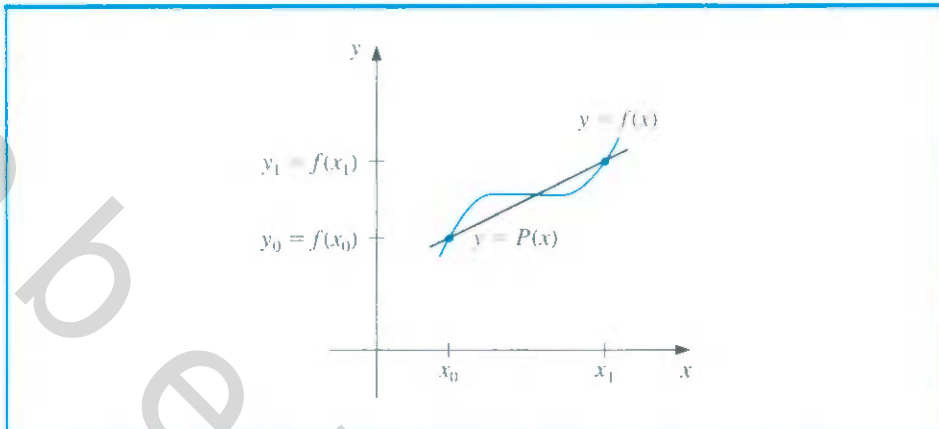
$$P(x_0) = 1 \cdot f(x_0) + 0 \cdot f(x_1) = f(x_0) = y_0 \quad \text{يكون لدينا}$$

$$P(x_1) = 0 \cdot f(x_0) + 1 \cdot f(x_1) = f(x_1) = y_1 \quad \text{و}$$

وبذلك فإن  $P$  هي الدالة الخطية الوحيدة التي تمرّ عبرها  $(x_0, y_0)$  و  $(x_1, y_1)$ . (انظر شكل 1.3.3).



شكل 3.3

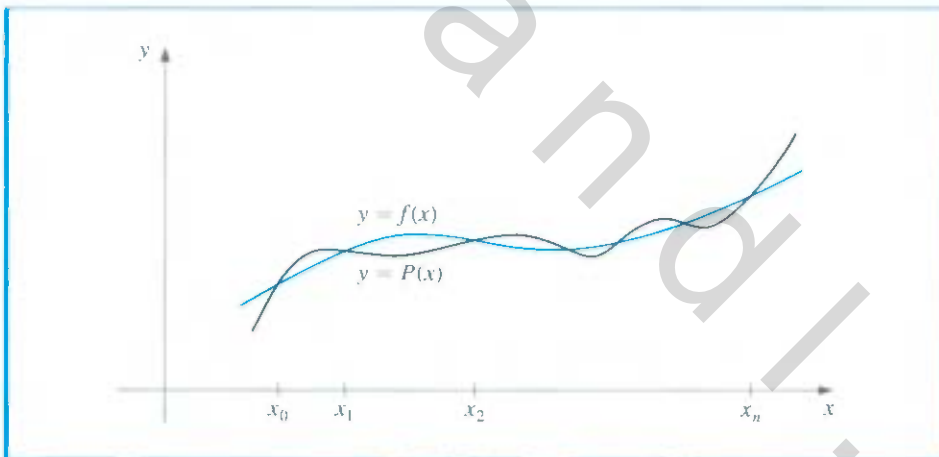


لتعميم مفهوم الاستكمال الداخلي الخطي؛ ندرس إنشاء كثيرة حدود رتبته لا تزيد عن  $n$ ، وتمر بعدد  $n + 1$  من النقاط

$$(x_0, f(x_0)), (x_1, f(x_1)), \dots, (x_n, f(x_n))$$

(انظر شكل 4.3).

شكل 4.3



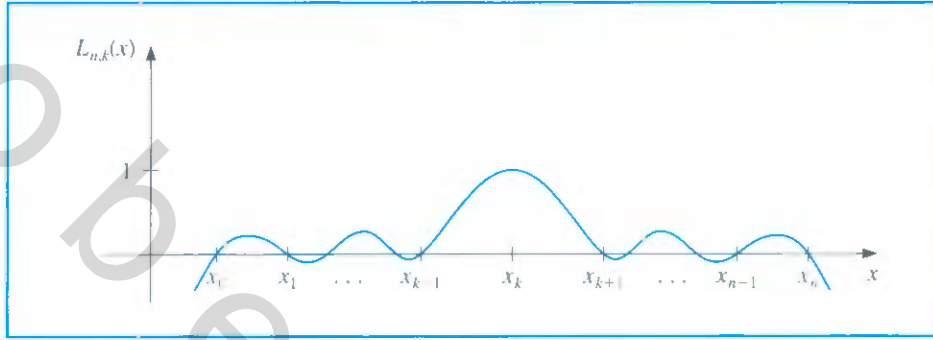
نحتاج في هذه الحالة إلى إنشاء. لكل  $k = 0, 1, \dots, n$ . دالة  $L_{n,k}(x)$  مع خاصية كون  $L_{n,k}(x_i) = 0$  عندما  $i \neq k$  و  $L_{n,k}(x_k) = 1$ . ولتحقيق  $L_{n,k}(x_i) = 0$  لكل  $i \neq k$ ، يتطلب الأمر تضمين بسط  $L_{n,k}(x)$  للمقدار

$$(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_{k-1})(x - x_{k+1}) \cdots (x - x_n)$$

ولتحقيق  $L_{n,k}(x_k) = 1$ ، فإن بسط  $L_{n,k}(x)$  يجب أن يساوي هذا المقدار عند  $x = x_k$ . وعندئذ

$$L_{n,k}(x) = \frac{(x - x_0) \cdots (x - x_{k-1})(x - x_{k+1}) \cdots (x - x_n)}{(x_k - x_0) \cdots (x_k - x_{k-1})(x_k - x_{k+1}) \cdots (x_k - x_n)}$$

يوضح شكل (5.3) تخطيطاً لشكل  $L_{n,k}$  النموذجي.



شكل 5.3

من السهولة توضيح كثيرة حدود الاستكمال الداخلي إذا ما عرفت صيغة  $L_{r,k}$ . وتدعى كثيرة الحدود هذه "كثيرة حدود لاجرانج النوني الاستكمال الداخلي *n*th Lagrange interpolating polynomial" وتعريفها ضمن المبرهنة الآتية.

إذا كانت  $x_0, x_1, \dots, x_n$  أعداداً مختلفة عددها  $n + 1$ . وكانت  $f$  دالة قيمها معطاة عند هذه الأعداد، فإنه يوجد كثيرة حدود وحيدة  $P(x)$  لا تزيد رتبته عن  $n$ . وتحقق  $f(x_k) = P(x_k)$  لكل  $k = 0, 1, \dots, n$

وكثيرة الحدود هذه هي

$$P(x) = f(x_0)L_{n,0}(x) + \dots + f(x_n)L_{n,n}(x) = \sum_{k=0}^n f(x_k)L_{n,k}(x) \quad (1.3)$$

حيث إن لكل  $k = 0, 1, \dots, n$  لدينا

$$L_{n,k}(x) = \frac{(x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_{k-1})(x - x_{k+1}) \dots (x - x_n)}{(x_k - x_0)(x_k - x_1) \dots (x_k - x_{k-1})(x_k - x_{k+1}) \dots (x_k - x_n)} \quad (2.3)$$

$$= \prod_{\substack{i=0 \\ i \neq k}}^n \frac{(x - x_i)}{(x_k - x_i)}$$

سنكتب  $L_{n,k}(x)$  بصيغة  $L_k(x)$  للسهولة حينما لا يوجد أي مشكلة بشأن درجته.

باستخدام الأعداد (أو النقاط)  $x_2 = 4, x_1 = 2.5, x_0 = 2$  فإن إيجاد كثيرة حدود الاستكمال الداخلي الثاني لـ  $f(x) = 1/x$  يتطلب منا تحديد معاملات كثيرات الحدود  $L_0(x), L_1(x), L_2(x)$ . وهي وفق الصيغة المتداخلة

$$L_0(x) = \frac{(x - 2.5)(x - 4)}{(2 - 2.5)(2 - 4)} = (x - 6.5)x + 10$$

$$L_1(x) = \frac{(x - 2)(x - 4)}{(2.5 - 2)(2.5 - 4)} = \frac{(-4x + 24)x - 32}{3}$$

$$L_2(x) = \frac{(x - 2)(x - 2.5)}{(4 - 2)(4 - 2.5)} = \frac{(x - 4.5)x + 5}{3}$$

إن صيغة الاستكمال الداخلي المنسوبة إلى جوزيف لويس لاجرانج Joseph Louis Lagrange (1736 - 1813) كانت وكأنها معروفة من قبل إسحق نيوتن Isaac Newton نحو 167٤. ولكن يبدو أنها قد نشرت أولاً من قبل إدوارد وارينج Edward waring (1736 - 1798) في 1779 لاجرانج قد كتب على نحو واسع حول موضوع الاستكمال الداخلي. وكان عمله مثار اهتمام الرياضيين الآخرين. لقد نشر هذه النتيجة عام 1796

### مثال 1

وحيث إن

$$f(x_2) = f(4) = 0.25 \text{ و } f(x_1) = f(2.5) = 0.4 \text{ , } f(x_0) = f(2) = 0.5$$

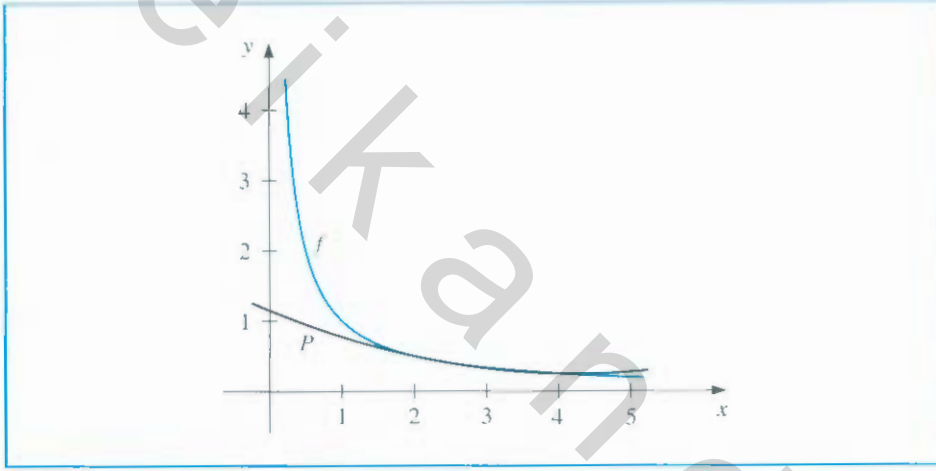
يكون لدينا

$$P(x) = \sum_{k=0}^2 f(x_k) L_k(x)$$

$$= 0.5((x - 6.5)x + 10) + 0.4 \frac{(-4x + 24)x - 32}{3} + 0.25 \frac{(x - 4.5)x + 5}{3}$$

$$= (0.05x - 0.425)x + 1.15$$

والتقريب إلى  $\frac{1}{3}$  ،  $f(3) \approx P(3) = 0.325$  سيكون (انظر شكل 6.3)



شكل 6.3

قارن هذا بجدول (1.3) في حال عدم إمكانية استخدام كثيرة حدود تايلور . ممتدة حول  $x_0 = 2$  ، لتقريب معقول لـ  $f(3) = \frac{1}{3}$  .

يمكننا استخدام CAS لإنشاء كثيرة حدود استكمال داخلي . على سبيل المثال نستخدم في Maple

```
>interp(X,Y,x);
```

حيث يمثل  $X$  النقطة  $[x_0, \dots, x_n]$  ، ويمثل  $Y$  النقطة  $[f(x_0), \dots, f(x_n)]$  ، و  $x$  هو المتغير

المستخدم . في هذا المثال يمكننا توليد كثيرة حدود استكمال داخلي

$$P(x) = 0.05x^2 - 0.425x + 1.15 \text{ مع الأمر}$$

```
>P:=interp([2,2.5,4],[0.5,0.4,0.25],x);
```

ولحساب  $P(3)$  بوصفه تقديراً لـ  $f(3) = \frac{1}{3}$  ؛ أدخل

```
>subs(x=3,P);
```

الذي يعطي 0.325.

الخطوة الآتية هي حساب الحد المتبقي أو حد الخطأ الداخل في تقريب دالة من خلال كثيرة حدود استكمال داخلي. لقد أجري ذلك في المبرهنة الآتية.

افتراض أن  $x_0, x_1, \dots, x_n$  أعداد مختلفة في الفترة  $[a, b]$ . وأن  $f \in C^{n+1}[a, b]$ . عندئذ لكل  $x$  ينتمي للفترة  $[a, b]$ . يوجد عدد  $\xi(x)$  (عادة ما يكون غير معلوم) في الفترة  $(a, b)$  يحقق

$$f(x) = P(x) + \frac{f^{(n+1)}(\xi(x))}{(n+1)!} (x-x_0)(x-x_1)\cdots(x-x_n) \quad (3.3)$$

حيث إن  $P(x)$  كثيرة حدود استكمال داخلي معطاة في الصيغة (1.3). البرهان لاحظ أولاً أنه إذا كان  $x = x_k$  لأي  $k = 0, 1, \dots, n$  فإن  $f(x_k) = P(x_k)$  وإن اختيار  $\xi(x_k)$  عشوائياً ضمن  $(a, b)$  سينتج الصيغة (3.3). وإذا كان  $x \neq x_k$  لكل  $k = 0, 1, \dots, n$  فعرف الدالة  $g$  لـ  $t$  ضمن  $[a, b]$  من خلال

$$\begin{aligned} g(t) &= f(t) - P(t) - [f(x) - P(x)] \frac{(t-x_0)(t-x_1)\cdots(t-x_n)}{(x-x_0)(x-x_1)\cdots(x-x_n)} \\ &= f(t) - P(t) - [f(x) - P(x)] \prod_{i=0}^n \frac{(t-x_i)}{(x-x_i)} \end{aligned}$$

ولأن  $f \in C^{n+1}[a, b]$  و  $P \in C^\infty[a, b]$  فإن  $g \in C^{n+1}[a, b]$ . ومع  $t = x_k$  يكون لدينا

$$g(x_k) = f(x_k) - P(x_k) - [f(x) - P(x)] \prod_{i=0}^n \frac{(x_k - x_i)}{(x - x_i)} = 0 - [f(x) - P(x)] \cdot 0 = 0$$

وأكثر من ذلك

$$g(x) = f(x) - P(x) - [f(x) - P(x)] \prod_{i=0}^n \frac{(x-x_i)}{(x-x_i)} = f(x) - P(x) - [f(x) - P(x)] = 0$$

وأخيراً  $g \in C^{n+1}[a, b]$  و  $g$  صفر عند  $n+2$  من الأعداد المختلفة  $x, x_0, x_1, \dots, x_n$ . ومن خلال مبرهنة رول المعممة، يوجد عدد  $\xi$  ضمن  $(a, b)$  حيث  $g^{(n+1)}(\xi) = 0$ .

وبذلك

$$0 = g^{(n+1)}(\xi) = f^{(n+1)}(\xi) - P^{(n+1)}(\xi) - [f(x) - P(x)] \frac{d^{n+1}}{dt^{n+1}} \left[ \prod_{i=0}^n \frac{(t-x_i)}{(x-x_i)} \right]_{t=\xi} \quad (3.4)$$

إن الاشتقاق من الرتبة  $(n+1)$ ،  $P^{(n+1)}(x)$ ، هو صفر بامتياز؛ لكون  $P(x)$  دالة من الرتبة  $n$  غالباً. وأن  $\prod_{i=0}^n [(t-x_i)/(x-x_i)]$  كثيرة حدود من الرتبة  $(n+1)$  أيضاً. لذا

$$\prod_{i=0}^n \frac{(t-x_i)}{(x-x_i)} = \left[ \frac{1}{\prod_{i=0}^n (x-x_i)} \right] t^{n+1} + (\text{رتبة منخفضة في } t)$$

و  $\frac{d^{n+1}}{dt^{n+1}} \prod_{i=0}^n \frac{(t-x_i)}{(x-x_i)} = \frac{(n+1)!}{\prod_{i=0}^n (x-x_i)}$  تصبح الصيغة (4.3) الآن

### مبرهنة 3.3

إن حد الخطأ لكثيرة حدود لاجرانج يمكن وصفها بطرائق أخرى. ولكن هذه الصيغة هي الأكثر فائدة والتي تتفق إلى حد كبير مع صيغة خطأ كثيرة حدود تايلور القياسية.

$$0 = f^{(n+1)}(\xi) - 0 - [f(x) - P(x)] \frac{(n+1)!}{\prod_{i=0}^n (x - x_i)}$$

وبحل  $f(x)$  يكون لدينا

$$f(x) = P(x) + \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \prod_{i=0}^n (x - x_i)$$

تعد صيغة الخطأ المقدمة في مبرهنة (3.3) من النتائج النظرية المهمة. وذلك للاستخدامات الواسعة لكثيرات حدود لاجرانج في استنباط طرائق تفاضل وتكامل عددي. وتستخلص حدود الخطأ لهذه الأساليب من صيغة لاجرانج للخطأ.

لاحظ أن صيغة الخطأ لكثيرة حدود لاجرانج متشابهة إلى حد كبير مع مثلثتها لكثيرة حدود تايلور. ويجمع الحد النوني  $n$ th لكثيرة حدود تايلور حول  $x_0$  المعلومات المتوفرة كلها عند  $x_0$  وله حد خطأ من الصيغة

$$\frac{f^{(n+1)}(\xi(x))}{(n+1)!} (x - x_0)^{n+1}$$

وتستخدم كثيرة حدود لاجرانج من الرتبة  $n$  معلومات عند الأعداد المختلفة  $x_0, x_1, \dots, x_n$  وبدلاً من  $(x - x_0)^{n+1}$ ، فإن صيغة الخطأ تستخدم ضرب  $n+1$  من الحدود  $(x - x_0), (x - x_1), \dots, (x - x_n)$

$$\frac{f^{(n+1)}(\xi(x))}{(n+1)!} (x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n)$$

يقتصر الاستخدام الخاص لصيغة الخطأ هذه على تلك الدوال التي لمشتقاتها حدود معلومة.

## مثال 2

لنفترض أننا بصدد إنشاء جدول للدالة  $f(x) = e^x$  ضمن  $[0, 1]$ . نفترض أن عدد الخانات العشرية التي تعطى لكل إدخال هو  $d \geq 8$ ، وأن الفرق بين قيمتين متجاورتين لـ  $x$  (طول الخطوة) هو  $h$ . فماذا يجب أن يكون  $h$  في الاستكمال الخطي (ونعني كثيرة حدود لاجرانج من الرتبة 1) ليعطي خطأ مطلقاً بحد أعلى  $10^{-6}$ ؟

لتكن  $x_0, x_1, \dots$  الأعداد التي تقيم  $f$  عندها، و  $x$  ضمن  $[0, 1]$ . افترض  $j$  يحقق  $x_j \leq x \leq x_{j+1}$ . تؤدي الصيغة (3.3) إلى كون الخطأ في الاستكمال الخطي هو

$$|f(x) - P(x)| = \left| \frac{f^{(2)}(\xi)}{2!} (x - x_j)(x - x_{j+1}) \right| = \frac{|f^{(2)}(\xi)|}{2} |(x - x_j)(x - x_{j+1})|$$

وحيث إن طول الخطوة هو  $h$  فإن  $x_j = jh, x_{j+1} = (j+1)h$  و

$$|f(x) - P(x)| = \frac{|f^{(2)}(\xi)|}{2!} |(x - jh)(x - (j+1)h)|$$

وبذلك

$$\begin{aligned} |f(x) - P(x)| &\leq \frac{1}{2} \max_{\xi \in [0,1]} e^{\xi} \max_{x_j \leq x \leq x_{j+1}} |(x - jh)(x - (j+1)h)| \\ &\leq \frac{1}{2} e \max_{x_j \leq x \leq x_{j+1}} |(x - jh)(x - (j+1)h)| \end{aligned}$$

وبافتراض أن  $g(x) = (x - jh)(x - (j + 1)h)$  لـ  $j \leq x \leq (j + 1)h$ ، وباستخدام مبرهنة القيمة المتطرفة (انظر تمرين 32) نجد أن

$$\max_{x_j \leq x \leq x_{j+1}} |(x - jh)(x - (j + 1)h)| = \max_{x_j \leq x \leq x_{j+1}} |g(x)| = \left| g\left(\left(j + \frac{1}{2}\right)h\right) \right| = \frac{h^2}{4}$$

وبناءً على ذلك فإن الخطأ في الاستكمال الخطي محدد وفقاً لـ

$$|f(x) - P(x)| \leq \frac{eh^2}{8}$$

ويكون مرضياً لـ  $h$  التي تختار لتتحقق

$$\frac{eh^2}{8} \leq 10^{-6} \quad \text{وهذا يعني أن } h < 1.72 \times 10^{-3}$$

ولوجود كون  $n = (1 - 0)/h$  عدداً صحيحاً، فهناك اختيار منطقي واحد لطول الخطوة هو  $h = 0.001$ .

ويوضح المثال الآتي استكمالاً داخلياً لحالة ما بحيث لا يمكن فيها استخدام جزء الخطأ من الصيغة (3.3).

يتضمن جدول (2.3) قيم الدالة عند نقاط مختلفة. وستقارن التقريبات لـ  $f(1.5)$  الناتجة من كثيرات حدود لاجرانج المختلفة. وحيث إن 1.5 تقع ما بين 1.3 و 1.6 فإن أنسب كثيرة حدود خطية تستخدم  $x_0 = 1.3$  و  $x_1 = 1.6$ . وقيمة كثيرة حدود الاستكمال الداخلي عند 1.5 هي

$$\begin{aligned} P_1(1.5) &= \frac{(1.5 - 1.6)}{(1.3 - 1.6)} f(1.3) + \frac{(1.5 - 1.3)}{(1.6 - 1.3)} f(1.6) \\ &= \frac{(1.5 - 1.6)}{(1.3 - 1.6)} (0.6200860) + \frac{(1.5 - 1.3)}{(1.6 - 1.3)} (0.4554022) = 0.5102968 \end{aligned}$$

ويمكن قبول استخدام اثنتين من كثيرات الحدود من الرتبة 2 إحداهما باستخدام  $x_0 = 1.3$  و  $x_1 = 1.6$  التي تعطي

$$\begin{aligned} P_2(1.5) &= \frac{(1.5 - 1.6)(1.5 - 1.9)}{(1.3 - 1.6)(1.3 - 1.9)} (0.6200860) + \frac{(1.5 - 1.3)(1.5 - 1.9)}{(1.6 - 1.3)(1.6 - 1.9)} (0.4554022) \\ &\quad + \frac{(1.5 - 1.3)(1.5 - 1.6)}{(1.9 - 1.3)(1.9 - 1.6)} (0.2818186) = 0.5112857 \end{aligned}$$

والأخرى باستخدام  $x_0 = 1.0, x_1 = 1.3, x_2 = 1.6$  وتعطي  $P_2(1.5) = 0.5124715$  ويوجد خياران مقبولان لكثيرة الحدود في حالة الرتبة الثالثة أيضاً. إحداهما باستخدام  $P_3(1.5) = 0.5118302$  وتعطي  $x_0 = 1.3, x_1 = 1.6, x_2 = 1.9, x_3 = 2.2$  من خلال استخدام  $x_0 = 1.0, x_1 = 1.3, x_2 = 1.6, x_3 = 1.9$  وتعطي  $P_3(1.5) = 0.5118127$ .

وتستخدم كثيرة حدود لاجرانج من الرتبة الرابعة مدخلات الجدول جميعها. مع

$$x_1 = 1.3, x_2 = 1.6, x_3 = 1.9, x_4 = 2.2$$

فإن التقريب هو  $P_4(1.5) = 0.5118200$ . وحيث إن  $P_4(1.5), P_3(1.5), P_2(1.5)$  تتفق جميعها ضمن  $2 \times 10^{-5}$  من الوحدات، فإننا نتوقع هذه الرتبة من دقة هذه التقريبات. ونتوقع أن يكون  $P_4(1.5)$  أكثر التقريبات دقة أيضاً، لكونه يستخدم أغلب البيانات الموجودة.

### مثال 3

#### جدول 2.3

$f(x)$	$x$
0.7651977	1.0
0.6200860	1.3
0.4554022	1.6
0.2818186	1.9
0.1103623	2.2

والدالة التي نحن بصدد تقريبها هي دالة بيسيل من النوع الأول من الرتبة صفر، وقيمتها عند 1.5 معلومة وهي 0.5118277. لذا فإن الصورة الدقيقة للتقريبات هي كما يلي

$$|P_1(1.5) - f(1.5)| \approx 1.53 \times 10^{-3}$$

$$|P_2(1.5) - f(1.5)| \approx 5.42 \times 10^{-4}$$

$$|\hat{P}_2(1.5) - f(1.5)| \approx 6.44 \times 10^{-4}$$

$$|P_3(1.5) - f(1.5)| \approx 2.5 \times 10^{-6}$$

$$|\hat{P}_3(1.5) - f(1.5)| \approx 1.50 \times 10^{-6}$$

$$|P_4(1.5) - f(1.5)| \approx 7.7 \times 10^{-6}$$

وعلى الرغم من أن  $P_3(1.5)$  هو التقريب الأدق إلا أنه لم تكن لدينا معلومات عن القيمة الحقيقية لـ  $f(1.5)$ . مما يجعلنا نقبل  $P_4(1.5)$  على أنه أحسن تقريب، لكونه يتضمن أغلب البيانات حول الدالة. إن حد خطأ لاجرانج المشتق ضمن المبرهنة (3.3) لا يمكن تطبيقه هنا؛ لعدم توفر معلومات عن المشتقة الرابعة لـ  $f$ . ولسوء الحظ، هذه هي الحالة عموماً.

تكمن صعوبة استكمال لاجرانج الداخلي في صعوبة تطبيق حد الخطأ، وأخيراً فإن رتبة كثيرة الحدود المطلوبة لدقة محددة لا تكون معروفة عموماً حتى تُحدّد الحسابات. والإجراء المتبع هو أن نحسب النتائج المستخلصة من مختلف كثيرات الحدود حتى ظهور توافق مقبول، وقد أجري في المثال السابق أيضاً. وعلى أي حال فإن العمل المنجز في حساب التقريب من خلال كثيرة الحدود الثانية لا يقلل العمل المطلوب لحساب التقريب الثالث. وإن إيجاد التقريب الرابع ليس أسهل عندما يكون الثالث معلوماً، وهكذا. والآن سنشتق كثيرات حدود التقريب بأسلوب يستخدم الحسابات السابقة لمزايا أكبر.

**تعريف 4.3** ليكن  $f$  دالة معرفة على  $x_0, x_1, x_2, \dots, x_n$ ، وافترض أن  $m_1, m_2, \dots, m_k$  عبارة عن  $k$  من الأعداد الصحيحة المختلفة حيث  $0 \leq m_i \leq n$  لكل  $i$ . سنرمز لكثيرة حدود لاجرانج التي تساوي  $f(x)$  عند  $k$  من القيم  $x_{m_1}, x_{m_2}, \dots, x_{m_k}$  بالرمز  $P_{m_1, m_2, \dots, m_k}(x)$ .

**مثال 4** إذا كان  $f(x) = e^x$  و  $x_0 = 1, x_1 = 2, x_2 = 3, x_3 = 4, x_4 = 6$  فإن  $P_{1,2,4}(x)$  كثيرة الحدود التي تتوافق مع  $f(x)$  عند  $x_1 = 2, x_2 = 3, x_4 = 6$ . أي أن

$$P_{1,2,4}(x) = \frac{(x-3)(x-6)}{(2-3)(2-6)}e^2 + \frac{(x-2)(x-6)}{(3-2)(3-6)}e^3 + \frac{(x-2)(x-3)}{(6-2)(6-3)}e^6$$

توضح النتيجة الآتية طريقة لتوليد تقريبات كثيرة حدود لاجرانج توليداً متكرراً.

**مبرهنة 5.3** لتكن الدالة  $f$  معرفة عند  $x_0, x_1, \dots, x_k$  و  $x_j$  و  $x_i$  عددين مختلفين في هذه المجموعة. عندئذ

$$P(x) = \frac{(x-x_j)P_{0,1,\dots,j-1,j+1,\dots,k}(x) - (x-x_i)P_{0,1,\dots,i-1,i+1,\dots,k}(x)}{(x_i-x_j)}$$

تصف كثيرة حدود لاجرائج من النوع  $k$  التي تستكمل  $f$  داخليًا عند  $k+1$  من النقاط  $x_0, x_1, \dots, x_k$ . البرهان من أجل تسهيل الترميزات، ليكن  $Q \equiv P_{0,1,\dots,i-1,i+1,\dots,k}$  و  $\hat{Q} \equiv P_{0,1,\dots,j-1,j+1,\dots,k}$  وحيث إن  $Q(x)$  و  $\hat{Q}(x)$  كثيرتا حدود من الرتبة  $k-1$  أو أقل، فإن رتبة  $P(x)$  هي  $k$  على الأكثر. وإذا كان  $0 \leq r \leq k$  و  $r \neq i, j$  فإن  $Q(x_r) = \hat{Q}(x_r) = f(x_r)$ .

$$P(x_r) = \frac{(x_r - x_j)\hat{Q}(x_r) - (x_r - x_i)Q(x_r)}{x_i - x_j} = \frac{(x_i - x_j)}{(x_i - x_j)} f(x_r) = f(x_r) \quad \text{لذا}$$

$$P(x_i) = \frac{(x_i - x_j)\hat{Q}(x_i) - (x_i - x_i)Q(x_i)}{x_i - x_j} = \frac{(x_i - x_j)}{(x_i - x_j)} f(x_i) = f(x_i)$$

وأكثر من ذلك، حيث إن  $\hat{Q}(x_i) = f(x_i)$  يكون لدينا

وبالمثل حيث إن  $Q(x_j) = f(x_j)$  يكون لدينا  $P(x_j) = f(x_j)$ . ولكن بحسب التعريف: هي كثيرة الحدود الوحيدة من الرتبة  $k$  على الأكثر مع  $f$  عند  $x_0, x_1, \dots, x_k$ . وبذلك  $P \equiv P_{0,1,\dots,k}$ .

تفيد المبرهنة (5.3) بأن كثيرات حدود الاستكمال الداخلي يمكن توليدها تكرارياً، ويمكن توليدها على سبيل المثال وفق الأسلوب الظاهر في جدول (3.3). حيث يستكمل كل صف قبل بدء بالصفوف الآتية:

				$P_0 = Q_{0,0}$	$x_0$
			$P_{0,1} = Q_{1,1}$	$P_1 = Q_{1,0}$	$x_1$
		$P_{0,1,2} = Q_{2,2}$	$P_{1,2} = Q_{2,1}$	$P_2 = Q_{2,0}$	$x_2$
	$P_{0,1,2,3} = Q_{3,3}$	$P_{1,2,3} = Q_{3,2}$	$P_{2,3} = Q_{3,1}$	$P_3 = Q_{3,0}$	$x_3$
$P_{0,1,2,3,4} = Q_{4,4}$	$P_{1,2,3,4} = Q_{4,3}$	$P_{2,3,4} = Q_{4,2}$	$P_{3,4} = Q_{4,1}$	$P_4 = Q_{4,0}$	$x_4$

جدول 3.3

تدعى هذه العملية "طريقة نيفيل Neville's method". والصيغة  $P$  المستخدمة في الجدول (3.3) مشوشة؛ بسبب عدد المرافقات subscripts لتمثيل المضمون. لاحظ أنه بينما يبني الصف، نحتاج إلى مرافقين فقط. والتقدم في الجدول نحو الأسفل يقابله استخدام الناط المتتالية لـ  $x_i$  بصعود أكبر مع  $i$ ، والتقدم في الجدول نحو اليمين يقابله زيادة رتبة كثيرة حدود الاستكمال الداخلي. وعند ظهور النقاط على نحو متتابع في الاتجاهين كليهما، فإننا نحتاج إلى توصيف نقطة بداية وعدد النقاط الإضافية المستخدمة في عمل التقريب فقط.

ولتجنب تعدد المرافقات في الترميز؛ ليكن  $Q_{i,j}(x)$  لـ  $0 \leq j \leq i$  تعبيراً لكثيرة حدود استكمال داخلي من الرتبة  $j$  عند  $(j+1)$  من الأعداد  $x_{i-j}, x_{i-j+1}, \dots, x_{i-1}, x_i$ ، أي أن

$$Q_{i,j} = P_{i-j,i-j+1,\dots,i-1,i}$$

وباستخدام هذا الترميز لطريقة نيفيل نحصل على صف ترميزات  $Q$  في جدول (3.3).

استخرجت قيم كثيرات حدود الاستكمال الداخلي عند  $x = 1.5$  في المثال (3) باستخدام بيانات أول عمودين من جدول (4.3)، قربنا  $f(1.5)$  في هذا المثال باستخدام نتائج المبرهنة (5.3). فإذا كان  $x_0 = 1.0, x_1 = 1.3, x_2 = 1.6, x_3 = 1.9, x_4 = 2.2$  فإن  $Q_{0,0} = f(1.0), Q_{1,0} = f(1.3), Q_{2,0} = f(1.6), Q_{3,0} = f(1.9), Q_{4,0} = f(2.2)$  هذه هي كثيرات الحدود الخمسة من الرتبة صفر (الثوابت) التي تقرب  $f(1.5)$ .

نيفيل E. N. neville أعطى هذا التعديل لصيغة لاجرائج ضمن ورقة [N] نشرت عام 1932.

مثال 5



وبحساب تقريب الرتبة الأولى  $Q_{1,1}(1.5)$  نحصل على

$$\begin{aligned} Q_{1,1}(1.5) &= \frac{(x - x_0)Q_{1,0} - (x - x_1)Q_{0,0}}{x_1 - x_0} \\ &= \frac{(1.5 - 1.0)Q_{1,0} - (1.5 - 1.3)Q_{0,0}}{1.3 - 1.0} \\ &= \frac{0.5(0.6200860) - 0.2(0.7651977)}{0.3} = 0.5233449 \end{aligned}$$

وبالمثل

$$Q_{2,1}(1.5) = \frac{(1.5 - 1.3)(0.4554022) - (1.5 - 1.6)(0.6200860)}{1.6 - 1.3} = 0.5102968$$

$$Q_{4,1}(1.5) = 0.5104270 \text{ و } Q_{3,1}(1.5) = 0.5132634$$

وأفضل تقريب خطي نتوقعه هو  $Q_{2,1}$ ؛ لكون 1.5 تقع ما بين  $x_1 = 1.3$  و  $x_2 = 1.6$ .

وبالأسلوب نفسه، فإن التقريبات باستخدام كثيرات حدود برتب أعلى هي

$$Q_{2,2}(1.5) = \frac{(1.5 - 1.0)(0.5102968) - (1.5 - 1.6)(0.5233449)}{1.6 - 1.0} = 0.5124715$$

$$Q_{4,2}(1.5) = 0.5137361 \text{ و } Q_{3,2}(1.5) = 0.5112857$$

التقريبات برتب أعلى تنتج بالأسلوب نفسه ومبينة في جدول (4.3).

				0.7651977	1.0
			0.5233449	0.6200860	1.3
		0.5124715	0.5102968	0.4554022	1.6
	0.5118127	0.5112857	0.5132634	0.2818186	1.9
0.5118200	0.5118302	0.5137361	0.5104270	0.1103623	2.2

جدول 4.3

فإذا كان آخر تقريب ليس بالدقة المطلوبة، يمكن اختيار نقطة أخرى  $x_5$ ، وإضافة صف آخر للجدول وهو

$$x_5 \quad Q_{5,0} \quad Q_{5,1} \quad Q_{5,2} \quad Q_{5,3} \quad Q_{5,4} \quad Q_{5,5}$$

وبذلك فإن  $Q_{4,4}$ ،  $Q_{5,4}$ ،  $Q_{5,5}$  يمكن مقارنتها لتحديد دقة أكثر.

الدالة في المثال (5) هي دالة بيسيل من النوع الأول لكل من الرتبة صفر، وقيمها عند 2.5 هي

$$-0.0483838 \text{ وهذا صف جديد من التقريبات لـ } f(1.5) \text{ وهو}$$

$$2.5 \quad -0.0483838 \quad 0.4807699 \quad 0.5301984 \quad 0.5119070 \quad 0.5118430 \quad 0.5118277$$

والقيمة الأخيرة الجديدة 0.5118277 لحد المرتبة العشرية السابعة صحيحة.

يتضمن جدول (5.3) قيماً دقيقة لحد الخانات المبينة:

سنستخدم طريقة نيقييل لتقريب  $f(x) = \ln x$ . وباستكمال الجدول نحصل على مدخلات جدول

$$(6.3).$$

جدول 5.3

$i$	$x_i$	$\ln x_i$
0	2.0	0.69 1
1	2.2	0.78 5
2	2.3	0.83 9

مثال 6

$Q_{i2}$	$Q_{i1}$	$Q_{i0}$	$x - x_i$	$x_i$	$i$
		0.6931	0.1	2.0	0
	0.7410	0.7885	-0.1	2.2	1
0.7420	0.7441	0.8329	-0.2	2.3	2

جدول 6.3

وعندئذ  $Q_{22} = P_2(2.1) = 0.7420$  وحيث إن  $\ln 2.1 = 0.7419 = f(2.1)$  لأربع خانات عشرية، فإن الخطأ المطلق هو

$$|f(2.1) - P_2(2.1)| = |0.7419 - 0.7420| = 10^{-4}$$

على أي حال  $f''(x) = -1/x^2$ ،  $f'(x) = 1/x$ ، و  $f'''(x) = 2/x^3$ ، فإن صيغة خطأ لاجرانج (3.3) تعطي حد الخطأ

$$|f(2.1) - P_2(2.1)| = \left| \frac{f'''(\xi(2.1))}{3!} (x - x_0)(x - x_1)(x - x_2) \right|$$

$$= \left| \frac{1}{3(\xi(2.1))^3} (0.1)(-0.1)(-0.2) \right| \leq \frac{0.002}{3(2)^3} = 8.3 \times 10^{-5}$$

لاحظ أن الخطأ الحقيقي  $10^{-4}$  يتعدى حد الخطأ  $8.3 \times 10^{-5}$ . وهذا التناقض ناتج من حسابات الأعداد المحددة. لقد استخدمنا تقريبات الأعداد الأربعة، وإن صيغة خطأ لاجرانج (3.3) تفترض حساب الأعداد اللانهائية. وهذا قد دفع أخطاءنا الحقيقية إلى تجاوز تقدير الخطأ النظري. تنشئ الخوارزمية (1.3) المدخلات في طريقة نييفيل على شكل صفوف.

**نييفيل للاستكمال الداخلي المكرر Neville's Iterated Interpolation**

لحساب كثيرة حدود الاستكمال الداخلي  $P(x)$  على  $n+1$  من الأعداد المختلفة  $x_0, \dots, x_n$  عند العدد  $x$  للدالة  $f$ ؛

المدخلات: أرقام  $x_0, x_1, \dots, x_n$ ، قيم  $f(x_0), f(x_1), \dots, f(x_n)$  بمثابة العمود الأول  $Q_{0,0}, Q_{1,0}, \dots, Q_{n,0}$  of  $Q$

المخرجات: الجدول  $Q$  مع  $P(x) = Q_{n,n}$

الخطوة	المضمون
1	$i = 1, 2, \dots, n$ $j = 1, 2, \dots, i$ $Q_{i,j} = \frac{(x - x_{i-j})Q_{i,j-1} - (x - x_i)Q_{i-1,j-1}}{x_i - x_{i-j}}$
2	المخرجات ( $Q$ ) توقف.

يمكن تعديل الخوارزمية لتسمح بإضافة نقاط استكمال داخلي جديدة. فعلى سبيل المثال المتبينة

$$|Q_{i,i} - Q_{i-1,i-1}| < \epsilon$$



يمكن استخدامها بوصفها معيار توقف. حيث  $\varepsilon$  عبارة عن حد السماح المحدد للخطأ. فإذا كانت المتباينة صحيحة فإن  $Q_{ii}$  تكون تقريباً معقولاً لـ  $f(x)$ . أما إذا كانت غير صحيحة فتضاف نقطة استكمال داخلي جديدة  $x_{i+1}$ .

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 1.3

1. ليكن  $x_0 = 0, x_1 = 0.6, x_2 = 0.9$  لكل الدوال  $f(x)$  أدناه. أنشئ كثيرات حدود استكمال داخلي من الرتبة واحد على الأكثر. واثنين على الأكثر لتقريب  $f(0.45)$ . أوجد الخطأ المطلق:

أ.  $f(x) = \cos x$       ب.  $f(x) = \sqrt{1+x}$

ج.  $f(x) = \ln(x+1)$       د.  $f(x) = \tan x$

2. ليكن  $x_0 = 1, x_1 = 1.25, x_2 = 1.6$  لكل الدوال  $f(x)$  أدناه، أنشئ كثيرات حدود استكمال داخلي من الرتبة واحد على الأكثر. واثنين على الأكثر. لتقريب  $f(1.4)$ . أوجد الخطأ المطلق:

أ.  $f(x) = \sin \pi x$       ب.  $f(x) = \sqrt{x-1}$

ج.  $f(x) = \log_{10}(3x-1)$       د.  $f(x) = e^{2x} - x$

3. استخدم المبرهنة (3.3) لإيجاد حد الخطأ للتقريبات في التمرين (1).

4. استخدم المبرهنة (3.3) لإيجاد حد الخطأ للتقريبات في التمرين (2).

5. استخدم كثيرات حدود لاجرانج للاستكمال الداخلي المناسبة لكل من الدرجات: واحدة، اثنتين وثلاثة لتقريب كل مما يأتي:

أ.  $f(8.4)$  إذا كان  $f(8.7) = 18.82091, f(8.6) = 18.50515, f(8.3) = 17.56492, f(8.1) = 16.94410$

ب.  $f(-\frac{1}{3})$  إذا كان  $f(-0.25) = 0.33493750, f(-0.5) = -0.02475000, f(-0.75) = -0.07181250, f(0) = 1.10100000$

ج.  $f(0.25)$  إذا كان  $f(0.3) = 0.00660095, f(0.2) = -0.28398668, f(0.1) = 0.62049958$

$f(0.4) = 0.24842440$

د.  $f(0.9)$  إذا كان  $f(0.8) = 0.22363362, f(0.7) = 0.01375227, f(0.6) = -0.17694460$

$f(1.0) = 0.65809197$

6. استخدم كثيرات حدود لاجرانج للاستكمال الداخلي المناسبة لكل من الدرجات: واحدة، اثنتين وثلاثة لتقريب كل مما يأتي:

أ.  $f(0.43)$  إذا كان  $f(0.75) = 4.48169, f(0.5) = 2.71828, f(0.25) = 1.64872, f(0) = 1$

ب.  $f(0)$  إذا كان  $f(0.5) = 0.687500, f(0.25) = 0.800781, f(-0.25) = 1.33203, f(-0.5) = 1.93750$

ج.  $f(0.18)$  إذا كان  $f(0.3) = -0.81401972, f(0.2) = -0.56079734, f(0.1) = -0.29004986$

$f(0.4) = -1.0526302$

د.  $f(0.25)$  إذا كان  $f(0.5) = 1.2943767, f(0) = 1.0986123, f(-0.5) = 0.95802009, f(-1) = 0.86199480$

7. استخدم طريقة نيفيل لإيجاد التقريبات في التمرين (5).

8. استخدم طريقة نيفيل لإيجاد التقريبات في التمرين (6).

9. أنتجت البيانات في التمرين (5) باستخدام الدوال الآتية. استخدم صيغة الخطأ لإيجاد حد للخطأ، وقارن الحد بالخطأ الحقيقي للحالات  $n = 1$  و  $n = 2$ :

أ.  $f(x) = x \ln x$       ب.  $f(x) = x^3 + 4.001x^2 + 4.002x + 1.101$

ج.  $f(x) = x \cos x - 2x^2 + 3x - 1$       د.  $f(x) = \sin(e^x - 2)$

10. أنتجت البيانات في التمرين (6) باستخدام الدوال الآتية. استخدم صيغة الخطأ لإيجاد حد للخطأ، وقارن الحد بالخطأ الحقيقي للحالتين  $n = 1$  و  $n = 2$ :

$$f(x) = e^{2x} \quad \text{أ.} \quad f(x) = x^4 - x^3 + x^2 - x + 1 \quad \text{ب.}$$

$$f(x) = x^2 \cos x - 3x \quad \text{ج.} \quad f(x) = \ln(e^x + 2) \quad \text{د.}$$

11. استخدم طريقة نييفيل لتقريب  $\sqrt{3}$  مع الدوال والقيم الآتية:

$$\text{أ. } f(x) = 3^x \text{ والقيم } x_0 = -2, x_1 = -1, x_2 = 0, x_3 = 1, x_4 = 2$$

$$\text{ب. } f(x) = \sqrt{x} \text{ والقيم } x_0 = 0, x_1 = 1, x_2 = 2, x_3 = 4, x_4 = 5$$

ج. قارن بين دقة التقدير في الفقرتين (أ) و (ب).

12. لتكن  $f(x) = \sqrt{x - x^2}$  و  $P_2(x)$  كثيرة حدود الاستكمال الداخلي على  $x_0 = 0, x_1, x_2 = 1$ .

أوجد أكبر قيمة لـ  $x_1$  ضمن  $(0, 1)$  التي تدع  $f(0.5) - P_2(0.5) = -0.25$ .

13. لتكن  $P_3(x)$  كثيرة حدود الاستكمال الداخلي للبيانات  $(2, 2), (1, 3), (0.5, y), (0, 0)$ . أوجد  $y$

إذا كان معامل  $x^3$  في  $P_3(x)$  هو 6.

14. استخدم كثيرة حدود لاجرانج للاستكمال الداخلي من الرتبة ثلاثة أو أقل. وعتمد قطع الحساب عند

العدد الرباعي لتقريب  $\cos 0.750$  مستخدمًا القيم الآتية، وأوجد حد خطأ للتقريب:

$$\cos 0.698 = 0.7661 \quad \cos 0.733 = 0.7432 \quad \cos 0.768 = 0.7193 \quad \cos 0.803 = 0.6946$$

القيمة الحقيقية لـ  $\cos 0.750$  هي 0.7317 (إلى أقرب أربع خانات عشرية). وضح التناقض ما بين الخطأ الحقيقي وحد الخطأ.

15. استخدم القيم الآتية والتقريب لأربع خانات لإنشاء تقريب كثيرة حدود لاجرانج الناتجة

لـ  $f(1.09)$  الدالة قيد التقريب هي  $f(x) = \log_{10}(\tan x)$ . استخدم هذه المعلومة لإيجاد حد خطأ

في التقريب:

$$f(1.00) = 0.1924 \quad f(1.05) = 0.2414 \quad f(1.10) = 0.2933 \quad f(1.15) = 0.3492$$

16. كرر التمرين (15) مستخدمًا Maple مع مجموعة الأعداد لـ 10.

17. تستخدم طريقة نييفيل لتقريب  $f(0.5)$  معتمدة على الجدول الآتي. وحدد  $P_2 = f(0.7)$ :

$P_0 = 0$	$x_0 = 0$
$P_1 = 2.8$	$x_1 = 0.4$
$P_2$	$x_2 = 0.7$
$P_{0,1,2} = \frac{27}{7}$	$P_{1,2}$
$P_{0,1} = 3.5$	

18. تستخدم طريقة نييفيل لتقريب  $f(0.4)$  معتمدة على الجدول الآتي، وحدد  $P_2 = f(0.5)$ :

$P_0 = 1$	$x_0 = 0$
$P_1 = 2$	$x_1 = 0.25$
$P_2$	$x_2 = 0.5$
$P_3 = 8$	$x_3 = 0.75$
$P_{0,1,2} = 3.016$	$P_{1,2,3} = 2.96$
$P_{0,1} = 2.6$	
$P_{1,2}$	
$P_{2,3} = 2.4$	

19. أنشئ كثيرات حدود لاجرانج للاستكمال الداخلي للدوال الآتية، وأوجد حدًا للخطأ المطلق في الفترة

$[x_0, x_n]$ :

$$\text{أ. } f(x) = e^{2x} \cos 3x, \quad x_0 = 0, x_1 = 0.3, x_2 = 0.6, n = 2$$

$$\text{ب. } f(x) = \sin(\ln x), \quad x_0 = 2.0, x_1 = 2.4, x_2 = 2.6, n = 2$$

$$\text{ج. } f(x) = \ln x, \quad x_0 = 1, x_1 = 1.1, x_2 = 1.3, x_3 = 1.4, n = 3$$

$$\text{د. } f(x) = \cos x + \sin x, \quad x_0 = 0, x_1 = 0.25, x_2 = 0.5, x_3 = 1.0, n = 3$$

20. ليكن  $f(x) = e^x$  لكل  $0 \leq x \leq 2$

أ. قَرِّب  $f(0.25)$  مستخدمًا استكمالًا داخليًا خطيًا مع  $x_0 = 0$  و  $x_1 = 0.5$ .

- ب. قَرَب  $f(0.75)$  مستخدماً استكمالاً داخلياً خطياً مع  $x_0 = 0.5$  و  $x_1 = 1$ .
- ج. قَرَب  $f(0.25)$  و  $f(0.75)$  مستخدماً ثاني كثيرة حدود استكمال داخلي مع  $x_0 = 0, x_1 = 1, x_2 = 2$ .
- د. أي التقريبات أحسن؟ ولماذا؟

21. افترض أنك بحاجة إلى إنشاء جداول من أربع خانات عشرية لدالة اللوغارتمية ذات الأساس 10 من  $x = 1$  لـ  $x = 10$ ، بحيث يكون الاستكمال الداخلي الخطي فيها دقيقاً لحد  $10^{-6}$ . ضع حدًا لحجم الخطوة في هذا الجدول. ما خيارات حجم الخطوة لضمان وجود  $x = 10$  في الجدول؟

22. افترض  $x_j = j, j = 0, 1, 2, 3$ . ومن المعلوم أن  $P_{0,1}(x) = x + 1, P_{1,2}(x) = 3x - 1, P_{1,2,3}(1.5) = 4$  فأوجد  $P_{0,1,2,3}(1.5)$ .

23. افترض  $x_j = j, j = 0, 1, 2, 3$  ومن المعلوم أن  $P_{1,2,3}(2.5) = 3, P_{0,1}(x) = 2x + 1, P_{0,2}(x) = x + 1$  فأوجد  $P_{0,1,2,3}(2.5)$ .

24. تطبق خوارزمية نييفيل لتقريب  $f(0)$  مستخدمة  $f(2), f(1), f(-1), f(-2)$ . افترض أن  $f(-1)$  زِيدت بمقدار 2. وأن  $f(1)$  أنقصت بمقدار 3. حدّد الخطأ في الحسابات الأصلية لكثيرة حدود استكمال داخلي لتقريب  $f(0)$ .

25. أنشئ متتالية لقيم استكمال داخلي  $y_n$  لـ  $f(1 + \sqrt{10})$ . حيث  $5 \leq x \leq 5$  حيث  $f(x) = (1 + x^2)^{-1}$  ووفق الآتي:

لكل  $n = 1, 2, \dots, 10$ ، ليكن  $h = 10/n$  و  $y_n = P_n(1 + \sqrt{10})$ ، حيث إن  $P_n(x)$  كثيرة حدود الاستكمال الداخلي لـ  $f(x)$  عند النقاط  $x_0^{(n)}, x_1^{(n)}, \dots, x_n^{(n)}$  وأن  $x_j^{(n)} = -5 + jh, j = 0, 1, 2, \dots, n$  هل تبدو المتتالية  $\{y_n\}$  متقاربة إلى  $f(1 + \sqrt{10})$ ؟

معكوس استكمال داخلي Inverse Interpolation افترض  $f'(x) \neq 0$  on  $[a, b]$ ،  $f \in C^1[a, b]$ ، وأن لـ  $f$  صفراً واحداً  $p$  ضمن  $[a, b]$ . لتكن  $x_0, \dots, x_n$  عبارة عن أعداد مختلفة ضمن  $[a, b]$  مع  $f(x_k) = y_k$  لكل  $k = 0, 1, \dots, n$ . لتقريب  $p$ ، تنشأ كثيرة حدود استكمال داخلي من الرتبة  $n$  على النقاط  $y_0, \dots, y_n$  لـ  $f^{-1}$ . وحيث إن  $y_k = f(x_k)$  و  $0 = f(p)$  يكون لدينا  $x_k = f^{-1}(y_k)$  و  $f^{-1}(0) = p$ . يسمى الاستكمال الداخلي المكوّن لتقريب  $f^{-1}(0)$  (معكوس الاستكمال الداخلي المكوّن).

26. استخدم معكوس استكمال داخلي معاد لإيجاد التقريب لحل  $x - e^{-x} = 0$  مع البيانات الآتية:

$x$	0.6	0.5	0.4	0.3
$e^{-x}$	0.548812	0.606531	0.670320	0.740818

27. أنشئ خوارزمية يمكن استخدامها في معكوس استكمال داخلي.
28. أ. تضمنت مقدمة هذا الباب جدول التعداد السكاني للولايات المتحدة للفترة من 1940 إلى 1990. استخدم كثيرة حدود لاجرانج للاستكمال الداخلي لتقريب حجم السكان في الأعوام 1930، 1965 و 2010.

ب. كان عدد السكان عام 1930 123,203,000 تقريباً. ما دقة نتيجتك في العامين 1965 و 2010 بحسب ما ترى؟

29. يعتقد أن الكميات العالية من حمض التنتلك في أوراق أشجار البلوط البالغة تعيق نمو يرقات عثة الشتاء (*Operophtera bromata L., Geometridae*) التي تؤذي هذه الأشجار كثيراً في سنوات معينة. ويبين الجدول الآتي معدل وزن عينتين من هذه اليرقات خلال الأيام 28 الأولى بعد ولادتها.

أخذت العينة الأولى من يرقات تربت على أوراق بلوطية (حديثة)، ب. حيث تربت العينة الثانية على أوراق بالغة (عتيقة) من نفس الشجرة.  
 أ. استخدم استكمال لاجرانج الداخلي لتقريب منحني معدل الوزن لكل عينة.  
 ب. أوجد أعلى معدل وزن مقرب لكل عينة من خلال تحديد كثيرة حدود الاستكمال الداخلي الأعلى.

اليوم	0	6	10	13	17	20	28
معدل وزن العينة (1) باللمج	6.67	17.33	42.67	37.33	30.10	29.31	29.74
معدل وزن العينة (2) باللمج	6.67	16.11	18.89	15.00	10.56	9.4	8.89

30. في التمرين (24) من الفصل (1.1) تطورت سلسلة ماكلورين لتقريب  $\text{erf}(x)$  التي هي عبارة عن دالة خطأ التوزيع الطبيعي والمعرفة على النحو الآتي:

$$\text{erf}(x) = \frac{2}{\sqrt{\pi}} \int_0^x e^{-t^2} dt$$

أ. استخدم سلسلة ماكلورين لإنشاء جدول لـ  $\text{erf}(x)$  يكون دقيقاً للغاية  $10^{-4}$  بالنسبة إلى  $\text{erf}(x)$  حيث إن  $x_i = 0.2i, i = 0, 1, \dots, 5$ .

ب. استخدم كلاً من الاستكمال الداخلي الخطي والتربيعي لإيجاد تقريب لـ  $\text{erf}(\frac{1}{3})$ . أي منهما يبدو أكثر جدوى؟

31. برهن صحة المبرهنة (14.1) باتباع أسلوب برهنة المبرهنة (3.3).

إرشاد: ليكن 
$$g(t) = f(t) - P(t) - [f(x) - P(x)] \cdot \frac{(t - x_0)^{n+1}}{(x - x_0)^{n+1}}$$

حيث تمثل  $P(x)$  كثيرة حدود تايلور النونية (nth)، استخدم المبرهنة (12.1).

32. برهن أن  $\max_{x_j \leq x \leq x_{j+1}} |g(x)| = h^2/4$  حيث إن  $g(x) = (x - jh)(x - (j + 1)h)$ .

33. إن كثيرة حدود برنستاين من الدرجة  $n$  لـ  $f \in C[0, 1]$  هي

$$B_n(x) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f\left(\frac{k}{n}\right) x^k (1-x)^{n-k}$$

حيث إن  $\binom{n}{k}$  تمثل  $n!/k!(n-k)!$  يمكن استخدام كثيرات الحدود هذه لتقديم برهان مبرهنة فيرستراس للتقريب (1.3) (انظر [Bart]) لكون  $\lim_{n \rightarrow \infty} B_n(x) = f(x)$  لكل  $x \in [0, 1]$ .  
 أ. أوجد  $B_3(x)$  للدوال

$f(x) = 1.2$

$f(x) = x.1$

ب. أثبت أنه لكل  $k \leq n$  فإن

$$\binom{n-1}{k-1} = \binom{k}{n} \binom{n}{k}$$

ج. استخدم الفقرة (ب) وحقيقة كون (من 2 الفقرة أ)

$$1 = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k}$$

لإثبات أنه لـ  $f(x) = x^2$  يكون

$$B_n(x) = \left(\frac{n-1}{n}\right)x^2 + \frac{1}{n}x$$

د. استخدم الفقرة (ج) لتقدير قيمة  $n$  الضرورية لصحة  $|B_n(x) - x^2| \leq 10^{-6}$  لكل قيم  $x$  ضمن  $[0, 1]$ .

## Divided Differences

## 2.3 الفروقات المنقسمة

استخدم الاستكمال الداخلي المكرر في الفصل السابق لتوليد تقريبات كثيرة حدود بنجاح ومن الرتبة عالية عند نقطة محددة. وتستخدم طرائق الفرق المنقسم المطروحة ضمن هذا الفصل وبنجاح لكثيرات توليد الحدود نفسها. وستكون معالجتنا لطرائق الفرق المنقسم مختصرة. لأن النتائج في هذا الفصل لن يكون لها استخدام واسع ضمن المادة اللاحقة. ومعظم المصادر القديمة في التحليل العددي فيها معالجات واسعة لطرائق الفرق المنقسم. وإذا ما تطلب الأمر توسعاً في المعالجة. فإن كتاب هلدبراند [Hild] يعدّ مصدرًا جيدًا حصريًا.

افتراض أن  $P_n(x)$  كثيرة حدود لاجرانج النونية والمتوافقة مع الدالة  $f$  عند الأعداد المميزة  $x_0, x_1, \dots, x_n$ . إن تمثيلات جبرية بديلة تكون مفيدة في حالات معينة. على الرغم من وحدانية كثيرة الحدود هذه، تستخدم فروقات  $f$  المنقسمة بالنسبة إلى  $x_0, x_1, \dots, x_n$  للتعبير

$$P_n(x) = a_0 + a_1(x - x_0) + a_2(x - x_0)(x - x_1) + \dots + a_n(x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_{n-1}) \quad (5.3)$$

لثوابت مناسبة  $a_0, a_1, \dots, a_n$ .

ولتحديد أول هذه الثوابت  $a_0$ ؛ لاحظ أنه إذا كتب  $P_n(x)$  بصيغة (5.3) فإن حساب  $P_n(x)$  عند  $a_0$  يترك فقط الحد الثابت  $a_0$ . أي أن

$$a_0 = P_n(x_0) = f(x_0)$$

وبالمثل، عند حساب  $P(x)$  عند  $x_1$ ، فالحدود اللاصفرية الوحيدة في حساب  $P_n(x_1)$  هي حدود الثوابت والحدود الخطية

$$f(x_0) + a_1(x_1 - x_0) = P_n(x_1) = f(x_1)$$

وبذلك

$$a_1 = \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0} \quad (6.3)$$

ونقدم الآن تعبير الفرق المنقسم الذي يشبه تعبير أيتكن  $\Delta^2$  المستخدم في الفصل (5.2). ويُرمز إلى الفرق المنقسم الصفري zeroth divided difference للدالة  $f$  بالنسبة إلى  $x_i$  بالرمز  $f[x_i]$ ، وهو عبارة عن قيمة  $f$  عند  $x_i$ .

$$f[x_i] = f(x_i) \quad (7.3)$$

وبقية الفروقات المنقسمة تُعرّف استقرائيًا. فالفرق المنقسم الأول  $f$  بالنسبة إلى  $x_i$  و  $x_{i+1}$  يُرمز إليه بـ  $f[x_i, x_{i+1}]$  ويعرّف بالصيغة

$$f[x_i, x_{i+1}] = \frac{f[x_{i+1}] - f[x_i]}{x_{i+1} - x_i} \quad (8.3)$$

والفرق المنقسم الثاني  $f[x_i, x_{i+1}, x_{i+2}]$  يعرّف بالصيغة

$$f[x_i, x_{i+1}, x_{i+2}] = \frac{f[x_{i+1}, x_{i+2}] - f[x_i, x_{i+1}]}{x_{i+2} - x_i}$$

وكما في مجالات عديدة كان إسحق نيوتن رائد في صيغ الفرق فقد طور صيغاً لاستكمال لداخلي في بدايات 1675 مستخدماً رمزه  $\Delta$  في جداول الفروق. لقد اعتمد حلولاً عامة لصيغ الفرق بحيث إن أمثله الواضحة التي اعطاه ويضمونها صيغ لاجرانج. كانت أحياناً تعرف باسماء أخرى

وبنفس الطريقة. بعد أن تحدد أول  $(k - 1)$  من الفروقات المنقسمة

$$f[x_{i+1}, x_{i+2}, \dots, x_{i+k-1}, x_{i+k}] \text{ و } f[x_i, x_{i+1}, x_{i+2}, \dots, x_{i+k-1}]$$

فإن الفرق المنقسم من الرتبة  $k$  نسبة إلى  $x_i, x_{i+1}, x_{i+2}, \dots, x_{i+k}$  يُعطي بالصيغة

$$f[x_i, x_{i+1}, \dots, x_{i+k-1}, x_{i+k}] = \frac{f[x_{i+1}, x_{i+2}, \dots, x_{i+k}] - f[x_i, x_{i+1}, \dots, x_{i+k-1}]}{x_{i+k} - x_i} \tag{9.3}$$

وتنتهي العملية مع فرق منقسم واحد من الرتبة  $n$  وهو

$$f[x_0, x_1, \dots, x_n] = \frac{f[x_1, x_2, \dots, x_n] - f[x_0, x_1, \dots, x_{n-1}]}{x_n - x_0}$$

ومع هذه الصيغة. يمكن تكرار صياغة الصيغة (6.3) على الصورة  $a_1 = f[x_0, x_1]$  وتوجد **مختيرة**

حدود استكمال داخلي في الصيغة (5.3)

$$P_n(x) = f[x_0] + f[x_0, x_1](x - x_0) + a_2(x - x_0)(x - x_1) + \dots + a_n(x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_{n-1})$$

ووفق المتوقع من حساب  $a_0$  و  $a_1$ . فإن الثوابت المطلوبة هي

$$a_k = f[x_0, x_1, x_2, \dots, x_k]$$

جدول 7.3

الفروق المنقسمة الثالثة	الفروق المنقسمة الثانية	الفروق المنقسمة الأولى	$f(x)$ $x$
		$f[x_0, x_1] = \frac{f[x_1] - f[x_0]}{x_1 - x_0}$	$f[x_0]$ $x_0$
	$f[x_0, x_1, x_2] = \frac{f[x_1, x_2] - f[x_0, x_1]}{x_2 - x_0}$	$f[x_1, x_2] = \frac{f[x_2] - f[x_1]}{x_2 - x_1}$	$f[x_1]$ $x_1$
$f[x_0, x_1, x_2, x_3] = \frac{f[x_1, x_2, x_3] - f[x_0, x_1, x_2]}{x_3 - x_0}$	$f[x_1, x_2, x_3] = \frac{f[x_2, x_3] - f[x_1, x_2]}{x_3 - x_1}$	$f[x_2, x_3] = \frac{f[x_3] - f[x_2]}{x_3 - x_2}$	$f[x_2]$ $x_2$
$f[x_0, x_2, x_3, x_4] = \frac{f[x_2, x_3, x_4] - f[x_0, x_1, x_2]}{x_4 - x_1}$	$f[x_2, x_3, x_4] = \frac{f[x_3, x_4] - f[x_2, x_3]}{x_4 - x_2}$	$f[x_3, x_4] = \frac{f[x_4] - f[x_3]}{x_4 - x_3}$	$f[x_3]$ $x_3$
$f[x_0, x_3, x_4, x_5] = \frac{f[x_3, x_4, x_5] - f[x_2, x_3, x_4]}{x_5 - x_2}$	$f[x_3, x_4, x_5] = \frac{f[x_4, x_5] - f[x_3, x_4]}{x_5 - x_3}$	$f[x_4, x_5] = \frac{f[x_5] - f[x_4]}{x_5 - x_4}$	$f[x_4]$ $x_4$
			$f[x_5]$ $x_5$



لكل  $k = 0, 1, \dots, n$  وبذلك يمكن إعادة كتابة  $P_n(x)$  بالصيغة (انظر [43-47] Hild):

$$P_n(x) = f[x_0] + \sum_{k=1}^n f[x_0, x_1, \dots, x_k](x - x_0) \cdots (x - x_{k-1}) \quad (10.3)$$

وقيمة  $f[x_0, x_1, \dots, x_k]$  مستقلة عن ترتيب الأعداد  $x_0, x_1, \dots, x_k$ ، وتتضح في التمرين (21) أيضًا.

إن توليد الفروقات المنقسمة مبين في جدول (7.3). ويمكن تحديد اثنين من الفروقات المنقسمة الرابعة، وفرق منقسم خامس من هذه البيانات أيضًا. إن صيغة المخرجات في الخوارزمية (2.3) يمكن تحويلها لإنتاج الفروقات المنقسمة كلها، وقد نفذ ذلك في المثال (1) أيضًا.

### الفرق المنقسم لنيوتن Newton's Divided-Difference

لإيجاد معامل الفرق المنقسم لكثيرة حدود استكمال داخلي  $P(x)$  على  $(n+1)$  من الأعداد المختلفة  $x_0, x_1, \dots, x_n$  للدالة  $f$ ؛

المدخلات: أرقام  $x_0, x_1, \dots, x_n$ ، قيم  $f(x_0), f(x_1), \dots, f(x_n)$  مثل  $F_{0,0}, F_{1,0}, \dots, F_{n,0}$  المخرجات: الأعداد  $F_{0,0}, F_{1,1}, \dots, F_{n,n}$  حيث

$$P(x) = \sum_{i=0}^n F_{i,i} \prod_{j=0}^{i-1} (x - x_j)$$

المضمون	الخطوة
$F_{i,j} = \frac{F_{i,j-1} - F_{i-1,j-1}}{x_i - x_{i-j}}$	<p>عند <math>i = 1, 2, \dots, n</math></p> <p>وعند <math>j = 1, 2, \dots, i</math></p> <p>ضع</p>
<p>المخرجات</p> <p><math>(F_{0,0}, F_{1,1}, \dots, F_{n,n})</math>; <math>(F_{i,i} \text{ is } f[x_0, x_1, \dots, x_i])</math></p>	<p>2</p> <p>توقف</p>

استخدمت كثيرات حدود استكمال داخلي متنوعة لتقريب  $f(1.5)$  في المثال (3) من الفصل (1.3)، باستخدام البيانات في الأعمدة الثلاثة الأولى من جدول (8.3). وتتضمن البيانات المتبقية الأخرى من جدول (8.3) فروقات منقسمة حسب استخدام الخوارزمية (2.3).

مثال 1

جدول 8.3

$f[x_{i-4}, \dots, x_i]$	$f[x_{i-3}, \dots, x_i]$	$f[x_{i-2}, x_{i-1}, x_i]$	$f[x_{i-1}, x_i]$	$f[x_i]$	$x_i$	$i$
				0.7651977	1.0	0
		-0.1087339	-0.4837057			
	0.0658784		-0.5489460	0.6200860	1.3	1
0.0018251		-0.0494433		0.4554022	1.6	2
	0.0680685		-0.5786120			
		0.0118183		0.2818186	1.9	3
			-0.5715210			
				0.1103623	2.2	4



إن معامل كثيرة حدود استكمال داخلي ضمن القطر في الجدول. وكثيرة الحدود هي

$$P_4(x) = 0.7651977 - 0.4837057(x - 1.0) - 0.1087339(x - 1.0)(x - 1.3) \\ + 0.0658784(x - 1.0)(x - 1.3)(x - 1.6) \\ + 0.0018251(x - 1.0)(x - 1.3)(x - 1.6)(x - 1.9)$$

لاحظ أن القيمة  $P_4(1.5) = 0.5118200$  تتفق والنتيجة في الفصل (1.3) من مثال (3). ويجب أن يكون لهما كثيرة الحدود نفسها أيضاً.

إن مبرهنة القيمة الوسطى تطبق في الصيغة (8.3) عندما  $i = 0$

$$f[x_0, x_1] = \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0}$$

لتشير إلى أنه عند وجود  $f'$ ، فإن  $f[x_0, x_1] = f'(\xi)$  لعدد ما  $\xi$  ما بين  $x_0$  و  $x_1$ . تعمل المبرهنة الآتية على تعميم هذه النتيجة.

لتكن  $f \in C^n[a, b]$ ، ولتكن أعداداً مختلفة تنتمي للفترة  $[a, b]$ . عندئذٍ نجد عدد  $\xi \in (a, b)$  (عادة غير معلوم) بحيث يكون

$$f[x_0, x_1, \dots, x_n] = \frac{f^{(n)}(\xi)}{n!}$$

البرهان ليكن  $g(x) = f(x) - P_n(x)$

وحيث إن  $f(x_i) = P_n(x_i)$  لكل  $i = 0, 1, \dots, n$ ، فإن الدالة  $g$  لها  $n+1$  أصفار مختلفة في  $[a, b]$  وتشير مبرهنة رول المعممة Generalized Rolle's Theorem إلى وجود عدد  $\xi$  في  $(a, b)$  مع  $g^{(n)}(\xi) = 0$  ومن ثمَّ

$$P_n^{(n)}(\xi) = f^{(n)}(\xi) \text{ و } 0 = f^{(n)}(\xi) - P_n^{(n)}(\xi)$$

ولكون  $P_n(x)$  كثيرة حدود من الرتبة  $n$ ، ومعاملها الأمامي  $f[x_0, x_1, \dots, x_n]$ ، فإن

$$P_n^{(n)}(x) = n! f[x_0, x_1, \dots, x_n]$$

لكل قيم  $x$ . ونتيجة لذلك

$$f[x_0, x_1, \dots, x_n] = \frac{f^{(n)}(\xi)}{n!}$$

يمكن وضع صيغة نيوتن للفرق المنقسم بصيغة مبسطة عندما تكون  $x_0, x_1, \dots, x_n$  مرتبة على التوالي بمسافات متساوية. في هذه الحالة تقدم الصيغة  $h = x_{i+1} - x_i$  لكل  $i = 0, 1, \dots, n-1$  ونضع  $x = x_0 + sh$ . لذا يمكن كتابة الفرق  $x - x_i = (s-i)h$  بصيغة  $s - x_i$  وأخيراً فالصيغة (10.3) تصبح

$$P_n(x) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f[x_0, x_1, \dots, x_k] (x - x_0)^k \\ = f[x_0] + \sum_{k=1}^n s(s-1)\cdots(s-k+1)h^k f[x_0, x_1, \dots, x_k]$$

### مبرهنة 6.3

وباستخدام صيغة ذات الحدين

$$\binom{s}{k} = \frac{s(s-1)\cdots(s-k+1)}{k!}$$

نستطيع كتابة الصيغة عن  $P_n(x)$  على نحو مدمج وعلى الصورة الآتية:

$$P_n(x) = P_n(x_0 + sh) = f[x_0] + \sum_{k=1}^n \binom{s}{k} k! h^k f[x_0, x_1, \dots, x_k] \quad (11.3)$$

إن صيغة نيوتن للفرق الأمامي Newton forward-difference formula تنشأ باعتماد تعبير الفرق الأمامي  $\Delta$  الذي تناولناه في طريقة أيتكن  $\Delta^2$ . ومع هذه الصيغة

$$f[x_0, x_1] = \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0} = \frac{1}{h} \Delta f(x_0)$$

$$f[x_0, x_1, x_2] = \frac{1}{2h} \left[ \frac{\Delta f(x_1) - \Delta f(x_0)}{h} \right] = \frac{1}{2h^2} \Delta^2 f(x_0)$$

وعموماً

$$f[x_0, x_1, \dots, x_k] = \frac{1}{k! h^k} \Delta^k f(x_0)$$

وحيث إن  $f[x_0] = f(x_0)$ ، فالصيغة (11.3) لها الصيغة الآتية:

**صيغة نيوتن للفرق الأمامي Newton Forward-Difference Formula**

$$P_n(x) = f(x_0) + \sum_{k=1}^n \binom{s}{k} \Delta^k f(x_0) \quad (12.3)$$

فإذا أُعيد ترتيب نقاط الاستكمال الداخلي من الأخير إلى الأول بالشكل  $x_n, x_{n-1}, \dots, x_0$  فإنه يمكننا كتابة صيغة الاستكمال الداخلي على النحو الآتي:

$$P_n(x) = f[x_n] + f[x_n, x_{n-1}](x - x_n) + f[x_n, x_{n-1}, x_{n-2}](x - x_n)(x - x_{n-1}) + \dots + f[x_n, \dots, x_0](x - x_n)(x - x_{n-1}) \cdots (x - x_1)$$

وبالإضافة إلى ذلك، إذا كانت النقاط متساوية البعد فيما بينها مع  $x = x_n + sh$  فإن  $x = x_i + (s+n-i)h$  و

$$\begin{aligned} P_n(x) &= P_n(x_n + sh) \\ &= f[x_n] + sh f[x_n, x_{n-1}] + s(s+1)h^2 f[x_n, x_{n-1}, x_{n-2}] + \dots \\ &\quad + s(s+1)\cdots(s+n-1)h^n f[x_n, \dots, x_0]. \end{aligned}$$

وهذا يستخدم لاشتقاق صيغة تطبيقية أكثر شيوعاً ومعروفة بـ (صيغة نيوتن للفرق المتراجع) "Newton backward-difference formula". ولشرح هذه الصيغة، نحتاج إلى التعريف الآتي:

### تعريف 7.3

إذا كان لدينا المتتالية  $\{p_n\}_{n=0}^{\infty}$  فنرمز للفرق المتراجع بالرمز  $\nabla p_n$  (يقرأ  $n$  nabla)، حيث

$$\nabla p_n = p_n - p_{n-1} \quad \text{لكل } n \geq 1$$

وتعرف القوى العليا إرجاعياً كالآتي:

$$k \geq 2 \quad \nabla^k p_n = \nabla(\nabla^{k-1} p_n)$$

يؤدي تعريف (7.3) إلى

$$f[x_n, x_{n-1}] = \frac{1}{h} \nabla f(x_n), \quad f[x_n, x_{n-1}, x_{n-2}] = \frac{1}{2h^2} \nabla^2 f(x_n)$$

وعموماً

$$f[x_n, x_{n-1}, \dots, x_{n-k}] = \frac{1}{k!h^k} \nabla^k f(x_n)$$

وأخيراً

$$P_n(x) = f[x_n] + s \nabla f(x_n) + \frac{s(s+1)}{2} \nabla^2 f(x_n) + \dots + \frac{s(s+1) \dots (s+n-1)}{n!} \nabla^n f(x_n)$$

وإذا وسعنا صيغة ذات الحدين لتشمل قيم  $s$  الحقيقية جميعها يجعل

$$\binom{-s}{k} = \frac{-s(-s-1) \dots (-s-k+1)}{k!} = (-1)^k \frac{s(s+1) \dots (s+k-1)}{k!}$$

فإن

$$P_n(x) = f[x_n] + (-1)^1 \binom{-s}{1} \nabla f(x_n) + (-1)^2 \binom{-s}{2} \nabla^2 f(x_n) + \dots + (-1)^n \binom{-s}{n} \nabla^n f(x_n)$$

تعطي النتيجة الآتية:

### صيغة نيوتن للفرق المتراجع Newton Backward-Difference Formula

$$P_n(x) = f[x_n] + \sum_{k=1}^n (-1)^k \binom{-s}{k} \nabla^k f(x_n) \quad (13.3)$$

يقابل جدول (9.3) للفرق المنقسم البيانات في مثال (1):

مثال 2

جدول 9.3

الفرق المنقسمة للرابعة	الفرق المنقسمة للثالثة	الفرق المنقسمة الثانية	الفرق المنقسمة الأولى		
				0.7651977	1.0
			-0.4837057		
		-0.1087339		0.6200860	1.3
	0.0658784		-0.5489460		
0.0018251		-0.0494433		0.4554022	1.6
	0.0680685		-0.5786120		
		0.0118183		0.2818186	1.9
			-0.5715210		
				0.1103623	2.2

تستخدم كثيرة حدود استكمال داخلي واحد فقط من الرتبة 4 في أكثر نقاط البيانات الخمس هذه. لكننا سننظم نقاط البيانات لإيجاد أفضل تقريبات استكمال داخلي برتب 1 و 2 و 3. وهذا سوف يعطينا تقريباً دقيقاً من الرتبة الرابعة لقيمة  $x$  المعلومة.

فإذا تطلب الأمر تقريباً إلى  $f(1.1)$  فإن الاختيار المعقول للنقاط هو

$$x_0 = 1.0, x_1 = 1.3, x_2 = 1.6, x_3 = 1.9, x_4 = 2.2$$

لأن هذا الاختيار يعمل في اتجاه الاستخدام المبكر لنقاط البيانات الأقرب إلى  $x = 1.1$ . ويعمل في اتجاه استخدام الفرق المنقسم الرابع أيضاً. وهذا يؤدي إلى أن  $h = 0.3$  و  $s = \frac{1}{3}$ ، ومن ثم فإن صيغة نيوتن للفرق المنقسم المتراجع تستخدم مع الفروقات المنقسمة التي لها سيطرة قوية في جدول (9.3).

$$\begin{aligned} P_4(1.1) &= P_4(1.0 + \frac{1}{3}(0.3)) = 0.7651977 + \frac{1}{3}(0.3)(-0.4837057) \\ &+ \frac{1}{3}(-\frac{2}{3})(0.3)^2(-0.1087339) \\ &+ \frac{1}{3}(-\frac{2}{3})(-\frac{5}{3})(0.3)^3(0.0658784) \\ &+ \frac{1}{3}(-\frac{2}{3})(-\frac{5}{3})(-\frac{8}{3})(0.3)^4(0.0018251) = 0.7196460 \end{aligned}$$

ولتقريب قيمة عندما تكون  $x$  قريبة من نهاية القيمة الجدولية،  $x = 2.0$  على سبيل المثال، فإننا نرغب مرة أخرى في الاستخدام المبكر لنقاط البيانات الأقرب إلى  $x$ . ويتطلب هذا استخدام صيغة نيوتن للفرق المنقسم المتراجع مع  $s = -\frac{2}{3}$ ، وتكون الفروقات المنقسمة في جدول (9.3) الموضوع تحتها خط هي

$$\begin{aligned} P_4(2.0) &= P_4(2.2 - \frac{2}{3}(0.3)) = 0.1103623 - \frac{2}{3}(0.3)(-0.5715210) \\ &- \frac{2}{3}(\frac{1}{3})(0.3)^2(0.0118183) - \frac{2}{3}(\frac{1}{3})(\frac{4}{3})(0.3)^3(0.0680685) \\ &- \frac{2}{3}(\frac{1}{3})(\frac{4}{3})(\frac{7}{3})(0.3)^4(0.0018251) = 0.2238754 \end{aligned}$$

ليست صيغ التقدم والتراجع مناسبة لتقريب  $f(x)$  عندما تكون  $x$  قرب مركز الجدول؛ لأن استخدام أي من طريقتي التقدم أو التراجع في حالة وجود الفرق بأعلى مرتبة سوف يحول دون اقتراب  $x_0$  من  $x$ . وهذه أعداد من صيغ الفرق المنقسم متوافرة لهذه الحالة، وكل واحدة منها لها ظروف يكون استخدامها أكثر إيجابية، وتعرف هذه الطرائق بـ "صيغ الفرق المركزي" "centered-difference formula". سنستعرض هنا صيغة فرق مركزي واحدة هي "طريقة ستيرلنك" "Stirling's method"، ونوجه القارئ مرة أخرى إلى [Hild] إذا أراد تغطية المادة تماماً.

نستخدم  $x_0$  بالقرب من النقطة المراد تقريبها بالنسبة إلى صيغ الفرق المركزي. ونعنون النقاط مباشرة أقل من  $x_0$  لتكون  $x_1, x_2, \dots$ ، وتلك التي تكون مباشرة أكبر من  $x_0$  لتكون  $x_{-1}, x_{-2}, \dots$ . ووفقاً لهذا الأسلوب، فإن صيغة ستيرلنك تكون

$$\begin{aligned} P_n(x) &= P_{2m+1}(x) = f[x_0] + \frac{sh}{2}(f[x_{-1}, x_0] + f[x_0, x_1]) + s^2 h^2 f[x_{-1}, x_0, x_1] \quad (14.3) \\ &+ \frac{s(s^2 - 1)h^3}{2} f[x_{-2}, x_{-1}, x_0, x_1] + f[x_{-1}, x_0, x_1, x_2] + \dots \\ &+ s^2(s^2 - 1)(s^2 - 4) \dots (s^2 - (m - 1)^2) h^{2m} f[x_{-m}, \dots, x_m] \\ &+ \frac{s(s^2 - 1) \dots (s^2 - m^2) h^{2m+1}}{2} (f[x_{-m-1}, \dots, x_m] + f[x_{-m}, \dots, x_{m+1}]) \end{aligned}$$

نشر جيمس ستيرلنك

James Stirling (1770- 392)

هذا إلى جانب صيغ عديدة أخرى في

Methodus Differentialis عام

1730

وتضمن عمله هذا تقنيات لتسريع

تقارب سلاسل مختلفة

نستخدم الصيغة نفسها إذا كان  $n = 2m + 1$  عددًا فرديًا، وإذا كان  $n = 2m$  عددًا زوجيًا ولكننا نحذف السطر الأخير. والمدخلات المستخدمة لهذه الصيغة مخطوط تحتها في جدول (10.3).

الفروق المنقسمة الرابعة	الفروق المنقسمة الثالثة	الفروق المنقسمة الثانية	الفروق المنقسمة الأولى	$f(x)$	$x$
				$f[x_{-2}]$	$x_{-2}$
			$f[x_{-2}, x_{-1}]$	$f[x_{-1}]$	$x_{-1}$
	$f[x_{-2}, x_{-1}, x_0, x_1]$	$f[x_{-2}, x_{-1}, x_0]$	$f[x_{-1}, x_0]$	$f[x_0]$	$x_0$
$f[x_{-2}, x_{-1}, x_0, x_1, x_2]$	$f[x_{-1}, x_0, x_1]$	$f[x_{-1}, x_0, x_1]$	$f[x_0, x_1]$	$f[x_1]$	$x_1$
	$f[x_{-1}, x_0, x_1, x_2]$	$f[x_0, x_1, x_2]$	$f[x_1, x_2]$	$f[x_2]$	$x_2$

جدول 10.3

افتراض وجود جدول للبيانات المعطاة في الأمثلة السابقة. لاستخدام صيغة ستيرنك لتقريب  $f(1.5)$  مع  $x_0 = 1.6$ ؛ نستخدم المدخلات المخطوط تحتها في جدول الفرون (11.3).

مثال 3

الفروق المنقسمة الرابعة	الفروق المنقسمة الثالثة	الفروق المنقسمة الثانية	الفروق المنقسمة الأولى	$f(x)$	$x$
				0.7651977	1.0
			-0.4837057	0.6200860	1.3
	0.0658784	-0.1087339	-0.5489460	0.4554022	1.6
0.0018251	0.0680685	-0.0494433	-0.5786120	0.2818186	1.9
		0.0118183	-0.5715210	0.1103623	2.2

جدول 11.3

والصيغة باستخدام  $h = 0.3$ ،  $x_0 = 1.6$ ،  $s = -\frac{1}{3}$  تصبح

$$\begin{aligned}
 f(1.5) &\approx P_4\left(1.6 + \left(-\frac{1}{3}\right)(0.3)\right) \\
 &= 0.4554022 + \left(-\frac{1}{3}\right)\left(\frac{0.3}{2}\right)\left((-0.5489460) + (-0.5786120)\right) \\
 &\quad + \left(-\frac{1}{3}\right)^2(0.3)^2(-0.0494433) \\
 &\quad + \frac{1}{2}\left(-\frac{1}{3}\right)\left(\left(-\frac{1}{3}\right)^2 - 1\right)(0.3)^3(0.0658784 + 0.0680685) \\
 &\quad + \left(-\frac{1}{3}\right)^2\left(\left(-\frac{1}{3}\right)^2 - 1\right)(0.3)^4(0.0018251) = 0.5118200
 \end{aligned}$$

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 2.3

1. استخدم الصيغة (10.3) أو الخوارزمية (2.3) لإنشاء كثيرات حدود استكمال داخلي من الرتبة 3  
1 ، 2 للبيانات الآتية، أجر تقريب القيم المحددة مستخدماً كل واحدة من كثيرات الحدود:

$$أ. \quad f(8.4) = 18.82091 \text{ إذا كان } f(8.7) = 18.50515, f(8.6) = 17.56492, f(8.3) = 16.94410, f(8.1) = 16.94410.$$

ب.  $f(0.9) = 0.65809197$  إذا كان  $f(1.0) = 0.22363362, f(0.8) = 0.01375227, f(0.7) = -0.17694460, f(0.6) = -0.65809197$

2. استخدم الصيغة (17.3) أو الخوارزمية (2.3) لإنشاء كثيرات حدود استكمال داخلي من الرتبة 3  
1 ، 2 للبيانات الآتية، أجر تقريب القيم المحددة مستخدماً كل واحدة من كثيرات الحدود:

$$أ. \quad f(0.43) = 4.48169 \text{ إذا كان } f(0.75) = 2.71828, f(0.5) = 1.64872, f(0.25) = 1, f(0) = 1.$$

ب.  $f(0) = 0.687500$  إذا كان  $f(0.5) = 0.800781, f(0.25) = 1.33203, f(-0.25) = 1.93750, f(-0.5) = 1.93750$

3. استخدم صيغة نيوتن للفرق الأمامي لإنشاء كثيرات حدود استكمال داخلي من الرتبة 3 ، 2 ، 1  
للبيانات الآتية، أجر تقريب القيم المحددة مستخدماً كل واحدة من كثيرات الحدود:

$$أ. \quad f(-\frac{1}{3}) = 1.10100000 \text{ إذا كان } f(0) = 0.33493750, f(-0.25) = -0.0247500, f(-0.5) = -0.07181250, f(-0.75) = -0.07181250.$$

ب.  $f(0.25) = 0.24842440$  إذا كان  $f(0.4) = 0.00660095, f(0.3) = -0.28398668, f(0.2) = -0.62049958, f(0.1) = -0.62049958$

4. استخدم صيغة نيوتن للفرق الأمامي لإنشاء كثيرات حدود استكمال داخلي من الرتبة 3 ، 2 ، 1  
للبيانات الآتية، أجر تقريب القيم المحددة مستخدماً كل واحدة من كثيرات الحدود:

$$أ. \quad f(0.43) = 4.48169 \text{ إذا كان } f(0.75) = 2.71828, f(0.5) = 1.64872, f(0.25) = 1, f(0) = 1.$$

$$ب. \quad f(0.18) = -0.81401972 \text{ إذا كان } f(0.3) = -0.56079734, f(0.2) = -0.29004986, f(0.1) = -0.29004986.$$

$$f(0.4) = -1.0526302$$

5. استخدم صيغة نيوتن للفرق الأمامي لإنشاء كثيرات حدود استكمال داخلي من الرتبة 3 ، 2 ، 1  
للبيانات الآتية، أجر تقريب القيم المحددة مستخدماً كل واحدة من كثيرات الحدود:

$$أ. \quad f(-\frac{1}{3}) = 0.33493750 \text{ إذا كان } f(-0.25) = -0.02475000, f(-0.5) = -0.07181250, f(-0.75) = -0.07181250.$$

$$f(0) = 1.10100000$$

$$ب. \quad f(0.25) = 0.24842440 \text{ إذا كان } f(0.3) = 0.00660095, f(0.2) = -0.28398668, f(0.1) = -0.62049958.$$

$$f(0.4) = 0.24842440$$

6. استخدم صيغة نيوتن للفرق المتراجع لإنشاء كثيرات حدود استكمال داخلي من الرتبة 3 ، 2 ، 1  
للبيانات الآتية، أجر تقريب القيم المحددة مستخدماً كل واحدة من كثيرات الحدود:

$$أ. \quad f(0.43) = 4.48169 \text{ إذا كان } f(0.75) = 2.71828, f(0.5) = 1.64872, f(0.25) = 1, f(0) = 1.$$

$$ب. \quad f(0.25) = 1.0986123 \text{ إذا كان } f(0) = 0.95802009, f(-0.5) = 0.86199480, f(-1) = 0.86199480.$$

$$f(0.5) = 1.2943767$$

7. أ. استخدم الخوارزمية (2.3) لإنشاء كثيرات حدود استكمال داخلي من الرتبة 3 للنقاط غير

$f(x)$	$x$
5.30000	-0.1
2.00000	0.0
3.19000	0.2
1.00000	0.3

المتساوية التباعد والمعطاة في الجدول الآتي:

ب. أضف  $f(0.35) = 0.97260$  إلى الجدول، وأنشئ كثيرة حدود استكمال داخلي من الرتبة 4.

8. أ. استخدم الخوارزمية (2.3) لإنشاء كثيرات حدود استكمال داخلي من الرتبة 4 للنقطة غير المتساوية التباعد والمعطاة في الجدول الآتي:

$f(x)$	$x$
-6.00000	0.0
-5.89483	0.1
-5.65014	0.3
-5.17788	0.6
-4.28172	1.0

ب. أصف  $f(1.1) = -3.99583$  إلى الجدول، وأنشئ كثيرة حدود استكمال داخلي من الرتبة 5.

9. أ. قرب  $f(0.05)$  مستخدماً البيانات الآتية وصيغة نيوتن للفرق المنقسم الأمامي.

$x$	0.0	0.2	0.4	0.6	0.8
$f(x)$	1.00000	1.22140	1.49182	1.82212	2.22554

ب. استخدم صيغة نيوتن للفرق المنقسم المتراجع لتقريب  $f(0.65)$ .

ج. استخدم صيغة ستيرلج لتقريب  $f(0.43)$ .

10. أثبت أن كثيرة الحدود التي تستكمل داخلياً هذه البيانات تكون من الرتبة 3.

$x$	-2	-1	0	1	2	3
$f(x)$	1	4	11	16	13	-4

11. أ. أثبت أن كثيرتي الحدود التكعيبتين

$$P(x) = 3 - 2(x+1) + 0(x+1)(x) + (x+1)(x)(x-1)$$

$$Q(x) = -1 + 4(x+2) - 3(x+2)(x+1) + (x+2)(x+1)(x)$$

كليهما تستكمل داخلياً البيانات الآتية:

$x$	-2	-1	0	1	2
$f(x)$	-1	3	1	-1	3

ب. لماذا لا تكون الفقرة (أ) مخالفة لخاصية وحدانية كثيرات حدود الاستكمال الداخلي؟

12. تحقق كثيرة الحدود  $P(x)$  من الرتبة الرابعة ما يأتي:  $\Delta^2 P(0) = 0$ ,  $\Delta P(0) = 6$ ,  $\Delta^4 P(0) = 24$

حيث  $\Delta P(x) = P(x+1) - P(x)$ . احسب  $\Delta^2 P(10)$ .

13. البيانات الآتية معطاة لكثيرة حدود  $P(x)$  مجهولة الرتبة

$x$	0	1	2
$P(x)$	2	-1	4

14. حدّد معامل  $x^2$  في  $P(x)$  إذا كانت الفروقات الأمامية جميعها من الرتبة لثالثة تساوي 1.

البيانات الآتية معطاة لكثيرة حدود  $P(x)$  مجهولة الرتبة

$x$	0	2	1	3
$P(x)$	4	15	9	18



حدّد معامل  $x^3$  في  $P(x)$  إذا كانت الفروقات الأمامية جميعها من الرتبة الثالثة تساوي 1.

15. صيغة نيوتن للفرق الأمامي مستخدمة لتقريب  $f(0.3)$  مع البيانات الآتية:

0.6	0.4	0.2	0.0	$x$
51.0	30.0	21.0	15.0	$f(x)$

لنفترض أننا اكتشفنا إنقاص  $f(0.4)$  بمقدار 10 وزيادة  $f(0.6)$  بمقدار 5. بأي مقدار سيتغير تقريب  $f(0.3)$ ؟

16. تعطي صيغة نيوتن للفرق المنقسم كثيرة حدود استكمال داخلي بالنسبة إلى الدالة  $f$

$$P_3(x) = 1 + 4x + 4x(x - 0.25) + \frac{16}{3}x(x - 0.25)(x - 0.5)$$

على النقاط  $x_0 = 0, x_1 = 0.25, x_2 = 0.5, x_3 = 0.75$ . أوجد  $f(0.75)$ .

17. الفروقات المنقسمة الارتجاعية بالنسبة إلى الدالة  $f$  معطاة أدناه.

	$f[x_0]$	$x_0 = 0.0$
	$f[x_0, x_1]$	
$f[x_0, x_1, x_2] = \frac{50}{7}$	$f[x_1]$	$x_1 = 0.4$
	$f[x_1, x_2] = 10$	
	$f[x_2] = 6$	$x_2 = 0.7$

حدّد المدخلات المفقودة في الجدول.

18. أ. تضمنت مقدمة هذا الباب جدولاً يضمّ عدد سكان الولايات المتحدة للأعوام 1940 حتى

1990. استخدم فروقات منقسمة مناسبة لتقريب عدد السكان في السنوات 1930 و 1965 و 2010.

ب. كان عدد السكان عام 1930 كالتالي 123,203,000 تقريباً. فما دقة أرقام السنوات 1965 و 2010 في رأيك؟

19. ليكن

$$P_n(x) = f[x_0] + f[x_0, x_1](x - x_0) + a_2(x - x_0)(x - x_1) + a_3(x - x_0)(x - x_1)(x - x_2) + \dots + a_n(x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_{n-1})$$

استخدم  $P_n(x_2)$  لإثبات أن  $a_2 = f[x_0, x_1, x_2]$ .

20. أثبت أن  $f[x_0, x_1, \dots, x_n, x] = \frac{f^{(n+1)}(\xi(x))}{(n+1)!}$  لبعض  $\xi(x)$ .

إرشاد: من الصيغة (3.3)

$$f(x) = P_n(x) + \frac{f^{(n+1)}(\xi(x))}{(n+1)!}(x - x_0) \dots (x - x_n)$$

مفترضين كثيرة حدود استكمال داخلي من الرتبة  $n+1$  على  $x, x_0, x_1, \dots, x_n$ ، يكون لدينا

$$f(x) = P_{n+1}(x) = P_n(x) + f[x_0, x_1, \dots, x_n, x](x - x_0) \dots (x - x_n).$$

21. ليكن  $i_0, i_1, \dots, i_n$  إعادة ترتيب للأعداد الصحيحة  $0, 1, \dots, n$ . أثبت أن

$$f[x_{i_0}, x_{i_1}, \dots, x_{i_n}] = f[x_0, x_1, \dots, x_n]$$

إرشاد: افترض أن المعاملات الأمامية لكثيرة حدود لاجرانج من الرتبة  $n$  على البيانات

$$\{x_0, x_1, \dots, x_n\} = \{x_{i_0}, x_{i_1}, \dots, x_{i_n}\}$$

## Hermite Interpolation

## 3.3 استكمال هرمايث الداخلي

كثيرات حدود التذبذب Osculating polynomials تعمم كثيرات حدود تايلور وكثيرات حدود لاجرانج كلها. لنفترض أن لدينا  $n + 1$  من الأعداد المختلفة  $x_0, x_1, \dots, x_n$  في  $[a, b]$  مع أعداد صحيحة غير سالبة  $m_0, m_1, \dots, m_n$  و  $m = \max\{m_0, m_1, \dots, m_n\}$ . كثيرة حدود التذبذب التي تقرب الدالة  $f \in C^m[a, b]$  عند  $x_i$  ولكل  $i = 0, \dots, n$  هي كثيرة حدود بأقل رتبة مع خاصية كونها تتفق مع الدالة  $f$  واشتقاقاتها كلها من الرتبة تساوي أو أقل من  $m$  عند  $x_i$  ورتبة كثيرة حدود التذبذب هذه تكون على الأكثر

$$M = \sum_{i=0}^n m_i + n$$

وإن عدد الشروط المطلوب تحققها هو  $\sum_{i=0}^n m_i + (n + 1)$ . وكثيرة حدود من الرتبة  $M$  لها  $M + 1$  من المعاملات التي يمكن استخدامها لتحقيق هذه الشروط.

لتكن  $x_0, x_1, \dots, x_n$  أعداداً مختلفة عددها  $n + 1$  تنتمي إلى الفترة  $[a, b]$ . ون  $m_i$  عدد صحيح غير سالب يقابل  $x_i$ ,  $i = 0, 1, \dots, n$  و  $m = \max_{0 \leq i \leq n} m_i$ . بحيث  $f \in C^m[a, b]$ . افترض أن  $P(x)$  هي كثيرة حدود بأقل رتبة مع كون

$$\frac{d^k P(x_i)}{dx^k} = \frac{d^k f(x_i)}{dx^k} \quad \text{ولكل } k = 0, 1, \dots, m_i \text{ و } i = 0, 1, \dots, n$$

لاحظ أنه عندما  $n = 0$ . فإن كثيرة حدود التذبذب التي تقرب  $f$  هي كثيرة حدود تايلور من الرتبة  $m_0$  لـ  $f$  عند  $x_0$ . وحينما  $m_i = 0$  لكل  $i$ . فإن كثيرة حدود التذبذب هي كثيرة حدود لاجرانج من الرتبة  $n$  التي تستكمل  $f$  داخلياً على  $x_0, x_1, \dots, x_n$ . وتعطي الحالة عندما  $m_i = 1$  لكل  $i = 0, 1, \dots, n$  كثيرات حدود هرمايث. وتتفق كثيرات الحدود هذه مع الدالة  $f$  عند  $x_0, x_1, \dots, x_n$  ولدالة محددة  $f$ . بالإضافة إلى ذلك، بما أن مشتقاتها الأولى تتفق ومثيلاتها في الدالة  $f$ . فإن لهما شكل الدالة نفسه  $(x_i, f(x_i))$  في واقع توافق خطوط التماس لكثيرة الحدود ولدالة. ستقتصر دراستنا لكثيرات حدود التماس على هذه الحالة. ونفترض أولاً أن مبرهنة ما توضح صيغة كثيرات حدود هرمايث بالتحديد.

إذا كانت  $f \in C^1[a, b]$  و  $x_0, \dots, x_n \in [a, b]$  فإن كثيرة الحدود الوحيدة وبأقل رتبة المنفصلة مع  $f$  و  $f'$  عند  $x_0, \dots, x_n$  هي كثيرة حدود هرمايث من الرتبة  $2n + 1$  على الأكثر

$$H_{2n+1}(x) = \sum_{j=0}^n f(x_j) H_{n,j}(x) + \sum_{j=0}^n f'(x_j) \hat{H}_{n,j}(x)$$

حيث إن  $\hat{H}_{n,j}(x) = (x - x_j) L_{n,j}^2(x)$  و  $H_{n,j}(x) = [1 - 2(x - x_j) L'_{n,j}(x_j)] L_{n,j}^2(x)$

الكلمة اللاتينية Osculum

تعني "الثغر الصغير" أو "قبلة" عند تطبيقها على منحنى. وتشير إلى تماسات فقط ولها نفس الشكل استيفاء هرمايث الداخلي له هذه الخاصية. لأن مطابقة منحنى معلوم ومشتقته تدفع بمنحنى الاستيفاء الداخلي لتقريب المنحنى المعلوم.

## تعريف 8.3

كان شارلس هرمايث

Charles Hermite (1822-1901) عمل اكتشافات في جوانب عديدة وخصوصاً التحليل المركب ونظرية الأعداد وكان معروفاً ببرهانه عام 1873 أن  $e$  عبارة عن عدد غير معرف وفي عام 1882 استخدم لندمان Lin demann برهاناً مماثلاً لإثبات كون  $\pi$  هي عدد غير معرف أيضاً والذي أوضح أن "تربيع الدائرة" غير ممكن مع أدوات إقليدس القياسية

## مبرهنة 9.3

قد أعطى هرمايث Hermite توضيحاً لكثيرة حدود التذبذب ضمن رسالة إلى كارل بورشاردت

Carl W. Borchardt عام 1878

حيث اعتاد إرسال نتائجهم إليه. وكان توضيحه هذا ذا قيمة تطبيقية لاستخدام تقنيات التكامل المركب لحل مسألة القيمة الحقيقية. انظر الصفحة

{#303} من {#303}

وتمثل  $L_{n,j}(x)$  كثيرة حدود من الرتبة  $n$  لمعامل لاجرانج من الرتبة  $j$  والمعروفة في الصيغة (2.3). بالإضافة إلى ذلك. إذا كان  $f \in C^{2n+2}[a, b]$  فإن

$$f(x) = H_{2n+1}(x) + \frac{(x-x_0)^2 \dots (x-x_n)^2}{(2n+2)!} f^{(2n+2)}(\xi(x))$$

لبعض  $\xi(x)$  (مجهولة عموماً) في الفترة  $(a, b)$ .

**البرهان** تذكر أولاً أن

$$\left. \begin{array}{l} 0 \text{ إذا كان } i \neq j \\ 1 \text{ إذا كان } i = j \end{array} \right\} = L_{n,j}(x_i)$$

ولذلك عندما  $j \neq i$  فإن

$$\hat{H}_{n,j}(x_i) = 0 \quad \text{و} \quad H_{n,j}(x_i) = 0$$

حيث

$$\hat{H}_{n,i}(x_i) = (x_i - x_i) \cdot 12 = 0 \quad \text{و} \quad H_{n,i}(x_i) = [1 - 2(x_i - x_i)L'_{n,i}(x_i)] \cdot 1 = 1$$

نتيجة لذلك

$$H_{2n+1}(x_i) = \sum_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^n f(x_j) \cdot 0 + f(x_i) \cdot 1 + \sum_{j=0}^n f'(x_j) \cdot 0 = f(x_i)$$

لذا  $H_{2n+1}$  يتفق مع  $f$  عند  $x_0, x_1, \dots, x_n$

ولإثبات توافق  $H_{2n+1}$  مع  $f'$  عند الرؤوس، لاحظ أولاً أن  $L_{n,j}(x)$  هو عامل  $H'_{n,j}(x)$ . لذا  $H'_{n,j}(x_i) = 0$  عندما  $j \neq i$ . بالإضافة إلى ذلك. عندما  $i = j$  و  $L_{n,i}(x_i) = 1$  يكون لدينا

$$\begin{aligned} H'_{n,i}(x_i) &= -2L'_{n,i}(x_i) \cdot L_{n,i}^2(x_i) + [1 - 2(x_i - x_i)L'_{n,i}(x_i)]2L_{n,i}(x_i)L'_{n,i}(x_i) \\ &= -2L'_{n,i}(x_i) + 2L'_{n,i}(x_i) = 0 \end{aligned}$$

عندئذ  $H'_{n,j}(x_i) = 0$  لكل  $i$  و  $j$ .

وأخيراً

$$\begin{aligned} \hat{H}'_{n,j}(x_i) &= L_{n,j}^2(x_i) + (x_i - x_j)2L_{n,j}(x_i)L'_{n,j}(x_i) \\ &= L_{n,j}(x_i)[L_{n,j}(x_i) + 2(x_i - x_j)L'_{n,j}(x_i)] \end{aligned}$$

لذا  $\hat{H}'_{n,i}(x_i) = 1$  و  $\hat{H}'_{n,j}(x_i) = 0$  إذا كان  $j \neq i$  وبتجميع هذه الحقائق يكون لدينا

$$H'_{2n+1}(x_i) = \sum_{j=0}^n f(x_j) \cdot 0 + \sum_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^n f'(x_j) \cdot 0 + f'(x_i) \cdot 1 = f'(x_i)$$

وأخيراً يتوافق  $H_{2n+1}$  مع  $f$  و  $H'_{2n+1}$  مع  $f'$  عند  $x_0, x_1, \dots, x_n$ . لقد طلب برهنة وحدانية كثيرة

الحدود هذه وصيغة الخطأ في التمرين (11).

استخدمت كثيرة حدود هرمايت المتوافقة مع البيانات الموجودة في جدول (12.2) لإيجاد تقريب

إلى  $f(1.5)$ .

مثال 1

جدول 12.3

$f'(x_k)$	$f(x_k)$	$x_k$	$k$
-0.5220232	0.6200860	1.3	0
-0.5698959	0.4554022	1.6	1
-0.5811571	0.2818186	1.9	2

نحسب أولاً كثيرات حدود لاجرانج ومشتقاتها. وهذا يعطي

$$L_{2,0}(x) = \frac{(x-x_1)(x-x_2)}{(x_0-x_1)(x_0-x_2)} = \frac{50}{9}x^2 - \frac{175}{9}x + \frac{152}{9}, \quad L'_{2,0}(x) = \frac{100}{9}x - \frac{175}{9}$$

$$L_{2,1}(x) = \frac{(x-x_0)(x-x_2)}{(x_1-x_0)(x_1-x_2)} = -\frac{100}{9}x^2 + \frac{320}{9}x - \frac{247}{9}, \quad L'_{2,1}(x) = -\frac{200}{9}x + \frac{320}{9}$$

و

$$L_{2,2}(x) = \frac{(x-x_0)(x-x_1)}{(x_2-x_0)(x_2-x_1)} = \frac{50}{9}x^2 - \frac{145}{9}x + \frac{104}{9}, \quad L'_{2,2}(x) = \frac{100}{9}x - \frac{145}{9}$$

إن كثيرات حدود  $H_{2,j}(x)$  و  $\hat{H}_{2,j}(x)$  هي

$$H_{2,0}(x) = [1 - 2(x-1.3)(-5)] \left( \frac{50}{9}x^2 - \frac{175}{9}x + \frac{152}{9} \right)^2$$

$$= (10x - 12) \left( \frac{50}{9}x^2 - \frac{175}{9}x + \frac{152}{9} \right)^2$$

$$H_{2,1}(x) = 1 \cdot \left( -\frac{100}{9}x^2 + \frac{320}{9}x - \frac{247}{9} \right)^2$$

$$H_{2,2}(x) = 10(2-x) \left( \frac{50}{9}x^2 - \frac{145}{9}x + \frac{104}{9} \right)^2$$

$$\hat{H}_{2,0}(x) = (x-1.3) \left( \frac{50}{9}x^2 - \frac{175}{9}x + \frac{152}{9} \right)^2$$

$$\hat{H}_{2,1}(x) = (x-1.6) \left( -\frac{100}{9}x^2 + \frac{320}{9}x - \frac{247}{9} \right)^2$$

$$\hat{H}_{2,2}(x) = (x-1.9) \left( \frac{50}{9}x^2 - \frac{145}{9}x + \frac{104}{9} \right)^2$$

وأخيراً

$$H_5(x) = 0.6200860H_{2,0}(x) + 0.4554022H_{2,1}(x) + 0.2818186H_{2,2}(x) \\ - 0.5220232\hat{H}_{2,0}(x) - 0.5698959\hat{H}_{2,1}(x) - 0.5811571\hat{H}_{2,2}(x)$$

$$\begin{aligned}
H_5(1.5) &= 0.6200860 \left( \frac{4}{27} \right) + 0.4554022 \left( \frac{64}{81} \right) + 0.2818186 \left( \frac{5}{81} \right) \\
&\quad - 0.5220232 \left( \frac{4}{405} \right) - 0.5698959 \left( \frac{-32}{405} \right) - 0.5811571 \left( \frac{-2}{405} \right) \\
&= 0.5118277
\end{aligned}$$

نتيجة دقيقة لكل مدى.

ومع أن المبرهنة (9.3) تهيئ توضيحاً كاملاً لكثيرات حدود هرمائت. فمن الواضح في المثال (1) أن الحاجة إلى تحديد كثيرات حدود لاجرانج وحسابها واشتقاقاتها تجعل العملية مملة حتى مع قيم  $n$  الصغيرة. إن الطريقة البديلة لتوليد تقريبات هرمائت تنشأ على صيغة نيوتن للفرق المنقسم للاستكمال الداخلي عدد (10.3) لكثيرة حدود لاجرانج عند  $x_0, x_1, \dots, x_n$  هي

$$P_n(x) = f[x_0] + \sum_{k=1}^n f[x_0, x_1, \dots, x_k](x - x_0) \cdots (x - x_{k-1})$$

والربط ما بين الفرق المنقسم من الرتبة  $n$  واشتقاق  $f$  هو كما في المبرهنة (6.3) من الفصل (2.3).

افترض أن الأعداد المختلفة  $x_0, x_1, \dots, x_n$  معطاة مع قيم  $f$  و  $f'$  عند هذه الأعداد معاً. عرّف متتالية جديدة  $z_0, z_1, \dots, z_{2n+1}$  بالصيغة  $z_{2i} = z_{2i+1} = x_i$  لكل  $i = 0, 1, \dots, n$  وأنشئ جدول الفرق المنقسم بصيغة جدول (7.3). حيث يستخدم  $z_0, z_1, \dots, z_{2n+1}$ .

وحيث إن  $z_{2i} = z_{2i+1} = x_i$  لكل  $i$ ، فإننا لا نستطيع تعريف  $f[z_{2i}, z_{2i+1}]$  بصيغة الفرق المنقسم. فلو افترضنا بالاستناد إلى المبرهنة (6.3) أن التعويض المقبول في هذه الحالة هو

$$f[z_{2i}, z_{2i+1}] = f'(z_{2i}) = f'(x_i)$$

$$f'(x_0), f'(x_1), \dots, f'(x_n)$$

بدلاً من الفروقات المنقسمة الأولى غير المعرفة

$$f[z_0, z_1], f[z_2, z_3], \dots, f[z_{2n}, z_{2n+1}]$$

تنتج بقية الفروقات المنقسمة كالمعتاد. وتوظف الفروقات المنقسمة المناسبة في صيغة نيوتن للفرق المنقسم لاستكمال داخلي. ويبين جدول (13.3) المدخلات المستخدمة في أول ثلاثة أعمدة للفرق المنقسم عند تحديد كثيرة حدود هرمائت  $H_5(x)$  لـ  $x_0, x_1, x_2$ . تنتج المدخلات الباقية بنفس الأسلوب وعلى نحو جدول (7.3). وكثيرة حدود هرمائت هي

$$H_{2n+1}(x) = f[z_0] + \sum_{k=1}^{2n+1} f[z_0, \dots, z_k](x - z_0)(x - z_1) \cdots (x - z_{k-1})$$

ويمكن إيجاد برهان ذلك في [Po, p. 56].

الفروق المنقسمة الثانية	الفروق المنقسمة الأولى	$f(z)$	$z$
		$f[z_0] = f(x_0)$	$z_0 = x_0$
	$f[z_0, z_1] = f'(x_0)$	$f[z_1] = f(x_0)$	$z_1 = x_0$
$f[z_0, z_1, z_2] = \frac{f[z_1, z_2] - f[z_0, z_1]}{z_2 - z_0}$	$f[z_1, z_2] = \frac{f[z_2] - f[z_1]}{z_2 - z_1}$	$f[z_2] = f(x_1)$	$z_2 = x_1$
$f[z_1, z_2, z_3] = \frac{f[z_2, z_3] - f[z_1, z_2]}{z_3 - z_1}$	$f[z_2, z_3] = f'(x_1)$	$f[z_3] = f(x_1)$	$z_3 = x_1$
$f[z_2, z_3, z_4] = \frac{f[z_3, z_4] - f[z_2, z_3]}{z_4 - z_2}$	$f[z_3, z_4] = \frac{f[z_4] - f[z_3]}{z_4 - z_3}$	$f[z_4] = f(x_2)$	$z_4 = x_2$
$f[z_3, z_4, z_5] = \frac{f[z_4, z_5] - f[z_3, z_4]}{z_5 - z_3}$	$f[z_4, z_5] = f'(x_2)$	$f[z_5] = f(x_2)$	$z_5 = x_2$

## جدول 13.3

تستخدم مدخلات جدول (14.3) بيانات المثال (1). وإن المدخلات التي تحتها خط هي البيانات المعطاة، وقد نتج الباقي باستخدام صيغة الفرق المنقسم المعيارية (9.3):

## مثال 2

$$\begin{aligned}
 H_5(1.5) &= 1.6200860 + (1.5 - 1.3)(-0.5220232) + (1.5 - 1.3)^2(-0.0897427) \\
 &\quad + (1.5 - 1.3)^2(1.5 - 1.6)(0.0663657) \\
 &\quad + (1.5 - 1.3)^2(1.5 - 1.6)^2(0.0026663) \\
 &\quad + (1.5 - 1.3)^2(1.5 - 1.6)^2(1.5 - 1.9)(-0.0027738) \\
 &= 0.5118277.
 \end{aligned}$$

			<u>0.6200860</u>	<u>1.3</u>
			<u>-0.5220232</u>	
		-0.0897427	<u>0.6200860</u>	<u>1.3</u>
	0.0663657		<u>-0.5489460</u>	
	<u>0.0026663</u>	-0.0698330	<u>0.4554022</u>	<u>1.6</u>
<u>-0.0027738</u>		-0.0290537	<u>0.4554022</u>	<u>1.6</u>
	0.0679655		<u>-0.5786120</u>	
	0.0685667	-0.0084837	<u>0.2818186</u>	<u>1.9</u>
			<u>-0.5811571</u>	
			<u>0.2818186</u>	<u>1.9</u>

## جدول 14.3

ويمكن توسيع الأسلوب المستخدم في الخوارزمية (3.3) ليستخدم في تحديد كثيرات حدود تماس أخرى. ونجد مناقشة مختصرة حول تلك العملية في [Po, pp. 53-57].

### استكمال هرميات الداخلي Hermite Interpolation

لإيجاد معامل كثيرة حدود هرميات للاستكمال الداخلي  $H(x)$  على  $(n+1)$  من الأعداد المختلفة  $x_0, \dots, x_n$  للدالة  $f$ :

المدخلات: أرقام  $x_0, x_1, \dots, x_n$ ، قيم  $f(x_0), \dots, f(x_n)$  و  $f'(x_0), \dots, f'(x_n)$

المخرجات: الأعداد  $Q_{0,0}, Q_{1,1}, \dots, Q_{2n+1,2n+1}$  حيث

$$H(x) = Q_{0,0} + Q_{1,1}(x - x_0) + Q_{2,2}(x - x_0)^2 + Q_{3,3}(x - x_0)^2(x - x_1) \\ + Q_{4,4}(x - x_0)^2(x - x_1)^2 + \dots \\ + Q_{2n+1,2n+1}(x - x_0)^2(x - x_1)^2 \dots (x - x_{n-1})^2(x - x_n)$$

الخطوة	المصون
1	عند $i = 0, 1, \dots, n$ نفذ الخطوتين 2 و 3.
2	ضع $z_{2i} = x_i$ $z_{2i+1} = x_i$ $Q_{2i,0} = f(x_i)$ $Q_{2i+1,0} = f(x_i)$ $Q_{2i+1,1} = f'(x_i)$
3	إذا كان $i \neq 0$ فضع $Q_{2i,1} = \frac{Q_{2i,0} - Q_{2i-1,0}}{z_{2i} - z_{2i-1}}$
4	لقيم $i = 2, 3, \dots, 2n+1$ ولقيم $j = 2, 3, \dots, i$ فضع $Q_{i,j} = \frac{Q_{i,j-1} - Q_{i-1,j-1}}{z_i - z_{i-j}}$
5	المخرجات $(Q_{0,0}, Q_{1,1}, \dots, Q_{2n+1,2n+1})$ توقف.

ALGORITHM

الخوارزمية

3.3

### EXERCISE SET

### مجموعة التمارين 3.3

1. استخدم مبرهنة (9.3) أو الخوارزمية (3.3) لإنشاء كثيرة حدود التقريب للبيانات الآتية:

$f'(x)$	$f(x)$	$x$	ب.	$f'(x)$	$f(x)$	$x$	أ.
2.1691753	0.22363362	0.8		3.116256	17.56492	8.3	
2.0466965	0.65809197	1.0		3.151762	18.50515	8.6	
$f'(x)$	$f(x)$	$x$	د.	$f'(x)$	$f(x)$	$x$	ج.
3.58502082	-0.62049958	0.1		0.7510000	-0.0247500	-0.5	
3.14033271	-0.28398668	0.2		2.1890000	0.3349375	-0.25	
2.66668043	0.00660095	0.3		4.0020000	1.1010000	0	
2.16529366	0.24842440	0.4					

2. استخدم مبرهنة (9.3) أو الخوارزمية (3.3) لإنشاء كثيرة حدود التقريب للبيانات الآتية:

$f'(x)$	$f(x)$	$x$	ب.	$f'(x)$	$f(x)$	$x$	أ.
0.437500	1.33203	-0.25		2.00000	1.00000	0	
-0.625000	0.800781	0.25		5.43656	2.71828	0.5	

$f'(x)$	$f(x)$	$x$
0.15586240	0.86194480	-1
0.22299654	0.95802009	-0.5
0.33333333	1.098623	0
0.4516776	1.2943267	0.5

$f'(x)$	$f(x)$	$x$
-2.8019975	-0.29004996	0.1
-2.6159201	-0.56079734	0.2
-2.4533949	-0.81401972	0.3

3. البيانات في التمرين (1) باستخدام الدوال الآتية. استخدم كثيرة الحدود المنشأة في المثال

(1) لقيمة  $x$  المعطاة لتقريب  $f(x)$ . واحسب الخطأ المطلق:

أ.  $f(x) = x \ln x$  وتقريب  $f(8.4)$

ب.  $f(x) = \sin(e^x - 2)$  وتقريب  $f(0.9)$

ج.  $f(x) = x^3 + 4.001x^2 + 4.002x + 1.101$  وتقريب  $f(-\frac{1}{3})$

د.  $f(x) = x \cos x - 2x^2 + 3x - 1$  وتقريب  $f(0.25)$

4. أنتجت البيانات في التمرين (2) باستخدام الدوال الآتية. استخدم كثيرة الحدود المنشأة في المثال (1) لقيمة  $x$  المعطاة لتقريب  $f(x)$ . واحسب الخطأ المطلق:

أ.  $f(x) = e^{2x}$  وتقريب  $f(0.43)$

ب.  $f(x) = x^4 - x^3 + x^2 - x + 1$  وتقريب  $f(0)$

ج.  $f(x) = x^2 \cos x - 3x$  وتقريب  $f(0.18)$

د.  $f(x) = \ln(e^x + 2)$  وتقريب  $f(0.25)$

5. أ. استخدم القيم الآتية وتدويرًا حسابيًا لأربع خانات من أجل إنشاء كثيرة حدود هرمائيت للاستكمال الداخلي لتقريب  $\sin 0.34$ .

$D_1 \sin x = \cos x$	$\sin x$	$x$
0.95534	0.29582	0.30
0.94924	0.31457	0.32
0.93937	0.34290	0.35

ب. حدّد حدًا لخطأ التقريب في (أ)، وقارنه بالخطأ الحقيقي.

ج. أضف  $\sin 0.33 = 0.32404$  و  $\cos 0.33 = 0.94604$  إلى البيانات، وكرّر الحسابات.

6. ليكن  $f(x) = 3xe^x - e^{2x}$

أ. استخدم كثيرة حدود هرمائيت للاستكمال الداخلي من رتبة لا تزيد على 3 لتقريب  $f(1.03)$  مستخدمًا  $x_0 = 1$  و  $x_1 = 1.05$ . قارن الخطأ الحقيقي بحدّ الخطأ.

ب. استخدم كثيرة حدود هرمائيت للاستكمال الداخلي من رتبة لا تزيد على 5 لتقريب  $f(1.03)$  مستخدمًا  $x_0 = 1$ ،  $x_1 = 1.05$  و  $x_2 = 1.07$ . قارن الخطأ الحقيقي بحدّ الخطأ.

7. استخدم صيغة الخطأ و Maple لإيجاد حد للأخطاء عند تقريبات  $f(x)$  في الرأسين (أ) و(ج) من التمرين (3).

8. استخدم صيغة الخطأ و Maple لإيجاد حد للأخطاء عند تقريبات  $f(x)$  في الفقرتين (ب) و(ج) من التمرين (4).

9. يتضمن الجدول الآتي بيانات للدالة  $f(x) = e^{0.1x^2}$ . اعمل التقريب  $f(1.25)$  باستخدام  $H_3(1.25)$  و  $H_5(1.25)$  حيث يستخدم  $H_5$  النقاط  $x_0 = 1$ ،  $x_1 = 2$ ،  $x_2 = 3$  ويستخدم  $H_3$  المقاطنين  $\bar{x}_0 = 1$  و  $\bar{x}_1 = 1.5$ . أوجد حدود خطأ هذه التقريبات.

$f'(x) = 0.2xe^{0.1x^2}$	$f(x) = e^{0.1x^2}$	$x$
0.2210341836	1.105170918	$x_0 = \bar{x}_0 = 1$
0.3756968148	1.252322716	$\bar{x}_1 = 1.5$
0.5967298792	1.491824698	$x_1 = 2$
1.475761867	2.459603111	$x_2 = 3$



10. تتحرك سيارة على طريقٍ مستقيم، وتسجل بياناتها عند نقاط كثيرة. وتظهر هذه البيانات في الجدول الآتي. حيث يمثل الزمن (Time) بالثانية. والمسافة (Distance) بالقدم. والسرعة (Speed) بالقدم لكل ثانية.

الوقت	0	3	5	8	13
المسافة	0	225	383	623	993
السرعة	75	77	80	74	72

أ. استخدم كثيرة حدود هرايمت لتخمين موقع السيارة وسرعتها عند الثانية العاشرة  $t = 10$  s.  
 ب. استخدم مشتقة كثيرة حدود هرايمت لتحديد ما إذا كان من الممكن للسيارة أن تتجاوز سرعة 55 mi/h على الطريق. وإذا كان ذلك فما هي المرة الأولى التي تتجاوز فيها السيارة هذه السرعة؟  
 ج. ما السرعة القصوى المتوقعة لهذه السيارة؟

11. أ. أثبت أن كثيرة الحدود الوحيدة بأقل رتبة تتوافق مع  $f$  و  $f'$  عند  $x_0, \dots, x_n$ .  
 إرشاد: افترض  $P(x)$  كثيرة حدود أخرى. وافترض  $D = H_{2n+1} - P$  و  $D'$  عند  $x_0, x_1, \dots, x_n$ .  
 ب. اشتق حد الخطأ في المبرهنة (9.3). [إرشاد: استخدم طريقة لاجرانج نفسها لاشتقاق الخطأ].  
 وتعرّف المبرهنة (3.3)

$$g(t) = f(t) - H_{2n+1}(t) - \frac{(t - x_0)^2 \dots (t - x_n)^2}{(x - x_0)^2 \dots (x - x_n)^2} [f(x) - H_{2n+1}(x)]$$

مع استخدام حقيقة كون  $g'(t)$  لها  $(2n + 2)$  من الأصفار المختلفة ضمن  $[a, b]$ .

12. ليكن  $z_0 = x_0, z_1 = x_0, z_2 = x_1, z_3 = x_1$  ومن جدول الفرق المنقسم الآتي

		$f[z_0] = f(x_0)$	$z_0 = x_0$
	$f[z_0, z_1] = f'(x_0)$	$f[z_1] = f(x_0)$	$z_1 = x_0$
$f[z_0, z_1, z_2]$	$f[z_1, z_2]$	$f[z_2] = f(x_1)$	$z_2 = x_1$
$f[z_1, z_2, z_3]$	$f[z_2, z_3] = f'(x_1)$	$f[z_3] = f(x_1)$	$z_3 = x_1$

أثبت أن كثيرة حدود هرايمت التكعيبية  $H_3(x)$  يمكن كتابتها على النحو الآتي:

$$f[z_0] + f[z_0, z_1](x - x_0) + f[z_0, z_1, z_2](x - x_0)^2 + f[z_0, z_1, z_2, z_3](x - x_0)^2(x - x_1)$$

### 4.3 استكمال الشريحة التكعيبية Cubic Spline Interpolation

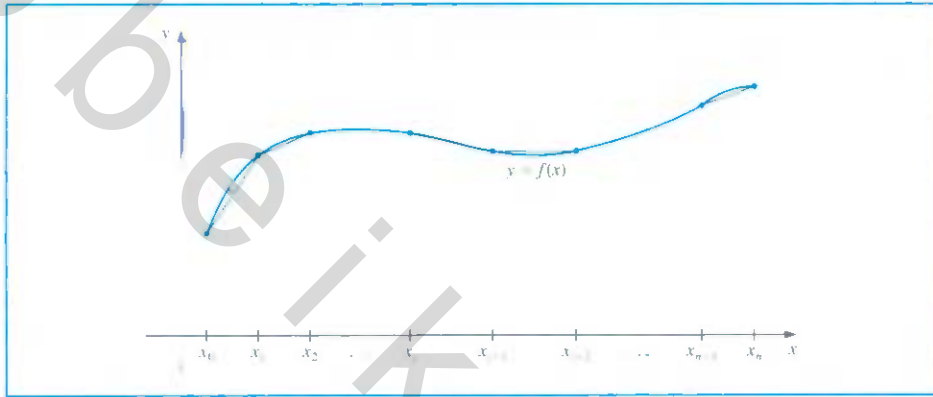
ركّزت البنود السابقة على تقريب دوال عشوائية ضمن فترات مغلقة مستخدمة كثيرات الحدود. ولأن طبيعة كثيرات الحدود ذات الرتبة العليا متذبذبة. ولأن هذا التذبذب ضمن جزء من الفترة يمكنه تحفيز تذبذبات كبيرة ضمن كامل المدى، فذلك يحد من استخدامها. وسوف نرى مثلاً جيداً لذلك في شكل (13.3) في نهاية هذا الفصل. ويعمل المنهج البديل على تقسيم الفترة إلى فترات جزئية. وإنشاء كثيرة حدود مختلفة عند كل فترة جزئية (عموماً). ويسمى التقريب بدوال من هذا النوع (التقريب بكثيرة حدود متقطعة)

(1) إن براهين المبرهنات في هذا الفصل تعتمد النتائج في الباب 6

piecewise-polynomial approximation. وأبسط تقريب بكثيرة حدود متقطعة هو استكمال داخلي خطي متقطع، الذي يتضمن ربط مجموعة من نقاط البيانات

$$\{(x_0, f(x_0)), (x_1, f(x_1)), \dots, (x_n, f(x_n))\}$$

من خلال سلسلة من الخطوط المستقيمة كما في شكل (7.3).



شكل 7.3

يمكن الجانب السلبي للتقريب بدالة خطية في عدم وجود التفاضل على الأُجح عند أطراف الفترات الجزئية الذي يعني أن دالة الاستكمال الداخلي ليست ملاء (نخمة) في الخيوم الهندسي. وهذه النعومة مطلوبة وفقاً للشروط الفيزيائية، وأخيراً فإنه يجب في دالة التقريب أن تكون قابلة للتفاضل على نحو متصل. والإجراء البديل هو استخدام كثيرة حدود متقطعة من نوع هرمائيت. على سبيل المثال. إذا كانت قيم  $f$  و  $f'$  معروفة لكل من النقاط  $x_0 < x_1 < \dots < x_n$  فإن كثيرة حدود هرمائيت التكعيبية يمكن استخدامها على كل واحدة من المجموعات الجزئية  $[x_0, x_1], [x_1, x_2], \dots, [x_{n-1}, x_n]$  لإيجاد دالة ذات مشتقة متصلة على الفترة  $[x_0, x_n]$ . ولتحديد كثيرة حدود هرمائيت تكعيبية مناسبة على فترة معلومة؛ فإنها مجرد عملية حساب  $H_3(x)$  لكل الفترة ببساطة. ولأن كثيرات حدود لأجراج الاستكمال الداخلي التي نحتاج إليها لغرض تحديد  $H_3$  هي من الرتبة الأولى، فإن من السهل تحقيق ذلك. على أي حال لكي نستخدم كثيرات حدود هرمائيت المتقطعة للاستكمال الداخلي العام؛ نحتاج إلى معرفة مشتقة الدالة التي نعمل على تقريبها، وغير متوفر غالباً.

يتناول بقية هذا الفصل التقريب مستخدماً كثيرات حدود متقطعة لا تحتاج إلى معلومات اشتقاقية. إلا ربما عند أطراف الفترة التي تُقرب إليها.

وأبسط أنواع الدالة لكثيرة حدود متقطعة وقابلة للتفاضل على كامل الفترة  $[x_0, x_n]$  هي الدالة الناتجة عن توفيق كثيرة حدود تكعيبية واحدة ما بين كل زوج متتال من الرؤوس. وهذا ينفذ من خلال إنشاء تكعيبي واحد على  $[x_0, x_1]$  متوافق مع الدالة عند  $x_0$  و  $x_1$ . وتكعيبي آخر على  $[x_1, x_2]$  متوافق مع الدالة عند  $x_0$  و  $x_1$  وهكذا. وحيث إن لكثيرة الحدود التكعيبية العامة ثلاثة ثوابت عشوائية (الثابت، معامل  $x$ ، ومعامل  $x^2$ )، وهناك حاجة إلى شرطين فقط لتوفيق البيانات على نقطتي

لفد طوز إسحق يعقوب شونبرغ

(1903-1990)

Isaac Jacob Schoenberg

عمله حول الأخاديد خلال الحرب العالمية الثانية في أثناء مغادرته جامعة بنسلفانيا للعمل في مختبر البحوث بالستية العسكري في أبردن/ميريلاند وتضمن عمله الأساسي عمليات عديدة لحل المعادلات للتفاضلية إن التطبيق الأوسع للأخاديد في مجالات موامة البيانات والتصميم الهندسي عن طريق الحاسوب قد أصبح واضحاً مع الانتشار الواسع للحاسبات خلال الفترة (1960s).

الطرفين لكل فترة جزئية، فثمة مرونة تسمح باختيار التكعيبية على أن يكون للاستكمال الداخلي مشتقة متصلة على  $[x_0, x_n]$ .

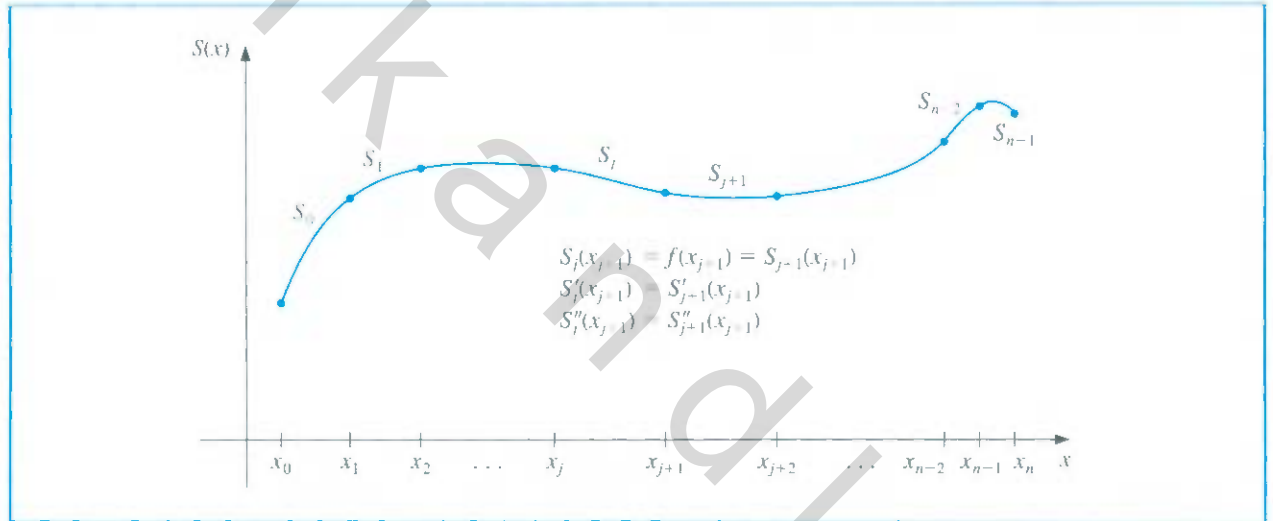
وثمة صعوبة تبرز عند الحاجة إلى توصيف شروط حول مشتقة الاستكمال الداخلي على نقطتي الطرفين  $x_0$  و  $x_n$ .

ولا يوجد عدد مناسب من الثوابت لضمان كون الشروط ستتتحقق. (انظر تمرين 26).

يستخدم التقريب الشائع لكثيرة الحدود المتقطعة كثيرات حدود تكعيبية ما بين كل زوج متتال من النقاط ويُسمى "استكمال الشريحة التكعيبية Cubic Spline Interpolation". وتتضمن كثيرة الحدود التكعيبية العامة 4 ثوابت، ومن ثم توجد مرونة كافية في عملية الشريحة التكعيبية؛ لضمان كون الاستكمال الداخلي ليس قابلاً للاشتقاق على نحو متصل على الفترة فقط، وإنما له مشتقة متصلة ثانية أيضاً. إن عملية إنشاء الشريحة التكعيبية لا تفترض توافقاً ما بين مشتقة الاستكمال الداخلي وتلك المعدّة للدالة قيد التقريب، حتى عند الرؤوس. (انظر شكل 8.3).

إن أصل كلمة أهدود spline هو نفسه splint كان في الأصل عبارة عن شريط حسيبي يمكن استخدامه لربط لوحين وبعد ذلك استخدمت الكلمة للإشارة إلى شريط من وطويلا من المعدن على نحو عام. ويمكن استخدامه لرسم منحنيات متملم ومنظمة عن طريق جعل الشريط يمر عبر نقاط محددة واقعة على سطح المنحنى.

### شكل 8.3



**تعريف 10.3** لتكن الدالة  $f$  معرفة على  $[a, b]$ ، وعند النقاط  $a = x_0 < x_1 < \dots < x_n = b$ . عندئذ يكون

الاستكمال الداخلي للشريحة التكعيبية  $S$  للدالة  $f$  هو دالة تتحقق الشروط الآتية:

أ.  $S(x)$  كثيرة حدود تكعيبية، ويكتب  $S_j(x)$  على الفترة  $[x_j, x_{j+1}]$  لكل  $j = 0, 1, \dots, n-1$

ب.  $S_j(x_j) = f(x_j)$  و  $S_j(x_{j+1}) = f(x_{j+1})$  لكل  $j = 0, 1, \dots, n-1$

ج.  $S_{j+1}(x_{j+1}) = S_j(x_{j+1})$  لكل  $j = 0, 1, \dots, n-2$

د.  $S'_{j+1}(x_{j+1}) = S'_j(x_{j+1})$  لكل  $j = 0, 1, \dots, n-2$

هـ.  $S''_{j+1}(x_{j+1}) = S''_j(x_{j+1})$  لكل  $j = 0, 1, \dots, n-2$

و. تتحقق إحدى المجموعات الآتية من شروط الحدود:

1.  $S''(x_0) = S''(x_n) = 0$  (حدود طبيعية أو حرة).

2.  $S'(x_0) = f'(x_0)$  و  $S'(x_n) = f'(x_n)$  (حدود متشابهة).

وعلى الرغم من أن الشرائح التكميلية معرفة بشروط حدودية أخرى، فإن الشروط المبينة في (و) أعلاه تعدّ كافية لتحقيق أغراضنا. وعندما تظهر الشروط الحدودية الحرة تُدعى الشريحة بالشريحة الطبيعية الطبيعية natural spline، وإن رسمه البياني يقارب شكل قضيب طويل ومرن يدفع عبر نقاط البيانات  $\{(x_0, f(x_0)), (x_1, f(x_1)), \dots, (x_n, f(x_n))\}$  وعموماً تؤدي شروط الحدود المتشابكة إلى تقريب أدق؛ لأنها تتضمن معلومات أكثر حول الدالة. ولكي يتحقق مثل هذا النوع من الشرط الحدودي، فمن الضروري معرفة إما قيمة الاشتقاق عند الأطراف، وإما تقريب دقيق لكثيرات الحدود التكميلية

$$S_j(x) = a_j + b_j(x - x_j) + c_j(x - x_j)^2 + d_j(x - x_j)^3$$

لكل  $j = 0, 1, \dots, n-1$

ولكون  $S_j(x_j) = a_j = f(x_j)$  فإن الشرط (ج) يمكن تطبيقه للحصول على

$$a_{j+1} = S_{j+1}(x_{j+1}) = S_j(x_{j+1}) = a_j + b_j(x_{j+1} - x_j) + c_j(x_{j+1} - x_j)^2 + d_j(x_{j+1} - x_j)^3$$

لكل  $j = 0, 1, \dots, n-2$

ونظراً لاستخدام الحدود  $x_{j+1} - x_j$  استخداماً متكرراً في هذا التطوير، يكون من المناسب تقديم تعبير أبسط

$$h_j = x_{j+1} - x_j$$

لكل  $j = 0, 1, \dots, n-1$ . وإذا ما عرفنا  $f(x_n) = a_n$  أيضاً فإن الصيغة

$$a_{j+1} = a_j + b_j h_j + c_j h_j^2 + d_j h_j^3 \quad (15.3)$$

تتحقق لكل  $j = 0, 1, \dots, n-1$ .

وبالأسلوب نفسه عرف  $b_n = S'(x_n)$  ولاحظ أن

$$S'_j(x) = b_j + 2c_j(x - x_j) + 3d_j(x - x_j)^2$$

تعطي  $S'_j(x_j) = b_j$  لكل  $j = 0, 1, \dots, n-1$ . وتطبيق الشرط (د) نحصل على

$$b_{j+1} = b_j + 2c_j h_j + 3d_j h_j^2 \quad (16.3)$$

لكل  $j = 0, 1, \dots, n-1$

نحصل على علاقة أخرى ما بين معامل  $S_j$  من خلال تعريف  $c_n = S''(x_n)/2$  وتطبيق الشرط

(ج). وأخيراً لكل  $j = 0, 1, \dots, n-1$  نجد أن

$$c_{j+1} = c_j + 3d_j h_j \quad (17.3)$$

وعند حل  $d_j$  في الصيغة (17.3) وتعويض هذه القيمة في المعادلتين (15.3) و(16.3) نحصل على

الصيغة الجديدة الآتية لكل  $j = 0, 1, \dots, n-1$

$$a_{j+1} = a_j + b_j h_j + \frac{h_j^2}{3}(2c_j + c_{j+1}) \quad (18.3)$$

و

$$b_{j+1} = b_j + h_j(c_j + c_{j+1}) \quad (19.3)$$

الشريحة الحرة ليست لها شروط مفروضة بشأن الاتجاه عند أطرافها. من ثم يأخذ المنحنى شكل الخط المستقيم بعد مروره عبر نقاط الاستكمال الداخلي وبالقرب من أطرافها. الشرائح الحرة هي الشكل الطبيعي المفترض من قبل الشريط المرن إذا مرّ عبر نقاط استكمال داخلي محددة ودون قيود إضافية

تشابك الشريحة يشير إلى تثبيت نهائي الشريط المرن لجعله يأخذ اتجاهها محددًا عند كل طرف هذا ضروري ومثال على ذلك حالة وجوب تطابق دالتي شريحتين عند أطرافهما. حيث يحدث ذلك رياضياً من خلال تحديد قيم المشتقة للمنحنى عند أطراف الشريحة

تتضمن العلاقة الأخيرة إيجاد المعامل من خلال حل الصيغة المناسبة بصيغة الصيغة (18.3).

ول  $b_j$  أولاً،

$$b_j = \frac{1}{h_j}(a_{j+1} - a_j) - \frac{h_j}{3}(2c_j + c_{j+1}) \quad (20.3)$$

ويكون حل  $b_{j-1}$  بتخفيض الدليل بعد ذلك. وهذا يعطي

$$b_{j-1} = \frac{1}{h_{j-1}}(a_j - a_{j-1}) - \frac{h_{j-1}}{3}(2c_{j-1} + c_j)$$

وبتعويض هذه القيم في الصيغة (19.3) مع حصول تخفيض واحد للدليل، نحصل على نظام خطي من الصيغ

$$h_{j-1}c_{j-1} + 2(h_{j-1} + h_j)c_j + h_jc_{j+1} = \frac{3}{h_j}(a_{j+1} - a_j) - \frac{3}{h_{j-1}}(a_j - a_{j-1}) \quad (21.3)$$

لكل  $j = 1, 2, \dots, n-1$ . يتضمن هذا النظام القيم المجهولة  $\{c_j\}_{j=0}^n$  فقط. لأن قيم  $\{h_j\}_{j=0}^{n-1}$  و  $\{a_j\}_{j=0}^n$  معلومة من خلال المبادئ ما بين النقاط  $\{x_j\}_{j=0}^n$  وقيم  $f$  عند النقاط على التوالي.

لاحظ أنه حالما تحدد قيم  $\{c_j\}_{j=0}^n$ ، يصبح من السهل إيجاد ما تبقى من الثوابت  $\{b_j\}_{j=0}^{n-1}$  من الصيغة (20.3) و  $\{d_j\}_{j=0}^{n-1}$  من الصيغة (17.3)، ومن ثم إنشاء كثيرات حدود تكعيبية  $\{S_j(x)\}_{j=0}^{n-1}$ .

والسؤال الرئيس الذي يبرز عند الربط بهذا الإنشاء هو: هل يمكن إيجاد قيم  $\{c_j\}_{j=0}^n$  باستخدام نظام الصيغ المبينة في (21.3)؟ وإذا كان كذلك فهل تكون هذه القيم وحيدة؟ تشير النظريات الآتية إلى أن الحالة هي نفسها عندما نفترض أيًا من شروط الحدود المبينة في (و) من التعريف.

وتتطلب براهين هذه النظريات مواد من الجبر الخطي سنناقشها في الفصل 6.

إذا كانت  $f$  معرفة عند  $a = x_0 < x_1 < \dots < x_n = b$  فإن لها استكمالاً داخلياً لشريحة طبيعية وحيدة  $S$  عند النقاط  $x_0, x_1, \dots, x_n$ . بمعنى أن استكمالاً داخلياً للشريحة يحقق الشروط الحدودية  $S''(a) = 0$  و  $S''(b) = 0$ .

### مبرهنة 11.3

البرهان تشير الشروط الحدودية في هذه الحالة إلى أن  $c_n = S''(x_n)/2 = 0$  وأن

$$0 = S''(x_0) = 2c_0 + 6d_0(x_0 - x_0)$$

وبذلك فإن  $c_0 = 0$ . المكررتان  $c_0 = 0$  و  $c_n = 0$  مع الصيغ في (21.3) تعطي معاً نظاماً خطياً يتضح من خلال  $Ax = b$ ، حيث إن  $A$  هي المصفوفة  $(n+1) \times (n+1)$

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ h_0 & 2(h_0 + h_1) & h_1 & & & \\ 0 & h_1 & 2(h_1 + h_2) & h_2 & & \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & & & h_{n-2} & 2(h_{n-2} + h_{n-1}) & h_{n-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

وكل من  $b$  و  $x$  عبارة عن المتجهات

$$b = \begin{bmatrix} 0 \\ \frac{3}{h_1}(a_2 - a_1) - \frac{3}{h_0}(a_1 - a_0) \\ \vdots \\ \frac{3}{h_{n-1}}(a_n - a_{n-1}) - \frac{3}{h_{n-2}}(a_{n-1} - a_{n-2}) \\ 0 \end{bmatrix} \quad \text{و} \quad x = \begin{bmatrix} c_0 \\ c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{bmatrix}$$

يغلب على المصفوفة  $A$  سمة القطرية، لذلك فإنها تفي بفرضيات المبرهنة (9.6) من الفصل 6. وعندئذ فإن للنظام الخطي حلاً وحيداً لـ  $c_0, c_1, \dots, c_n$ . ويمكن إيجاد حل مسألة الشريحة التكميلية مع الشروط الحدودية  $S''(x_0) = S''(x_n) = 0$  من خلال تطبيق الخوارزمية (4.3).

### الشريحة التكميلية الطبيعية Natural Cubic Spline

لإنشاء الاستكمال الداخلي للشريحة التكميلية  $S$  الخاص بالدالة  $f$ ، معرفاً عند الأعداد  $x_0 < x_1 < \dots < x_n$  ولتحقق  $S''(x_0) = S''(x_n) = 0$  المدخلات:  $a_0 = f(x_0), a_1 = f(x_1), \dots, a_n = f(x_n)$  المخرجات:  $a_j, b_j, c_j, d_j$  لكل  $j = 0, 1, \dots, n-1$  إرشاد:

$$S(x) = S_j(x) = a_j + b_j(x - x_j) + c_j(x - x_j)^2 + d_j(x - x_j)^3 \quad \text{لكل } x_j \leq x \leq x_{j+1}$$

الخطوة	المضمون
1	عند $i = 0, 1, \dots, n-1$ ضع $h_i = x_{i+1} - x_i$
2	عند $i = 1, 2, \dots, n-1$ ضع $a_i = \frac{3}{h_i}(a_{i+1} - a_i) - \frac{3}{h_{i-1}}(a_i - a_{i-1})$
3	ضع $l_0 = 1$ (تنفذ الخطوات 3، 4، 5 وجزء من الخطوة 6 نظاماً خطياً ثلاثي القطر باستخدام طريقة موضحة في الخوارزمية (7.6).) $\mu_0 = 0$ $z_0 = 0$
4	عند $i = 1, 2, \dots, n-1$ ضع $l_i = 2(x_{i+1} - x_{i-1}) - h_{i-1}\mu_{i-1}$ $\mu_i = h_i/l_i$ $z_i = (a_i - h_{i-1}z_{i-1})/l_i$



ضع	$l_n = 1$ $\bar{z}_n = 0$ $c_n = 0$	5
عند	$j = n - 1, n - 2, \dots, 0$	
ضع	$c_j = z_j - \mu_j c_{j+1}$ $b_j = (a_{j+1} - a_j) / h_j - h_j(c_{j+1} + 2c_j) / 3$ $d_j = (c_{j+1} - c_j) / (3h_j)$	6
المخرجات	( $j = 0, 1, \dots, n - 1$ إلى $a_j, b_j, c_j, d_j$ ) توقف.	7



مثال 1 أعطينا في بداية الباب الثالث بعض كثيرات حدود تايلور لتقريب الدالة الأسية  $f(x) = e^x$  وهنا

سنستخدم شريحة طبيعية ونقاط البيانات  $(0, 1), (1, e), (2, e^2), (3, e^3)$  لغرض

أ. تكوين دالة تقريب  $S(x)$

ب. مقارنة تكاملات  $f$  و  $S$  على الفترة  $[0, 3]$ .

(أ) لدينا  $n = 3, h_0 = h_1 = h_2 = 1, a_0 = 0, a_1 = e, a_2 = e^2, a_3 = e^3$  لذا فالمصفوفة

والمتجهات  $\mathbf{x}$  و  $\mathbf{b}$  مبينة أدناه في المبرهنة (11.3).

$$\mathbf{x} = \begin{bmatrix} c_0 \\ c_1 \\ c_2 \\ c_3 \end{bmatrix} \quad \text{و} \quad A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 4 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 4 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}, \quad \mathbf{b} = \begin{bmatrix} 0 \\ 3(e^2 - 2e + 1) \\ 3(e^3 - 2e^2 + e) \\ 0 \end{bmatrix}$$

وصيغة مصفوفة المتجه  $\mathbf{b}$   $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$  مكافئة لنظام الصيغ

$$c_0 = 0$$

$$c_0 + 4c_1 + c_2 = 3(e^2 - 2e + 1)$$

$$c_1 + 4c_2 + c_3 = 3(e^3 - 2e^2 + e)$$

$$c_3 = 0$$

ذات الحل  $c_0 = c_3 = 0$

$$c_1 = \frac{1}{5}(-e^3 + 6e^2 - 9e + 4) = 0.756852643 \quad \text{و} \quad c_2 = \frac{1}{5}(4e^3 - 9e^2 + 6e - 1) = 5.83006675$$

وحل بقية الثوابت يعطينا

$$b_0 = \frac{1}{h_0}(a_1 - a_0) - \frac{h_0}{3}(c_1 + 2c_0) = (e - 1) - \frac{1}{15}(-e^3 + 6e^2 - 9e + 4) = 1.465997614$$

$$b_1 = \frac{1}{h_1}(a_2 - a_1) - \frac{h_1}{3}(c_2 + 2c_1)$$

$$= (e^2 - e) - \frac{1}{15}(2e^3 + 3e^2 - 12e + 7) = 2.222850257$$

$$h_2 = \frac{1}{h_2}(a_3 - a_2) - \frac{h_2}{3}(c_3 + 2c_2)$$

$$= (e^3 - e^2) - \frac{1}{15}(8e^3 - 18e^2 + 12e - 2) = 8.809769651$$

$$d_0 = \frac{1}{3h_0}(c_1 - c_0) = \frac{1}{15}(-e^3 + 6e^2 - 9e + 4) = 0.252284214$$

$$d_1 = \frac{1}{3h_1}(c_2 - c_1) = \frac{1}{3}(e^3 - 3e^2 + 3e - 1) = 1.691071368$$

$$d_2 = \frac{1}{3h_2}(c_3 - c_1) = \frac{1}{15}(-4e^3 + 9e^2 - 6e + 1) = -1.943355583$$

المبينة في جدول (15.3).

$d_j$	$c_j$	$b_j$	$a_j$	$x_j$	$j$
0.252284214	0	1.465997614	1	0	0
1.691071368	0.756852643	2.222850257	2.718281828	1	1
-1.943355583	5.83006675	8.809769651	7.389056099	2	2
			20.08553692	3	3

جدول 15.3

ويعطي استخدام قيم تقريبية للتوابت الشريحة التكميلية الطبيعية من خلال الصيغة

$$\left. \begin{aligned} 0 \leq x < 1 \text{ إن كان } & 1 + 1.46600x + 0.25228x^3 \\ 1 \leq x < 2 \text{ إن كان } & 2.71828 + 2.22285(x-1) + 0.75685(x-1)^2 + 1.69107(x-1)^3 \\ 2 \leq x \leq 3 \text{ إن كان } & 7.38906 + 8.80977(x-2) + 5.83007(x-2)^2 - 1.94336(x-2)^3 \end{aligned} \right\} = S(x)$$

مجزأة الشريحة وتوافقها مع  $f(x) = e^x$  المبين في شكل (9.3).

(ب) لتقريب تكامل  $f$  على  $[0, 3]$  ذي القيمة

$$\int_0^3 e^x dx = e^3 - 1 = 20.08553692 - 1 = 19.08553692$$

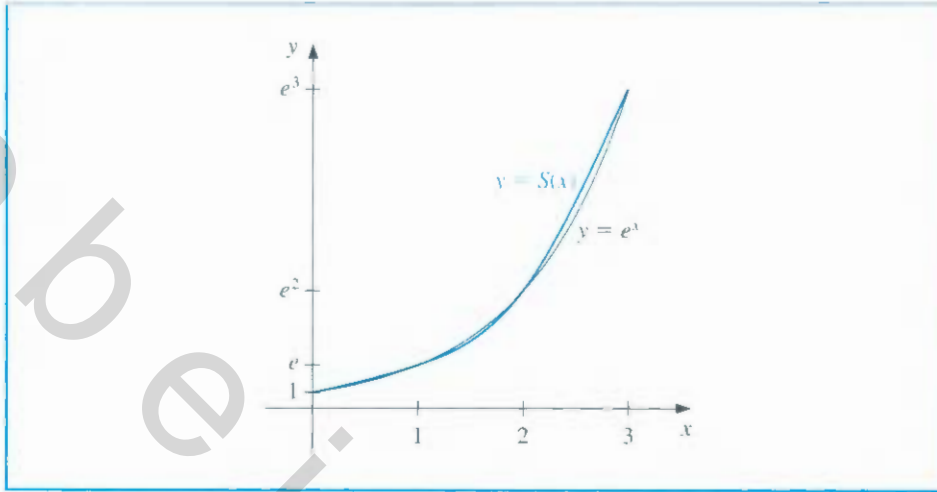
نجمع الشريحة تجزيئياً لتعطي

$$\int_0^3 S(x) dx = \int_0^1 (1 + 1.46600x + 0.25228x^3) dx$$

$$+ \int_1^2 (2.71828 + 2.22285(x-1) + 0.75685(x-1)^2 + 1.69107(x-1)^3) dx$$

$$+ \int_2^3 (7.38906 + 8.80977(x-2) + 5.83007(x-2)^2 - 1.94336(x-2)^3) dx$$





شكل 9.3

وبتكامل القيم ذات القوى المتشابهة وتجميعها نحصل على

$$\begin{aligned} \int_0^3 S(x) dx &= x + 1.46600 \frac{x^2}{2} + 0.25228 \frac{x^4}{4} \Big|_0^1 \\ &+ 2.71828(x-1) + 2.22285 \frac{(x-1)^2}{2} + 0.75685 \frac{(x-1)^3}{3} + 1.69107 \frac{(x-1)^4}{4} \Big|_1^2 \\ &+ 7.38906(x-2) + 8.80977 \frac{(x-2)^2}{2} + 5.83007 \frac{(x-2)^3}{3} - 1.94336 \frac{(x-2)^4}{4} \Big|_2^3 \\ &= (1 + 2.71828 + 7.38906) + \frac{1}{2} (1.46600 + 2.22285 + 8.80977) \\ &+ \frac{1}{3} (0.75685 + 5.83007) + \frac{1}{4} (0.25228 + 1.69107 - 1.94336) \\ &= 19.55228750 \end{aligned}$$

وبسبب التباعد المتساوي ما بين النقاط في هذا المثال. فالتقريب التكاملي هو

$$\int_0^3 S(x) dx = (a_0 + a_1 + a_2) + \frac{1}{2}(b_0 + b_1 + b_2) + \frac{1}{3}(c_0 + c_1 + c_2) + \frac{1}{4}(d_0 + d_1 + d_2)$$

وفي حالة الشروط الحدودية المتشابهة لدينا نتيجة مشابهة لمبرهنة الشروط الحدودية الطبيعية الموضحة في المبرهنة (11.3).

**مبرهنة 12.3** إذا كانت  $f$  معرفة عند  $a = x_0 < x_1 < \dots < x_n = b$  وقابلة للاشتقاق عند  $a$  و  $b$  فإن

لـ  $f$  استكمالاً داخلياً متشابكاً وحيداً للشريحة  $S$  عند النقاط  $x_0, x_1, \dots, x_n$ ، بمعنى أن استكمالاً

داخلياً للشريحة يحقق الشروط الحدودية  $f'(a) = S'(a)$  و  $f'(b) = S'(b)$ .

البرهان بما أن  $f'(a) = S'(a) = S'(x_0) = b_0$  مع (3.20)  $j = 0$

$$f'(a) = \frac{1}{h_0}(a_1 - a_0) - \frac{h_0}{3}(2c_0 + c_1)$$

وبناءً على ذلك

$$2h_0c_0 + h_0c_1 = \frac{3}{h_0}(a_1 - a_0) - 3f'(a)$$

وبالمثل

$$f'(b) = b_n = b_{n-1} + h_{n-1}(c_{n-1} + c_n)$$

لذا فالصيغة (20.3) مع  $j = n - 1$  تعطي

$$\begin{aligned} f'(a) &= \frac{a_n - a_{n-1}}{h_{n-1}} - \frac{h_{n-1}}{3}(2c_{n-1} + c_n) + h_{n-1}(c_{n-1} + c_n) \\ &= \frac{a_n - a_{n-1}}{h_{n-1}} + \frac{h_{n-1}}{3}(c_{n-1} + 2c_n) \end{aligned}$$

و

$$h_{n-1}c_{n-1} + 2h_{n-1}c_n = 3f'(b) - \frac{3}{h_{n-1}}(a_n - a_{n-1})$$

تحدد الصيغة (21.3) والصيغ معاً

$$2h_0c_0 + h_0c_1 = \frac{3}{h_0}(a_1 - a_0) - 3f'(a)$$

و

$$h_{n-1}c_{n-1} + 2h_{n-1}c_n = 3f'(b) - \frac{3}{h_{n-1}}(a_n - a_{n-1})$$

النظام الخطي  $Ax = b$ ، حيث

$$A = \begin{bmatrix} 2h_0 & h_0 & 0 & \dots & 0 \\ h_0 & 2(h_0 + h_1) & h_1 & \dots & 0 \\ 0 & h_1 & 2(h_1 + h_2) & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & \dots & h_{n-2} & 2(h_{n-2} + h_{n-1}) \\ 0 & \dots & \dots & \dots & h_{n-1} & 2h_{n-1} \end{bmatrix}$$

$$b = \begin{bmatrix} \frac{3}{h_0}(a_1 - a_0) - 3f'(a) \\ \frac{3}{h_1}(a_2 - a_1) - \frac{3}{h_0}(a_1 - a_0) \\ \vdots \\ \frac{3}{h_{n-1}}(a_n - a_{n-1}) - \frac{3}{h_{n-2}}(a_{n-1} - a_{n-2}) \\ 3f'(b) - \frac{3}{h_{n-1}}(a_n - a_{n-1}) \end{bmatrix}$$

و  $x = \begin{bmatrix} c_0 \\ c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{bmatrix}$

يغلب على المصفوفة  $A$  سمة القطرية. ولذلك فإنها تفي بفرضيات المبرهنة (19.6). من ثم فإن للنظام الخطي حلاً واحداً  $c_0, c_1, \dots, c_n$ .

يمكن إيجاد حل مسألة الشريحة التكعيبية مع الشروط الحدودية  $S'(x_0) = f'(x_0)$  و  $S'(x_n) = f'(x_n)$  من خلال تطبيق الخوارزمية (5.3).

### الشريحة التكعيبية المتشابكة Clamped Cubic Spline

لإنشاء الاستكمال الداخلي للشريحة التكعيبية  $S$  الخاص بالدالة  $f$ . معرفاً عند الأعداد  $x_0 < x_1 < \dots < x_n$

$$\text{ولتحقق } S'(x_n) = f'(x_n) \text{ و } S'(x_0) = f'(x_0)$$

$$\text{المدخلات: } n; x_0, x_1, \dots, x_n; a_0 = f(x_0), a_1 = f(x_1), \dots, a_n = f(x_n)$$

المخرجات:  $a_j, b_j, c_j, d_j$  لكل  $j = 0, 1, \dots, n-1$

إرشاد:

$$S(x) = S_j(x) = a_j + b_j(x - x_j) + c_j(x - x_j)^2 + d_j(x - x_j)^3 \text{ لكل } x_j \leq x \leq x_{j+1}$$

الخطوة	المضمون
1	عند $i = 0, 1, \dots, n-1$ ضع $h_i = x_{i+1} - x_i$
2	ضع $\alpha_0 = 3(a_1 - a_0)/h_0 - 3FPO$ $\alpha_n = 3FPN - 3(a_n - a_{n-1})/h_{n-1}$
3	عند $i = 1, 2, \dots, n-1$ ضع $\alpha_i = \frac{3}{h_i}(a_{i+1} - a_i) - \frac{3}{h_{i-1}}(a_i - a_{i-1})$
4	ضع $l_0 = 2h_0$ (تنفذ الخطوات 4.5, 6.5 وجزء من الخطوة 7 نظاماً خطياً ثلاثي القطر باستخدام طريقة موضحة في الخوارزمية (7.6).) $\mu_0 = 0.5$ $z_0 = \alpha_0/l_0$
5	عند $i = 1, 2, \dots, n-1$ ضع $l_i = 2(x_{i+1} - x_{i-1}) - h_{i-1}\mu_{i-1}$ $\mu_i = h_i/l_i$ $z_i = (\alpha_i - h_{i-1}z_{i-1})/l_i$
6	ضع $l_n = h_{n-1}(2 - \mu_{n-1})$ $z_n = (\alpha_n - h_{n-1}z_{n-1})/l_n$ $c_n = z_n$
7	عند $j = n-1, n-2, \dots, 0$ ضع $c_j = z_j - \mu_j c_{j+1}$ $b_j = (a_{j+1} - a_j)/h_j - h_j(c_{j+1} + 2c_j)/3$ $d_j = (c_{j+1} - c_j)/(3h_j)$
8	المخرجات $(a_j, b_j, c_j, d_j)$ $(j = 0, 1, \dots, n-1)$ توقف.

ALGORITHM

الخوارزمية

5.3

**مثال 2** استخدمنا في المثال (1) شريحة طبيعية ونقاط البيانات  $(0, 1), (1, e), (2, e^2), (3, e^3)$  تكوين دالة تقريـب  $S(x)$  إلى  $f(x) = e^x$ ، ومن ثم استخدمناه لتقريب  $\int_0^3 e^x dx$ . سيف نقارن في هذا المثال بين أ. الشريحة المتشابهة لهذه الدالة على  $[0, 3]$  وب. تقريب التكامل المعطى من خلال تكامل الشريحة المتشابهة.

أ. مرة أخرى لدينا  $n = 3, h_0 = h_1 = h_2 = 1, a_0 = 0, a_1 = e, a_2 = e^2, a_3 = e^3$  ولدينا  $f'(x) = e^x$ ، وأخيرًا  $f'(0) = 1$  و  $f'(3) = e^3$ . وعندئذ فإن المصفوفة  $A$  والمتجه  $b$  و  $x$  مبينة أدناه في البرهنة (12.3):

$$x = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 2 \\ 3 \end{bmatrix} \quad \text{و} \quad A = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 4 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 4 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 2 \end{bmatrix}, \quad b = \begin{bmatrix} 3(e-2) \\ 3(e^2-2e+1) \\ 3(e^3-2e^2+e) \\ 3e^2 \end{bmatrix}$$

وصيغة مصفوفة المتجه  $Ax = b$  مكافئة لنظام الصيغ

$$2c_0 + c_1 = 3(e-2)$$

$$c_0 + 4c_1 + c_2 = 3(e^2 - 2e + 1)$$

$$c_1 + 4c_2 + c_3 = 3(e^3 - 2e^2 + e)$$

$$c_2 + 2c_3 = 3e^2$$

ويحل هذا النظام لـ  $c_0, c_1, c_2, c_3$  آتياً نحصل على

$$c_0 = \frac{1}{15}(2e^3 - 12e^2 + 42e - 59)$$

$$c_1 = \frac{1}{15}(-4e^3 + 24e^2 - 65e + 28)$$

$$c_2 = \frac{1}{15}(14e^3 - 39e^2 + 24e - 8)$$

$$c_3 = \frac{1}{15}(-7e^3 + 42e^2 - 12e + 4)$$

ويحل بقية الثوابت بالأسلوب نفسه في المثال (1) نحصل على

$$b_0 = 1.00000000, \quad b_1 = 2.70446053, \quad b_2 = 0.34932619,$$

$$d_0 = 0.26789687, \quad d_1 = 0.71223817, \quad d_2 = 1.95636455.$$

ونشاهد النتائج الكاملة في جدول (16.3).

$c_j$	$c_j$	$b_j$	$a_j$	$x_j$	$j$
0.26789687	0.45038496	1	1	0	0
0.71223817	1.25407557	2.70446053	2.718281828	1	1
1.95636455	3.39079008	7.34932619	7.389056099	2	2
			20.08553692	3	3

جدول 16.3

وباستخدام قيم تقريبية للثوابت نحصل على الشريحة التكعيبية المتشابهة الموصحة من خلال الصيغة المجزأة

$$\left. \begin{aligned} 0 \leq x < 1 & \quad 1 + x + 0.45038x^2 + 0.26790x^3 \\ 1 \leq x < 2 & \quad 2.71828 + 2.70446(x-1) + 1.25408(x-1)^2 + 0.71224(x-1)^3 \\ 2 \leq x \leq 3 & \quad 7.38906 + 7.34933(x-2) + 3.39079(x-2)^2 + 1.95636(x-2)^3 \end{aligned} \right\} = S(x)$$

وإن الرسم البياني للشريحة المتشابكة و  $f(x) = e^x$  متشابهان تماماً إلى رتبة عدم وجود أي فرق.

ب. لتقريب تكامل  $f$  على  $[0, 3]$  الذي قيمته

$$\int_0^3 e^x dx = e^3 - 1 \approx 20.08553692 - 1 = 19.08553692$$

نجرى تكامل الشريحة المتشابكة. وعلى صورة المثال السابق. يمكننا استخدام حقيقة كون النقاط متساوية التباعد لنستنتج أن

$$\int_0^3 S(x) dx = (a_0 + a_1 + a_2) + \frac{1}{2}(b_0 + b_1 + b_2) \\ + \frac{1}{3}(c_0 + c_1 + c_2) + \frac{1}{4}(d_0 + d_1 + d_2)$$

لذا فإن تقريب التكامل هو

$$\int_0^3 S(x) dx = (1 + 2.71828 + 7.38906) + \frac{1}{2}(1 + 2.70446 + 7.34933) \\ + \frac{1}{3}(0.45038 + 1.25408 + 3.39079) \\ + \frac{1}{4}(0.26790 + 0.71224 + 1.95636) \\ = 19.06677.$$

الخطأ المطلق في تقريب التكامل باستخدام الشريحتين المتشابكتين (Clamped) والطبيعي (Natural)

هو

$$\text{Natural: } |19.08554 - 19.55229| = 0.46675$$

$$\text{Clamped: } |19.08554 - 19.06677| = 0.01877$$

عندئذ ولأغراض التكامل. فإن الشريحة المتشابكة أحسن بكثير. وعلينا ألا نفاجأ بذلك، لأن الشروط الحدودية للشريحة المتشابكة تكون على نحو محكم. أما في الشريحة الطبيعية فإننا نفترض، ولكون  $f''(x) = e^x$  أن

$$0 = S''(x) \approx f''(0) = e^0 = 1$$

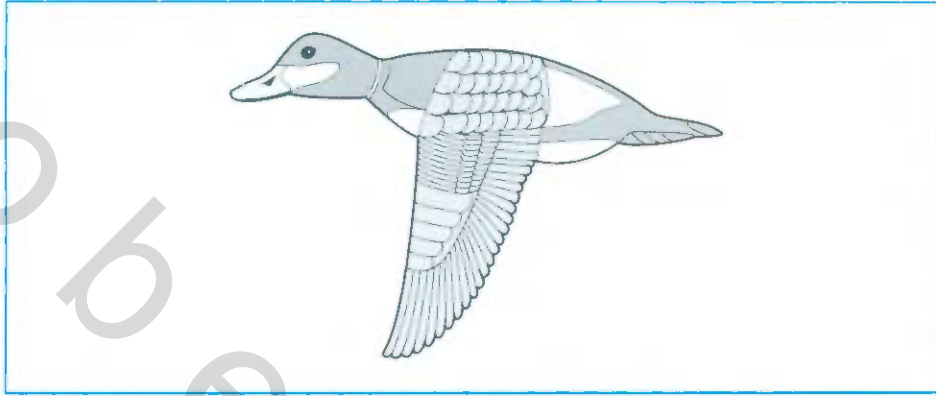
و

$$0 = S''(3) \approx f''(3) = e^3 \approx 20$$

ويستخدم المثال الآتي الشريحة لتقريب منحنى ليس له تمثيل دالي.

### مثال 3

يبين الشكل (10.3) البطة الحمراء في حالة طيران. لتقريب المخطط العلوي للبطة، اخترنا نقاطاً على امتداد المنحنى عبر المواضع التي نرغب في أن يمر بها المنحنى المقرب. ويبين جدول (17.3) إحداثيات 21 نقطة مقارنة بنظام الإحداثيات المبين في شكل (11.3). لاحظ استخدام نقاط إضافية عندما يتغير المنحنى بسرعة أكبر مما لو تغير ببطء.

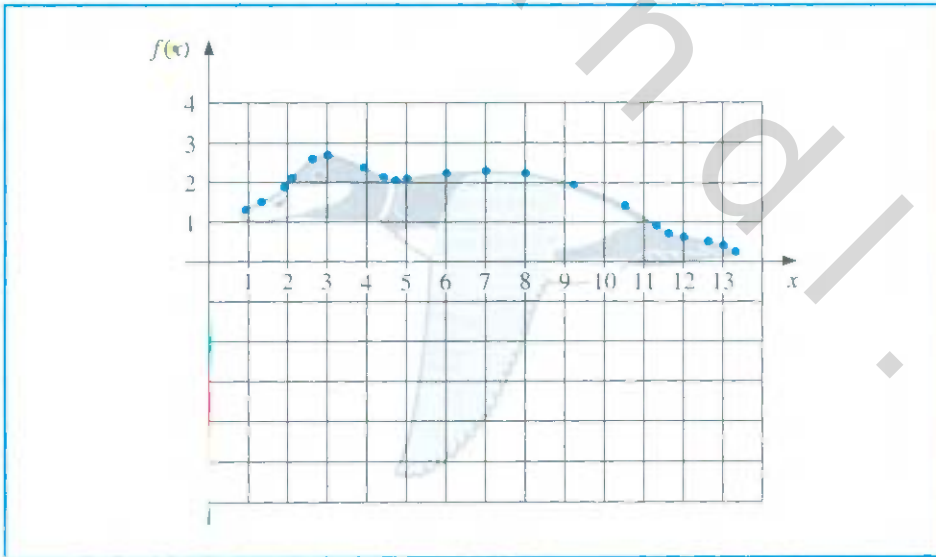


شكل 10.3

جدول 17.3

13.3	13.0	12.6	12.0	11.6	11.3	10.5	9.2	8.0	7.0	6.0	5.0	4.7	4.4	3.9	3.0	2.6	2.1	1.9	1.3	0.9	$x$
0.25	0.4	0.5	0.6	0.7	0.9	1.4	1.95	2.25	2.3	2.25	2.1	2.05	2.15	2.4	2.7	2.6	2.1	1.85	1.5	1.3	$f(x)$

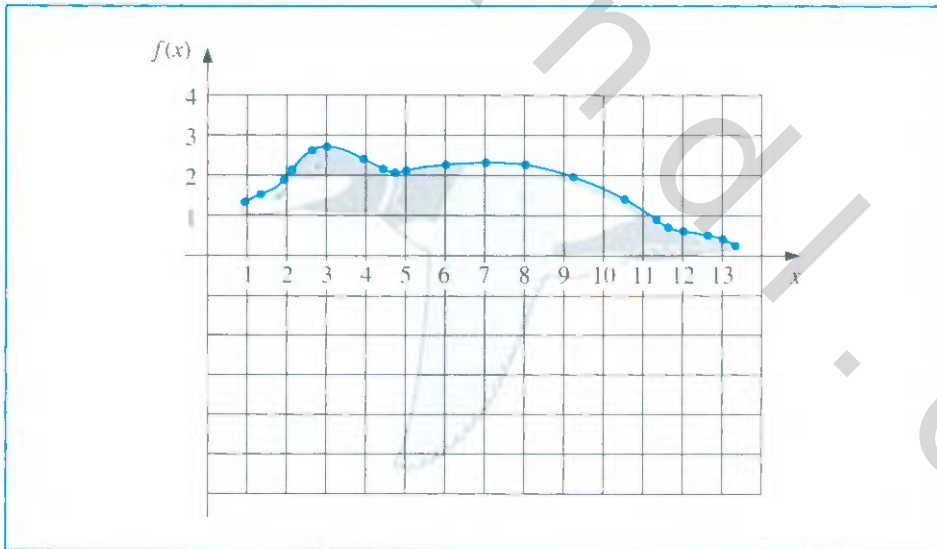
باستخدام الخوارزمية (4.3) لتوليد الشريحة التكميلية الحرة لهذه البيانات نحصل على المعطيات المبينة في الجدول (18.3). ومنحنى الشريحة هذا مشابه تقريبا للمخطط الموضح في شكل (12.3).



شكل 11.3

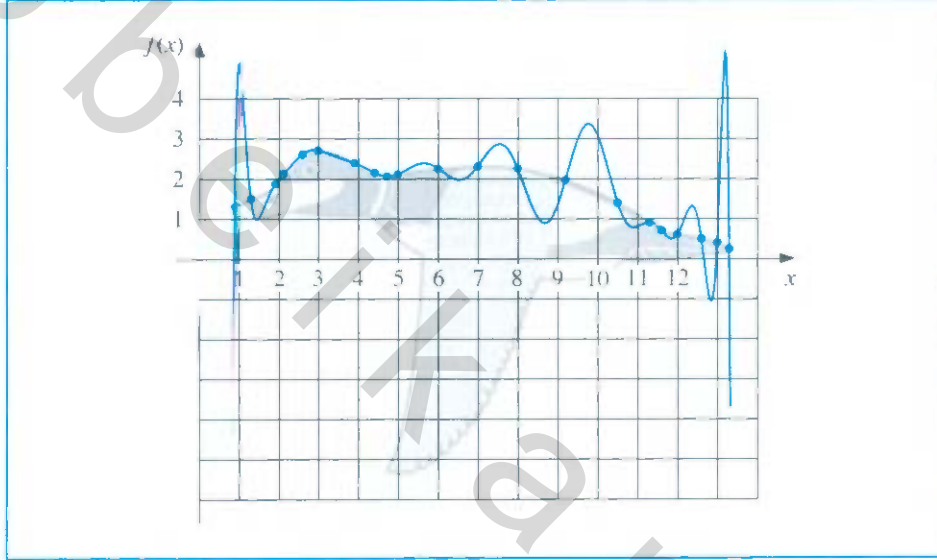
جدول 183

$d_j$	$c_j$	$b_j$	$a_j$	$x_j$	$j$
-0.25	0.00	5.44	1.3	0.9	0
0.95	-0.30	0.42	1.5	1.3	1
-2.96	1.41	1.09	1.85	1.9	2
-0.45	-0.37	1.29	2.1	2.1	3
0.45	-1.04	0.59	2.6	2.6	4
0.17	-0.50	-0.02	2.7	3.0	5
0.08	-0.03	-0.50	2.4	3.9	6
1.31	0.08	-0.48	2.15	4.4	7
-1.58	1.27	-0.07	2.05	4.7	8
0.04	-0.16	0.26	2.1	5.0	9
0.00	-0.03	0.08	2.25	6.0	10
-0.02	-0.04	0.01	2.3	7.0	11
0.02	-0.11	-0.14	2.25	8.0	12
-0.01	-0.05	-0.34	1.95	9.2	13
-0.02	-0.10	-0.53	1.4	10.5	14
1.21	-0.15	-0.73	0.9	11.3	15
-0.84	0.94	-0.49	0.7	11.6	16
0.04	-0.06	-0.14	0.6	12.0	17
-0.45	0.00	-0.18	0.5	12.6	18
0.60	-0.54	-0.39	0.4	13.0	19
			0.25	13.3	20



شكل 3.12

يعطي شكل (13.3) توضيحاً للمنحنى الذي وُلد مستخدماً كثيرة حدود جرانج للاستكمال الداخلي لتوفيق البيانات في جدول (17.3). وتتكوّن كثيرة حدود الاستكمال الداخلي في هذه الحالة من الرتبة 20. وتتغير بحدّة منتجة توضيحاً غريباً جدّاً لظهر لبطة سواءً عند طرّانها أو غير ذلك.



شكل 13.3

ولاستخدام الشريحة المتشابكة لتقريب هذا المنحنى، سنحتاج إلى تقريبات اشتقاقية للنهايات. وحتى لو توافرت هذه التقريبات، يمكننا توقّع تحسن طفيف؛ بسبب التوافق الكبير ما بين الشريحة التكميلية الحرة ومنحنى أعلى المخطط.

■ إن إنشاء أ حدود متشابك لتقريب أسفل المخطط للبطة الحمراء سيكون أصعب؛ لأن منحنى هذا الجزء لا يمكن صياغته على شكل دالة لـ  $x$ . وعند نقاط معينة لا يظهر المنحنى على نحو متّسق. ويمكن حل المشاكل باستخدام شرائح منفصلة لتمثيل نقاط مختلفة للمنحنى، ولكن الحل الأكثر فاعلية لمنحنيات من هذا النوع سنتناوله في الفصل الآتي.

شروط الحدود المتشابكة عموماً هي المفضلة عندما تُقرب الدوال من خلال الشرائح التكميلية، لذا يجب تقدير مشتقة الدالة عند نهايات الفترة، وعند تساوي التباعد ما بين النقاط بالقرب من النهايتين. ويمكن إيجاد تقريبات باستخدام الصيغة (7.4) أو أيّ من الصيغ الأخرى المناسبة المذكورة في الفصلين (1.4 و 2.4). وعند عدم تساوي التباعد ما بين النقاط، فإن المسألة تعدّ أصعب.

وكي نختم هذا الفصل، فإننا ندرج صيغة حد الخطأ للشريحة التكميلية مع الشروط الحدودية المتشابكة. ويمكن إيجاد برهان هذه النتيجة في [Schul, pp. 57–58].



**مبرهنة 13.3** ليكن  $f \in C^4[a, b]$  وليكن  $\max_{a \leq x \leq b} |f^{(4)}(x)| = M$ . إذا كان  $S$  استكمالاً داخلياً للشريحة التكعيبية المتشابكة الوحيدة لـ  $f$  بالنسبة إلى النقاط  $a = x_0 < x_1 < \dots < x_n = b$ ، فإنه لكل

$$|f(x) - S(x)| \leq \frac{5M}{384} \max_{0 \leq j \leq n-1} (x_{j+1} - x_j)^4$$

في  $[a, b]$  يكون لدينا وينتج أيضاً حد خطأ من الرتبة الرابعة، وينتج أيضاً في حالة الشروط الحدودية الحرة، ولكن من الصعوبة صياغتها. ( انظر [BD, pp. 827–835]. )

ستعطي الشروط الحدودية الحرة نتائج أقل دقة مقارنةً بالشروط المتشابكة قرب طرفي الفترة  $[x_0, x_n]$  ما لم تكن الدالة  $f$  مقتربة من تحقيق  $f''(x_0) = f''(x_n) = 0$  ثمة بديل للشرط الحدودي الحر - ولا يتطلب معلومات عن مشتقة  $f$  - هو شرط اللاعقدة *not-a-knot* انظر ([Deb2, pp. 55–56]). وهذا الشرط يتطلب كون  $S'''(x)$  متصلة عند  $x_1$  وعند  $x_{n-1}$ .

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 4.3

- حدّد الشريحة التكعيبية الحرة  $S$  التي تستكمل داخلياً البيانات  $f(0) = 0, f(1) = 1, f(2) = 2$ .
- حدّد الشريحة التكعيبية المتشابكة  $S$  التي تستكمل داخلياً البيانات  $f(0) = 0, f(1) = 1, f(2) = 2$  وتحقق  $s'(0) = s'(2) = 1$ .

3. أنشئ الشريحة التكعيبية الحرة للبيانات الآتية:

$x$	$f(x)$	ب.	$x$	$f(x)$	أ.
0.8	0.22363362		8.3	17.56492	
1.0	0.65809197		8.6	18.50515	
$x$	$f(x)$	د.	$x$	$f(x)$	ج.
0.1	-0.62049958		-0.5	-0.0247500	
0.2	-0.28398668		-0.25	0.3349375	
0.3	0.00660095		0	1.1010000	
0.4	0.24842440				

4. أنشئ الشريحة التكعيبية الحرة للبيانات الآتية:

$x$	$f(x)$	ب.	$x$	$f(x)$	أ.
-0.25	1.33203		0	1.00000	
0.25	0.800781		0.5	2.71828	
$x$	$f(x)$	د.	$x$	$f(x)$	ج.
-1	0.86199480		0.1	-0.29004996	
-0.5	0.95802009		0.2	-0.56079734	
0	1.0986123		0.3	-0.81401972	
0.5	1.2943767				

- نتجت البيانات في التمرين (3) باستخدام الدوال الآتية، استخدم الشرائح التكعيبية التي أنشئت في التمرين (3) لقيم  $x$  المبينة لتقريب  $f(x)$  و  $f'(x)$ ، واحسب الخطأ الحقيقي:

أ.  $f(x) = x \ln x$  والتقريب إلى  $f(8.4)$  و  $f'(8.4)$

ب.  $f(x) = \sin(e^x - 2)$  والتقريب إلى  $f(0.9)$  و  $f'(0.9)$

ج.  $f(x) = x^3 + 4.001x^2 + 4.002x + 1.101$  والتقريب إلى  $f(-\frac{1}{3})$  و  $f'(-\frac{1}{3})$

د.  $f(x) = x \cos x - 2x^2 + 3x - 1$  والتقريب إلى  $f(0.25)$  و  $f'(0.25)$

6. نتجت البيانات في التمرين (3) باستخدام الدوال الآتية. استخدم الشرائح التكعيبية التي

أنشئت في التمرين (3) لقيم  $x$  المبينة لتقريب  $f(x)$  و  $f'(x)$ ، واحسب الخطأ لحقيقي:

أ.  $f(x) = e^{2x}$  والتقريب إلى  $f(0.43)$  و  $f'(0.43)$

ب.  $f(x) = x^4 - x^3 + x^2 - x + 1$  والتقريب إلى  $f(0)$  و  $f'(0)$

ج.  $f(x) = x^2 \cos x - 3x$  والتقريب إلى  $f(0.18)$  و  $f'(0.18)$

د.  $f(x) = \ln(e^x + 2)$  والتقريب إلى  $f(0.25)$  و  $f'(0.25)$

7. أنشئ الشريحة التكعيبية المتشابهة مستخدماً بيانات التمرين (4) وحقيقة كون:

أ.  $f'(8.6) = 1.151762$  و  $f'(8.3) = 1.116256$

ب.  $f'(1.0) = 2.0466965$  و  $f'(0.8) = 2.1691753$

ج.  $f'(0) = 4.0020000$  و  $f'(-0.5) = 0.7510000$

د.  $f'(0.4) = 2.16529366$  و  $f'(0.1) = 3.58502082$

8. أنشئ الشريحة التكعيبية المتشابهة مستخدماً بيانات التمرين (4) وحقيقة كون:

أ.  $f'(0.5) = 5.43656$  و  $f'(0) = 2$

ب.  $f'(0.25) = -0.625000$  و  $f'(-0.25) = 0.437500$

ج.  $f'(0.3) = -2.4533949$  و  $f'(0.1) = -2.8004996$

د.  $f'(0.5) = 0.45186276$  و  $f'(-1) = 0.15536240$

9. كرر التمرين (5) مستخدماً الشرائح التكعيبية المتشابهة التي أنشئت في التمرين (7).

10. كرر التمرين (6) مستخدماً الشرائح التكعيبية المتشابهة التي أنشئت في التمرين (8).

11. تعرّف شريحة تكعيبية طبيعية  $S$  على  $[0, 2]$  من خلال

$$\left. \begin{array}{l} 0 \leq x < 1 \text{ إذا كان } S_0(x) = 1 + 2x - x^3 \\ 1 \leq x \leq 2 \text{ إذا كان } S_1(x) = 2 + b(x-1) + c(x-1)^2 + d(x-1)^3 \end{array} \right\} = S(x)$$

جد  $b, c, d$ .

12. تعرّف شريحة تكعيبية متشابهة  $S$  للدالة  $f$  على  $[1, 3]$  من خلال

$$\left. \begin{array}{l} 1 \leq x < 2 \text{ إذا كان } s_0(x) = 3(x-1) + 2(x-1)^2 - (x-1)^3 \\ 2 \leq x \leq 3 \text{ إذا كان } s_1(x) = a + b(x-2) + c(x-2)^2 + d(x-2)^3 \end{array} \right\} = s(x)$$

فإذا كان  $f'(1) = f'(3)$  فجد  $a, b, c, d$ .

13. تعرّف شريحة تكعيبية طبيعية  $S$  من خلال

$$\left. \begin{array}{l} 1 \leq x < 2 \text{ إذا كان } S_0(x) = 1 + B(x-1) - D(x-1)^3 \\ 2 \leq x \leq 3 \text{ إذا كان } S_1(x) = 1 + b(x-2) - \frac{3}{4}(x-2)^2 + d(x-2)^3 \end{array} \right\} = S(x)$$

فإذا كان  $S$  يستكمل البيانات داخلياً  $(1, 1), (2, 1), (3, 0)$  فأوجد  $B, D, b, d$ .

14. تعرّف شريحة تكعيبية متشابكة  $S$  الخاص بالدالة  $f$  من خلال

$$\left. \begin{aligned} 0 \leq x < 1 \text{ إذا كان } s_0(x) &= 1 + Bx + 2x^2 - 2x^3 \\ 1 \leq x \leq 2 \text{ إذا كان } s_1(x) &= 1 + b(x-1) - 4(x-1)^2 + 7(x-1)^3 \end{aligned} \right\} = s(x)$$

أوجد  $f'(0)$  و  $f'(2)$ .

15. أنشئ شريحة تكعيبية حرّة لتقريب  $f(x) = \cos \pi x$  مستخدماً القيم المعطاة من خلال  $f(x)$  عند  $x = 0, 0.25, 0.5, 0.75, 1.0$ .

أ. أنشئ تكاملاً للشريحة على امتداد  $[0, 1]$ . وقرن النتيجة بـ  $\int_0^1 \cos \pi x dx = 0$ .

ب. استخدم مشتقات الشريحة لتقريب  $f'(0.5)$  و  $f''(0.5)$ ، وقرن هذه التقريبات بالقيم الحقيقية.

16. أنشئ شريحة تكعيبية حرّة لتقريب  $f(x) = e^{-x}$  باستخدام القيم المعطاة من خلال  $f(x)$  عند  $x = 0, 0.25, 0.5, 0.75, 1.0$ .

أ. أنشئ تكاملاً للشريحة على امتداد  $[0, 1]$ . وقرن النتيجة بـ  $\int_0^1 e^{-x} dx = 1 - 1/e$ .

ب. استخدم مشتقات الشريحة لتقريب  $f'(0.5)$  و  $f'''(0.5)$ ، وقرن هذه التقريبات بالقيم الحقيقية.

17. كرّر التمرين (15) بإنشاء شريحة تكعيبية متشابكة بدلاً من حرّة مستخدماً  $f'(0) = f'(1) = 0$ .

18. كرّر التمرين (16) بإنشاء شريحة تكعيبية متشابكة بدلاً من حرّة مستخدماً  $f'(0) = -1$ ،  $f'(1) = -e^{-1}$ .

19. افترض أن  $f(x)$  كثيرة حدود من الرتبة 3. أثبت أن  $f(x)$  هي شريحتها التكعيبية المتشابكة نفسها. لكن لا يمكن أن تكون شريحتها التكعيبية الحرّة.

20. افترض أن البيانات  $\{(x_i, f(x_i))\}_{i=0}^n$  تقع على خط مستقيم. ما الذي يمكن قوله حول الشريحتين التكعيبيتين الحرّة والمتشابكة للدالة  $f$ ؟ إرشاد: خذ تلميحاتاً عن نتائج التمرينين (1 و 2).

21. مفترضين التقسيمات  $x_0 = 0, x_1 = 0.05, x_2 = 0.1$  أوجد دالة استكمال داخلي خطي مجزأً  $F$  إلى  $f(x) = e^{2x}$ . قرّب  $\int_0^{0.1} e^{2x} dx$  بـ  $\int_0^{0.1} F(x) dx$ ، وقرن النتائج بالقيمة الحقيقية.

22. ليكن  $f \in C^2[a, b]$  ولتكن النقاط  $a = x_0 < x_1 < \dots < x_n = b$  معلومة. اشتقّ تقديراً للخطأ مشابهاً لما في المبرهنة (13.3)، لدالة استكمال داخلي خطي مجزأً  $f$ . استخدم هذا التقدير لاشتقاق حدود خطأ من التمرين (21).

23. أنشئ توسيعاً للخوارزميات (4.3) و (5.3) لتشمل -ضمن المخرجات- المشتقتين الأولى والثانية للشريحة عند النقاط.

24. أنشئ توسيعاً للخوارزميتين (4.3) و (5.3) لتشمل -ضمن المخرجات- تكامل الشريحة على امتداد الفترة  $[x_0, x_n]$ .

25. مفترضين التقسيمات  $x_0 = 0, x_1 = 0.05, x_2 = 0.1$  و  $f(x) = e^{2x}$ :

أ. أوجد الشريحة التكعيبية  $S$  مع الشروط الحدودية المتشابكة التي تستكمل داخلياً  $f$ .

ب. أوجد تقريباً إلى  $\int_0^{0.1} e^{2x} dx$  من خلال حساب  $\int_0^{0.1} s(x) dx$ .

ج. استخدم المبرهنة (13.3) لتقدير  $\max_{0 \leq x \leq 0.1} |f(x) - s(x)|$  و  $\left| \int_0^{0.1} f(x) dx - \int_0^{0.1} s(x) dx \right|$ .

د. حدّد الشريحة التكعيبية  $S$  مع شروط حدودية حرّة، وقارن  $S(0.02)$ ،  $s(0.02)$ ،  $e^{0.04} = 1.04081077$ ، ولتكن الدالة  $f$  معرفة على  $[a, b]$ ، ولتكن النقاط  $a = x_0 < x_1 < x_2 = b$  معلومة. أثبت أن

دالة شريحة الاستكمال الداخلي التربيعية  $S$  تتشكل من كثيرة حدود تربيعية

$$\text{وكثيرة حدود تربيعية } S_0(x) = a_0 + b_0(x - x_0) + c_0(x - x_0)^2 \text{ في } [x_0, x_1]$$

$$S_1(x) = a_1 + b_1(x - x_1) + c_1(x - x_1)^2 \text{ في } [x_1, x_2]$$

بحيث

$$S(x_0) = f(x_0), S(x_1) = f(x_1) \text{ و } S(x_2) = f(x_2) \text{ (i)}$$

$$S \in C^1[x_0, x_2] \text{ (ii)}$$

أثبت أن الشرطين (i) و (ii) يؤديان إلى خمس صيغ في ستة مجاهيل  $a_0, b_0, c_0, a_1, b_1, c_1$

تكمن المشكلة في تقرير الشرط الإضافي الذي نفترضه لجعل الحل وحيثاً. فهل الشرط

$S \in C^2[x_0, x_2]$  يؤدي إلى حل ذي معنى؟

27. استخدم التمرين (26) لتحديد شريحة تكعيبية  $S$  تستكمل داخلياً البيانات  $f(1) = 1$ ،  $f(3) = 0$

$$f(2) = 2 \text{ وتحقق } s'(0) = 2$$

28. أ. تضمنت مقدمة هذا الباب جدولاً يضم عدد السكان للولايات المتحدة للأعوام 1940 إلى

1990. استخدم استكمالاً داخلياً للشريحة التكعيبية لتقريب عدد السكان في السنوات 1930

و 1965 و 2010.

ب. عدد السكان عام 1930 كان تقريباً 123,203,000. فما دقة أرقام السنتين 1965 و 2010؟

29. تتحرك سيارة على طريق مستقيم. وتسجل بياناتها عند نقاط كثيرة. وتظهر هذه البيانات

في الجدول الآتي، حيث يظهر الزمن (Time) بالثانية، المسافة (Distance) بالقدم، والسرعة

الوقت	0	3	5	8	13
المسافة	0	225	383	623	993
السرعة	75	77	80	74	72

أ. استخدم شريحة تكعيبية متشابكة لتخمين موقع السيارة وسرعتها عند الثانية العشرة

$$t = 10 \text{ s}$$

ب. استخدم مشتقة الشريحة لتحديد ما إذا كان يمكن للسيارة أن تتجاوز سرعة 55-mi/h على

الطريق. وإذا كان ذلك فما المرة الأولى التي تتجاوز فيها السيارة هذه السرعة؟

ج. ما السرعة القصوى المتوقعة لهذه السيارة؟

30. فاز حصان يدعى Smart Jones في سباق الخيول (Kentucky Derby) لعام 2004 في وقت

2:04.06 (دقيقتين و 4.06) في سباق 1.25 ميل. والزمن عند نقطة (علامة) ربع الميل، نصف الميل،

والميل، كانت 0:22.99 و 0:46.73 و 1:37.35 على التوالي.

أ. استخدم هذه القيم معاً عند وقت الانطلاق لإنشاء شريحة تكعيبية حرّة سباق Smart Jones.

ب. استخدم الشريحة لتخمين الزمن عند نقطة ثلاثة أرباع الميل، وقارن ذلك بالزمن الحقيقي

$$1:11.80$$

ج. استخدم الشريحة لتقريب سرعة انطلاق Smart Jones وسرعته عند خط النهاية.

31. من المعتقد أن الكميات العالية من حمض التنتلك في أوراق أشجار البُوط البالغة تعيق سو

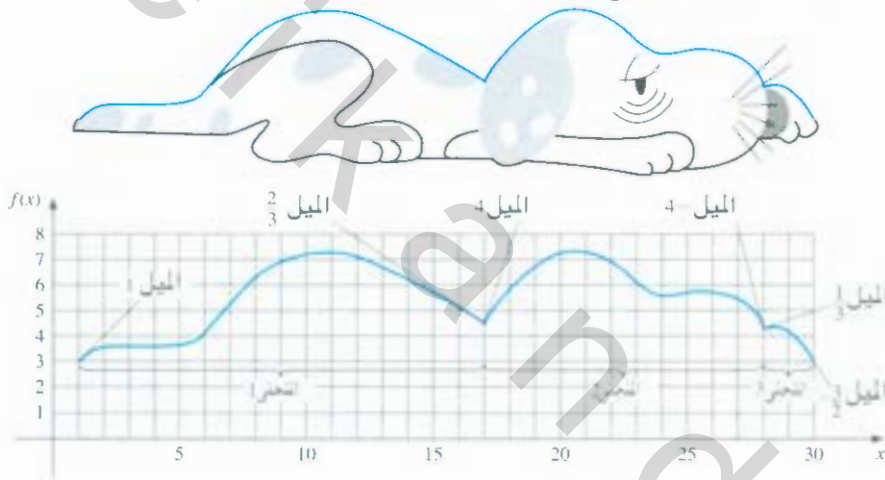
يرقات عثة الشتاء ( *Operophtera bromata* L., *Geometridae* ) التي تؤذي هذه الأشجار كثيراً في

سنوات معينة. يبين الجدول الآتي معدل وزن عينتين من هذه اليرقات خلال الأيام 28 الأولى

بعد ولادتها. أخذت العينة الأولى من يرقات تربت على أوراق بلوط طرية (حديثة)، حيث تربت العينة الثانية على أوراق بالغة (عتيقة) من نفس الشجرة.  
 أ. استخدم شريحة تكعيبية حرّة لتقريب منحنى معدل الوزن لكل عينة.  
 ب. أوجد أعلى معدل وزن تقريبي لكل عينة من خلال إيجاد القيمة القصوى للشريحة.

اليوم	0	6	10	13	17	20	28
معدل وزن العينة (2) باللجم	6.67	17.33	42.67	37.33	30.10	29.31	28.74
معدل وزن العينة (1) باللجم	6.67	16.11	18.89	15.00	10.56	9.44	8.89

32. طلب تقدير الجزء العلوي من هذا الوحش الأرسقراطي باستخدام استكمالات داخلية لشريحة تكعيبية متشابكة. وقد رسم المنحنى على مخطط شبكي، وبني الجدول منه. استخدم الخوارزمية (5.3) لإنشاء الشرائح التكعيبية المتشابكة الثلاثة.



المنحنى 3				المنحنى 2				المنحنى 1			
$f(x_i)$	$f(x_{i+1})$	$x_i$	$i$	$f(x_i)$	$f(x_{i+1})$	$x_i$	$i$	$f'(x_i)$	$f(x_i)$	$x_i$	$i$
0.33	4.1	27.7	0	3.0	4.5	17	0	1.0	3.0	1	0
	4.3	28	1	7.0	20	1			3.7	2	1
	4	29	2	6.1	23	2			3.9	5	2
				5.6	24	3			4.2	6	3
-1.5	3.0	30	3	5.8	25	4			5.7	7	4
				5.2	27	5			6.6	8	5
				-4.0	4.1	27.7	6		7.1	10	6
									6.7	13	7
									-0.67	4.5	17
											8

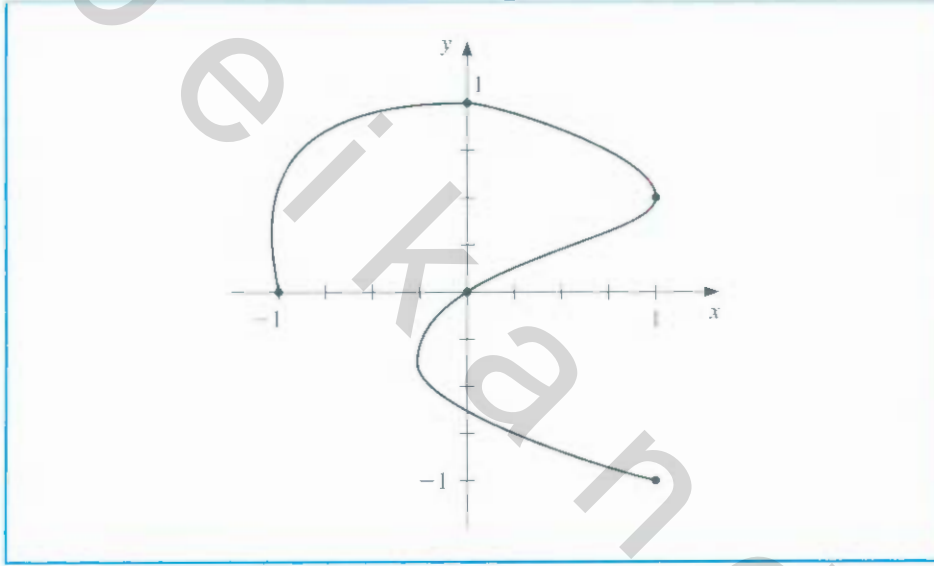
33. كرّر التمرين (32)، ولكن بإنشاء ثلاث شرائح طبيعية مستخدماً الخوارزمية (4.3).

## Parametric Curves

## 5.3 المنحنيات الوسيطة

ليس ممكناً استخدام أي من الأساليب التي تطوّرت في هذا الفصل لتوليد منحنيات بالصيغة التي نراها في شكل (14.3)؛ لأن هذا المنحنى لا يمكن الصيغة عنه بوصفه دالة لأحد الوسيطات التنسيقية بدلالة الآخر. سوف نرى في هذا الفصل كيف تمثل منحنيات عامة باستخدام وسيط

للتعبير عن كل من متغيري إحداثيات  $x$ - و  $y$ . ويمكن توسيع هذا الأسلوب ليمثل منحنيات عامة وأسطحاً في فضاء. ويكون أسلوب الوسيط المباشر لتحديد كثيرة حدود أو كثيرة حدود مجزأة لربط النقاط  $(x_0, y_0), (x_1, y_1), \dots, (x_n, y_n)$  وفق ترتيب محدد مستخدماً وسيطاً على فترة  $[t_0, t_n]$  مع  $t_0 < t_1 < \dots < t_n$  ثم إنشاء دوال تقريب مع  $x_i = x(t_i)$  و  $y_i = y(t_i)$  لكل  $i = 0, 1, \dots, n$ . يعرض المثال الآتي ذلك الأسلوب في حالة كون كل من دالتي التقريب كثيرة حدود لاجرانج للاستكمال الداخلي.



شكل 14.3

أنشئ زوجاً من كثيرات حدود لاجرانج لتقريب المنحنى على صورة الشكل (14.3) مستخدماً نقاط البيانات الظاهرة على المنحنى. هناك مرونة في اختيار المتغير، وسوف نختار النقاط  $\{t_i\}_{i=0}^{\infty}$  المتساوية التباعد في  $[0, 1]$ . اعني تعطي البيانات في جدول (19.3).

مثال 1

$i$	0	1	2	3	4
$t_i$	0	0.25	0.5	0.75	1
$x_i$	-1	0	1	0	1
$y_i$	0	1	0.5	0	-1

جدول 19.3

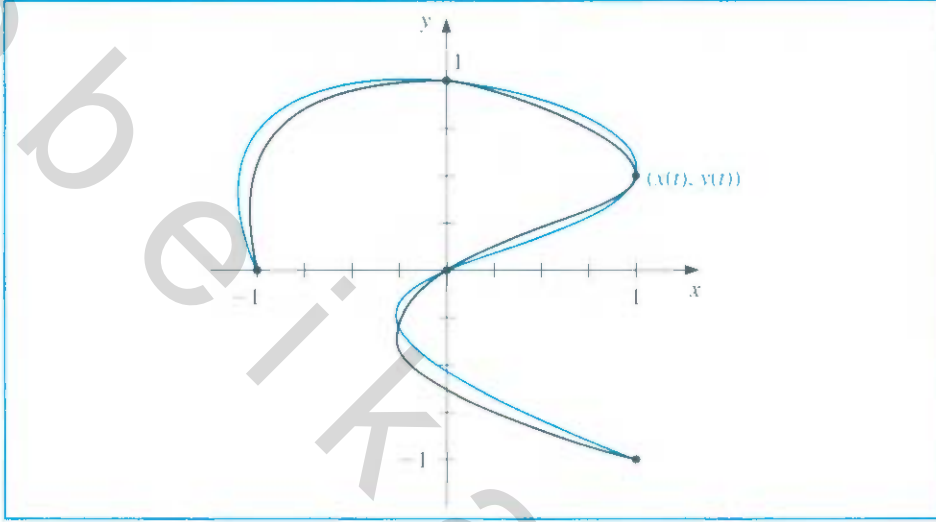
وهذا ينتج كثيرات حدود استكمال داخلي متداخلة

$$x(t) = \left( \left( \left( \left( 64t - \frac{352}{3} \right) t + 60 \right) t - \frac{14}{3} \right) t - 1 \right)$$

و

$$y(t) = \left( \left( \left( \left( -\frac{64}{3}t + 48 \right) t - \frac{116}{3} \right) t + 11 \right) t \right)$$

وعند رسم هذا النظام الوسيط نحصل على الشكل البياني الموضح بالأزرق في شكل (15.3). ومع أنه يمر عبر النقاط المطلوبة، وله الشكل الرئيس نفسه، فإنه لا يتعدى التقريب الخام (الابتدائي) للمنحنى الأصلي. سيتطلب التقريب الأدق نقاطاً إضافية، مع زيادة مرافقة بالحسابات.



شكل 15 3

ويمكن توليد منحنيات هرمايت والشريحة بالأسلوب نفسه، ولكنها تتطلب جهوداً حسابية واسعة أيضاً. تتطلب التطبيقات في الرسوم الحاسوبية توليداً سريعاً لمنحنيات ملساء يمكن تعديلها بسهولة وسرعة. ولغرض حسابي وجمالي، فإن تغيير جزء واحد من هذه المنحنيات يجب ألا يكون له أثر ولو قليلاً في بقية أجزائها. يلغي هذا استخدام كثيرات حدود استكمال داخلي أو الشرائح؛ لأن تغيير أحد الأجزاء يؤثر في المنحنى كله. إن اختيار منحنى الاستخدام في الرسم الحاسوبي يكون غالباً عبارة عن صيغة لكثيرة حدود هرمايت التكعيبية المجزأة. ويحدد كل جزء من كثيرة حدود هرمايت التكعيبية كلياً من خلال وصف أطرافها والمشتقات عند الأطراف هذه. ويمكن لجزء واحد من المنحنى أن يتغير نتيجة لذلك، حيث يترك غالبية المنحنى على حاله. وتحتاج الأجزاء المتجاورة إلى التعديل. لضمان الملوسة عند الأطراف فقط. ويمكن تنفيذ الحسابات سريعاً، ويمكن تعديل المنحنى جزءاً بعد آخر. تحتاج مشكلة استكمال هرمايت الداخلي إلى وصف المشتقات عند الأطراف لكل جزء من المنحنى. لنفترض أن المنحنى له  $n + 1$  من نقاط البيانات  $(x(t_0), y(t_0)), \dots, (x(t_n), y(t_n))$ . ونرغب في تحديد معالم المكعب لاستيعاب سمات معقدة. ويجب وصف  $x'(t_i)$  و  $y'(t_i)$  لكل  $i = 0, 1, \dots, n$  بعد ذلك.

هذا ليس صعباً على الصورة التي تبدو لنا، لأن كل جزء ينتج مستقلاً. وعلينا ضمان أن المشتقات عند الأطراف لكل جزء تماثل تلك التي في الجزء المجاور فقط. وأخيراً نستطيع تبسيط العملية لتكون عبارة عن تحديد زوج من كثيرات حدود هرمايت التكعيبية في الوسيط  $t$  في الأساس، حيث إن  $t_0 = 0$  و  $t_1 = 1$  علماً أن بيانات الأطراف  $(x(0), y(0))$  و  $(x(1), y(1))$  والمشتقات  $dy/dx$  (at  $t = 0$ ) و  $dy/dx$  (at  $t = 1$ ).

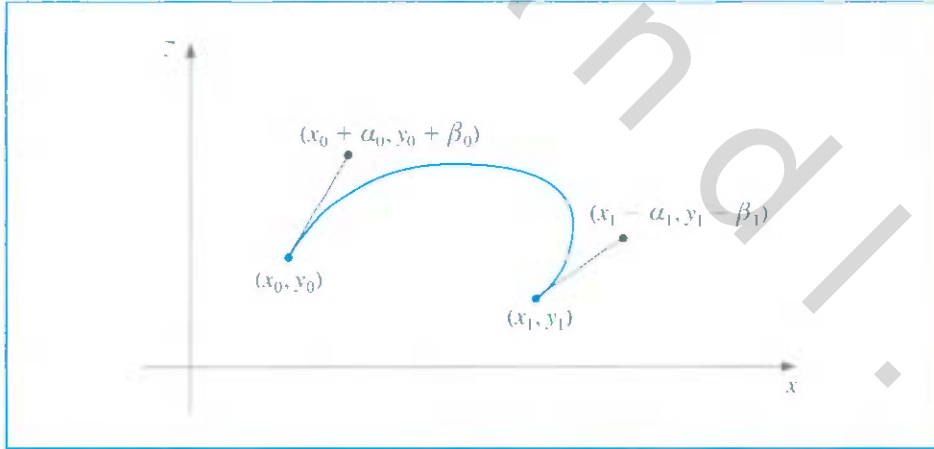
إن نظاماً ناجحاً لرسم الحاسوب يحتاج لأن يكون مبنياً على أساس مبرهنة رياضية منتظمة بحيث تكون النتائج متوقعة. ولكن هذه البرهنة يجب تطبيقها ضمن لخلفية بحيث يتمكن الرسام من تأسيس لتصميم وفقاً لافتراض.

لاحظ أننا نعرّف ستة شروط فقط، وأن كثيرات الحدود التكعيبية في  $x(t)$  و  $y(t)$  لكل منها أربعة وسيطات. ليصبح المجموع ثمانية. وهذا يوفر مرونة في اختيار زوج من كثيرات حدود هرايمت التكعيبية لتحقيق الشروط. كون الصيغة الطبيعية لتحديد  $x(t)$  و  $y(t)$  تتطلب منا وصف  $x'(0), x'(1), y'(0), y'(1)$ . يتطلب منحنى هرايمت الواضح في  $x$  و  $y$  وصف امحصلات

$$\frac{dy}{dx}(t=1) = \frac{y'(1)}{x'(1)} \text{ و } \frac{dy}{dx}(t=0) = \frac{y'(0)}{x'(0)} \text{ فقط.}$$

وعند ضرب  $x'(0)$  و  $y'(0)$  في عامل قياس مشترك، فإن خط المماس للمنحنى عند  $(x(0), y(0))$  يبقى نفسه، لكن يتغير شكل المنحنى. وكلما كان عامل القياس أكبر، يكون المنحنى أقرب في تقريب خط المماس من  $(x(0), y(0))$ . وتظهر حالة مشابهة عند نقطة النهاية الأخرى  $(x(1), y(1))$ . ولزيادة حول تبسيط العملية في الرسوم الحاسوبية المتداخلة، فإن المشتقة عند نقطة نهاية تبسط مستخدمة نقطة ثانية (وتدعى نقطة الدلالة *guidepoint*) على خط التماس المطلوب. وكلما كانت نقطة الدلالة بعيدة عن النقطة، أصبح بإمكان المنحنى تقريب خط المماس أكثر من النقاط. تظهر النقاط عند  $(x_0, y_0)$  و  $(x_1, y_1)$  في شكل (16.3). ونقطة الدلالة لـ  $(x_0, y_0)$  هي  $(x_0 + \alpha_0, y_0 + \beta_0)$  ونقطة الدلالة لـ  $(x_1, y_1)$  هي  $(x_1 - \alpha_1, y_1 - \beta_1)$ . إن كثيرة حدود هرايمت التكعيبية  $x(t)$  على  $[0, 1]$  تحقق

$$x(0) = x_0, \quad x(1) = x_1, \quad x'(0) = \alpha_0, \quad x'(1) = \alpha_1$$



شكل 16.3

وكثيرة الحدود الوحيدة التي تحقق هذه الشروط هي

$$x(t) = [2(x_0 - x_1) + (\alpha_0 + \alpha_1)]t^3 + [3(x_1 - x_0) - (\alpha_1 + 2\alpha_0)]t^2 + \alpha_0 t + x_0 \quad (22.3)$$

وبالأسلوب نفسه، فإن كثيرة الحدود التكعيبية الوحيدة التي تحقق

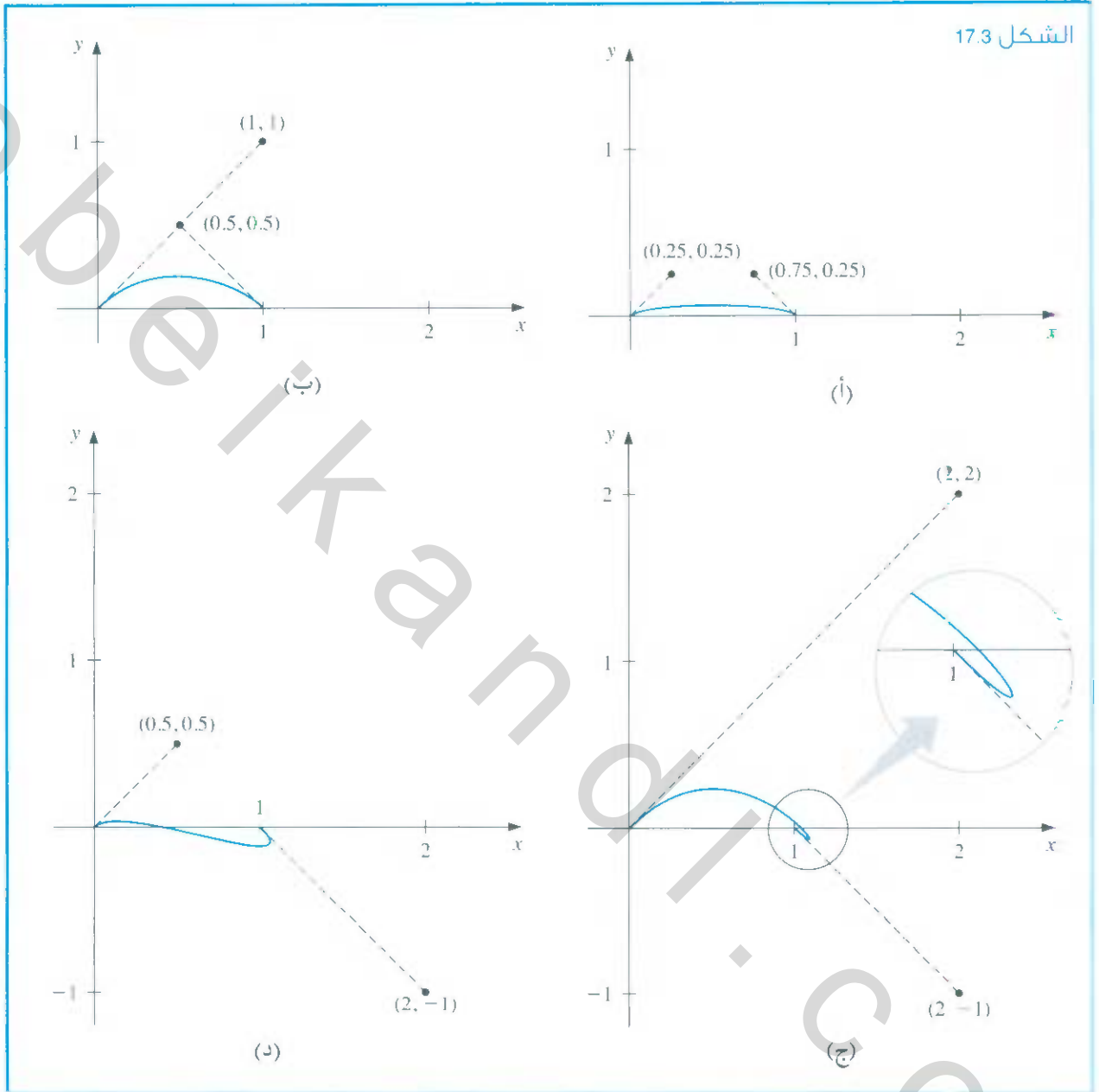
$$y(0) = y_0, \quad y(1) = y_1, \quad y'(0) = \beta_0, \quad y'(1) = \beta_1$$

تكون

$$y(t) = [2(y_0 - y_1) + (\beta_0 + \beta_1)]t^3 + [3(y_1 - y_0) - (\beta_1 + 2\beta_0)]t^2 + \beta_0 t + y_0 \quad (23.3)$$



الشكل 17.3



**مثال 2** تبين الرسوم البيانية في الشكل 17.3 بعض الإمكانيات لمنحنيات أنتجت من خلال الصيغ (22.3) و (23.3) عندما تكون النقاط هي  $(0, 0)$  و  $(1, 0)$  ومقدار الميل عند هذه النقاط 1 و -1 على التوالي. إن تبيان الميل عند الأطراف يتطلب كون  $\alpha_1 = \beta_1$  و  $\alpha_0 = \beta_0$  فقط؛ لأن النسب  $\alpha_0/\beta_0$  و  $\alpha_1/\beta_1$  تعطي على التوالي الميل عند يسار الأطراف وبيمينها.

والأسلوب المعياري لتحديد منحنيات في حالة رسوم بيانية متداخلة هو استخدام الفأة أولاً أو كرة المسار trackball لتحديد النقاط ونقاط الدلالة لتوليد التقريب الأول للمنحنى. ويمكن تحديد هذه يدوياً، ولكن معظم أنظمة الرسوم البيانية تسمح لك باستخدام جهاز الإدخال لرسم المنحنى على الشاشة تلقائياً، وسوف تختار النقاط ونقاط الدلالة المناسبة لهذا المنحنى التلقائي.

ويمكن المناورة بالنقاط ونقاط الدلالة فيما بعد لمواقع تستطيع إنتاج منحنى ذي شكل مقبول. ولكن الحسابات بعدها الأدنى. فإن المنحنى يمكن تحديده سريعاً، حيث يمكن فضلاً عن ذلك ملاحظة التغيير الناتج حالاً. والأكثر من ذلك، فإن جميع البيانات المطلوبة لحساب المنحنيات بتوقع وجيدها في الإحداثيات ونقاط الدلالة. ولا يتطلب الأمر معرفة تحليلية لمستخدم النظام أحياناً.

وتستخدم برامج الرسوم البيانية المشهورة هذا النوع من الأنظمة لتمثيل رسمها البياني التلقائي بصيغة صيغة إلى حد ما. وتكعيبات هرايت موضحة على أنها كثيرات حدود بيزير Bezier التي تدخل عامل قياس 3 عند حساب الاشتقاق عند نقاط النهاية. وهذا يختزل الصيغ الوسيطة إلى

$$x(t) = [z(x_0 - x_1) + 3(\alpha_0 + \alpha_1)]t^3 + [3(x_1 - x_0) - 3(\alpha_1 + 2\alpha_0)]t^2 + 3\alpha_0 t + x_0 \tag{24.3}$$

كان بيير آيتن بيزير (1910-1999) PierreEtienne Bezier رئيساً للتصميم والإنتاج في شركة رينو للسيارات معظم حياته المهنية بدأ بحثه في التصميم المدعم بالحاسوب والتصنيع عام 1960. مطوراً أدوات فاعلة في تصميم المنحنى والسطح وأسس طريقة توليد حاسوبية في ثلاثة اتجاهات (3D) لنماذج السيارات

من إيجابيات منحنيات بيزير Bezier التي تحمل اسمه. أنها تستند إلى مبرهنة رياضية دقيقة، ولا تحتاج لأن تكون ماثلة كلياً أمام النقطة بالتطبيق الذي يريد عمل منحنى أو سطح تتحقق فيه الافتراضات. هذه المنحنيات هي القاعدة لنظام هوامشر Adobe Postscript القوي، حيث تنتج المنحنيات آلياً، وتظهر في العديد من برمجيات التصميم الحاسوبية.

$$y(t) = [z(y_0 - y_1) + 3(\beta_0 + \beta_1)]t^3 + [3(y_1 - y_0) - 3(\beta_1 + 2\beta_0)]t^2 + 3\beta_0 t + y_0 \tag{25.3}$$

إلى  $0 \leq t \leq 1$  لكن هذا التغيير يكون واضحاً لمستخدم النظام.

تنشئ الخوارزمية (6.3) مجموعة منحنيات بيزير معتمدة على الصيغ الوسيطة في المعادلتين (24.3) و (25.3).

### منحنى بيزير Bezier Curve

لإنشاء منحنيات بيزير التكعيبية  $C_0, \dots, C_{n-1}$  بصيغة متغيرة، بحيث  $C_i$  ممثلة كآتي:

$$(x_i(t), y_i(t)) = (a_0^{(i)} + a_1^{(i)}t + a_2^{(i)}t^2 + a_3^{(i)}t^3, b_0^{(i)} + b_1^{(i)}t + b_2^{(i)}t^2 + b_3^{(i)}t^3)$$

لـ  $0 \leq t \leq 1$  حيث إنها محددة بنقطة الطرف الأيسر  $(x_i, y_i)$ ، نقطة الدلالة اليسرى  $(x_i^-, y_i^-)$  ونقطة الطرف الأيمن  $(x_{i+1}, y_{i+1})$ ، ونقطة الدلالة اليمنى  $(x_{i+1}^+, y_{i+1}^+)$  لكل  $i = 0, 1, \dots, n-1$

المدخلات:  $(x_0, y_0), \dots, (x_n, y_n); (x_0^+, y_0^+), \dots, (x_{n-1}^+, y_{n-1}^+); (x_1^-, y_1^-), \dots, (x_n^-, y_n^-)$  المخرجات: المعاملات  $\{a_0^{(i)}, a_1^{(i)}, a_2^{(i)}, a_3^{(i)}, b_0^{(i)}, b_1^{(i)}, b_2^{(i)}, b_3^{(i)}\}$  لكل  $0 \leq i \leq n-1$

الخطوة	المضمون
1	لكل $i = 0, 1, \dots, n-1$ ، انشئ الخطوتين 2 و 3.
2	ضع $a_0^{(i)} = x_i$ $b_0^{(i)} = y_i$ $a_1^{(i)} = 3(x_{i+1}^+ - x_i)$



$b_1^{(i)} = 3(y_i^+ - y_i)$ $a_2^{(i)} = 3(x_i + x_{i+1}^- - 2x_i^+)$ $b_2^{(i)} = 3(y_i + y_{i+1}^- - 2y_i^+)$ $a_3^{(i)} = x_{i+1} - x_i + 3x_i^+ - 3x_{i+1}^-$ $b_3^{(i)} = y_{i+1} - y_i + 3y_i^+ - 3y_{i+1}^-$	2
المخرجات $(a_0^{(i)}, a_1^{(i)}, a_2^{(i)}, a_3^{(i)}, b_0^{(i)}, b_1^{(i)}, b_2^{(i)}, b_3^{(i)})$	3
توقف.	4



تتكون المنحنيات الثلاثية الأبعاد بطريقة مماثلة بواسطة تعيين مركبات إضافية لـ  $\bar{z}_0$  و  $\bar{z}_1$  للعقد. و  $\bar{z}_0 + \gamma_0$  و  $\bar{z}_1 - \gamma_1$  للنقاط الدالة. وتعتبر المسألة الصعبة المتضمنة تمثيل المنحنيات ثلاثية الأبعاد في فقدان البعد الثالث عند رسم المنحنى على شاشة الحاسوب ثنائية الأبعاد. تستخدم تقنيات متعددة ومختلفة، ولكن هذا الموضوع يقع ضمن واقع الرسوم البيانية الحاسوبية. وللحصول على مقدمة لهذا الموضوع وطرق إمكانية تعديل هذه التقنيات عند تمثيلها على السطوح المستوية. يرجى الرجوع إلى الكتب المتعددة حول أساليب رسومات الحاسوب البيانية مثل [Hill, F] أو [FVFH].

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 5.3

- لتكن  $(x_0, y_0) = (0, 0)$  و  $(x_1, y_1) = (5, 2)$  نقاط نهاية منحنى. استخدم نقاط الدلالة أدناه لإنشاء تقريبات هرميات التكعيبية الوسيطة  $(x(t), y(t))$  للمنحنى، وارسم التقريبات:
  - أ.  $(1, 1)$  و  $(6, 1)$  ب.  $(5.5, 1.5)$  و  $(0.5, 0.5)$
  - ج.  $(6, 3)$  و  $(1, 1)$  د.  $(7, 0)$  و  $(2, 2)$
- كرّر التمرين (1) مستخدماً كثيرات حدود بيزير التكعيبية.
- أنشئ كثيرات حدود بيزير التكعيبية معتمداً الأطراف ونقاط الدلالة الآتية وارسمها:
  - أ. النقطة  $(1, 1)$  مع نقطة دلالة  $(1.5, 1.25)$  للنقطة  $(6, 2)$  مع نقطة دلالة  $(7, 3)$ .
  - ب. النقطة  $(1, 1)$  مع نقطة دلالة  $(1.25, 1.5)$  للنقطة  $(6, 2)$  مع نقطة دلالة  $(5, 3)$ .
  - ج. النقطة  $(0, 0)$  مع نقطة دلالة  $(0.5, 0.5)$  للنقطة  $(4, 6)$  مع نقطة دلالة داخلية  $(3.5, 7)$  ونقطة دلالة خارجة  $(4.5, 5)$  للنقطة  $(6, 1)$  مع نقطة دلالة  $(7, 2)$ .
  - د. النقطة  $(0, 0)$  مع نقطة دلالة  $(0.5, 0.5)$  للنقطة  $(2, 1)$  مع نقطة دلالة داخلية  $(3, 1)$  ونقطة دلالة  $(3, 1)$  للنقطة  $(4, 0)$  مع نقطة دلالة داخلية  $(1.5)$  ونقطة دلالة  $(3, -1)$  للنقطة  $(6, -1)$  مع نقطة دلالة  $(6.5, -0.25)$ .
- استخدم البيانات في الجدول الآتي والخوارزمية (6.3) لتقريب شكل الحرف  $\mathcal{M}$ :

$i$	$x_i$	$y_i$	$\alpha_i$	$\beta_i$	$\alpha'_i$	$\beta'_i$
0	3	6	3.3	6.5		
1	2	2	2.8	3.0	2.5	2.5
2	6	6	5.8	5.0	5.0	5.8
3	5	2	5.5	2.2	4.5	2.5
4	6.5	3			6.4	2.8

5. افترض أن كثيرة حدود بيزير التكعيبية قد وضعت عبر النقاط  $(u_0, v_0)$  و  $(u_1, v_1)$  مع نقاط دلالة  $(u_2, v_2)$  و  $(u_3, v_3)$  على التوالي.

أ. اشتق الصيغ الوسيطة لـ  $u(t)$  و  $v(t)$  مفترضاً أن

$$u(0) = u_0, \quad u(1) = u_3, \quad u'(0) = u_1 - u_0, \quad u'(1) = u_3 - u_2$$

$$\text{و} \quad v(0) = v_0, \quad v(1) = v_3, \quad v'(0) = v_1 - v_0, \quad v'(1) = v_3 - v_2$$

ب. لتكن  $f(\frac{1}{3}i) = u_i$  لكل  $i = 0, 1, 2, 3$  وكثيرة حدود برنستاين من الرتبة 3 في  $t$  هي  $u(t)$ . أثبت أن كثيرة حدود  $g(\frac{1}{3}i) = v_i$  لكل  $i = 0, 1, 2, 3$ . أثبت أن كثيرة حدود برنستاين من الرتبة 3 في  $t$  هي  $f$  هي  $u(t)$ . وكثيرة حدود برنستاين من الرتبة 3 في  $t$  هي  $g$  هي  $v(t)$ . (انظر تمرين 29 من الفصل 1.3)

## Survey Methods and Software

## 6.3 مسح الطرائق والبرمجيات

بحثنا في هذا الباب تقريب دالة باستخدام كثيرات حدود وكثيرات حدود مجردة. ويمكن وصف الدالة من خلال صيغة تعريفية أو من خلال تهيئة نقاط في السطح يمر من خلالها الشكل البياني للدالة.

إن مجموعة النقاط  $x_0, x_1, \dots, x_n$  معطاة في كل حالة، وإن معلومات أخرى كقيمة مشنقات مختلفة، يمكن أن تكون ضمن المتطلبات أيضاً. نحن بحاجة إلى إيجاد دالة تقريبية تحقق الشروط المحددة من قبل هذه البيانات. إن كثيرة حدود استكمال داخلي  $P(x)$  هي كثيرة حدود ذات أقل رتبة وتحقق للدالة  $f$

$$P(x_i) = f(x_i) \quad \text{لكل } i = 0, 1, \dots, n$$

ومع أن كثيرة الحدود هذه هي استكمال داخلي وحيد، فإنه يمكن أن تأخذ صيغاً مختلفة. وصيغة لاجرانج غالباً ما تستخدم في جداول استكمال داخلي عندما تكون  $n$  صغيرة. وفي اشتقاق صيغ لتقريب المشتقات والتكاملات أيضاً. وتستخدم طريقة نيفيل في حساب الكثير من كثيرات الحدود المستكملة داخلياً عند نفس القيمة لـ  $x$ . وتكون صيغ نيوتن لكثيرات الحدود أكثر تناسباً للحساب، وتستخدم على نحو واسع لاشتقاق صيغ لحل الصيغ التفاضلية أيضاً. ويتسم استكمال داخلي كثيرة حدود بحالة ضعف تكمن في التذبذب، خصوصاً إذا كان عدد النقاط كبيراً. ويمكن تطبيق طرائق أخرى في هذه الحالة.

تستكمل كثيرات حدود هرايميت الدالة ومشتقاتها عند النقاط داخلياً. ويمكن أن تكون نقطة جداً، لكن ذلك يتطلب معلومات أكثر حول الدالة المراد تقريبها. وعندما يكون هناك عدد كبير من النقاط، فإن كثيرات حدود هرايميت معرضة لحالة ضعف التذبذب أيضاً.

أكثر صيغ الاستكمال الداخلي شيوعاً في الاستخدام هي استكمال داخلي كثيرة حدود مجردة. فإذا توفرت قيم الدالة والمشتقة، فإنه ينصح باستخدام هرايميت الداخلي التكعيبية. إنها الطريقة الفضلى لقيم استكمال داخلي الدالة، التي تمثل حل صيغة الاشتقاق. وعندما لا يتوافر سوى قيم الدالة، فإنه يمكن استخدام استكمال داخلي الشريحة التكعيبية الحرة. هذا يجبر المشتقة الثانية للشريحة لتصبح صفراً عند الأطراف. وتتطلب شرائح تكعيبية أخرى بيانات إضافية. ويحتاج الشريحة التكعيبية التشابكية إلى قيم مشتقة الدالة عند الأطراف للفترة على سبيل المثال. هناك طرائق استكمال داخلي أخرى شائعة الاستخدام مثل الاستكمال داخلي مثلثاتي، وبالتحديد

تحول فورير السريع Fast Fourier Transform الذي سيتناول في الباب الثامن، ويستخدم مع كميات كبيرة من البيانات عندما تكون الدالة ذا طبيعة دورية. ويستخدم الاستكمال الداخلي من خلال دوال معقولة أيضاً. وإذا حصل شك في دقة البيانات، فإن أساليب الملوسة يمكن تطبيقها، وينصح عندئذ باستخدام بعض صيغ المربعات الصغرى Least Squares لتوفيق البيانات مثل كثيرات حدود، دوال مثلثاتية. دوال معقولة. وشرائح يمكن استخدامها في المربعات الصغرى لتوفيق البيانات. وسوف نتناول هذه المواضيع في الباب الثامن. تستند برامج نمطية الاستكمال الداخلي في مكتبة IMSL إلى الكتاب

"A Practical Guide to Splines by Carl de Boor [Deb2]" واستخدام استكمال داخلي من خلال شرائح تكعيبية. ويستخدم النمط البرامجي CSDEC لاستكمال داخلي من خلال شرائح تكعيبية مع شروط إنهاء نتاج للمستخدم. CSPER هو لاستكمال داخلي من خلال شرائح تكعيبية مع شروط إنهاء دورية. وCSHER هو لاستكمال داخلي من خلال كثيرات حدود هرميات شبه الجزأة. والنمط البرامجي CSDEC يدمج ما بين الخوارزميتين (4.3 و 5.3). والنمط البرامجي CSINT يستخدم شرط اللاعقدة الذي ذكر في نهاية الفصل (4.3). وهناك شرائح تكعيبية لتقليل التذبذبات والإبقاء على التقعر أيضاً. وطرائق استكمال داخلي في اتجاهين من خلال شرائح ثنائية التكعيب موجودة أيضاً.

تتضمن مكتبة NAG <http://www.netlib.org> برامج نمطية فرعية مثل subroutines EO1AEF لاستكمال داخلي كثيرات حدود وهرميات، EO1BAF لاستكمال داخلي شرائح تكعيبية و EO1BEF لاستكمال داخلي هرميات التكعيبية الجزأة. يُستخدم النمط البرامجي الفقرة EO1ABF لاستكمال داخلي لبيانات عند نقاط متساوية التباعد. أما النمط البرامجي الفقرة EO1AAF فيطبق على بيانات عند نقاط غير متساوية التباعد. ويتضمن NAG برامج نمطية جزئية لاستكمال داخلي من دوال بمتغيرين أيضاً.

وتحتوي المكتبة netlib على البرامج النمطية الجزئية cubsp1.f من خلال الحزمة pppack لحساب الشريحة التكعيبية مع شروط مختلفة الأطراف. ومن خلال الحزمة slatec، فإن polint.f يعطي معامل فروقات نيوتن المنقسمة لنقاط بيانات منقطعة (منفصلة). ونجد برامج نمطية فرعية مختلفة لحساب كثيرات حدود هرميات الجزأة من خلال الحزمة slatec/pchip.

ويمكن استخدام دالة MATLAB التي هي INTERP1 لاستكمال داخلي لمجموعة نقاط بيانات منقطعة. باستخدام أقرب استكمال داخلي مجاور، أو استكمال داخلي خطي، أو استكمال شريحة داخلي تكعيبية. أو استكمال داخلي تكعيبية. مخرجات INTERP1 كثيرة حدود قيد الحساب عند مجموعة نقاط منقطعة. ويمكن استخدام POLYFIT المبني على تقريب المربعات الصغرى (انظر الفصل 1.8) لإيجاد دالة استكمال داخلي من الرتبة  $n$  على الأكثر. ويمر عبر  $n+1$  من النقاط المحددة. ويمكن إنتاج شرائح تكعيبية مع الدالة SPLINE. يمكن استخدام Maple لإنشاء

>interp(X,Y,x);

[x[0], x[1],..., x[n]]

[f(x[0]), f(x[1]),..., f(x[n])]

كثيرة حدود استكمال داخلي مستخدماً الأوامر

حيث X عبارة عن النقطة

وY عبارة عن النقطة

$x$  هو المتغير قيد الاستخدام. ويمكن إنشاء الشريحة التكميبيية الطبيعية مع Maple أيضاً. أدخل أولاً

```
>readlib(spline)
```

لجاهزية الحزمة. ومع  $X$  و  $Y$  اسبينين في المقطع السابق. فإن الأمر

```
>spline(X,Y,s,3);
```

تنشأ الشريحة التكميبيية الطبيعية التي تستكمل داخلياً

$$Y = [y[0], \dots, y[n]] \text{ و } X = [x[0], \dots, x[n]]$$

حيث  $X$  هو المتغير. والعدد 3 يشير إلى رتبة الشريحة التكميبيية. ويمكن إيجاد شرائح خطية وتربيعية أيضاً.

المراجع العامة للطرائق في هذا الفصل من تأليف Powell [Po] و Davis [Da] وتعود الورقة حول الشرائح إلى Schoenberg [Scho]. هذه كتب مهمة حول الشرائح من تأليف Schultz [Schul], De Boor [Deb2], Dierckx [Di], Schumaker [Schum]

## الاشتقاق والتكامل العدديان

## Numerical Differentiation and Integration

## مقدمة

يُصنع السقف المموج بضغط لوح الألمنيوم المستوي ليصبح مموجًا، مقطعه العرضي على شكل موجة الجيب.



افتراض أنك بحاجة إلى صفيحة مموجة طولها 4 ft، وارتفاع كل موجة منها 1 in من الخط المركزي. وقيمة كل موجة ذات دورة  $2\pi$  in تقريبًا.

إن مسألة إيجاد طول الصفيحة الأصلية تكمن في إيجاد طول المنحنى  $f(x) = \sin x$  من  $x = 0$  in إلى  $x = 48$  in. ومن حساب التفاضل والتكامل نعرف أن الطول هو

$$L = \int_0^{48} \sqrt{1 + (f'(x))^2} dx = \int_0^{48} \sqrt{1 + (\cos x)^2} dx$$

وبذلك تختزل المسألة إلى إيجاد هذا التكامل.

وعلى الرغم من أن دالة الجيب هي أحد أكثر الدوال الرياضية شيوعًا، إلا أن حساب طولها يتضمن تكاملًا ناقصيًا (بيضاوي الشكل) من النوع الثاني الذي لا يمكن إيجاد قيمته بالطرائق العادية. وهناك طرائق قد طوّرت في هذا الباب لإيجاد حلول تقريبية لمثل هذا النوع من المسائل. ولقد أخذت هذه المسألة في الحسبان في التمرين (25) من استخدام الفصل (4.4) وفي التمرين (12) من الفصل (5.4).

لقد ذكرنا في مقدمة الباب (3) أن أحد أسباب استخدام كثيرات الحدود الجبرية لتقريب أي مجموعة من البيانات هو معرفة دالة متصلة على فترة مغلقة هي كثيرة حدود قريبة قدر ما نريد من الدالة عند كل نقطة في الفترة. وبالإضافة إلى ذلك فإنه يمكن إيجاد مشتقات كثيرات الحدود وتكاملاتها بسهولة. فليس غريبًا أن معظم عمليات تقريب التكاملات والمشتقات تستخدم كثيرات الحدود التي تقرب الدالة.

## Numerical Differentiation

## 1.4 الاشتقاق العددي

مشتقة الدالة  $f$  عند  $x_0$  هي

$$f'(x_0) = \lim_{h \rightarrow 0} \frac{f(x_0 + h) - f(x_0)}{h}$$

تعد هذه الصيغة طريقة واضحة لتوليد تقريب للمشتقة  $f'(x)$  وذلك بحساب

$$\frac{f(x_0 + h) - f(x_0)}{h}$$

لقيم صغيرة للعدد  $h$ .

وعلى الرغم من أن هذا الأمر واضح، إلا أنه غير ناجح، بسبب وجود خطأ التدوير المأخوذ. ولكنها نقطة البداية بالتأكيد. ولكي تجد تقريباً للمشتقة  $f'(x_0)$ ، افترض أولاً أن  $x_0 \in (a, b)$ ، حيث  $f \in C^2[a, b]$ ، وأن  $x_1 = x_0 + h$  لقيمة ما  $h \neq 0$  التي تكون صغيرة على نحو كافٍ لتضمن أن  $x_1 \in [a, b]$ .

أنشأ أول كثيرة حدود لاجرانج Lagrange  $P_{0,1}(x)$  للدالة  $f$  المحدد بالقيمتين  $x_0$  و  $x_1$ ، ويحتوي على حد الخطأ

$$\begin{aligned} f(x) &= P_{0,1}(x) + \frac{(x-x_0)(x-x_1)}{2!} f''(\xi(x)) \\ &= \frac{f(x_0)(x-x_0-h)}{-h} + \frac{f(x_0+h)(x-x_0)}{h} + \frac{(x-x_0)(x-x_0-h)}{2} f''(\xi(x)) \end{aligned}$$

لبعض قيم  $\xi(x)$  في الفترة  $[a, b]$ ، ويعطي الاشتقاق ما يلي

$$\begin{aligned} f'(x) &= \frac{f(x_0+h) - f(x_0)}{h} + D_x \left[ \frac{(x-x_0)(x-x_0-h)}{2} f''(\xi(x)) \right] \\ &= \frac{f(x_0+h) - f(x_0)}{h} + \frac{2(x-x_0)-h}{2} f''(\xi(x)) \\ &\quad + \frac{(x-x_0)(x-x_0-h)}{2} D_x(f''(\xi(x))) \\ f'(x) &\approx \frac{f(x_0+h) - f(x_0)}{h} \end{aligned}$$

ومن ثم

إن إحدى الصعوبات في هذه الصيغة هي عدم حصولنا على أي معلومات عن  $f''(\xi(x))$ ، ومن ثم لا يمكن تقدير خطأ القطع. على كل حال عندما تكون  $x$  هي  $x_0$ ، فإن معامل  $D_x f''(\xi(x))$  يكون صفراً. وتكتب الصيغة على الصورة المبسطة الآتية:

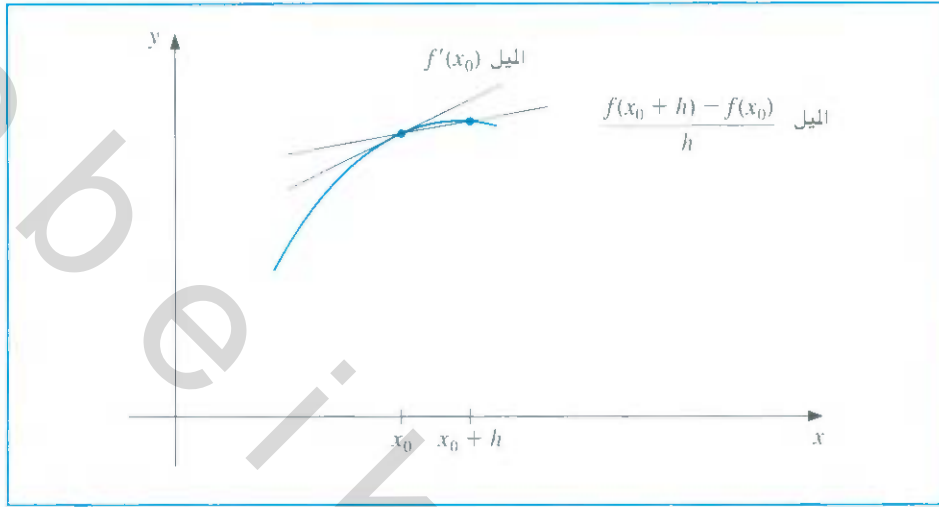
$$f'(x_0) = \frac{f(x_0+h) - f(x_0)}{h} = \frac{h}{2} f''(\xi) \quad (1.4)$$

ولقيم  $h$  الصغيرة، يمكننا استخدام الفرق الكسري  $[f(x_0+h) - f(x_0)]/h$  لتقريب  $f'(x_0)$  بخطأ محدود بالقيمة  $M|h|/2$ ، حيث  $M$  هو حد على  $|f''(x)|$  لكل  $x \in [a, b]$ . تُعرف هذه الصيغة بصيغة الفرق الأمامي forward-difference formula إذا كانت  $h > 0$  (انظر شكل 1.4)

استخدم إسحاق نيوتن Isaac Newton معادلات الفرق، ودعا إلى شيوعتها في الربع الأخير من القرن السابع عشر. ولكن كثيراً من هذه التقنيات قد طورها توماس هاريوت Thomas Harriot (1561-1621) وهنري برجس Henry Briggs (1561-1631) لقد تقدم هاريوت تقدماً مهماً في تقنيات البحث. وكان برجس مسؤولاً عن قبول اللوغارتمات ليكون لها دور في الحسابات



حيث تعرف بصيغة الفرق الخلفي backward-difference formula إذا كانت  $h < 0$ .



شكل 1.4

مثال 1 ليكن  $f(x) = \ln x$  و  $x_0 = 1.8$ . نستخدم صيغة الفرق الأمامي

$$\frac{f(1.8 + h) - f(1.8)}{h}$$

لإيجاد تقريب للقيمة  $f'(1.8)$  بخطأ مقداره

$$\text{لكل } 1.8 < \xi < 1.8 + h \quad \frac{|hf''(\xi)|}{2} = \frac{|h|}{2\xi^2} \leq \frac{|h|}{2(1.8)^2}$$

حُسبت النتائج في جدول (1.4) عندما  $h = 0.1, 0.01, 0.001$

$\frac{ h }{2(1.8)^2}$	$\frac{f(1.8 + h) - f(1.8)}{h}$	$f(1.8 + h)$	$h$
0.0154321	0.5406722	0.64185389	0.1
0.0015432	0.5540180	0.59332685	0.01
0.0001543	0.5554013	0.58834207	0.001

جدول 1.4

وبما أن  $f'(x) = 1/x$  فإن القيمة الصحيحة للمشتقة  $f'(1.8)$  هي 0.555. وإن حدود الخطأ قريبة جداً من خطأ التقريب الحقيقي.

ولكي نجد صيغة عامة لتقريب المشتقة، نفترض أن  $\{x_0, x_1, \dots, x_n\}$  هي  $(n + 1)$  من الأعداد المميزة. عددها. وموجودة في فترة ما  $I$ . وأن  $f \in C^{n+1}(I)$ . ومن المبرهنة 3.3 يكون

$$f(x) = \sum_{k=0}^n f(x_k) L_k(x) + \frac{(x - x_0) \cdots (x - x_n)}{(n + 1)!} f^{(n+1)}(\xi(x))$$

لقيمة ما  $\xi(x)$  في  $I$ . حيث ترمز  $L_k(x)$  إلى كثيرة حدود لمعاملات لاجرانج من لرتبة  $k$  **مثال**  $f$  على  $x_0, x_1, \dots, x_n$ . وباشتقاق هذا التعبير نجد أن

$$f'(x) = \sum_{k=0}^n f(x_k) L'_k(x) + D_n \left[ \frac{(x-x_0) \cdots (x-x_n)}{(n+1)!} \right] f^{(n+1)}(\xi(x)) \\ + \frac{(x-x_0) \cdots (x-x_n)}{(n+1)!} D_x [f^{(n+1)}(\xi(x))]$$

وقد وُجدت معضلة في تقدير خطأ القطع مرّة أخرى. إلا إذا كان  $x$  أحد الأعداد  $x_j$ . وفي هذه الحالة فإن الحد الذي يُضرب فيه  $D_x [f^{(n+1)}(\xi(x))]$  هو صفر. وتصبح لصيغة

$$f'(x_j) = \sum_{k=0}^n f(x_k) L'_k(x_j) + \frac{f^{(n+1)}(\xi(x_j))}{(n+1)!} \prod_{\substack{k=0 \\ k \neq j}}^n (x_j - x_k) \quad (2.4)$$

التي تسمى صيغة النقاط التي عددها  $(n+1)$  لتقريب  $f'(x_j)$ . وعموماً فإن استخدام نقاط أكثر للتقييم في الصيغة (2.4) يؤدي إلى دقة أعلى على الرغم من أن عدد الحسابات الدالية **يصو** خطأ التقريب لا يشجعان على ذلك إلى حد ما.

إن الصيغ الأكثر شيوعاً هي تلك التي تستخدم ثلاث نقاط لتقييم أو خمس.

نبدأ أولاً باشتقاق صيغ مناسبة ذات ثلاث نقاط. ونأخذ في الحسبان الأخطاء المرتبطة بها.

$$L'_0(x) = \frac{2x - x_1 - x_2}{(x_0 - x_1)(x_0 - x_2)} \quad \text{فإن} \quad L_0(x) = \frac{(x - x_1)(x - x_2)}{(x_0 - x_1)(x_0 - x_2)}$$

$$\text{وبالطريقة نفسها} \quad L'_1(x) = \frac{2x - x_0 - x_2}{(x_1 - x_0)(x_1 - x_2)} \quad \text{و} \quad L'_2(x) = \frac{2x - x_0 - x_1}{(x_2 - x_0)(x_2 - x_1)}$$

ولذلك من المبرهنة (2.4) يكون

$$f'(x_j) = f(x_0) \left[ \frac{2x_j - x_1 - x_2}{(x_0 - x_1)(x_0 - x_2)} \right] + f(x_1) \left[ \frac{2x_j - x_0 - x_2}{(x_1 - x_0)(x_1 - x_2)} \right] \\ + f(x_2) \left[ \frac{2x_j - x_0 - x_1}{(x_2 - x_0)(x_2 - x_1)} \right] + \frac{1}{6} f^{(3)}(\xi_j) \prod_{\substack{k=0 \\ k \neq j}}^2 (x_j - x_k) \quad (3.4)$$

كل  $j = 0, 1, 2$  حيث يعبر الرمز  $\xi_j$  عن اعتماد هذه النقطة على  $x_j$ .

إن الصيغ الثلاث من الصيغة (3.4) تصبح مناسبة. وخصوصاً إذا كانت المسافات بين الرؤوس

متساوية، أي عندما  $x_1 = x_0 + h$  و  $x_2 = x_0 + 2h$  و  $h \neq 0$ .

سنفترض أن المسافات بين الرؤوس متساوية التباعد فيما سنقدمه حتى نهاية هذا الفصل.

باستخدام الصيغة (3.4)، وبافتراض  $x_1 = x_0 + h$  و  $x_2 = x_0 + 2h$  نجد أن

$$f''(x_0) = \frac{1}{h} \left[ -\frac{3}{2} f(x_0) + 2f(x_1) - \frac{1}{2} f(x_2) \right] + \frac{h^2}{3} f^{(3)}(\xi_0)$$

وبالعمل نفسه للقيمة  $x_1 = x_0 + h$  فإن

$$f'(x_1) = \frac{1}{h} \left[ -\frac{1}{2}f(x_0) + \frac{1}{2}f(x_2) \right] - \frac{h^2}{6} f^{(3)}(\xi_1)$$

وللقيمة  $x_2 = x_0 + 2h$  فإن

$$f'(x_2) = \frac{1}{h} \left[ \frac{1}{2}f(x_0) - 2f(x_1) + \frac{3}{2}f(x_2) \right] + \frac{h^2}{3} f^{(3)}(\xi_2).$$

وبما أن  $x_1 = x_0 + h$  و  $x_2 = x_0 + 2h$  فإنه يمكن التعبير عن هذه الصيغ كالتالي

$$f'(x_0) = \frac{1}{h} \left[ -\frac{3}{2}f(x_0) + 2f(x_0 + h) - \frac{1}{2}f(x_0 + 2h) \right] + \frac{h^2}{3} f^{(3)}(\xi_0)$$

$$f'(x_0 + h) = \frac{1}{h} \left[ -\frac{1}{2}f(x_0) + \frac{1}{2}f(x_0 + 2h) \right] - \frac{h^2}{6} f^{(3)}(\xi_1)$$

و

$$f'(x_0 + 2h) = \frac{1}{h} \left[ \frac{1}{2}f(x_0) - 2f(x_0 + h) + \frac{3}{2}f(x_0 + 2h) \right] + \frac{h^2}{3} f^{(3)}(\xi_2)$$

وللتبسيط، نعوض  $x_0$  بدلاً من  $x_0 + h$  في وسط الصيغة، لإعطاء حلّ تقريبيّ للمشتقة  $f'(x_0)$ . وبطريقة مماثلة نعوض  $x_0$  بدلاً من  $x_0 + 2h$  في الصيغة الأخيرة. إن هذه الطريقة تعطي ثلاث صيغ لتقريب  $f'(x_0)$  وهي:

$$f'(x_0) = \frac{1}{2h} [-3f(x_0) + 4f(x_0 + h) - f(x_0 + 2h)] + \frac{h^2}{3} f^{(3)}(\xi_0)$$

$$f'(x_0) = \frac{1}{2h} [-f(x_0 - h) + f(x_0 + h)] - \frac{h^2}{6} f^{(3)}(\xi_1)$$

و

$$f'(x_0) = \frac{1}{2h} [f(x_0 - 2h) - 4f(x_0 - h) + 3f(x_0)] + \frac{h^2}{3} f^{(3)}(\xi_2)$$

وأخيراً لاحظ أن الصيغة الأخيرة من هذه الصيغ يمكن الحصول عليها بتعويض  $-h$  بدلاً من  $h$ ، وعليه فهناك في الحقيقة معادلتان فقط.

$$f'(x_0) = \frac{1}{2h} [-3f(x_0) + 4f(x_0 + h) - f(x_0 + 2h)] + \frac{h^2}{3} f^{(3)}(\xi_0) \quad (4.4)$$

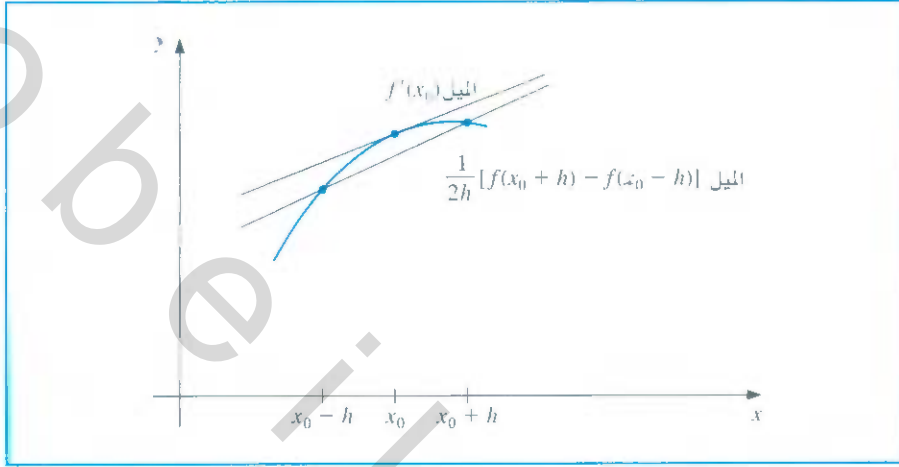
حيث تقع  $\xi_0$  بين  $x_0$  و  $x_0 + 2h$

$$f'(x_0) = \frac{1}{2h} [f(x_0 + h) - f(x_0 - h)] - \frac{h^2}{6} f^{(3)}(\xi_1) \quad (5.4)$$

حيث تقع  $\xi_1$  بين  $(x_0 - h)$  و  $(x_0 + h)$ .

على الرغم من أن الأخطاء في كلا المعادلتين (4.4) و (5.4) هي  $O(h^2)$  إلا أن الخطأ في الصيغة (5.4) يساوي تقريباً نصف الخطأ في الصيغة (4.4). ويحدث هذا لأن الصيغة (5.4) تستخدم بيانات على جهتي  $x_0$ ، والصيغة (4.4) تستخدم بيانات على جهة واحدة فقط.

لاحظ أيضًا أن  $f$  يحتاج إلى نقطتين فقط في الصيغة (5.4). حيث توجد حاجة إلى ثلاثة حسابات في الصيغة (4.4). ويُظهر شكل (2.4) شرحًا للتقريب الحاصل من الصيغة (5.4).



شكل 2.4

إن التقريب باستخدام الصيغة (4.4) مناسب بالقرب من نهايتي الفترة؛ لأن المعلومات عن  $f$  خارج الفترة قد تكون غير متاحة.

إن الطرائق المشروحة في المعادلتين (4.4) و (5.4) تسمى صيغ الثلاث نقاط (على الرّغم من أن النقطة الثالثة  $f(x_0)$  لا تظهر في الصيغة (5.4)). وبأسلوب مماثل فهناك صيغ الخمس نقاط، التي تستخدم قيمة الدالة على نقطتين أخريين. إذ يكون حد الخطأ فيهما  $O(h^4)$  وإحدى هذه الصيغ

$$f'(x_0) = \frac{1}{12h} [f(x_0 - 2h) - 8f(x_0 - h) + 8f(x_0 + h) - f(x_0 + 2h)] + \frac{h^4}{30} f^{(5)}(\xi) \quad (6.4)$$

حيث تقع  $\xi$  بين  $x_0 - 2h$  و  $x_0 + 2h$ ، ويعطى اشتقاق هذه الصيغة في الفصل 2.4. وإن صيغة الخمس نقاط الأخرى مناسبة لتقريبات نقطة الطرف، خصوصًا بشأن استكمال الشريحة التكعيبية التي درست في الفصل (3.4).

هذه الصيغة هي

$$f'(x_0) = \frac{1}{12h} [-25f(x_0) + 48f(x_0 + h) - 36f(x_0 + 2h) + 16f(x_0 + 3h) - 3f(x_0 + 4h)] + \frac{h^4}{5} f^{(5)}(\xi) \quad (7.4)$$

حيث تقع  $\xi$  بين  $x_0$  و  $x_0 + 4h$ .

يمكن إيجاد التقريبات على نقطة النهاية اليسرى باستخدام هذه الصيغة و  $h > 0$ ، أما التقريبات على نقطة الطرف الأيمن فيمكن إيجادها باستخدام  $h < 0$ .

يُظهر جدول (2.4) قيمًا للدالة  $f(x) = xe^x$ . بما أن المشتقة هي  $f'(x) = (x + 1)e^x$  فإن استخدام صيغ الثلاث نقاط والخمس نقاط يظهر النتائج الآتية.

مثال 2

## صيغة الثلاث نقاط Three-Point Formulas

$$\begin{aligned} \frac{1}{0.2}[-3f(2.0) + 4f(2.1) - f(2.2)] &= 22.032310 : h = 0.1 \text{ مع استخدام (4.4)} \\ \frac{1}{-0.2}[-3f(2.0) + 4f(1.9) - f(1.8)] &= 22.054525 : h = -0.1 \text{ مع استخدام (4.4)} \\ \frac{1}{0.2}[f(2.1) - f(1.9)] &= 22.228790 : h = 0.1 \text{ مع استخدام (5.4)} \\ \frac{1}{0.4}[f(2.2) - f(1.8)] &= 22.414163 : h = 0.2 \text{ مع استخدام (5.4)} \end{aligned}$$

إن الأخطاء في هذه الصيغة هي تقريبا  $1.35 \times 10^{-1}$  و  $1.13 \times 10^{-1}$  و  $6.16 \times 10^{-2}$  و  $2.47 \times 10^{-1}$  على التوالي.

## صيغة الخمس نقاط Five-Point Formula

$$\text{باستخدام الصيغة (6.4) مع } h = 0.1 \text{ (صيغة الخمس نقاط الوحيدة الممكنة تطبيقها)}$$

$$\frac{1}{1.2}[f(1.8) - 8f(1.9) + 8f(2.1) - f(2.2)] = 22.166999$$

إن الخطأ في هذه الصيغة يساوي  $1.69 \times 10^{-4}$  تقريبا.

من الواضح أن صيغة الخمس نقاط أفضل من الأخريات.

لاحظ أيضا أن الخطأ في الصيغة (5.4) و  $h = 0.1$  يساوي تقريبا نصف قيمة الخطأ الناتج عن استخدام الصيغة (4.4) باختيار  $h = 0.1$  أو  $h = -0.1$ .

يمكن اشتقاق طرائق صالحة لإيجاد تقريبات للمشتقات العليا للدالة. وذلك باستخدام قيم للدالة عند نقاط مختلفة وموضوعة على شكل جدول.

وعلى كل حال فالاشتقاق مضمّن جبريا. ولذلك سنشرح فقط طريقة ممثلة لهذه العمليات.

أبدأ بتمثيل الدالة  $f$  بكثيرة حدود تايلور من الرتبة الثالثة حول نقطة  $x_0$ . وأوجد التقييم عند  $x_0 + h$  و  $x_0 - h$ . إذن

$$f(x_0 + h) = f(x_0) + f'(x_0)h + \frac{1}{2}f''(x_0)h^2 + \frac{1}{6}f'''(x_0)h^3 + \frac{1}{24}f^{(4)}(\xi_1)h^4$$

و

$$f(x_0 - h) = f(x_0) - f'(x_0)h + \frac{1}{2}f''(x_0)h^2 - \frac{1}{6}f'''(x_0)h^3 + \frac{1}{24}f^{(4)}(\xi_{-1})h^4$$

حيث  $x_0 - h < \xi_{-1} < x_0 < \xi_1 < x_0 + h$

إذا جمعنا هذه الصيغ فإن الحدود التي تحوي  $f'(x_0)$  و  $f'''(x_0)$  يلغى بعضها بعضا ونحصل

$$\text{على } f(x_0 + h) + f(x_0 - h) = 2f(x_0) + f''(x_0)h^2 + \frac{1}{24}[f^{(4)}(\xi_1) + f^{(4)}(\xi_{-1})]h^4$$

وبحل هذه الصيغة لإيجاد  $f''(x_0)$  نحصل على

$$f''(x_0) = \frac{1}{h^2}[f(x_0 - h) - 2f(x_0) + f(x_0 + h)] - \frac{h^2}{24}[f^{(4)}(\xi_1) + f^{(4)}(\xi_{-1})] \quad (8.4)$$

افترض أن  $f^{(4)}$  متصلة عند  $[x_0 - h, x_0 + h]$ .

بما أن  $\frac{1}{2}[f^{(4)}(\xi_1) + f^{(4)}(\xi_{-1})]$  تقع بين  $f^{(4)}(\xi_1)$  و  $f^{(4)}(\xi_{-1})$ . فإن مبرهنة القيمة الوسطية

تضمن وجود عدد  $\xi$  بين  $\xi_1$  و  $\xi_{-1}$ ، ومن ثم ففي الفترة  $(x_0 - h, x_0 + h)$  يكون

$$f^{(4)}(\xi) = \frac{1}{2}[f^{(4)}(\xi_1) + f^{(4)}(\xi_{-1})]$$

إن هذا يسمح لنا بإعادة كتابة الصيغة (8.4) على الصيغة

## جدول 2.4

$f(x)$	$x$
0.889365	1.8
2.703199	1.9
4.778112	2.0
7.148957	2.1
10.855030	2.2

$$f''(x_0) = \frac{1}{h^2}[f(x_0 - h) - 2f(x_0) + f(x_0 + h)] - \frac{h^2}{12}f^{(4)}(\xi) \quad (9.4)$$

لقيمة ما  $\xi$  حيث  $x_0 - h < \xi < x_0 + h$ . بما أن  $f^{(4)}$  متصلة على الفترة  $[x_0 - h, x_0 + h]$  فإنها محدودة، ومن ثم يكون التقريب  $O(h^2)$ .

**مثال 3** بالعودة إلى البيانات في مثال (2) للدالة  $f(x) = xe^x$  يمكن أن نستخدم الصيغة (9.4) لتقريب  $f''(2.0)$ . وبما أن  $f''(x) = (x+2)e^x$  فإن القيمة الحقيقية هي  $f''(2.0) = 29.556224$ . باستخدام الصيغة (9.4) و  $h = 0.1$  نحصل على

$$f''(2.0) \approx \frac{1}{0.01}[f(1.9) - 2f(2.0) + f(2.1)] = 29.593200$$

باستخدام الصيغة (9.4) و  $h = 0.2$  نجد أن

$$f''(2.0) \approx \frac{1}{0.04}[f(1.8) - 2f(2.0) + f(2.2)] = 29.704275$$

وتكون الأخطاء  $3.70 \times 10^{-2}$  و  $1.48 \times 10^{-1}$  تقريباً على التوالي. إنه من المهم على نحو خاص أن نهتم بتدوير الخطأ عند تقريب المشتقات. ولشرح هذا يضع دعنا نتفحص الصيغة (5.4) على نحو أدق.

$$f'(x_0) = \frac{1}{2h}[f(x_0 + h) - f(x_0 - h)] - \frac{h^2}{6}f^{(3)}(\xi_1)$$

افترض أنه عند إيجاد قيمة  $f(x_0 + h)$  و  $f(x_0 - h)$  حصلنا على أخطاء التدوير  $e(x_0 + h)$  و  $e(x_0 - h)$ . عندئذ تكون القيم التي حسبناها  $\tilde{f}(x_0 + h)$  و  $\tilde{f}(x_0 - h)$  مرتبطة بالقيم الحقيقية  $f(x_0 + h)$  و  $f(x_0 - h)$  في الصيغ الآتية

$$f(x_0 + h) = \tilde{f}(x_0 + h) + e(x_0 + h)$$

و

$$f(x_0 - h) = \tilde{f}(x_0 - h) + e(x_0 - h)$$

إن الخطأ التام في التقريب، أي

$$f'(x_0) - \frac{\tilde{f}(x_0 + h) - \tilde{f}(x_0 - h)}{2h} = \frac{e(x_0 + h) - e(x_0 - h)}{2h} - \frac{h^2}{6}f^{(3)}(\xi_1)$$

يحصل جزئياً بسبب خطأ التقدير، وبسبب جزئي آخر هو خطأ القطع. إذا افترضنا أن أخطاء التدوير  $e(x_0 \pm h)$  محدودة بعدد ما  $\varepsilon > 0$ ، وأن المشتقة الثالثة للدالة  $f$  محدودة بعدد ما  $M > 0$  فإن

$$\left| f'(x_0) - \frac{\tilde{f}(x_0 + h) - \tilde{f}(x_0 - h)}{2h} \right| \leq \frac{\varepsilon}{h} + \frac{h^2}{6}M$$

ولتخفيض خطأ القطع  $h^2M/6$  يجب تخفيض  $h$ . ولكن بتخفيض  $h$  فإن خطأ التدوير  $\varepsilon/h$  يزداد. وفي الحالات العملية فإن من النادر وجود ميزة في اختيار قيمة صغيرة جداً للعدد  $h$ ؛ وذلك لأن خطأ التدوير يسيطر على الحسابات.

## مثال 4

افترض القيم في جدول (3.4) التي حسبنا لتقريب  $f'(0.900)$  حيث  $f(x) = \sin x$ . إن القيمة الحقيقية هي  $\cos 0.900 = 0.62161$ . باستخدام الصيغة

$$f'(0.900) \approx \frac{f(0.900 + h) - f(0.900 - h)}{2h}$$

وباختبار قيم مختلفة للعدد  $h$ ، نحصل على الإجابات التقريبية في جدول (4.4).

جدول 4.4

الخطأ	التقدير إلى $f'(0.900)$	$h$	$\sin x$	$x$	$\sin x$	$x$
0.00339	0.62500	0.001	0.78395	0.901	0.71736	0.800
0.00089	0.62250	0.002	0.78457	0.902	0.75128	0.850
0.00039	0.62200	0.005	0.78643	0.905	0.77074	0.880
-0.00011	0.62150	0.010	0.78950	0.910	0.77707	0.890
-0.00011	0.62150	0.020	0.79560	0.920	0.78021	0.895
-0.00021	0.62140	0.050	0.81342	0.950	0.78208	0.898
-0.00106	0.62055	0.100	0.84147	1.000	0.78270	0.899

جدول 3.4

إن الاختبار الأمثل للعدد  $h$  يظهر أنه يقع بين 0.005 و 0.05. وإذا ما أجرينا بعض التحليلات

$$\text{على حد الخطأ} \quad e(h) = \frac{\varepsilon}{h} + \frac{h^2}{6} M$$

فبإمكاننا استخدام حساب التفاضل والتكامل (انظر التمرين 29) للتحقق من أن أصغر قيمة للخطأ  $e$  يحدث عندما  $h = \sqrt[3]{3\varepsilon/M}$  حيث

$$M = \max_{x \in [0.800, 1.00]} |f'''(x)| = \max_{x \in [0.800, 1.00]} |\cos x| = \cos 0.8 \approx 0.69671$$

وبما أن قيم  $f$  معطاة لخمس منازل، فإننا نفترض أن خطأ التدوير محدود بالقيمة  $\varepsilon = 0.000005$  ولذلك فالاختيار الأمثل للعدد  $h$  يكون تقريبا

$$h = \sqrt[3]{\frac{3(0.000005)}{0.69671}} \approx 0.028$$

الذي هو متلائم مع النتائج في جدول (4.4).

من جانب عملي لا نستطيع حساب قيمة  $h$  الفضلى لمستخدمها لإيجاد تقريب للمشتقة، وذلك لعدم وجود أي معرفة لدينا عن المشتقة الثالثة للدالة.

ولكن يجب أن نبقي يقظين من أن تقليل حجم الخطوات لا يحسن دائما التقريب الذي نحصل عليه.

لقد ناقشنا فقط مسائل خطأ التدوير الناتجة من استخدام صيغة النقاط الثلاث (5.4). ولكن هناك صعوبات مماثلة تحدث مع جميع صيغ الاشتقاق.

يمكن تتبع السبب حتى نصل إلى مدى الحاجة إلى القسمة على قوى  $h$ . وكما وجدنا في الفصل (2.1) (انظر المثال (3) خصوصا) فإن القسمة على أعداد صغيرة تميل إلى المبالغة في خطأ التدوير ويجب تجنب هذه العملية إذا أمكن.

وفي حالة الاشتقاق العددي لا يمكن تجنب المسألة بالكامل. مع أن الطرائق ذات الرتب الأعلى تحد من هذه الصعوبة.

وبالنظر إلى الاشتقاق العددي بوصفه طرائق تقريب نجده غير مستقر، لأن قيم  $h$  الصغيرة التي نحتاج إليها لتصغير خطأ القطع تجعل خطأ التدوير يزداد أيضا.

تذكر أن طرائق الفرق للتقريب يمكن أن تكون غير مستقرة.

إن هذه أول مجموعة من الطرائق غير المستقرة التي تعرضنا لها. ويجب تجنب هذه الطرائق إذا كان ذلك ممكناً. وعلى كل حال فبالإضافة إلى أن هذه الصيغ تستخدم لأغراض حسابية. فلننا نحتاج إليها لتقريب حلول الصيغ التفاضلية العادية والصيغ التفاضلية الجزئية.

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 1.4

1. استخدم صيغ الفرق الأمامي والفرق الخلفي لتحديد كل مدخل ناقص في الجداول الآتية:

$f'(x)$	$f(x)$	$x$	أ.	$f'(x)$	$f(x)$	$x$
	0.00000	0.0	ب.	0.4794	0.5	
	0.74140	0.2		0.5646	0.6	
	1.3718	0.4		0.6442	0.7	

2. استخدم صيغ الفرق الأمامي والفرق الخلفي لتحديد المدخل المفقود في الجداول الآتية:

$f'(x)$	$f(x)$	$x$	ب.	$f'(x)$	$f(x)$	$x$
	1.0000	1.0		1.9507	-0.3	
	1.2625	1.2		2.0421	-0.1	
	1.6595	1.4		2.0601	-0.1	

3. إن البيانات في التمرين (1) أخذت من الدوال الآتية، احسب الأخطاء الفعلية في التمرين (1) أوجد حدود الخطأ باستخدام صيغ الخطأ:

$$f(x) = \sin x \quad \text{أ.} \quad f(x) = e^x - 2x^2 + 3x - 1 \quad \text{ب.}$$

4. إن البيانات في التمرين (2) أخذت من الدوال الآتية، احسب الأخطاء الفعلية في التمرين (2) أوجد حدود الخطأ باستخدام صيغ الخطأ:

$$f(x) = 2 \cos 2x - x \quad \text{أ.} \quad f(x) = x^2 \ln x + 1 \quad \text{ب.}$$

5. استخدم صيغة النقاط الثلاث الأديق لتحديد كل مدخل مفقود في الجداول الآتية:

$f'(x)$	$f(x)$	$x$	ب.	$f'(x)$	$f(x)$	$x$
	16.94410	8.1		9.025013	1.1	أ.
	17.56492	8.3		11.02318	1.2	
	18.19056	8.5		13.46374	1.3	
	18.82091	8.7		16.44465	1.4	

$f'(x)$	$f(x)$	$x$	د.	$f'(x)$	$f(x)$	$x$
	3.6887983	2.0		-4.827866	2.9	ج.
	3.6905701	2.1		-4.240358	3.0	
	3.6688192	2.2		-3.496009	3.1	
	3.6245909	2.3		-2.596792	3.2	

6. استخدم صيغة النقاط الثلاث الأديق لتحديد كل مدخل مفقود في الجداول الآتية:

$f'(x)$	$f(x)$	$x$	ب.	$f'(x)$	$f(x)$	$x$
	-68.3193	7.4		-0.27552	-0.3	أ.
	-71.6982	7.6		-0.25074	-0.2	
	-75.1576	7.8		-0.16134	-0.1	
	-78.6974	8.0		0	0	



$x$	$f(x)$	$f'(x)$	$x$	$f(x)$	$f'(x)$
7.4	-68.3193		-0.3	-0.27652	
7.6	-71.6982		-0.2	-0.25074	
7.8	-75.1576		-0.1	-0.16134	
8.0	-78.6974		0	0	

7. إن البيانات في التمرين (5) أخذت من الدوال الآتية. احسب الأخطاء الفعلية في التمرين (5) أوجد حدود الخطأ باستخدام صيغ الخطأ:

ب.  $f(x) = x \ln x$

أ.  $f(x) = e^{2x}$

د.  $f(x) = 2(\ln x)^2 + 3 \sin x$

ج.  $f(x) = x \cos x - x^2 \sin x$

8. إن البيانات في التمرين (5) أخذت من الدوال الآتية. احسب الأخطاء الفعلية في التمرين (5) أوجد حدود الخطأ باستخدام صيغ الخطأ:

ب.  $f(x) = \ln(x+2) - (x+1)^2$

أ.  $f(x) = e^{2x} - \cos 2x$

د.  $f(x) = (\cos 3x)^2 - e^{2x}$

ج.  $f(x) = x \sin x + x^2 \cos x$

9. استخدم الصيغ المعطاة في هذا الفصل لتحديد التقريب بالدقة الممكنة لكل مدخل مفقود في

$f'(x)$	$f(x)$	$x$	$f'(x)$	$f(x)$	$x$
	9.367879	-3.0		-1.709847	2.1
	8.233241	-2.8		-1.373823	2.2
	7.180350	-2.6		-1.119214	2.3
	6.209329	-2.4		-0.9160143	2.4
	5.320305	-2.2		-0.7470223	2.5
	4.513417	-2.0		-0.6015966	2.6

10. استخدم الصيغ المعطاة في هذا الفصل لتحديد التقريب بالدقة الممكنة لكل مدخل مفقود

$f'(x)$	$f(x)$	$x$	$f'(x)$	$f(x)$	$x$
	16.08554	-3.0		-1.709847	1.05
	12.64465	-2.8		-1.373823	1.10
	9.863738	-2.6		-1.119214	1.15
	7.623176	-2.4		-0.9160143	1.20
	5.825013	-2.2		-0.7470223	1.25
	4.389056	-2.0		-0.6015966	1.30

11. إن البيانات في تمرين (9) أخذت من الدوال الآتية. احسب الأخطاء الفعلية في تمرين (9) أوجد حدود الخطأ باستخدام صيغ الخطأ:

ب.  $f(x) = e^{x/3} + x^2$

أ.  $f(x) = \tan x$

12. إن البيانات في تمرين (10) أخذت من الدوال الآتية. احسب الأخطاء الفعلية في تمرين (10) أوجد حدود الخطأ باستخدام صيغ الخطأ:

ب.  $f(x) = e^{-x} - 1 + x$

أ.  $f(x) = \tan 2x$

13. استخدم البيانات الآتية والمعلومة: المشتقات الخمس الأولى للدالة  $f$  محدودة على الفترة  $[1, 5]$  بالقيم 12.6، 3.2 و 23 على التوالي. وذلك لتقريب  $f'(3)$  بالدقة الممكنة.

5	4	3	2	1	$x$
3.2804	3.0976	2.8974	2.6734	2.4142	$f(x)$

14. كرّر تمرين (13) ولكن على فرض أن المشتقة الثالثة للدالة  $f$  على  $[1, 5]$  محدودة بالعدد 4.

15. كرّر تمرين (1) باستخدام حساب التدوير لأربعة أرقام. وقارن الأخطاء بتلك التي حصلت عليها في التمرين (3).

16. كرّر تمرين (5) باستخدام حساب القطع لأربعة أرقام. وقارن الأخطاء بتلك التي حصلت عليها في التمرين (7).

17. كرّر تمرين (9) باستخدام حساب التدوير لأربعة أرقام، وقارن الأخطاء بتلك التي حصلت عليها في التمرين (11).

18. لديك البيانات في جدول الآتي :

0	0.8	0.6	0.4	0.2	$x$
0.3843735	0.6386093	0.808038	0.9177710	0.9798652	$f(x)$

أ. استخدم الصيغ المناسبة جميعها في هذا الفصل لتقريب  $f'(0.4)$  و  $f''(0.4)$ .

ب. استخدم الصيغ المناسبة جميعها في هذا الفصل لتقريب  $f'(0.6)$  و  $f''(0.6)$ .

19. ليكن  $f(x) = \cos \pi x$ . استخدم الصيغة (9.4) وقيم  $f(x)$  على النقاط  $x = 0.25, 0.5$  و  $0.75$  لتقريب  $f''(0.5)$ . قارن هذه النتيجة بالقيمة الحقيقية وكذلك بالتقريب الناتج في التمرين (15) من الفصل (3.4). اشرح سبب كون هذه الطريقة على نحو خاص دقيقة في حل هذه المسألة أوجد حدًا للخطأ.

20. ليكن  $f(x) = 3xe^x - \cos x$  استخدم البيانات الآتية والصيغة (9.4) لتقريب  $f''(1.3)$  باختيار  $h = 0.01$  و  $h = 0.1$

1.40	1.31	1.30	1.29	1.20	$x$
15.86187	14.30741	14.04276	13.78176	11.59006	$f(x)$

قارن نتائجك بقيمة  $f''(1.3)$ .

21. لديك جدول البيانات الآتية :

0	0.8	0.6	0.4	0.2	$x$
0.3843735	0.6386093	0.8080348	0.9177710	0.9798652	$f(x)$

أ. استخدم الصيغة (4.7) لتقريب  $f'(0.2)$ .

ب. استخدم الصيغة (4.7) لتقريب  $f'(1.0)$ .

ج. استخدم الصيغة (4.6) لتقريب  $f'(0.6)$ .

22. اشتق صيغة خمس نقاط من الرتبة  $O(h^4)$  لتقريب  $f'(x_0)$  التي تستخدم

$$f(x_0 + 3h), f(x_0 + 2h), f(x_0 + h), f(x_0), f(x_0 - h), f(x_0 - 2h)$$

[إضاءة: خذ التعبير  $Af(x_0 - h) + Bf(x_0 + h) + Cf(x_0 + 2h) + Df(x_0 + 3h)$  استخدم أعداد كثيرة حدود تايلور الرابعة. واختر قيم  $A, B, C, D$  اختيارًا مناسبًا.]

23. استخدم الصيغة التي اشتقّت في التمرين (22) والبيانات في التمرين (21) لتقريب  $f''(0.4)$  و  $f''(0.8)$ .

24. أ. حلّل أخطاء التدوير كما في المثال (4) للصيغة  $f'(x_0) = \frac{f(x_0 + h) - f(x_0)}{h} - \frac{h}{2} f''(\xi_0)$  ب. أوجد أفضل  $h > 0$  للدالة في المثال (2).

25. لقد أعطيت في التمرين (10) من الفصل (3.3) بيانات تصف سيارة تسير على طريق مستقيم. لقد طلب ذلك التمرين التنبؤ بمكان السيارة وسرعتها عند  $t = 10$  s. استخدم الأوقات والأمتعة الآتية للتنبؤ بالسرعة عند كل زمن معطى.

13	10	8	5	3	0	الوقت
993	742	623	383	225	0	المسافة

26. يعطي القانون الأول لكيرتشفوف (Kirchoff) العلاقة  $\xi(t) = L \frac{di}{dt} + Ri$

وذلك في الدائرة الكهربائية التي فيها جهد مكثف  $\xi(t)$ ، وتوصيل  $L$ ، ومقاومة في الدائرة  $R$  والتبديل  $i$ .

افترض أننا قسنا التيار لقيم متعددة لـ  $t$ ، وحصلنا على

$t$	1.00	1.01	1.02	1.03	1.0
$i$	3.10	3.12	3.14	3.18	3.24

حيث قيست  $t$  بالثواني و  $i$  بالأمبيرات، وثابت التوصيل  $L = 0.98$  هنري والمقاومة تساوي 0.142 أوم. أعط تقريباً لقيمة الجهد  $\xi(t)$  عندما  $t = 1.00, 1.01, 1.02, 1.03, 1.04$ .

27. يعرف طلاب التفاضل والتكامل جميعهم أنه يمكن تعريف مشتقة أي  $f$  عند  $x$ ، ومن ثم

$$f'(x) = \lim_{h \rightarrow 0} \frac{f(x+h) - f(x)}{h}$$

اختر دالة  $f$  المفضل  $f$ ، وقيمة  $x$  غير الصفرية، واستخدم الحاسوب أو حساب التفاضل والتكامل. ولد تقريبات  $f'_n(x)$  للمشتقة  $f'(x)$  باستخدام الصيغة

$$f'_n(x) = \frac{f(x + 10^{-n}) - f(x)}{10^{-n}}$$

للقيم  $n = 1, 2, \dots, 20$  جميعها، وصف ماذا يحدث.

28. اشتق طريقة لتقريب  $f'''(x_0)$  بحيث يكون حد الخطأ من الرتبة  $h^2$ ، وذلك بفك الدالة  $f$

بكثيرة حدود تايلور من الرتبة الرابعة حول  $x_0$  وإيجاد القيم عند  $x_0 \pm h$  و  $x_0 \pm 2h$ .

29. لديك الدالة  $e(h) = \frac{\epsilon}{h} + \frac{h^2}{6}M$  حيث  $M$  هي للمشتقة الثالثة لدالة ما.

برهن أن  $e(h)$  لها قيمة صغرى عند  $\sqrt[3]{3\epsilon/M}$ .

## Richardson's Extrapolation استكمال ريتشاردسون الخارجي 2.4

تستخدم استكمال ريتشاردسون الخارجي لتوليد نتائج عالية الدقة. ولكن باستخدام صيغ ذات رتب منخفضة.

وعلى الرغم من أن اسم الطريقة مرتبط ببحث نشره ريتشاردسون غونت [RG] عام 1927، إلا أن فكرتها قديمة. فهناك مقالة ممتعة حول تاريخ الاستكمال الخارجي، وتطبيقاته موجودة في [Joy].

ويمكننا استخدام الاستكمال الخارجي عندما نعلم أن طريقة التقريب تنتج حد خطأ ذا شكل قابل للتنبؤ. وهي الطريقة التي تعتمد على الوسيط (براميتز) الذي عادة ما تكون الخطوة  $h$ . افترض أن لدينا لكل عدد  $h \neq 0$  صيغة  $N(h)$  الذي تعطي تقريباً للقيمة  $M$ . وأن خطأ القطع المرتبط بالتقريب له الصيغة

$$M - N(h) = K_1 h + K_2 h^2 + K_3 h^3 + \dots$$

لنظومة من الثوابت المجهولة  $K_1, K_2, K_3, \dots$

بما أن خطأ القطع  $O(h)$  فإننا نتوقع على سبيل المثال أن

$$M - N(0.1) \approx 0.1K_1, \quad M - N(0.01) \approx 0.01K_1$$

وعموماً  $M - N(h) \approx K_1 h$  إلا إذا كان هناك تغير كبير في المقدار بين الثوابت  $K_1, K_2, K_3, \dots$  وإن الغرض من الاستكمال الخارجي هو إيجاد طريقة سهلة لدمج التقريبات غير الصحيحة إلى

لويس فري ريتشاردسون

Lewis Fry Richard (1881-1953)

son من أول شخص طمس الرياضيات

على هو منظم على موضوع التنبؤ الجوي

بينما كان يعمل لمكتب الأحوال الجوية

في إنجلترا. وبوصفه معارضا خلاقياً

للحرب العالمية الأولى فقد كتب على نحو

مستفيض عن التدمير الاقتصادي الناشئ

عن الحرب. مستخدماً نظم المعادلات

التفاضلية لإيجاد أنموذج منطقي

للتفاضلات بين الدول

إن طبيعة الاستيفاء الخارجي مقترنة

بأسه كانت إعادة اكتشاف طريقة ليعود

جزوياً على الأقل إلى عصر كريستيان

هاجيس

Huygens (1629-1695) Christian

وإيريد إلى عصر أرخميدس

Archimedes (287-212 BC)

حد ما  $O(h)$  بطريقة مناسبة للحصول على صيغ ذات خطأ قطع من الرتبة العالية، افترض على سبيل المثال أن بإمكاننا دمج صيغ  $N(h)$  للحصول على صيغة تقريب  $\hat{N}(h)$  للقيمة  $M$  بحيث تكون ذات رتبة  $O(h^2)$  وعلى الصيغة

$$M - \hat{N}(h) = \hat{K}_2 h^2 + \hat{K}_3 h^3 + \dots$$

لمنظومة من الثوابت المجهولة  $\hat{K}_1, \hat{K}_2, \dots$

نحصل عندئذ على  $M - \hat{N}(0.1) \approx 0.01 \hat{K}_2$ ,  $M - \hat{N}(0.01) \approx 0.0001 \hat{K}_2$  وهكذا.

إذا كان للثابتين  $K_1$  و  $K_2$  القيمة نفسها تقريباً فإن التقريبات  $\hat{N}(h)$  تكون أفضل بكثير من التقريبات المقابلة  $N(h)$ . يستمر الاستكمال الخارجي عن طريق دمج التقريبات  $\hat{N}(h)$  بطريقة تنتج صيغ بخطأ قطع من الرتبة  $O(h^3)$  وهكذا. وكي ترى بالتحديد كيف نولد هذه الصيغ الأعلى رتبة، نفترض أن الصيغة التي تعطي التقريب للقيمة  $M$  على الصيغة

$$M = N(h) + K_1 h + K_2 h^2 + K_3 h^3 + \dots \quad (10.4)$$

وبما أنه يفترض صحة الصيغة لقيم  $h$  الموجبة جميعها، فانظر إلى النتيجة عندما عوض الوسيط  $h$  بنصف قيمتها. وعندئذ نحصل على الصيغة

$$M = N\left(\frac{h}{2}\right) + K_1 \frac{h}{2} + K_2 \frac{h^2}{4} + K_3 \frac{h^3}{8} + \dots$$

وبطرح الصيغة (10.4) من مثلي هذه الصيغة نتخلص من الحد الذي يحوي  $K_1$  ونحصل على

$$M = \left[ 2N\left(\frac{h}{2}\right) - N(h) \right] + K_2 \left( \frac{h^2}{2} - h^2 \right) + K_3 \left( \frac{h^3}{4} - h^3 \right) + \dots$$

ولتسهيل النقاش، نعرّف  $N_1(h) \equiv N(h)$

$$N_2(h) = \left[ 2N_1\left(\frac{h}{2}\right) - N_1(h) \right] = N_1\left(\frac{h}{2}\right) + \left[ N_1\left(\frac{h}{2}\right) - N_1(h) \right]$$

وعندئذ نحصل على صيغة ذات رتبة  $O(h^2)$  لتقريب  $M$  على الصيغة

$$M = N_2(h) - \frac{K_2}{2} h^2 - \frac{3K_3}{4} h^3 - \dots \quad (11.4)$$

وإذا عوضنا  $h$  بدلاً من  $h/2$  في هذه الصيغة فإننا نحصل على

$$M = N_2\left(\frac{h}{2}\right) - \frac{K_2}{8} h^2 - \frac{3K_3}{32} h^3 - \dots \quad (12.4)$$

يمكننا دمج هذا مع صيغة (11.4) للتخلص من الحد  $h^2$ . وبالتحديد فإن طرح الصيغة (11.4) من

4 أمثال الصيغة (12.4) يعطي

$$3M = 4N_2\left(\frac{h}{2}\right) - N_2(h) + \frac{3K_3}{8} h^3 + \dots$$

وبالقسمة على 3 نحصل على صيغة من الرتبة  $O(h^3)$  لتقريب  $M$  على الصيغة

$$M = \left[ N_2\left(\frac{h}{2}\right) + \frac{N_2(h/2) - N_2(h)}{3} \right] + \frac{K_3}{8} h^3 + \dots$$

وبتعريف

$$N_3(h) \equiv N_2\left(\frac{h}{2}\right) + \frac{N_2(h/2) - N_2(h)}{3}$$

نحصل على الصيغة من الرتبة  $O(h^3)$

$$M = N_3(h) + \frac{K_3}{8}h^3 + \dots$$

تستمر في هذه العملية بإنشاء تقريب من الرتبة  $O(h^4)$  على الصيغة

$$N_4(h) = N_3\left(\frac{h}{2}\right) + \frac{N_3(h/2) - N_3(h)}{7}$$

وتقريب من الرتبة  $O(h^5)$  على هذه الصيغة

$$N_5(h) = N_4\left(\frac{h}{2}\right) + \frac{N_4(h/2) - N_4(h)}{15}$$

وهكذا.

وعموماً إذا أمكن كتابة  $M$  على الصيغة

$$M = N(h) + \sum_{j=1}^{m-1} K_j h^j + O(h^m) \quad (13.4)$$

فمن الممكن إيجاد تقريب من الرتبة  $O(h^j)$  لكل  $j = 2, 3, \dots, m$  على الصيغة

$$N_j(h) = N_{j-1}\left(\frac{h}{2}\right) + \frac{N_{j-1}(h/2) - N_{j-1}(h)}{2^{j-1} - 1} \quad (14.4)$$

لقد تولدت هذه التقريبات في سطور، وبالترتيب الظاهرة في المدخلات المعدة في جدول (5.4)، وذلك نتيجة لاستغلال أفضل النتائج للصيغ ذات الرتب العليا.

جدول 5.4

$O(h^4)$	$O(h^3)$	$O(h^2)$	$O(h)$
			$N_1(h) \equiv N(h):1$
		$N_2(h):3$	$N_1(\frac{h}{2}) \equiv N(\frac{h}{2}):2$
	$N_3(h):6$	$N_2(\frac{h}{2}):5$	$N_1(\frac{h}{4}) \equiv N(\frac{h}{4}):4$
$N_4(h):10$	$N_3(\frac{h}{2}):9$	$N_2(\frac{h}{4}):8$	$N_1(\frac{h}{8}) \equiv N(\frac{h}{8}):7$

يمكن تطبيق الاستكمال الخارجي كلما كان خطأ القطع على الصيغة

$$\sum_{j=1}^{m-1} K_j h^{\alpha_j} + O(h^{\alpha_m})$$

لمنظومة من الثوابت  $K_j$  وعندما  $\alpha_1 < \alpha_2 < \alpha_3 < \dots < \alpha_m$  في المثال الآتي نستخدم  $\alpha_j \equiv 2j$ .

يمكن التعبير عن صيغة الفرق المركزية المعطاة في الصيغة (5.4) لتقريب  $f'(x_0)$  بصيغة خطأ

مثال 1

بالصيغة

$$f'(x_0) = \frac{1}{2h}[f(x_0 + h) - f(x_0 - h)] - \frac{h^2}{6}f'''(x_0) - \frac{h^4}{120}f^{(5)}(x_0) - \dots$$

وبما أن صيغة الخطأ هذه تحوي قوى  $h$  الزوجية فقط. فإن الاستكمال الخارجي يكون أكثر كفاءة مما لخص في بداية النقاش.

في هذه الحالة يكون لدينا التقريب من الرتبة  $O(h^2)$

$$f'(x_0) = N_1(h) - \frac{h^2}{6} f'''(x_0) - \frac{h^4}{120} f^{(5)}(x_0) - \dots \quad (15.4)$$

حيث

$$N_1(h) \equiv N(h) = \frac{1}{2h} [f(x_0 + h) - f(x_0 - h)]$$

وإن تعويض  $h/2$  بدلاً من  $h$  في هذه الصيغة ينتج التقريب

$$f'(x_0) = N_1\left(\frac{h}{2}\right) - \frac{h^2}{24} f'''(x_0) - \frac{h^4}{1920} f^{(5)}(x_0) - \dots$$

وبطرح الصيغة (15.4) من 4 أمثال هذه الصيغة نتخلص من الحد  $O(h^2)$  الذي يحتوي  $f'''(x_0)$  ويعطي

$$3f'(x_0) = 4N_1\left(\frac{h}{2}\right) - N_1(h) + \frac{h^4}{160} f^{(5)}(x_0) + \dots$$

وبالقسمة على 3 نحصل على صيغة من الرتبة  $O(h^4)$  بالصيغة

$$f'(x_0) = N_2(h) + \frac{h^4}{480} f^{(5)}(x_0) + \dots$$

حيث

$$N_2(h) = \frac{1}{3} \left[ 4N_1\left(\frac{h}{2}\right) - N_1(h) \right] = N_1\left(\frac{h}{2}\right) + \frac{N_1(h/2) - N_1(h)}{3}$$

وباستمرار هذه العملية يعطى لكل  $j = 2, 3, \dots$  صيغة تقريب من الرتبة  $O(h^{2j})$  بالصيغة

$$N_j(h) = N_{j-1}\left(\frac{h}{2}\right) + \frac{N_{j-1}(h/2) - N_{j-1}(h)}{4^{j-1} - 1}$$

لاحظ أن مقام الكسر هو  $4^{j-1} - 1$  بدلاً من  $2^{j-1} - 1$  لأننا في هذه الحالة نتخلص من قوى  $h^2$  بدلاً من قوى  $h$ .

وبما أن  $(h/2)^2 = h^2/4$  فإن عوامل الضرب المستخدمة للتخلص من قوى  $h^2$  هي قوى 4 بدلاً من قوى 2.

افترض أن  $x_0 = 2.0$ ,  $h = 0.2$  و  $f(x) = xe^x$  فإن

$$N_1(0.2) = N(0.2) = \frac{1}{0.4} [f(2.2) - f(1.8)] = 22.414160$$

$$N_1(0.1) = N(0.1) = 22.228786, \quad \text{و} \quad N_1(0.05) = N(0.05) = 22.182564$$

إن جدول الاستكمال الخارجي لهذه البيانات يظهر في جدول (6.4).

إن القيمة الصحيحة للمشتقة  $f'(x) = xe^x + e^x$  عند  $x_0 = 2.0$  مقربة إلى ست خانة عشرية هي 22.167168. ومن ثم فإن أعداد  $N_3(0.2)$  جميعها صحيحة على الرغم من أن أمثل تقريب أصلي

$N_1(0.05)$  يحوي منزلة عشرية واحدة دقيقة.

ولما حصلنا على كل عمود بعد العمود الأول في جدول (6.4) بطريقة إيجاد أوساط بسيطة، فإنها قد تؤدي إلى تقريبات عالية الرتبة. باستخدام الحد الأدنى من التكلفة الحسابية. وعموماً كلما ازدادت  $k$ ، ازداد خطأ التدوير في  $N_1(h/2^k)$ ؛ لأن عدم استقرار الاشتقاق العددي مرتبط بحجم الخطوة  $h/2^k$ .

## جدول 6.4

		$N_1(0.2) = 22.41160$
	$N_2(0.2) = N_1(0.1) + \frac{N_1(0.1) - N_1(0.2)}{3}$	$N_1(0.1) = 22.23786$
	$= 22.166995$	
$N_1(0.2) = N_2(0.1) + \frac{N_2(0.1) - N_2(0.2)}{15}$	$N_2(0.1) = N_1(0.05) + \frac{N_1(0.05) - N_1(0.1)}{3}$	$N_1(0.05) = 22.12564$
$= 22.167168$	$= 22.167157$	

لقد ناقشنا في الفصل (1.4) طريقتي الثلاث نقاط والخمس نقاط لتقريب  $f'(x_0)$  عند معرفة قيم متعددة للدالة  $f$ . وقد تم اشتقاق طريقة الثلاثة نقاط عن طريق تمييز كثيرة حدود لاجرانج للدالة  $f$ . ويمكن الحصول على طرائق الخمس نقاط بطريقة مماثلة. ولكن الاشتقاق مضمّن. ويمكن استخدام الاستكمال الخارجي لاشتقاق هذه الصيغ بسهولة أكثر.

افترض أننا كتبنا مفكوك الدالة  $f$  في كثيرة حدود تايلور الرابعة حول  $x_0$ . إذن

$$f(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + \frac{1}{2}f''(x_0)(x - x_0)^2 + \frac{1}{6}f'''(x_0)(x - x_0)^3 + \frac{1}{24}f^{(4)}(x_0)(x - x_0)^4 + \frac{1}{120}f^{(5)}(\xi)(x - x_0)^5$$

لعدد ما  $\xi$  بين  $x$  و  $x_0$ .

إن إيجاد قيمة  $f$  عند  $x_0 + h$  و  $x_0 - h$  يعطي

$$f(x_0 + h) = f(x_0) + f'(x_0)h + \frac{1}{2}f''(x_0)h^2 + \frac{1}{6}f'''(x_0)h^3 + \frac{1}{24}f^{(4)}(x_0)h^4 + \frac{1}{120}f^{(5)}(\xi_1)h^5 \quad (16.4)$$

و

$$f(x_0 - h) = f(x_0) - f'(x_0)h + \frac{1}{2}f''(x_0)h^2 - \frac{1}{6}f'''(x_0)h^3 + \frac{1}{24}f^{(4)}(x_0)h^4 - \frac{1}{120}f^{(5)}(\xi_2)h^5 \quad (17.4)$$

حيث  $x_0 - h < \xi_2 < x_0 < \xi_1 < x_0 + h$  وبطرح الصيغة (17.4) من الصيغة (16.4) ينتج

$$f(x_0 + h) - f(x_0 - h) = 2hf'(x_0) + \frac{h^3}{3}f'''(x_0) + \frac{h^5}{120}[f^{(5)}(\xi_1) + f^{(5)}(\xi_2)] \quad (18.4)$$

إذا كانت  $f^{(5)}$  متصلة على  $[x_0 - h, x_0 + h]$ ، فإن مبرهنة القيمة الوسطية تضمن وجود عدد  $\xi$

$$f^{(5)}(\xi) = \frac{1}{2}[f^{(5)}(\xi_1) + f^{(5)}(\xi_2)]$$

ونتيجة لهذا يمكن حل الصيغة (4.18) لإيجاد  $f'(x_0)$  والحصول على التقريب من الرتبة  $O(h^2)$

$$f'(x_0) = \frac{1}{2h}[f(x_0 + h) - f(x_0 - h)] - \frac{h^2}{6}f'''(x_0) - \frac{h^4}{120}f^{(5)}(\xi) \quad (19.4)$$

وعلى الرغم من أن التقريب في الصيغة (19.4) هو التقريب نفسه المعطى في صيغة الثلاث نقاط (5.4). إلا أن نقطة التقييم الآن تحدث في  $f^{(5)}$  بدلاً من  $f'''$ .

إن الاستكمال الخارجي يستفيد من هذا بوجود  $2h$  بدلاً من  $h$  في الصيغة (19.4) ليعطي الصيغة الجديدة

$$f'(x_0) = \frac{1}{-h} [f(x_0 + 2h) - f(x_0 - 2h)] - \frac{4h^2}{6} f'''(x_0) - \frac{16h^4}{120} f^{(5)}(\xi) \quad (20.4)$$

حيث  $\xi$  بين  $x_0 - 2h$  و  $x_0 + 2h$  بضرب الصيغة (19.4) في أربعة وطرح الصيغة (20.4) ينتج

$$3f'(x_0) = \frac{2}{h} [f(x_0 + h) - f(x_0 - h)] - \frac{1}{4h} [f(x_0 + 2h) - f(x_0 - 2h)] - \frac{h^4}{30} f^{(5)}(\xi) + \frac{2h^4}{15} f^{(5)}(\xi)$$

إذا كان  $f^{(5)}$  متصلاً على  $[x_0 - 2h, x_0 + 2h]$  فإنه يمكن استخدام طريقة بديلة لبرهنة أنه يمكن الاستعاضة عن  $f^{(5)}(\xi)$  و  $f^{(5)}(\xi)$  بقيمة مشتركة  $f^{(5)}(\xi)$ . استخدام هذه النتيجة واقسمة على 3 تنتج صيغة الخمس نقاط

$$f'(x_0) = \frac{1}{12h} [f(x_0 - 2h) - 8f(x_0 - h) + 8f(x_0 + h) - f(x_0 + 2h)] + \frac{h^4}{30} f^{(5)}(\xi)$$

التي هي صيغة الخمس نقاط المعطاة في صيغة (6.4).

وبطريقة مماثلة يمكن اشتقاق الصيغ الأخرى للمشتقة الأولى والمشتقات العليا. وستناقش بعض هذه الصيغ في التمارين.

وستستخدم طريقة الاستكمال الخارجي على مدى هذا الكتاب. وإن التطبيقات الأكثر شهرة تظهر في تقريب التكاملات في الفصل (5.4). وتلك التي تعطي الحلول التقريبية لحل الصيغ التفاضلية في الفصل (8.4).

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 2.4

1. استخدم عملية الاستكمال الخارجي الموصوفة في المثال (1) لتحديد التقريب  $N_3(h)$  للقيمة  $f'(x_0)$  لكل من الدوال الآتية وحجم الخطوة:

أ.  $f(x) = \ln x, x_0 = 1.0, h = 0.4$       ب.  $f(x) = x + e^x, x_0 = 0.0, h = 0.4$   
 ج.  $f(x) = 2^x \sin x, x_0 = 1.05, h = 0.4$       د.  $f(x) = -3 \cos x, x_0 = 2.3, h = 0.4$

2. أضف سطراً آخر إلى جدول الاستكمال في التمرين (1) للحصول على التقريب  $N_4(h)$ .

3. كرّر تمرين (1) مستخدماً حساب التدوير لأربعة أرقام.

4. كرّر تمرين (2) مستخدماً حساب التدوير لأربعة أرقام.

5. البيانات الآتية تعطي تقريبات للتكامل  $M = \int_0^\pi \sin x \, dx$

$$N_1\left(\frac{h}{8}\right) = 1.993570, \quad N_1\left(\frac{h}{4}\right) = 1.974232, \quad N_1\left(\frac{h}{2}\right) = 1.896119, \quad N_1(h) = 1.570796$$

على فرض أن  $M = N_1(h) + K_1 h^2 + K_2 h^4 + K_3 h^6 + K_4 h^8 + O(h^{10})$  اكتب جدول استكمال لتحديد  $N_4(h)$ .



6. يمكن استخدام البيانات الآتية لتقريب التكامل  $M = \int_0^{3\pi/2} \cos x \, dx$

$$N_1(h) = 2.356194, \quad N_1\left(\frac{h}{2}\right) = -0.4879837$$

$$N_1\left(\frac{h}{4}\right) = -0.8815732, \quad N_1\left(\frac{h}{8}\right) = -0.9709157$$

افتراض أنه يوجد صيغة من النوع نفسه في التمرين 5. وحدد  $N_4(h)$ .

7. أثبت أن تطبيق صيغة الخمس نقط (6.4) على الدالة  $f(x) = xe^x$  على النقطة  $x_0 = 2.0$  يعطي

$N_2(0.2)$  في جدول (6.4) عندما  $h = 0.1$ ، ويعطي  $N_2(0.1)$  عندما  $h = 0.05$ .

8. من الممكن تمثيل صيغة الفرق إلى الأمام بالصيغة

$$f'(x_0) = \frac{1}{h}[f(x_0 + h) - f(x_0)] - \frac{h}{2}f''(x_0) - \frac{h^2}{6}f'''(x_0) + O(h^3)$$

استخدم الاستكمال لاشتقاق صيغة من رتبة  $O(h^3)$  للقيمة  $f'(x_0)$ .

9. افترض أن  $N(h)$  تقريب للمقدار  $M$  لكل  $h > 0$ . وأن

$$M = N(h) + K_1h + K_2h^2 + K_3h^3 + \dots$$

استخدم قيم  $N(h/3)$  و  $N(h)$  لإيجاد تقريب من رتبة  $O(h^3)$  للمقدار  $M$ .

10. افترض أن  $N(h)$  تقريب للمقدار  $M$  لكل  $h > 0$ . وأن

$$M = N(h) + K_1h^2 + K_2h^4 + K_3h^6 + \dots$$

استخدم قيم  $N(h/9)$  و  $N(h/3)$  و  $N(h)$  لإيجاد تقريب من رتبة  $O(h^6)$  للمقدار  $M$ .

11. تعلمنا في حساب التفاضل والتكامل أن  $e = \lim_{h \rightarrow 0} (1+h)^{1/h}$

أ. أوجد تقريبات  $e$  المقابلة لاستخدام  $h = 0.04, 0.02$  و  $h = 0.01$

ب. استخدم الاستكمال على التقريبات مقترضا وجود ثوابت  $K_1, K_2, \dots$

و  $e = (1+h)^{1/h} + K_1h + K_2h^2 + K_3h^3 + \dots$  لإيجاد تقريب من رتبة  $O(h^3)$  للقيمة  $e$ . حيث

$$h = 0.04$$

ج. هل تعتقد أن الافتراض في (ب) صحيح؟

12. أ. أثبت أن

$$\lim_{h \rightarrow 0} \left( \frac{2+h}{2-h} \right)^{1/h} = e$$

ب. احسب تقريبات للعدد  $e$  باستخدام الصيغة

$$N(h) = \left( \frac{2+h}{2-h} \right)^{1/h}$$

والأعداد  $h = 0.04, 0.02$  و  $h = 0.01$

ج. افترض أن  $e = N(h) + K_1h + K_2h^2 + K_3h^3 + \dots$  استخدم الاستكمال الخارجي بدرجة دقة

لغاية 16 عدداً على الأقل لتحسب تقريباً من رتبة  $O(h^3)$  للقيمة  $e$  مستخدماً  $h = 0.04$  هل تعتقد

أن الافتراض صحيح؟

د. أثبت أن  $N(-h) = N(h)$

هـ. استخدم الفقرة (د) لإثبات أن  $K_1 = K_3 = K_5 = \dots = 0$  في الصيغة

$$e = N(h) + K_1h + K_2h^2 + K_3h^3 + K_4h^4 + K_5h^5 + \dots$$

وعليه تختزل الصيغة لتصبح

$$e = N(h) + K_2h^2 + K_4h^4 + K_6h^6 + \dots$$

و. استخدم نتائج الفقرة (هـ) والاستيفاء لتحسب تقريباً من رتبة  $O(h^6)$  للعدد  $e$  باستخدام  $h = 0.04$ .  
 13. افترض أن جدول للاستكمال الآتي قد بُني لتقريب العدد  $M$  المعطى في لصيغة

$$M = N_1(h) + K_1h^2 + K_2h^4 + K_3h^6$$

		$N_1(h)$
	$N_2(h)$	$N_1(\frac{h}{2})$
$N_3(h)$	$N_2(\frac{h}{2})$	$N_1(\frac{h}{4})$

أ. أثبت أن كثرة الحدود للاستكمال الداخلي الخطي  $P_{0,1}(h)$  المار بالنقطتين  $(h^2, P_1(h))$  و  $(h^4/4, N_1(h/2))$  يحقق  $P_{0,1}(0) = N_2(h)$  وبطريقة مماثلة. أثبت أن  $P_{0,1}(0) = N_2(h/2)$ .  
 ب. أثبت أن كثرة الحدود للاستيفاء الداخلي الخطي  $P_{0,2}(h)$  المار بالنقطتين  $(h^4, N_2(h))$  و  $(h^4/16, N_2(h/2))$  يحقق  $P_{0,2}(0) = N_3(h)$ .

14. افترض أن صيغة تنتج تقريبات من الرتبة  $O(h)$  لتقريب  $M$ . وأن

$$M = N_1(h) + K_1h + K_2h^2 + \dots$$

لمنظومة من الثوابت الموجبة  $K_1, K_2, \dots$  لذلك فإن  $N_1(h/4), N_1(h/2), N_1(h)$  تكون جميعها حدوداً دنياً للمقدار  $M$ . ماذا يمكن أن نقول عن التقريبات الاستكمالية  $N_2(h), N_3(h), \dots$ ؟

15. استخدمت أنصاف محيطات أكبر المضلعات المنتظمة ذات  $k$  من الأضلاع التي ترسم داخل دائرة الوحدة. وأنصاف محيطات المضلعات المنتظمة ذات  $\{p_k\}$  من الأضلاع التي ترسم خارج دائرة الوحدة، وتكون مماسة لها من قبل أرخميدس Archimedes لتقريب  $\pi$  نصف محيط دائرة الوحدة. وكان ذلك قبل 200 قبل الميلاد.

يمكن استخدام الهندسة لإثبات أن متتاليات أنصاف المحيطات الداخلية والخارجية (كما هو

أعلاه)  $\{p_k\}$  و  $\{P_k\}$  على التوالي تحقق

$$P_k = k \tan\left(\frac{\pi}{k}\right) \quad \text{و} \quad p_k = k \sin\left(\frac{\pi}{k}\right)$$

و  $P_k < \pi < p_k$  لكل  $k \geq 4$ .

أ. أثبت أن  $p_4 = 2\sqrt{2}$  و  $P_4 = 4$ .

ب. أثبت أنه عند  $k \geq 4$  فإن المتتاليات تحقق العلاقات الرجعية

$$P_{2k} = \sqrt{P_k P_{4k}} \quad \text{و} \quad P_{2k} = \frac{2P_k P_k}{p_k + P_k}$$

ج. قَرِّب  $\pi$  ضمن  $10^{-4}$  بحساب  $p_k$  و  $P_k$  حتى يكون  $P_k - p_k < 10^{-4}$ .

د. استخدم متتالية تايلور لإثبات أن

$$\pi = p_k + \frac{\pi^3}{3!} \left(\frac{1}{k}\right)^2 - \frac{\pi^5}{5!} \left(\frac{1}{k}\right)^4 + \dots$$

و

$$\pi = P_k - \frac{\pi^3}{3} \left(\frac{1}{k}\right)^2 + \frac{2\pi^5}{15} \left(\frac{1}{k}\right)^4 - \dots$$

هـ. استخدم لاستكمال الخارجي  $h = 1/k$ .

## 3.4 مبادئ التكامل العددي Elements of Numerical Integration

غالبًا ما نحتاج إلى إيجاد قيمة التكامل المحدود لدالة ليس لها دالة أصلية صريحة أو أن دالته الصريحة يصعب الحصول عليها. إن الطريقة الرئيسية في تقريب  $\int_a^b f(x) dx$  تسمى الطريقة العددية numerical quadrature وتستخدم الجمع

$$\sum_{i=0}^n a_i f(x_i) \quad \text{لتقريب } \int_a^b f(x) dx$$

إن الطرائق العددية في هذا الفصل تركز على كثيرات الحدود للاستكمال التي بحث فيها في الفصل الثالث.

نختار أولاً مجموعة من النقاط المتميزة  $\{x_0, \dots, x_n\}$  من الفترة  $[a, b]$ . ثم تكامل كثيرة حدود لاجرانج للاستكمال الداخلي

$$P_n(x) = \sum_{i=0}^n f(x_i) L_i(x)$$

وتكامل خطأ القطع على  $[a, b]$  لنحصل على

$$\begin{aligned} \int_a^b f(x) dx &= \int_a^b \sum_{i=0}^n f(x_i) L_i(x) dx + \int_a^b \prod_{i=0}^n (x - x_i) \frac{f^{(n+1)}(\xi(x))}{(n+1)!} dx \\ &= \sum_{i=0}^n a_i f(x_i) + \frac{1}{(n+1)!} \int_a^b \prod_{i=0}^n (x - x_i) f^{(n+1)}(\xi(x)) dx \end{aligned}$$

حيث  $\xi(x)$  في  $[a, b]$  لكل  $x$

$$a_i = \int_a^b L_i(x) dx \quad \text{لكل } i = 0, 1, \dots, n$$

إن صيغة التكامل العددي quadrature تكون

$$\int_a^b f(x) dx \approx \sum_{i=0}^n a_i f(x_i)$$

ويكون الخطأ معطى بالصيغة

$$E(f) = \frac{1}{(n+1)!} \int_a^b \prod_{i=0}^n (x - x_i) f^{(n+1)}(\xi(x)) dx$$

وقبل شرح الحالة العامة لصيغ التكامل العددي، دعنا نبحث في الصيغ التي نحصل عليها باستخدام كثيرات حدود لاجرانج الأولى والثانية ونقاط متساوية التباعد.

إن هذا يعطي قاعدة شبه المنحرف Trapezoidal rule وقاعدة سمبسون Simpson's rule اللتين

تقدّمان في مقررات التفاضل والتكامل، ولاشتقاق قاعدة شبه المنحرف لتقريب  $\int_a^b f(x) dx$

افتراض  $x_0 = a, x_1 = b, h = b - a$ . واستخدم كثيرة حدود لاجرانج الخطية

$$P_1(x) = \frac{(x - x_1)}{(x_0 - x_1)} f(x_0) + \frac{(x - x_0)}{(x_1 - x_0)} f(x_1)$$

$$\int_a^b f(x) dx = \int_{x_0}^{x_1} \left[ \frac{(x-x_1)}{(x_0-x_1)} f(x_0) + \frac{(x-x_0)}{(x_1-x_0)} f(x_1) \right] dx \quad (21.4)$$

$$+ \frac{1}{2} \int_{x_0}^{x_1} f''(\xi(x))(x-x_0)(x-x_1) dx$$

وبما أن  $(x-x_0)(x-x_1)$  لا تتغير إشارتها في الفترة  $[x_0, x_1]$  فإنه يمكن تطبيق برهنة **لغية** الوسطية الموزونة للتكامل على حد التكامل لتعطي لقيمة ما  $\xi$  ضمن  $(x_0, x_1)$

$$\int_{x_0}^{x_1} f''(\xi(x))(x-x_0)(x-x_1) dx = f''(\xi) \int_{x_0}^{x_1} (x-x_0)(x-x_1) dx$$

$$= f''(\xi) \left[ \frac{x^3}{3} - \frac{(x_1+x_0)}{2} x^2 + x_0 x_1 x \right]_{x_0}^{x_1}$$

$$= -\frac{h^3}{6} f''(\xi)$$

ومن ثم فإن الصيغة (21.4) تعطي

$$\int_a^b f(x) dx = \left[ \frac{(x-x_1)^2}{2(x_0-x_1)} f(x_0) + \frac{(x-x_0)^2}{2(x_1-x_0)} f(x_1) \right]_{x_0}^{x_1} - \frac{h^3}{12} f''(\xi)$$

$$= \frac{(x_1-x_0)}{2} [f(x_0) + f(x_1)] - \frac{h^3}{12} f''(\xi).$$

وبما أن  $h = x_1 - x_0$  فلدينا القاعدة الآتية.

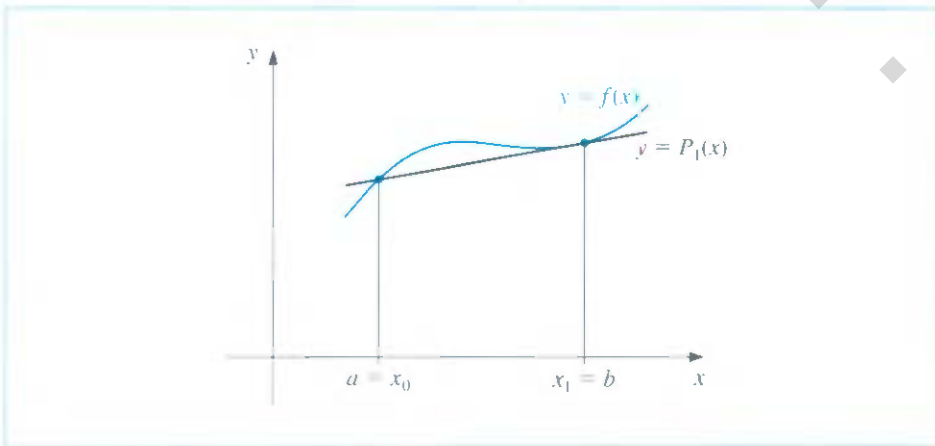
### قاعدة شبه المنحرف Trapezoidal Rule

$$\int_a^b f(x) dx = \frac{h}{2} [f(x_0) + f(x_1)] - \frac{h^3}{12} f''(\xi)$$

وتسمى هذه بقاعدة شبه المنحرف، لأن  $f$  عندما تكون دالة قيمتها موجبة فإن  $\int_a^b f(x) dx$  يكون تقريبًا بمساحة شبه المنحرف. (كما يظهر في شكل 3.4).

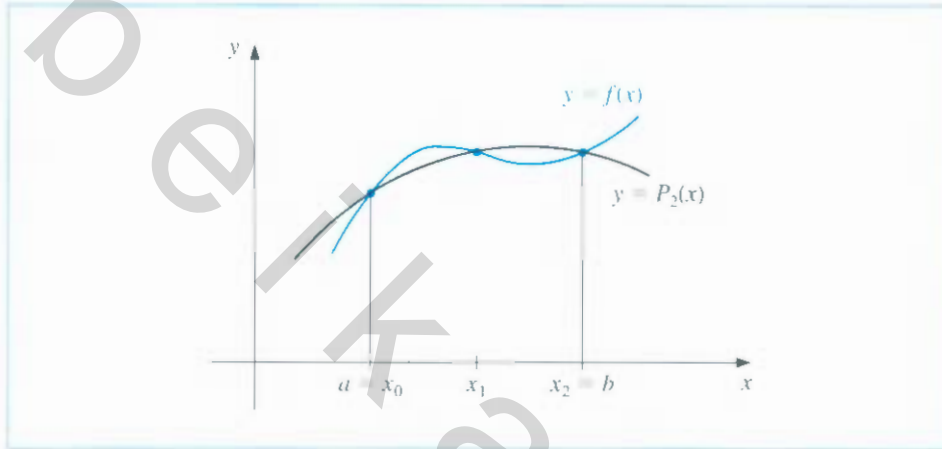
عند استخدام مصطلح شبه المنحرف، فإننا نقصد أي شكل رباعي فيه ضلعان متوازيان على الأقل. إن المصطلح الأوروبي لهذا شكل هو "trapezium" ولزيادة الأمر تعقيداً، فإن الكلمة الأوروبية "trapezoid" تشير إلى أي شكل رباعي ليس فيه أي ضلعين متساويين. والكلمة الأمريكية المقابلة لهذا شكل هي "trapezium".

شكل 3.4



وبما أن حد الخطأ في قاعدة شبه المنحرف تحتوي على  $f''$ ، فإن القاعدة تعطي النتائج الدقيقة عندما تطبق على أي دالة مشتقتها الثانية مطابقة للصفر. أي لأي كثيرة حدود من الرتبة 1 أو أقل.

إن قاعدة سمبسون تنتج من تكامل كثيرة حدود لاجرانج من الرتبة الثانية على الفترة  $[a, b]$  باستخدام  $x_0 = a, x_2 = b$  و  $x_1 = a + h$  حيث  $h = (b - a)/2$  (انظر شكل 4.4)



شكل 4.4

ولذلك فإن

$$\int_a^b f(x) dx = \int_{x_0}^{x_2} \left[ \frac{(x-x_1)(x-x_2)}{(x_0-x_1)(x_0-x_2)} f(x_0) + \frac{(x-x_0)(x-x_2)}{(x_1-x_0)(x_1-x_2)} f(x_1) \right. \\ \left. + \frac{(x-x_0)(x-x_1)}{(x_2-x_0)(x_2-x_1)} f(x_2) \right] dx \\ + \int_{x_0}^{x_2} \frac{(x-x_0)(x-x_1)(x-x_2)}{6} f^{(3)}(\xi(x)) dx$$

وعلى كل حال فإن اشتقاق قاعدة سمبسون بهذه الطريقة يعطي فقط خطأ من رتبة  $O(h^4)$  محتويًا  $f^{(3)}$ .

وبمحاولة حل المسألة بطريقة أخرى، يمكننا اشتقاق حد ذي رتبة أعلى تحتوي  $f^{(4)}$ . ولشرح هذه الصيغة البديلة، نفترض  $f$  مفكوكًا بكثيرة حدود تايلور من الرتبة الثالثة حول  $x_1$ . عندئذ كل  $x$  في  $[x_0, x_2]$  يوجد العدد  $\xi(x)$  في  $(x_0, x_2)$  بحيث

$$f(x) = f(x_1) + f'(x_1)(x-x_1) + \frac{f''(x_1)}{2}(x-x_1)^2 + \frac{f'''(x_1)}{6}(x-x_1)^3 + \frac{f^{(4)}(\xi(x))}{24}(x-x_1)^4$$

$$\int_{x_0}^{x_2} f(x) dx = \left[ f(x_1)(x-x_0) + \frac{f'(x_1)}{2}(x-x_1)^2 + \frac{f''(x_1)}{6}(x-x_1)^3 \right. \\ \left. + \frac{f'''(x_1)}{24}(x-x_1)^4 \right]_{x_0}^{x_2} + \frac{1}{24} \int_{x_0}^{x_2} f^{(4)}(\xi(x))(x-x_1)^4 dx \quad (22.4)$$

وبما أن  $(x - x_1)^4$  لا يكون سالبا أبداً في  $[x_0, x_2]$ ، فإن مبرهنة القيمة الوسطية الموزونة تعطي

$$\frac{1}{2h} \int_{x_0}^{x_2} f^{(4)}(\xi(x))(x - x_1)^4 dx = \frac{f^{(4)}(\xi_1)}{24} \int_{x_0}^{x_2} (x - x_1)^4 dx = \frac{f^{(4)}(\xi_1)}{120} (x - x_1)^5 \Big|_{x_0}^{x_2}$$

لعدد ما  $\xi_1$  في  $(x_0, x_2)$

على كل حال،  $h = x_2 - x_1 = x_1 - x_0$ ، ولذلك فإن

$$(x_2 - x_1)^2 - (x_0 - x_1)^2 = (x_2 - x_1)^4 - (x_0 - x_1)^4 = 0$$

حيث

$$(x_2 - x_1)^3 - (x_0 - x_1)^3 = 2h^3 \quad \text{و} \quad (x_2 - x_1)^5 - (x_0 - x_1)^5 = 2h^5$$

وعليه يمكن كتابة الصيغة (22.4) على الصيغة

$$\int_{x_0}^{x_2} f(x) dx = 2hf(x_1) + \frac{h^3}{3} f''(x_1) + \frac{f^{(4)}(\xi_1)}{60} h^5$$

وإذا عوضنا عن  $f''(x_1)$  بالقيمة التقريبية المعطاة في الصيغة (9.4) في الفصل (1.4) نجد أن

$$\begin{aligned} \int_{x_0}^{x_2} f(x) dx &= 2hf(x_1) + \frac{h^3}{3} \left\{ \frac{1}{h^2} [f(x_0) - 2f(x_1) + f(x_2)] - \frac{h^2}{12} f^{(4)}(\xi_2) \right\} + \frac{f^{(4)}(\xi_1)}{60} h^5 \\ &= \frac{h}{3} [f(x_0) + 4f(x_1) + f(x_2)] - \frac{h^5}{12} \left[ \frac{1}{3} f^{(4)}(\xi_2) - \frac{1}{5} f^{(4)}(\xi_1) \right] \end{aligned}$$

من الممكن استخدام طرائق بديلة (أنظر التمرين 24) لبرهنة أن القيمتين  $\xi_1$  و  $\xi_2$  في هذا التعبير يمكن الاستعاضة عنهما بقيمة مشتركة  $\xi$  في  $(x_0, x_2)$ . إن هذا يعطي قاعدة سمبسون.

### قاعدة سمبسون Simpson's Rule

$$\int_{x_0}^{x_2} f(x) dx = \frac{h}{3} [f(x_0) + 4f(x_1) + f(x_2)] - \frac{h^5}{90} f^{(4)}(\xi)$$

وبما أن حد الخطأ فيه المشتقة الرابعة للدالة  $f$ ، فإن قاعدة سمبسون تعطي نتائج صحيحة لكل كثيرة حدود من الرتبة الثالثة أو أقل.

قاعدة شبه المنحرف للدالة  $f$  على الفترة  $[0, 2]$  هي

$$\int_0^2 f(x) dx \approx f(0) + f(2)$$

وقاعدة سمبسون للدالة  $f$  على الفترة  $[0, 2]$  هي

$$\int_0^2 f(x) dx \approx \frac{1}{3} [f(0) + 4f(1) + f(2)]$$

يظهر ملخص النتائج مقرباً إلى ثلاث خانوات لبعض الدوال الابتدائية في جدول (7.4). لاحظ أن قاعدة سمبسون هي الأفضل في كل حالة.

توماس سمبسون

Thomas Simpson

1710 - 1761 عالم رياضيات  
قد تعلمها بنفسه، وكان يعمل  
نساجاً لكسب رزقه. كان اهتمامه  
الأساس بمبرهنة الاحتمال. إلا  
أنه في عام 1750 نشر كتاباً في  
التفاضل والتكامل في مجلدين  
اسمه

The Doctrine and  
Application of Fluxions.

مثال 1

$e^x$	$\sin x$	$\sqrt{1+x^2}$	$1/(x+1)$	$x^4$	$x^2$	$f(x)$
6.389	1.416	2.958	1.099	6.400	2.667	القيمة الصحيحة
8.389	0.909	3.326	1.333	16.000	4.000	شبه المنحرف
6.421	1.425	2.964	1.111	6.667	2.667	سمبسون

## جدول 7.4

إن الاشتقاق العادي لصيغ الخطأ يبني على كثيرات الحدود التي تنتج نتائج صحيحة لتطبيق هذه الصيغ عليها. ويستخدم التعريف الآتي لتسهيل شرح هذا الاشتقاق.

تعرف درجة الدقة لصيغة عددية على أنها أكبر عدد صحيح موجب  $n$  بحيث تكون جميع قيم الصيغة غير مقربة عند  $x^k$  لكل  $k = 0, 1, 2, \dots, n$ .

## تعريف 1.4

ويبين تعريف (1.4) أن قاعدة شبه المنحرف وقاعدة سمبسون لهما درجات دقة واحدة وثلاثة على التوالي.

إن كلاً من التكامل والجمع عملية خطية. أي أن

$$\int_a^b (\alpha f(x) + \beta g(x)) dx = \alpha \int_a^b f(x) dx + \beta \int_a^b g(x) dx$$

$$\sum_{i=0}^n (\alpha f(x_i) + \beta g(x_i)) = \alpha \sum_{i=0}^n f(x_i) + \beta \sum_{i=0}^n g(x_i) \quad \text{و}$$

لكل زوج من الدوال القابلة للتكامل  $f$  و  $g$  وأي زوج من الثوابت  $\alpha, \beta$ . وهذا يتضمن (انظر التمرين 25) أن رتبة الدقة لأي صيغة تكامل هي  $n$  إذا فقط إذا كان الخطأ  $E(P(x)) = 0$  لكثيرات الحدود  $P(x)$  جميعها من الرتبة  $k = 0, 1, 2, \dots, n$ ، ولكن  $E(P(x)) \neq 0$  لكثيرات حدود ما من الرتبة  $n+1$ .

إن قاعدة شبه المنحرف وقاعدة سمبسون هي أمثلة لعائلة من الطرائق تعرف بصيغ نيوتن - كوتس Newton - Cotes formulas.

هناك نوعان من صيغ نيوتن - كوتس: مفتوحة ومغلقة.

إن صيغة نيوتن - كوتس المغلقة ذات  $(n+1)$  نقطة تستخدم  $x_i = x_0 + ih$  لكل  $i = 0, 1, \dots, n$ . (انظر شكل 5.4).

تسمى هذه الصيغة مغلقة، لأن نقطتي الحدود للفترة المغلقة  $[a, b]$  متضمنة في نقاط التقييم.

تأخذ هذه الصيغة الصورة

$$\int_a^b f(x) dx \approx \sum_{i=0}^n a_i f(x_i)$$

حيث

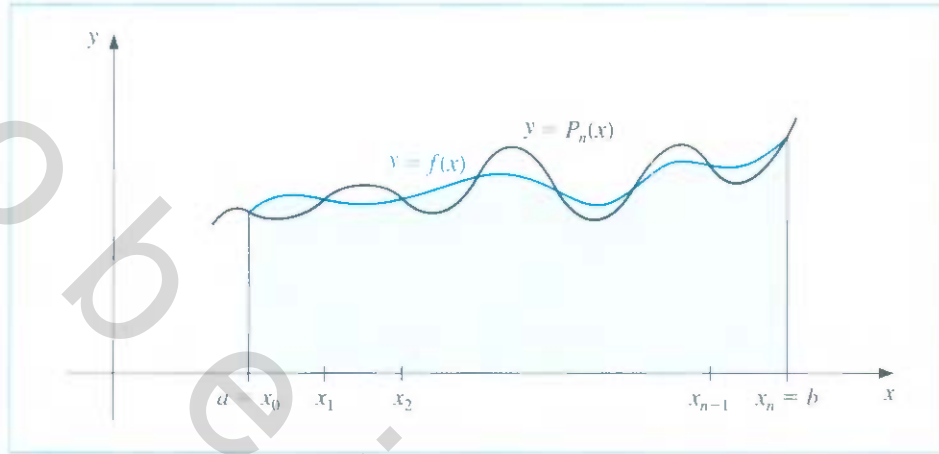
$$a_i = \int_{x_0}^{x_n} L_i(x) dx = \int_{x_0}^{x_n} \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^n \frac{(x - x_j)}{(x_i - x_j)} dx$$

وتصف المبرهنة الآتية تفاصيل تحليل الخطأ المرتبط بصيغ نيوتن - كوتس.

انظر برهان هذه المبرهنة [IK, p. 313].

إن الحسن في الدقة لقاعدة سمبسون على قاعدة شبه المنحرف يفتر عفوياً بحقيقة أن قاعدة سمبسون تحتوي على التقييم عند نقطة متوسطة تؤدي إلى توازن أفضل للتقريب.

إن المصطلح مفتوحة ومغلقة لطرائق إيجاد التكامل تعني أن الطرق المفتوحة تستخدم لتقييم النقاط في الفترة المفتوحة  $(a, b)$  عند إيجاد تقريبات للتكامل  $\int_a^b f(x) dx$ . أما الطرائق المغلقة فهي تستخدم لتقييم نقطتي النهاية في الفترة المغلقة  $[a, b]$ .



شكل 54

**مبرهنة 24** افترض أن  $\sum_{i=0}^n a_i f(x_i)$  هي صيغة نيوتن - كوتس ذات  $(n+1)$  نقطة حيث  $x_0 = a, x_n = b$  و  $h = (b-a)/n$ . عندئذ، يوجد عدد  $\xi \in (a, b)$  يحقق

$$\int_a^b f(x) dx = \sum_{i=0}^n a_i f(x_i) + \frac{h^{n+3} f^{(n+2)}(\xi)}{(n+2)!} \int_0^n t^2(t-1) \cdots (t-n) dt$$

إذا كان  $n$  عددا زوجياً و  $f \in C^{n+2}[a, b]$ . أما إذا كان  $n$  عدداً فردياً و  $f \in C^{n+1}[a, b]$  فإن

$$\int_a^b f(x) dx = \sum_{i=0}^n a_i f(x_i) + \frac{h^{n+2} f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \int_0^n t(t-1) \cdots (t-n) dt$$

لاحظ أنه عندما يكون  $n$  عدداً صحيحاً زوجياً، فإن رتبة الدقة  $n+1$  على الرغم من أن كثيرة الحدود للاستيفاء الداخلي interpolation هي من رتبة  $n$  على الأكثر.

عندما يكون  $n$  عدداً فردياً فإن رتبة الدقة هي فقط  $n$ .

بعض صيغ نيوتن - كوتس المغلقة الشائعة closed Newton-Cotes formulas. حدود الخطأ لها هي كما يلي:

**$n = 1$  قاعدة شبه المنحرف Trapezoidal rule**

$$\int_{x_0}^{x_1} f(x) dx = \frac{h}{2} [f(x_0) + f(x_1)] - \frac{h^3}{12} f''(\xi) \quad (23.4) \text{ حيث } x_0 < \xi < x_1$$

**$n = 2$  قاعدة سمبسون Simpson's rule**

$$\int_{x_0}^{x_2} f(x) dx = \frac{h}{3} [f(x_0) + 4f(x_1) + f(x_2)] - \frac{h^5}{90} f^{(4)}(\xi) \quad (24.4) \text{ حيث } x_0 < \xi < x_2$$

**$n = 3$  قاعدة الثلاثة أثمان لسبسون Simpson's Three-Eighths rule**



$$\int_{x_0}^{x_3} f(x) dx = \frac{3h}{8} [f(x_0) + 3f(x_1) + 3f(x_2) + f(x_3)] - \frac{3h^5}{80} f^{(4)}(\xi) \quad (25.4)$$

حيث  $x_0 < \xi < x_3$ .

$n = 4$

$$\int_{x_0}^{x_4} f(x) dx = \frac{2h}{45} [7f(x_0) + 32f(x_1) + 12f(x_2) + 32f(x_3) + 7f(x_4)] - \frac{8h^7}{945} f^{(6)}(\xi) \quad (26.4)$$

حيث  $x_0 < \xi < x_4$ .

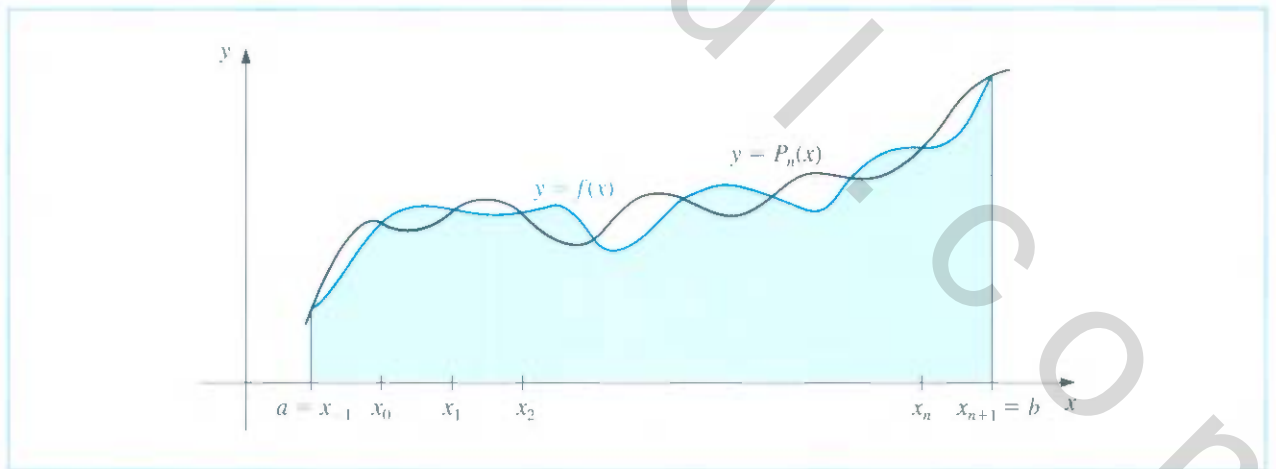
إن صيغ نيوتن - كوتس المفتوحة *open Newton-Cotes formulas* تستخدم لتقييم النقاط  $x_i = x_0 + ih$  لكل  $i = 0, 1, \dots, n$  حيث  $h = (b - a)/(n + 2)$  و  $x_0 = a + h$ . إن هذا يعطي  $x_n = b - h$ ، ولذلك نحدد نقاط النهاية بوضع  $x_{-1} = a$  و  $x_{n+1} = b$  (كما يظهر في شكل 6.4).

إن الصيغ المفتوحة تحوي النقاط المستخدمة جميعها في التقريب في الفترة المفتوحة  $(a, b)$ .  
تصبح الصيغ

$$\int_a^b f(x) dx = \int_{x_{-1}}^{x_{n+1}} f(x) dx \approx \sum_{i=0}^n a_i f(x_i)$$

حيث  $a_i = \int_a^b L_i(x) dx$  أيضاً.

شكل 6.4



المبرهنة الآتية ماثلة للمبرهنة (2.4). وبرهانها موجود في [JK, p. 314].

**مبرهنة 3.4** افترض أن  $\sum_{i=0}^n a_i f(x_i)$  هي صيغة نيوتن - كوتس المفتوحة ذات  $(n + 1)$  نقطة حيث  $x_{-1} = a, x_{n+1} = b$  و  $h = (b - a)/(n + 2)$ . عندئذ، يوجد عدد  $\xi \in (a, b)$  بحيث

$$\int_a^b f(x) dx = \sum_{i=0}^n a_i f(x_i) + \frac{h^{n+3} f^{(n+2)}(\xi)}{(n + 2)!} \int_{-1}^{n+1} t^2(t - 1) \cdots (t - n) dt$$

إذا كان  $n$  زوجيًا و  $f \in C^{n+2}[a, b]$ ، وأما إذا كان  $n$  فرديًا و  $f \in C^{n+1}[a, b]$ .

$$\int_a^b f(x) dx = \sum_{i=0}^n a_i f(x_i) + \frac{h^{n+2} f^{(n+1)}(\xi)}{(n + 1)!} \int_{-1}^{n+1} t(t - 1) \cdots (t - n) dt$$

بعض صيغ نيوتن - كوتس المفتوحة مع حد الخطأ هي

**$n = 0$  قاعدة النقطة الوسيطة Midpoint rule**

$$\int_{x_{-1}}^{x_1} f(x) dx = 2hf(x_0) + \frac{h^3}{3} f''(\xi) \quad (27.4)$$

**$n = 1$**

$$\int_{x_{-1}}^{x_2} f(x) dx = \frac{3h}{2}[f(x_0) + f(x_1)] + \frac{3h^3}{4} f''(\xi) \quad (28.4)$$

**$n = 2$**

$$\int_{x_{-1}}^{x_3} f(x) dx = \frac{4h}{3}[2f(x_0) - f(x_1) + 2f(x_2)] + \frac{14h^5}{45} f^{(4)}(\xi) \quad (29.4)$$

حيث  $x_{-1} < \xi < x_3$ .

**$n = 3$**

$$\int_{x_{-1}}^{x_4} f(x) dx = \frac{5h}{24}[11f(x_0) + f(x_1) + f(x_2) + 11f(x_3)] + \frac{95h^7}{144} f^{(4)}(\xi) \quad (30.4)$$

حيث  $x_{-1} < \xi < x_4$ .

إن استخدام صيغ نيوتن - كوتس المفتوحة والمغلقة المدرجة في الصيغ (26.4) - (28.4) و (30.4) - (27.4) لإيجاد تقريب للتكامل  $\int_0^1 \ln x dx = 1 - \sqrt{2}/2 \approx 0.29289322$  لتكامل يعطي النتائج المدونة في جدول (8.4).

**مثال 2**

**جدول 8.4**

$n$	0	1	2	3	4
المعادلات المغلقة	0.27768018	0.29293264	0.29291070	0.29289318	0.29289318
الخطأ	0.01521303	0.00003942	0.00001748	0.00000004	0.00000000
المعادلات المفتوحة	0.29798754	0.29285866	0.29286923	0.29286923	0.29286923
الخطأ	0.00766565	0.00509432	0.00003456	0.00002399	0.00002399

## EXERCISE SET

## 3.4 مجموعة التمارين

1. أوجد تقريباً للتكاملات الآتية باستخدام قاعدة شبه المنحرف:

$$\begin{aligned} \text{أ.} \quad & \int_{0.5}^1 x^4 dx \quad \text{ب.} \quad \int_0^{0.5} \frac{2}{x-4} dx \quad \text{ج.} \quad \int_1^{1.5} x^2 \ln x dx \quad \text{د.} \quad \int_0^1 x^2 e^{-x} dx \\ \text{هـ.} \quad & \int_1^{1.6} \frac{2x}{x^2-4} dx \quad \text{و.} \quad \int_0^{0.35} \frac{2}{x^2-4} dx \quad \text{ز.} \quad \int_0^{n/4} x \sin x dx \quad \text{ح.} \quad \int_0^{n/4} e^{3x} \sin 2x dx \end{aligned}$$

2. أوجد تقريباً للتكاملات الآتية باستخدام قاعدة شبه المنحرف

$$\begin{aligned} \text{أ.} \quad & \int_{-0.5}^0 x \ln(x+1) dx \quad \text{ب.} \quad \int_{-0.25}^{0.25} (\cos x)^2 dx \\ \text{ج.} \quad & \int_{e^{-1}}^{e+1} \frac{1}{x \ln x} dx \quad \text{د.} \quad \int_{0.75}^{1.3} ((\sin x)^2 - 2x \sin x + 1) dx \end{aligned}$$

3. أوجد حدًا للخطأ في التمرين (1) باستخدام صيغة الخطأ. وقارن ذلك بالخطأ الفعلي.

4. أوجد حدًا للخطأ في التمرين (2) باستخدام صيغة الخطأ. وقارن ذلك بالخطأ الفعلي.

5. أعد حل التمرين (1) باستخدام قاعدة سمبسون.

6. أعد حل التمرين (2) باستخدام قاعدة سمبسون.

7. أعد حل التمرين (3) باستخدام قاعدة سمبسون ونتائج التمرين (5).

8. أعد حل التمرين (4) باستخدام قاعدة سمبسون ونتائج التمرين (6).

9. أعد حل التمرين (1) باستخدام قاعدة النقطة الوسيطة.

10. أعد حل التمرين (2) باستخدام قاعدة النقطة الوسيطة.

11. أعد حل التمرين (3) باستخدام قاعدة النقطة الوسيطة ونتائج التمرين (9).

12. أعد حل التمرين (4) باستخدام قاعدة النقطة الوسيطة ونتائج التمرين (10).

13. إن تطبيق قاعدة شبه المنحرف لإيجاد  $\int_0^2 f(x) dx$  يعطي القيمة 4. أما قاعدة سمبسون فتعطي القيمة 2. فما قيمة  $f(1)$ ؟

14. إن تطبيق قاعدة شبه المنحرف لإيجاد  $\int_0^2 f(x) dx$  يعطي القيمة 5. وقاعدة النقطة الوسيطة تعطي القيمة 4. فما القيمة التي تعطيها قاعدة سمبسون؟

15. أوجد رتبة الدقة التي تعطيها قاعدة التكامل

$$\int_1^3 f(x) dx = f\left(-\frac{\sqrt{3}}{3}\right) + f\left(\frac{\sqrt{3}}{3}\right)$$

16. افترض أن  $x_2 = b$  و  $h = (b-a)/3$ .  $x_0 = a$ .  $x_1 = a+h$  أوجد رتبة الدقة التي تعطيها

$$\text{قاعدة التكامل} \quad \int_a^b f(x) dx = \frac{9}{4}hf(x_1) + \frac{3}{4}hf(x_2)$$

17. إن قاعدة التكامل  $\int_{-1}^1 f(x) dx = c_0f(-1) + c_1f(0) + c_2f(1)$  تعطي نتائج صحيحة لكثيرات جميعها الحدود من الرتبة الثانية أو أقل. حدد قيم  $c_2, c_1, c_0$ .

18. إن قاعدة التكامل  $\int_0^2 f(x) dx = c_0f(0) + c_1f(1) + c_2f(2)$  تعطي نتائج صحيحة لكثيرات الحدود جميعها من الرتبة الثانية أو أقل. حدد قيم  $c_2, c_1, c_0$ .

19. أوجد الثوابت  $c_0, c_1, x_1$  بحيث تعطي صيغة التكامل  $\int_0^1 f(x) dx = c_0f(0) + c_1f(x_1)$  أعلى رتبة ممكنة من الدقة.

20. أوجد الثوابت  $x_0, x_1, c_1$  بحيث تعطي صيغة التكامل  $\int_0^1 f(x) dx = \frac{1}{2}f(x_0) + c_1f(x_1)$  أعلى رتبة ممكنة من الدقة.

21. أوجد قيمًا تقريبية للتكاملات الآتية باستخدام الصيغ (23.4) حتى (30.4).

هل درجات الدقة في التقريبات متلائمة مع صيغ الخطأ؟

أي الفقرتين (د) و (هـ) يعطي التقريب الأفضل؟

$$\begin{array}{ll} \text{أ. } \int_0^{0.1} \sqrt{1+x} dx & \text{ب. } \int_0^{\pi/2} (\sin x)^2 dx \\ \text{د. } \int_1^{10} \frac{1}{x} dx & \text{هـ. } \int_1^{5.5} \frac{1}{x} dx + \int_{5.5}^{10} \frac{1}{x} dx \end{array}$$

22. لديك قيم الدالة  $f$  على القيم الآتية:

$x$	1.8	2.0	2.2	2.4	2.6
$f(x)$	3.12014	4.42569	6.04241	8.03014	10.46675

أوجد التقريب للتكامل  $\int_{1.8}^{2.6} f(x) dx$  باستخدام جميع صيغ التكامل المناسبة التي درست في هذا الفصل.

23. افترض أن في بيانات التمرين (22) أخطاء تدوير كما في جدول الآتي

$x$	1.8	2.0	2.2	2.4	2.6
الخطأ في $f(x)$	$2 \times 10^{-6}$	$-2 \times 10^{-6}$	$-0.9 \times 10^{-6}$	$-0.9 \times 10^{-6}$	$2 \times 10^{-6}$

احسب الأخطاء الناتجة من التدوير عند حل التمرين (22).

24. اشتق قاعدة سمبسون مع حد الخطأ باستخدام

$$\int_{x_0}^{x_2} f(x) dx = a_0 f(x_0) + a_1 f(x_1) + a_2 f(x_2) + k f^{(4)}(\xi)$$

أوجد  $a_2, a_1, a_0$  من حقيقة أن قاعدة سمبسون تكون صحيحة للدالة  $f(x) = x^n$  عندما  $n = 1, 2, 3$ . ثم أوجد  $k$  بتطبيق صيغة التكامل على  $f(x) = x^4$ .

25. برهن العبارة الواردة بعد تعريف (1.4). أي برهن أن صيغة التكامل لها رتبة دقة إذا وفقط إذا كان حد الخطأ  $E(P(x)) = 0$  كثيرات الحدود  $P(x)$  جميعها من الرتبة  $n$  و  $k = 0, 1, \dots, n$  ولكن  $E(P(x)) \neq 0$  لبعض كثيرات الحدود  $P(x)$  من الرتبة  $n+1$ .

26. اشتق قاعدة الثلاثة أثمان لسمبسون. الصيغة (25.4). مع حد الخطأ باستخدام المبرهنة (2.4).

27. اشتق الصيغة (28.4) مع حد الخطأ باستخدام المبرهنة (3.4).

## Composite Numerical Integration

## التكامل العددي المركب

44

غالبًا ما يكون التقريب المتقطع ذا فاعلية تذكر أن هذا قد استخدم في استيفاء بيزيه Bézier

إن صيغ نيوتن-كوتس عمومًا تصلح للاستخدام على فترات تكامل كبيرة. هناك حاجة إلى صيغ ذات رتبة عالية، لكن يصعب في هذه الصيغ إيجاد قيمها. بالإضافة إلى ذلك فإن صيغ نيوتن-كوتس مبنية على كثيرات حدود استكمالية مستخدمة نقاطًا متساوية الأبعاد، وذلك بسبب طبيعة ذبذبة كثيرات الحدود عالية الدرجة. وسناقش في هذا الفصل المنحني المتقطع (piecewise) للتكامل العددي باستخدام صيغ نيوتن-كوتس ذات الرتب المتدنية.

إن هذه هي الطرائق الأكثر استخدامًا.

افترض إيجاد تقريب للتكامل  $\int_0^4 e^x dx$ . إن قاعدة سمبسون على فرض  $h = 2$  تعطي

$$\int_0^4 e^x dx \approx \frac{2}{3}(e^0 + 4e^2 + e^4) = 56.76958$$

وبما أن الجواب الدقيق في هذه الحالة هو  $e^4 - e^0 = 53.59815$  فإن الخطأ يساوي 3.17143 - وهو أكثر كثيراً مما نقبله عادة. ولتطبيق تقنية متقطعة لهذه المسألة، قسّم  $[0, 4]$  بين  $[0, 2]$  و  $[2, 4]$  واستخدم قاعدة سمبسون مرتين باستخدام  $h = 1$ . إن هذا يعطيك

$$\begin{aligned} \int_0^4 e^x dx &= \int_0^2 e^x dx + \int_2^4 e^x dx \approx \frac{1}{3}(e^0 + 4e + e^2) + \frac{1}{3}(e^2 + 4e^3 + e^4) \\ &= \frac{1}{3}(e^0 + 4e + 2e^2 + 4e^3 + e^4) \\ &= 53.86385 \end{aligned}$$

لقد تقلص الخطأ إلى  $-0.26570$  وهذه النتائج تدفعنا إلى تقسيم الفترتين  $[0, 2]$  و  $[2, 4]$  واستخدام قاعدة سمبسون بالقيمة  $h = \frac{1}{2}$  فنحصل على

$$\begin{aligned} \int_0^4 e^x dx &= \int_0^1 e^x dx + \int_1^2 e^x dx + \int_2^3 e^x dx + \int_3^4 e^x dx \\ &\approx \frac{1}{6}(e_0 + 4e^{1/2} + e) + \frac{1}{6}(e + 4e^{3/2} + e^2) \\ &\quad + \frac{1}{6}(e^2 + 4e^{5/2} + e^3) + \frac{1}{6}(e^3 + 4e^{7/2} + e^4) \\ &= \frac{1}{6}(e^0 + 4e^{1/2} + 2e + 4e^{3/2} + 2e^2 + 4e^{5/2} + 2e^3 + 4e^{7/2} + e^4) \\ &= 53.61622 \end{aligned}$$

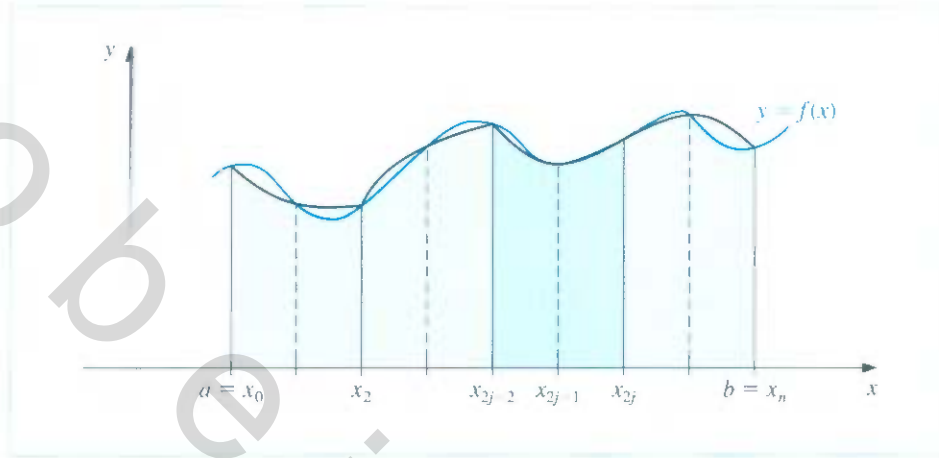
ويقدر الخطأ لهذا التقريب بالقيمة  $-0.01807$ .

ولتعميم هذه الطريقة، سنختار عدداً صحيحاً زوجياً. قسّم الفترة  $[a, b]$  إلى  $n$  من الفترات الجزئية. وطبق قاعدة سمبسون على كل فترتين جزئيتين متتاليتين. (انظر شكل 7.4) خذ  $h = (b - a)/n$  و  $x_j = a + jh$  لكل  $j = 0, 1, \dots, n$  فنحصل على

$$\begin{aligned} \int_a^b f(x) dx &= \sum_{j=1}^{n/2} \int_{x_{2j-2}}^{x_{2j}} f(x) dx \\ &= \sum_{j=1}^{n/2} \left\{ \frac{h}{3} [f(x_{2j-2}) + 4f(x_{2j-1}) + f(x_{2j})] - \frac{h^5}{90} f^{(4)}(\xi_j) \right\} \end{aligned}$$

لبعض  $\xi_j$  حيث  $x_{2j-2} < \xi_j < x_{2j}$  شريطة أن  $f \in C^4[a, b]$ .

باستخدام حقيقة أنه لكل  $j = 1, 2, \dots, (n/2) - 1$  يكون  $f(x_{2j})$  ظاهراً في الحد المقابل للفترة  $[x_{2j-2}, x_{2j}]$  وكذلك في الحد المقابل للفترة  $[x_{2j}, x_{2j+2}]$ .



شكل 7.4

فيمكننا تقليص هذا المجموع إلى

$$\int_a^b f(x) dx = \frac{h}{3} \left[ f(x_0) + 2 \sum_{j=1}^{n/2-1} f(x_{2j}) + 4 \sum_{j=1}^{n/2} f(x_{2j-1}) + f(x_n) \right] - \frac{h^5}{90} \sum_{j=1}^{n/2} f^{(4)}(\xi_j)$$

ويكون الخطأ المرتبط بهذا التقريب

$$E(f) = -\frac{h^5}{90} \sum_{j=1}^{n/2} f^{(4)}(\xi_j)$$

حيث  $x_{2j-2} < \xi_j < x_{2j}$  لكل  $j = 1, 2, \dots, n/2$

إذا كان  $f \in C^4[a, b]$  فإن مبرهنة القيمة القصوى تتضمن أن  $f^{(4)}$  يتخذ قيمته العظمى وقيمته الصغرى في الفترة  $[a, b]$

بما أن

$$\min_{x \in [a, b]} f^{(4)}(x) \leq f^{(4)}(\xi_j) \leq \max_{x \in [a, b]} f^{(4)}(x)$$

فسنحصل على

$$\frac{n}{2} \min_{x \in [a, b]} f^{(4)}(x) \leq \sum_{j=1}^{n/2} f^{(4)}(\xi_j) \leq \frac{n}{2} \max_{x \in [a, b]} f^{(4)}(x)$$

و

$$\min_{x \in [a, b]} f^{(4)}(x) \leq \frac{2}{n} \sum_{j=1}^{n/2} f^{(4)}(\xi_j) \leq \max_{x \in [a, b]} f^{(4)}(x)$$

ومن مبرهنة القيمة الوسطية فإنه يوجد  $\mu \in (a, b)$  بحيث

$$f^{(4)}(\mu) = \frac{2}{n} \sum_{j=1}^{n/2} f^{(4)}(\xi_j)$$

وهكذا فإن

$$E(f) = -\frac{h^5}{90} \sum_{j=1}^{n/2} f^{(4)}(\xi_j) = -\frac{h^5}{180} n f^{(4)}(\mu)$$

أو بما أن  $h = (b - a)/n$  فإن

$$E(f) = -\frac{(b - a)}{180} h^4 f^{(4)}(\mu)$$

إن هذه المشاهدات تؤدي إلى النتيجة الآتية:

ليكن  $f \in C^4[a, b]$  عدد زوجي  $n$ ،  $h = (b - a)/n$  و  $x_j = a + jh$  لكل  $j = 0, 1, \dots, n$  فإنه يوجد  $\mu \in (a, b)$  بحيث إن قاعدة سمبسون المركبة يمكن كتابتها مع حد الخطأ فيها إلى

مرهنة 4.4

من الفترات الجزئية على الصيغة الآتية:

$$\int_a^b f(x) dx = \frac{h}{3} \left[ f(a) + 2 \sum_{j=1}^{(n/2)-1} f(x_{2j}) + 4 \sum_{i=1}^{n/2} f(x_{2i-1}) + f(b) \right] - \frac{b-a}{180} h^4 f^{(4)}(\mu)$$

تستخدم الخوارزمية (1.4) قاعدة سمبسون المركبة على  $n$  من الفترات الجزئية، وإن هذه الخوارزمية هي الأكثر استخداماً، لكونها خوارزمية عرض عام للتكامل.

### قاعدة سمبسون المركبة Composite Simpson's Rule

لتقريب التكامل  $I = \int_a^b f(x) dx$

المدخلات: نقطتا النهاية  $a, b$ ، عدد صحيح موجب زوجي.

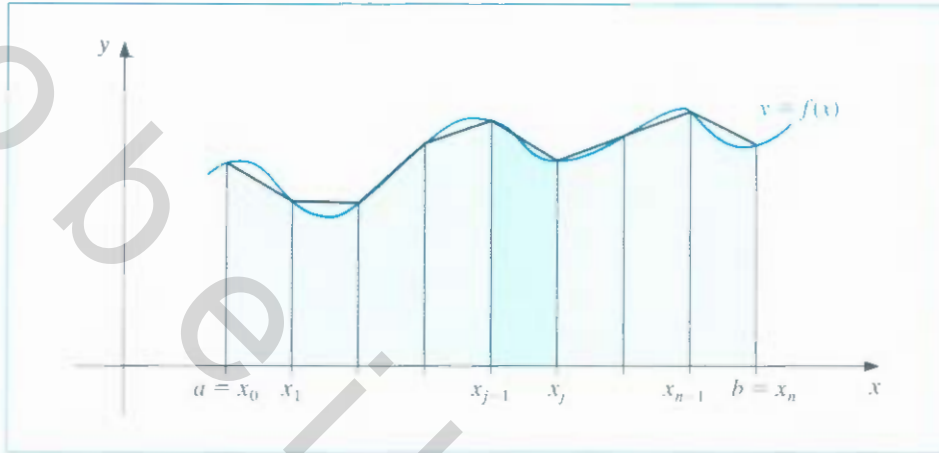
المخرجات: تقريب  $XI$  إلى  $I$

المضمون	الخطوة
	1
ضع $h = (b - a)/n$ .	
ضع $XI0 = f(a) + f(b)$	
(مجموع الدالة $f(x_{2i-1})$ )	$XI1 = 0$
(مجموع الدالة $f(x_{2i})$ )	$XI2 = 0$
كرر الخطوتين 4 و 5 لكل $i = 1, \dots, n - 1$	3
ضع $X = a + ih$ .	4
إذا كان $i$ عدداً زوجياً فضع $XI2 = XI2 + f(X)$	
وإلا فضع $XI1 = XI1 + f(X)$ .	5
ضع $XI = h(XI0 + 2 \cdot XI2 + 4 \cdot XI1)/3$	6
المخرجات ( $XI$ ) توقف.	7

يمكن تطبيق طريقة التجزئة لأي من صيغ نيوتن-كوتس.



إن تعميمات قاعدة شبه المنحرف (انظر شكل 8.4) وقاعدة النقطة الوسيطة أعصيت دون برهان.



شكل 8.4

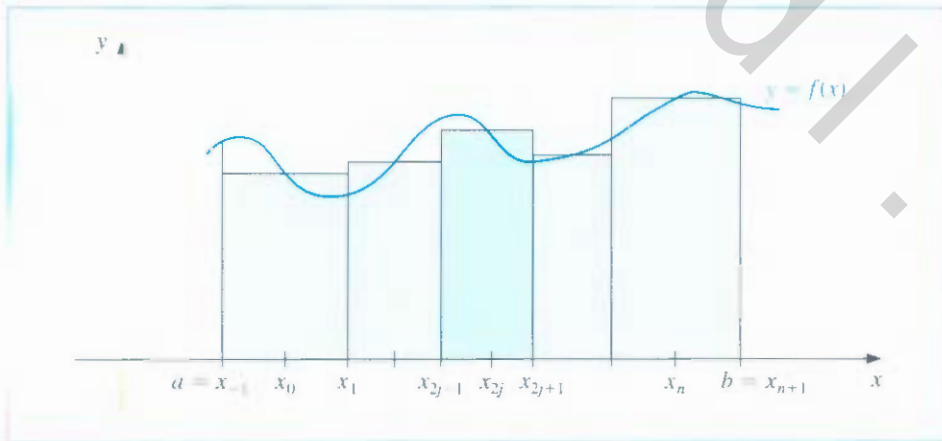
بما أن قاعدة شبه المنحرف تتطلب فترة واحدة لكل تطبيق. فإن العدد الصحيح  $n$  يمكن أن يكون فرديًا أو زوجيًا.

ليكن  $f \in C^2[a, b]$ ,  $h = (b - a)/n$  و  $x_j = a + jh$  لكل  $j = 0, 1, \dots, n$ . عندئذ يوجد  $\mu \in (a, b)$  بحيث إن قاعدة شبه المنحرف المركبة يمكن كتابتها مع حد الخط لكل  $n$  من الفترات الجزئية على الصيغة الآتية:

$$\int_a^b f(x) dx = \frac{h}{2} \left[ f(a) + 2 \sum_{j=1}^{n-1} f(x_j) + f(b) \right] - \frac{b-a}{12} h^2 f''(\mu)$$

أما قاعدة النقطة الوسيطة المركبة فإن  $n$  يجب أن يكون أيضًا زوجيًا. (انظر شكل 9.4)

مبرهنة 5.4



شكل 9.4

ليكن  $f \in C^2[a, b]$ ,  $n$  عددًا زوجيًا،  $h = (b - a)/(n + 2)$  و  $x_j = a + (j + 1)h$  لكل  $j = -1, 0, \dots, n + 1$ . عندئذ يوجد  $\mu \in (a, b)$  بحيث يمكن كتابة قاعدة النقطة الوسيطة

مبرهنة 6.4



المركبة مع حد الخطأ فيها لكل  $(n + 2)$  من الفترات الجزئية على الصيغة الآتية:

$$\int_a^b f(x) dx = 2h \sum_{j=0}^{n/2} f(x_{2j}) + \frac{b-a}{6} h^2 f''(\mu)$$

ليكن المطلوب تقريب  $\int_0^\pi \sin x dx$  بخطأ مطلق أقل من 0.00002 باستخدام قاعدة سمبسون

المركبة. إن قاعدة سمبسون المركبة تعطي لعدد ما  $\mu \in (a, b)$  الصيغة الآتية:

$$\int_0^\pi \sin x dx = \frac{h}{3} \left[ 2 \sum_{j=1}^{(n/2)-1} \sin x_{2j} + 4 \sum_{j=1}^{n/2} \sin x_{2j-1} \right] - \frac{\pi h^4}{180} \sin \mu$$

وبما أن الخطأ المطلق يجب أن يكون أقل من 0.00002 فعلياً أن نستخدم المتراجحة الآتية

$$\left| \frac{\pi h^4}{180} \sin \mu \right| \leq \frac{\pi h^4}{180} = \frac{\pi^5}{180n^4} < 0.00002 \quad \text{لتحديد } n \text{ و } h:$$

وباستكمال هذه الحسابات نحصل على  $n \geq 18$ . إذا كان  $n = 20$  فإن الناتج هو  $h = \pi/20$  وتعطينا الصيغة

$$\int_0^\pi \sin x dx \approx \frac{\pi}{60} \left[ 2 \sum_{j=1}^9 \sin \left( \frac{j\pi}{10} \right) + 4 \sum_{j=1}^{10} \sin \left( \frac{(2j-1)\pi}{20} \right) \right] = 2.000006$$

وللتأكد من رتبة الدقة هذه، فإن استخدام قاعدة شبه المنحرف المركبة تستلزم أن

$$\left| \frac{\pi h^2}{12} \sin \mu \right| \leq \frac{\pi h^2}{12} = \frac{\pi^3}{12n^2} < 0.00002$$

أو أن  $n \geq 360$ . وبما أن هذا يتطلب حسابات أكثر كثيراً من تلك التي نحتاج إليها لقاعدة سمبسون المركبة، فإننا لا نريد استخدام قاعدة شبه المنحرف المركبة لهذه المسألة.

وبهدف المقارنة، فإن قاعدة شبه المنحرف المركبة باستخدام  $n = 20$  و  $h = \pi/20$  تعطي

$$\int_0^\pi \sin x dx \approx \frac{\pi}{40} \left[ 2 \sum_{j=1}^{19} \sin \left( \frac{j\pi}{20} \right) + \sin 0 + \sin \pi \right] = \frac{\pi}{40} \left[ 2 \sum_{j=1}^{19} \sin \left( \frac{j\pi}{20} \right) \right] = 1.9958860$$

إن الجواب الصحيح هو 2، ولذلك فإن قاعدة سمبسون تعطينا جواباً ضمن الخطأ، أما قاعدة

شبه المنحرف باستخدام  $n = 20$  فمن الواضح أنها لا تعطينا هذا الجواب.

إن معظم برامج CAS تتضمن قاعدة سمبسون المركبة وقاعدة شبه المنحرف المركبة.

أما في Maple فعليك أولاً الدخول إلى المكتبة حيث تكون معرفة بالأمر

>with(student)

أما طلبات طرائق الحل فهي  $\text{trapezoid}(f,x=a..b,n)$  و  $\text{simpson}(f,x=a..b,n)$

أما مثلاً

>f:=sin(x)

```
f := sin(x)
```

```
> trapz(f, x=C..Pi, 20)
```

$$\frac{1}{20} \pi \left( \sum_{i=1}^{19} \sin \left( \frac{1}{20} i \pi \right) \right)$$

```
> evalf(%)
```

```
1.995885974
```

```
> evalf(simpson(f, x=0..Pi, 20))
```

```
2.000006785
```

فإن قاعدة النقطة الوسيطة موجودة كذلك في مكتبة Maple ويمكن الوصول إليها بالأمر

```
> evalf(middlesum(f, x=0..Pi, 10))
```

التي تعطي التقريب 2.008248408

ولإيضاح رموز Maple لطريقة النقطة الوسيطة نعرّف  $f(x)$ ,  $a$ ,  $b$ ,  $n$ ,  $h$  بالأوامر

```
> f:=x->sin(x)
```

```
> a:=0; b:=Pi; n:=18; h:=(b-a)/(n+2)
```

ونحتاج أيضاً إلى متغير لحساب الجمع الدوّار الذي نضع له القيمة الابتدائية 0.

```
> To:=0
```

وفي Maple تعرّف الحلقة المحكمة بالعد كما يلي:

```
for loop control variable from initial-value to terminal value do
```

```
statement;
```

```
statement;
```

```
:
```

```
statement;
```

```
od;
```

نضع متغير تحكم الحلقة  $j$ , الذي يبدأ من 0 وينتهي في  $n/2 = 9$  بخطوات متساوية مقارها

1.

كل قيمة  $j = 0, 1, \dots, 9$  تستكمل الحلقة، ويُنجز كل حساب داخل حلقة حتى نصل إلى

كلمة `od`. أما الكلمات المستخدمة المخزونة فهي `od, to, do, for, from`. انتبه لي عدم استخدام

( $;$ ) بعد كلمة `do`

```
> for j from 0 to n/2 do
```

```
> xj:=a+(2*j+1)*h;
```

```
> To:=evalf(To+f(xj))
```

```
> od
```

إن هذا ينتج سلسلة من النتائج تنتهي بالمجموع

$$Tot = \sum_{j=0}^{n/2} f(x_{2j}) = \sum_{j=0}^9 f(x_{2j}) = 6.392453222$$

ثم نضرب في العدد  $2h$  لإنهاء طريقة النقطة الوسيطة المركبة

>Tot:=evalf(2\*h\*Tot)

$$Tot := 2.008248408$$

هناك خاصية مهمة تشترك بها طرائق التكامل المركبة جميعها ألا وهي الاستقرار المتعلق بخطأ التدوير. ولشرح ذلك، افترض أننا طبقنا قاعدة سمبسون المركبة باستخدام  $n$  من الفترات الجزئية لتكامل دالة ما  $f$  على  $[a, b]$ . وجدنا الحد الأعلى لخطأ التدوير. افترض أنه قَرِبَ بالمقدار  $f(x_i)$  وأن  $\bar{f}(x_i)$

$$f(x_i) = \bar{f}(x_i) + e_i \quad \text{لكل } i = 0, 1, \dots, n$$

حيث تعبر  $e_i$  عن خطأ التدوير المصاحب لاستخدام  $\bar{f}(x_i)$  بصفته تقريباً للمقدار  $f(x_i)$ . وعندئذ فإن الخطأ التراكمي  $e(h)$  باستخدام قاعدة سمبسون المركبة يساوي

$$\begin{aligned} e(h) &= \left| \frac{h}{3} \left[ e_0 + 2 \sum_{j=1}^{(n/2)-1} e_{2j} + 4 \sum_{j=1}^{n/2} e_{2j-1} + e_n \right] \right| \\ &\leq \frac{h}{3} \left[ |e_0| + 2 \sum_{j=1}^{(n/2)-1} |e_{2j}| + 4 \sum_{j=1}^{n/2} |e_{2j-1}| + |e_n| \right] \end{aligned}$$

إذا كانت أخطاء التدوير محدودة تجانسياً بالقيمة  $\varepsilon$  ينتج

$$e(h) \leq \frac{h}{3} \left[ \varepsilon + 2 \left( \frac{n}{2} - 1 \right) \varepsilon + 4 \left( \frac{n}{2} \right) \varepsilon + \varepsilon \right] = \frac{h}{3} 3n\varepsilon = nh\varepsilon$$

ولكن  $nh = b - a$  ولذلك  $e(h) \leq (b - a)\varepsilon$  وهو حدّ مستقل عن  $h$  ( $n$  و).

إن هذا يعني أنه على الرغم من حاجتنا إلى تقسيم فترة إلى أجزاء عديدة لضمان الدقة، فإن الحساب الزائد اللازم لا يزيد خطأ التدوير.

وهذا يعني أن الطريقة مستقرة عندما تقترب  $h$  من الصفر.

تذكر أن هذا ليس صحيحاً في عمليات الاشتقاق العددي التي بحث فيها في بداية هذا الفصل.

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 4.4

1. استخدم قاعدة شبه المنحرف المركبة بقيم  $n$  المشار إليها لإيجاد تقريب لكل من التكاملات الآتية:

$$\begin{aligned} \text{أ.} \quad & \int_1^2 x \ln x \, dx, \quad n = 4 \quad \text{ب.} \quad \int_{-2}^2 x^3 e^x \, dx, \quad n = 4 \quad \text{ج.} \quad \int_0^2 \frac{2}{\sqrt{x^2 + 4}} \, dx, \quad n = 6 \\ \text{د.} \quad & \int_0^\pi x^2 \cos x \, dx, \quad n = 6 \quad \text{هـ.} \quad \int_0^2 e^{2x} \sin 3x \, dx, \quad n = 8 \quad \text{و.} \quad \int_1^3 \frac{x}{\sqrt{x^2 + 4}} \, dx, \quad n = 8 \end{aligned}$$

$$\int_0^{3\pi/8} \tan x \, dx, \quad n = 8 \quad \text{و} \quad \int_3^5 \frac{1}{\sqrt{x^2 - 4}} \, dx, \quad n = 8 \quad \text{ز.}$$

2. استخدم قاعدة شبه المنحرف المركبة بقيم  $n$  المشار إليها لإيجاد تقريب لكل من التكاملات

$$\int_{-0.5}^{0.5} x \ln(x+1) \, dx, \quad n = 6 \quad \text{ب.} \quad \int_{-0.5}^{0.5} \cos^2 x \, dx, \quad n = 4 \quad \text{أ.}$$

$$\int_e^{e+2} \frac{1}{x \ln x} \, dx, \quad n = 8 \quad \text{د.} \quad \int_{0.75}^{1.75} (\sin^2 x - 2x \sin x + 1) \, dx, \quad n = 8 \quad \text{ج.}$$

3. استخدم قاعدة سمبسون المركبة لتقريب التكاملات في التمرين (1).

4. استخدم قاعدة سمبسون المركبة لتقريب التكاملات في التمرين (2).

5. استخدم قاعدة النقطة الوسيطة بفترات جزئية، عددها  $n + 2$  لإيجاد تقريب للتكاملات في التمرين (1).

6. استخدم قاعدة النقطة الوسيطة بفترات جزئية، عددها  $(n + 2)$  لإيجاد تقريب للتكاملات في التمرين (2).

7. أوجد تقريباً للتكامل  $\int_0^2 x^2 \ln(x^2 + 1) \, dx$  مستخدماً  $h = 0.25$ . استخدم قاعدة شبه المنحرف المركبة.

ب. قاعدة سمبسون المركبة.

ج. قاعدة النقطة الوسيطة المركبة.

8. قرب التكامل  $\int_0^2 x^2 e^{-x^2} \, dx$  مستخدماً  $h = 0.25$ . استخدم قاعدة شبه المنحرف المركبة.

ب. قاعدة سمبسون المركبة.

ج. قاعدة النقطة الوسيطة المركبة.

9. ليكن  $f(0) = 1, f(0.5) = 2.5, f(1) = 2$  و  $f(0.25) = f(0.75) = a$ . أوجد  $a$  إذا كانت قاعدة شبه المنحرف المركبة باستخدام  $n = 4$  تعطي القيمة 1.75 للتكامل  $\int_0^1 f(x) \, dx$ .

10. تعطي قاعدة النقطة الوسيطة القيمة 12، لكونها تقريباً للتكامل  $\int_{-1}^1 f(x) \, dx$ . وتعطي قاعدة النقطة الوسيطة المركبة باستخدام  $n = 2$  القيمة 5، وتعطي قاعدة سمبسون المركبة القيمة 6.

استخدم الحقائق  $f(1) = f(-1) = 1$  و  $f(0.5) = f(-0.5) = 1$  لإيجاد قيم  $f(-1), f(-0.5), f(0.5), f(1)$ .

11. أوجد قيم  $n$  و  $h$  اللازمة لتقريب  $\int_0^2 e^{2x} \sin 3x \, dx$  ضمن  $10^{-4}$ . استخدم قاعدة شبه المنحرف المركبة.

ب. قاعدة سمبسون المركبة.

ج. قاعدة النقطة الوسيطة المركبة.

12. كرر تمرين (11) للتكامل  $\int_0^{\pi} x^2 \cos x \, dx$ .

13. أوجد قيم  $n$  و  $h$  اللازمة لتقريب  $\int_0^2 \frac{1}{x+4} \, dx$  ضمن  $10^{-5}$ ، واحسب قيمة التقريب. استخدم قاعدة شبه المنحرف المركبة.

ب. قاعدة سمبسون المركبة.

ج. قاعدة النقطة الوسيطة المركبة.

14. كرر التمرين 13 للتكامل  $\int_1^2 x \ln x \, dx$ .

15. ليكن  $f$  معرفاً بما يلي:

$$f(x) = \begin{cases} x + 1, & 0 \leq x \leq 0.1, \\ 1.201 + 0.03(x - 0.1) + 0.3(x - 0.1)^2 + 2(x - 0.1)^3, & 0.1 \leq x \leq 0.2 \\ 1.209 + 0.15(x - 0.2) + 0.9(x - 0.2)^2 + 2(x - 0.2)^3, & 0.2 \leq x \leq 0.3 \end{cases}$$

أ. ادرس الاتصال لمشتقات  $f$ .

ب. استخدم قاعدة شبه المنحرف لتقريب  $\int_0^{0.3} f(x) dx$  مستخدماً  $n = 6$ ، وقدّر الخطأ باستخدام حدّ الخطأ.

ج. استخدم قاعدة سمبسون المركبة مستخدماً  $n = 6$  لتقريب  $\int_0^{0.3} f(x) dx$ . هل النتائج أدقُّ مما هي في (ب)؟

16. أثبت أن الخطأ  $E(f)$  لقاعدة سمبسون المركبة يمكن تقريبه بالمقدار

$$-\frac{h^4}{180}[f'''(b) - f'''(a)]$$

[إضاءة:  $\sum_{j=1}^{n/2} f^{(4)}(\xi_j)(2h)$  هي مجموع ريمان للتكامل  $\int_a^b f^{(4)}(x) dx$ ]

17. أ. اشتق تقديراً للخطأ  $E(f)$  في قاعدة شبه المنحرف المركبة مستخدماً الطريقة في التمرين (16).

ب. كرّر الفقرة (أ) لقاعدة النقطة الوسيطة المركبة.

18. استخدم تقدير الخطأ في التمرينين (16) و (17) لتقدير الأخطاء في التمرين (12).

19. استخدم تقدير الخطأ في التمرينين (16) و (17) لتقدير الأخطاء في التمرين (14).

20. يُبرهن في حساب التفاضل والتكامل متعدد المتغيرات، وفي مقررات الإحصاء أن

$$\int_{-\infty}^{\infty} \frac{1}{\sigma\sqrt{2\pi}} e^{-(1/2)(x/\sigma)^2} dx = 1$$

لأي قيمة موجبة  $\sigma$ .

إن الدالة  $\frac{1}{\sigma\sqrt{2\pi}} e^{-(1/2)(x/\sigma)^2}$  تسمى دالة الكثافة الاحتمالية الطبيعية ذات المعدل  $\mu = 0$  والانحراف المعياري  $\sigma$ .

إن احتمال وقوع أي قيمة مختارة عشوائياً خاضعة لهذا التوزيع في الفترة  $[a, b]$  هو  $\int_a^b f(x) dx$ .

أعط التقريب ضمن  $10^{-5}$  لاحتمال أن أي قيمة مختارة عشوائياً وخاضعة لهذا التوزيع ستقع في كل فترة مما يلي:

أ.  $[-\sigma, \sigma]$  ب.  $[-2\sigma, 2\sigma]$  ج.  $[-3\sigma, 3\sigma]$

21. أوجد ضمن  $10^{-6}$  طول منحنى القطع الناقص الذي معادلته  $4x^2 + 9y^2 = 36$ .

22. تقطع سيارة طريق السباق في 84 ثانية، وتحدّد سرعة السيارة في كل فترة مدتها 6 ثوانٍ باستخدام مسدس رادار، ويعطى مع بداية السباق بالقدم/ثانية كما في جدول الآتي

الوقت	0	6	12	18	24	30	36	42	48	54	60	66	72	78	84
السرعة	124	134	148	156	147	133	121	109	99	85	78	89	104	116	123

ما طول طريق السباق؟

23. جسيم كتلته  $m$  يتحرك في سائل، ويخضع لمقاومة لزوجة  $R$  التي هي دالة في السرعة  $v$

تعطى العلاقة بين المقاومة  $R$  والسرعة  $v$ ، والزمن  $t$  بالصيغة الآتية:

$$t = \int_{v(t_0)}^{v(t)} \frac{m}{R(u)} du$$

افتراض أن  $R(v) = -v\sqrt{v}$  لسائل ما، حيث وحدة  $R$  نيوتن والسرعة متر/الثانية.

إذا كان  $m = 10 \text{ kg}$ ،  $v(0) = 10 \text{ m/s}$ ، فأوجد تقريباً للزمن اللازم للجسيم ليتباطأ وتصل سرعته إلى  $v = 5 \text{ m/s}$ .

24. لتوليد محاكاة خصائص قرص الكواكب (انظر شكل الآتي). احتاج سيكرست وهورنيك

D.A. Secrist and R.W. Hornbeck [SH] لإيجاد تقريب عددي لقيمة «الحرارة الداخلية معدلة

بحسب المساحة»  $T$ ، إلى لبادة الكايج المعطاة بالصيغة

$$T = \frac{\int_{r_e}^{r_0} T(r)r\theta_p dr}{\int_{r_e}^{r_0} r\theta_p dr}$$

حيث تمثل  $r_e$  نصف القطر التي تبدأ عندها ملامسة لبادة القرص، وتمثل  $r_0$  نصف القطر الخارجي للبادة القرص، أما  $\theta_p$  فتمثل قياس الزاوية المقابلة لقطاع لبادة الكايج ورتبة الحرارة على كل نقطة من اللبادة التي تحسب عددياً من تحليل صيغة الحرارة (انظر الفصل 2.12)

افترض  $r_0 = 0.478$  ft ،  $r_e = 0.308$  ft ،  $\theta_p = 0.7051$  رادين، ودرجات الحرارة كما في الجدول الآتي حيث حسبت على نقاط متعددة على القرص. أوجد تقريباً لقيمة  $T$ .



$r$ (ft)	$T(r)$ ( F)
0.308	640
0.325	794
0.342	885
0.359	943
0.376	1034
0.393	1064
0.410	1114
0.427	1152
0.444	1204
0.461	1222
0.478	1239

25. أوجد تقريباً ضمن  $10^{-4}$  لقيمة التكامل الآتي الذي نوقش في بداية الفصل لأول

$$\int_0^{48} \sqrt{1 + (\cos x)^2} dx$$

26. يمكن حل الصيغة الآتية لإيجاد  $x$

$$\int_0^x \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-t^2/2} dt = 0.45$$

باستخدام طريقة نيوتن مع

$$f(x) = \int_0^x \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-t^2/2} dt - 0.45$$

و

$$f'(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-x^2/2}$$

ولتقييم  $f$  عند التقريب  $p_k$  نحتاج إلى صيغة تربيعية لتقريب

$$\int_0^{p_k} \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-t^2/2} dt$$

أ. أوجد حلاً دقيقاً لـ  $f(x) = 0$  لغاية  $10^{-5}$  مستخدماً طريقة نيوتن مع  $p_0 = 0.5$  وقاعدة سمبسون المركبة.

ب. أعد الفقرة (أ) مستخدماً قاعدة شبه المنحرف المركبة بدلاً من قاعدة سمبسون المركبة.

## Romberg Integration

## تكامُل رومبرج 5.4

يستخدم تكامل رومبرج قاعدة شبه المنحرف المركبة لإيجاد تقريبات ابتدائية، ثم يطبق عملية استكمال ريتشاردسون لتحسين التقريبات. تذكر من الفصل (2.4) أن استكمال ريتشاردسون يمكن تطبيقه على أي عملية تقريب على الصيغة

$$M - N(h) = K_1h + K_2h^2 + \dots + K_nh^n$$

حيث  $K_1, K_2, \dots, K_n$  ثوابت و  $N(h)$  هو تقريب للقيمة غير المعلومة  $M$ . إن خطأ القطع في هذه الصيغة محدود بالقيمة  $K_1h$  عندما تكون  $h$  صغيرة، ولذلك فإن هذه الصيغة تعطي تقريبات من نوع  $O(h)$ . يستخدم استكمال ريتشاردسون تقنية تعديل لتعطي صيغ ذات خطأ قطع من رتب أعلى.

لقد رأينا في الفصل (2.4) كيفية استخدام ذلك للحصول على تقريبات المشتقة. سنستخدم في هذا الفصل طريقة الاستكمال الخارجي لتقريب التكاملات المحدودة. للبدء بشرح طريقة تكامل رومبرج، تذكر أن طريقة شبه المنحرف لتقريب تكامل دالة ما  $f$  على الفترة  $[a, b]$  باستخدام  $m$  فترة جزئية هي

$$\int_a^b f(x) dx = \frac{h}{2} \left[ f(a) + f(b) + 2 \sum_{j=1}^{m-1} f(x_j) \right] - \frac{(b-a)}{12} h^2 f''(\mu)$$

حيث  $x_j = a + jh$  و  $a < \mu < b$ ,  $h = (b-a)/m$  لكل من  $j = 0, 1, \dots, m$ . ليكن  $n$  عدداً صحيحاً موجباً، وإن أول خطوة في عملية رومبرج هي التوصل إلى تقريبات قاعدة شبه المنحرف بأخذ  $m_1 = 1, m_2 = 2, m_3 = 4, \dots, m_n = 2^{n-1}$ . إن حجم الخطوة  $h_k$  المقابلة لـ  $m_k$  هي  $h_k = (b-a)/m_k = (b-a)/2^{k-1}$ . باستخدام هذه الرموز تصبح قاعدة شبه المنحرف

$$\int_a^b f(x) dx = \frac{h_k}{2} \left[ f(a) + f(b) + 2 \left( \sum_{i=1}^{2^{k-1}-1} f(a + ih_k) \right) \right] - \frac{(b-a)}{12} h_k^2 f''(\mu_k) \quad (31.4)$$

حيث لكل  $k$  يكون  $\mu_k$  عدداً ما في  $(a, b)$ . فإذا استخدمنا الرمز  $R_{k,1}$  ليعبر عن جزء الصيغة (31.4) المستخدم للتقريب بقاعدة شبه المنحرف فإن

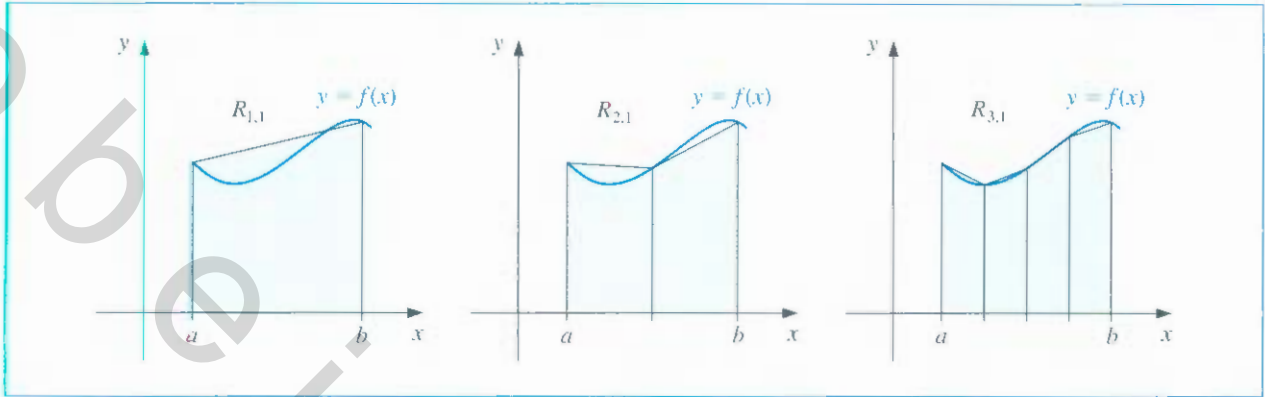
$$R_{1,1} = \frac{h_1}{2} [f(a) + f(b)] = \frac{(b-a)}{2} [f(a) + f(b)]$$

$$\begin{aligned} R_{2,1} &= \frac{h_2}{2} [f(a) + f(b) + 2f(a + h_2)] \\ &= \frac{(b-a)}{4} \left[ f(a) + f(b) + 2f\left(a + \frac{(b-a)}{2}\right) \right] \end{aligned}$$

$$= \frac{1}{2} [R_{1,1} + h_1 f(a + h_2)]$$

$$R_{3,1} = \frac{1}{2} \{R_{2,1} + h_2 [f(a + h_3) + f(a + 3h_3)]\}$$

شكل 10.4



وعموماً (انظر شكل 10.4) يكون

$$R_{k,1} = \frac{1}{2} \left[ R_{k-1,1} + h_{k-1} \sum_{i=1}^{2^{k-2}} f(a + (2i-1)h_k) \right] \quad (32.4)$$

لكل  $k = 2, 3, \dots, n$  (انظر التمرينين 14, 15).

**مثال 1** إن استخدام قاعدة شبه المنحرف المركبة لتنفيذ الخطوة الأولى من طريقة تكامل رومبرج لتقريب  $\int_0^{\pi} \sin x \, dx$  بأخذ  $n = 6$  يؤدي إلى:

$$R_{1,1} = \frac{\pi}{2} [\sin 0 + \sin \pi] = 0$$

$$R_{2,1} = \frac{1}{2} \left[ R_{1,1} + \pi \sin \frac{\pi}{2} \right] = 1.57079633$$

$$R_{3,1} = \frac{1}{2} \left[ R_{2,1} + \frac{\pi}{2} \left( \sin \frac{\pi}{4} + \sin \frac{3\pi}{4} \right) \right] = 1.89611890$$

$$R_{4,1} = \frac{1}{2} \left[ R_{3,1} + \frac{\pi}{4} \left( \sin \frac{\pi}{8} + \sin \frac{3\pi}{8} + \sin \frac{5\pi}{8} + \sin \frac{7\pi}{8} \right) \right] = 1.97423160$$

$$R_{5,1} = 1.99357034$$

$$R_{6,1} = 1.99839336 \text{ و}$$

وبما أن القيمة الصحيحة للتكامل في المثال (1) هي 2، فإن التقارب بطيء. سنستخدم استكمال ريتشاردسون الخارجي لتسريع التقارب.

يمكن برهنة -ولو أن ذلك ليس بسهولة- (انظر [RR, pp. 136-138]) أنه إذا كان  $f \in C^{\infty}[a, b]$  فإنه يمكن كتابة قاعدة شبه المنحرف المركبة ذات حد خطأ بديل على الصيغة

$$\int_a^b f(x) \, dx - R_{k,1} = \sum_{i=1}^{\infty} K_i h_k^{2i} = K_1 h_k^2 + \sum_{i=2}^{\infty} K_i h_k^{2i} \quad (33.4)$$

حيث كل  $K_i$  مستقلة عن  $h_k$  ومعتمدة على  $f^{(2i-1)}(a)$  و  $f^{(2i-1)}(b)$ .



ومن قاعدة شبه المنحرف على هذه الصيغة، يمكننا حذف الحد المحتوي على  $h_k^2$  بدمج هذه الصيغة مع تلك المماثلة لها، وبوضع  $h_{k+1} = h_k/2$  بدلاً من  $h_k$  لنحصل على

$$\int_a^b f(x) dx - R_{k+1,1} = \sum_{i=1}^{\infty} K_i h_{k+1}^{2i} = \sum_{i=1}^{\infty} \frac{K_i h_k^{2i}}{2^{2i}} = \frac{K_1 h_k^2}{4} + \sum_{i=2}^{\infty} \frac{K_i h_k^{2i}}{4^i} \quad (34.4)$$

وبطرح الصيغة (33.4) من 4 أمثال الصيغة (34.4) وبالتبسيط نحصل على الصيغة بدرجة  $O(h_k^4)$ .

$$\begin{aligned} \int_a^b f(x) dx - \left[ R_{k+1,1} + \frac{R_{k+1,1} - R_{k,1}}{3} \right] &= \sum_{i=2}^{\infty} \frac{K_i}{3} \left( \frac{h_k^{2i}}{4^{i-1}} - h_k^{2i} \right) \\ &= \sum_{i=2}^{\infty} \frac{K_i}{3} \left( \frac{1 - 4^{i-1}}{4^{i-1}} \right) h_k^{2i} \end{aligned}$$

ثم يمكن تطبيق الاستكمال الخارجي على هذه الصيغة للحصول على نتيجة من الرتبة  $O(h_k^6)$  وهكذا. ولتبسيط الرموز نعرّف

$$R_{k,2} = R_{k,1} + \frac{R_{k,1} - R_{k-1,1}}{3}$$

لكل  $k = 2, 3, \dots, n$  ونطبق استكمال ريتشاردسون الخارجي لهذه القيم.

وبالاستمرار في هذه الرموز. ولكل  $k = 2, 3, 4, \dots, n$  و  $j = 2, \dots, k$  نحصل على صيغة تقريب من الرتبة  $O(h_k^{2j})$  معرفة على الصورة

$$R_{k,j} = R_{k,j-1} + \frac{R_{k,j-1} - R_{k-1,j-1}}{4^{j-1} - 1} \quad (35.4)$$

تظهر النتائج التي نتجت من هذه الصيغ في جدول (9.4).

					$R_{1,1}$
					$R_{2,2}$
				$R_{3,3}$	$R_{3,2}$
		$R_{4,4}$	$R_{4,3}$	$R_{4,2}$	$R_{4,1}$
	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$
$R_{n,n}$	$\dots$	$R_{n,4}$	$R_{n,3}$	$R_{n,2}$	$R_{n,1}$

جدول 9.4

إن طريقة رومبرج تحظى بميزة إضافية مرغوب فيها ألا وهي إمكانية حساب صف جديد كامل في جدول عن طريق تطبيق قاعدة شبه المنحرف مرة إضافية واحدة فقط. وبعد ذلك تستخدم لإيجاد بقية مدخلات الصف.

إن الطريقة المستخدمة لإنشاء جدول من هذا النوع تحسب المدخلات صفًا صفًا أي على الترتيب  $R_{1,1}, R_{2,1}, R_{2,2}, R_{3,1}, R_{3,2}, R_{3,3}, R_{4,1}, R_{4,2}, R_{4,3}, R_{4,4}, \dots$ .

تصف الخوارزمية (2.4) هذه الطريقة.

### رومبرج Romberg

لتقريب التكامل  $I = \int_a^b f(x) dx$ ؛ اختر عددًا صحيحًا  $n > 0$

ALGORITHM  
الخوارزمية

2.4

المدخلات: نقاط النهاية  $a$  و  $b$  و  $n$  عدد صحيح.  
المخرجات: مصفوفة  $R$  ( احسب  $R$  وفق الصفوف : يُحفظ آخر صفين فقط).

الخطوة	المضمون
1	ضع $h = b - a;$ $R_{1,1} = h/2(f(a) + f(b))$
2	المخرجات $(R_{1,1})$ .
3	عند $n = 2, \dots, 8$ . طبق الخطوات 4 - 8.
4	ضع $R_{2,i} = \frac{1}{2} \left[ R_{1,i} + h \sum_{k=1}^{2^i-2} f(a + (k-0.5)h) \right]$ ( تقريب من طريقة شبه المنحرف).
5	عند $j = 2, \dots, i$ ضع $R_{2,j} = R_{2,j-1} + \frac{R_{2,j-1} - R_{1,j-1}}{4^{j-1} - 1}$ ( استيفاء خارجي).
6	المخرجات $(R_{2,j})$ عند $i = 1, 2, \dots, j$ .
7	ضع $h = h/2$
8	عند $j = 1, 2, \dots, i$ ضع $R_{1,j} = R_{2,j}$ ( تحديث الصف الأول من $R$ ).
9	توقف.



مثال 2

في المثال (1)، حسبت القيم  $R_{1,i}$  حتى  $R_{6,1}$  لإيجاد التقريب للتكامل  $\int_0^1 \sin x dx$ . نشاهد مع الخوارزمية (2.4) جدول رومبرج في جدول (10.4). وعلى الرغم من وجود 21 من المدخلات في هذا الجدول، إلا أن الستة في العمود الأول فقط تتطلب إيجاد قيم دالة، لأن هذه القيم فقط هي التي تنتج باستخدام قاعدة شبه الحرف المركبة. ونجد المدخلات الأخرى باستخدام طريقة المعدل. لاحظ أن القيم الناتجة جميعها بالاستكمال الخارجي عدا الأولى (في الصف الأول للعمود الثاني) هي أدق من أحسن تقريب ناتج من قاعدة شبه المنحرف المركبة (في الصف الأخير للعمود الأول).

جدول 10.4

					0
				2.09439511	1.57079633
		1.99857073		2.00455976	1.89611890
	2.00000555	1.99998313		2.00026917	1.97423160
1.99999999	2.00000001	1.99999975		2.00001659	1.99357034
2.00000000	2.00000000	2.00000000		2.00000103	1.99839336

تتطلب الخوارزمية (2.4) عددًا صحيحًا  $n$  يُحدَد مسبقًا؛ وذلك لتحديد عدد الصفوف التي يجب توليدها. ويمكننا أيضًا تحديد الخطأ المقبول للتقريب، ومن ثم توليد  $n$  ضمن حد أعلى، إلى أن تقع المدخلات القطرية المتتالية  $R_{n,n}$  و  $R_{n-1,n-1}$  ضمن حد الخطأ المقبول.

ولكي نضمن عدم تساوي أي قيمتين متتاليتين في صف واحد دون تطابقهما مع قيمة التكامل الجاري تقريبا؛ فقد جرت العادة بتوليد تقريبات حتى لا يكون  $|R_{n-1,n-1} - R_{n,n}|$  فقط ضمن حد الخطأ المقبول. بل ينطبق ذلك أيضاً على  $|R_{n-2,n-2} - R_{n-1,n-1}|$ . وعلى الرغم من أن هذا ليس احتياطاً عالمياً، إلا أنه يضمن أن مجموعتين من التقريب تولدتا بطريقتين مختلفتين قد تطابقتا ضمن حد الخطأ المقبول قبل قبول  $R_{n,n}$  بوصفها قيمة صحيحة بدرجة كافية. إن تطبيق تكامل رومبرج على  $f$  المعرّف على  $[a, b]$  يعتمد على افتراض أن لقاعدة شبه المنحرف المركبة حد خطأ يمكن التعبير عنه بصيغة الصيغة (4.33). بمعنى وجود توليد  $f \in C^{2k+2}[a, b]$  للصف رتبة  $k$ . خوارزمية الغرض العام باستخدام تكامل رومبرج تتضمن تدقيقاً عند كل خطوة لضمان تحقق هذا الافتراض. هذه الطرائق معروفة باسم *cautious Romberg algorithms* وهي موضحة في [Joh]. وهذا المصدر يوضح أيضاً طرائق لاستخدام أسلوب رومبرج بصفتها عملية متبناة، مثلما الحال مع قاعدة سمبسون التي سنتناولها في الفصل (6.4).

إن صفة "حذر" المستخدمة في طريقة عددية ما تظهر أن فحصاً يستخدم لتحديد ما إذا كانت فريسات الاتصال من المحتمل أن تكون صحيحة

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 5.4

1. استخدم تكامل رومبرج لحساب  $R_{3,3}$  للتكاملات الآتية:

$$\begin{aligned} \text{أ.} & \int_1^{1.5} x^2 \ln x \, dx & \text{ب.} & \int_0^1 x^2 e^{-x} \, dx & \text{ج.} & \int_0^{0.35} \frac{2}{x^2-4} \, dx \\ \text{د.} & \int_0^{n-4} x^2 \sin x \, dx & \text{هـ.} & \int_0^{n-4} e^{3x} \sin 2x \, dx & \text{و.} & \int_1^{16} \frac{2x}{x^2-4} \, dx \\ \text{ز.} & \int_3^{3.5} \frac{x}{\sqrt{x^2-4}} \, dx & \text{ح.} & \int_0^{n-4} (\cos x)^2 \, dx \end{aligned}$$

2. استخدم تكامل رومبرج لحساب  $R_{3,3}$  للتكاملات الآتية:

$$\begin{aligned} \text{أ.} & \int_{-1}^1 (\cos x)^2 \, dx & \text{ب.} & \int_{-0.75}^{0.75} x \ln(x+1) \, dx \\ \text{ج.} & \int_1^4 ((\sin x)^2 - 2x \sin x + 1) \, dx & \text{د.} & \int_e^{2e} \frac{1}{x \ln x} \, dx \end{aligned}$$

3. احسب  $R_{4,4}$  للتكاملات في التمرين (1).

4. احسب  $R_{4,4}$  للتكاملات في التمرين (2).

5. استخدم تكامل رومبرج لتقريب التكاملات في التمرين (1) ضمن  $10^{-6}$ . احسب جدول رومبرج حتى يصبح  $|R_{n-1,n-1} - R_{n,n}| < 10^{-6}$  أو  $n = 10$  قارن نتائجك بالقيم الصحيحة للتكاملات.

6. استخدم تكامل رومبرج لتقريب التكاملات في التمرين (2) ضمن  $10^{-6}$ . احسب جدول رومبرج حتى يصبح  $|R_{n-1,n-1} - R_{n,n}| < 10^{-6}$  أو  $n = 10$ . قارن نتائجك بالقيم الصحيحة للتكاملات.

7. استخدم البيانات الآتية لتقريب  $\int_1^5 f(x) \, dx$  لأكبر دقة ممكنة:

5	4	3	2	1	$x$
3.2804	3.0976	2.8974	2.6734	2.4142	$f(x)$

8. استخدم تكامل رومبرج لتقريب

$$\int_0^1 \frac{x^2}{1+x^3} \, dx$$

إذا كان  $R_1 = 0.250$  و  $R_{22} = 0.2315$  أوجد  $R_{21}$ .

9. استخدم تكامل رومبرج لتقريب  $\int_2^3 f(x) dx$ .  
 إذا كان  $R_{31} = 0.43687$ ,  $R_{41} = 0.36788$ ,  $f(2) = 0.51342$ ,  $f(3) = 0.36788$ ,  $R_{23} = 0.43662$  وحد  $f(2.5)$ .  
 10. يعطي تكامل رومبرج لتقريب  $\int_0^1 f(x) dx$  ما يلي:  $R_{11} = 4$  و  $R_{22} = 5$ . أوجد  $f(\frac{1}{2})$ .  
 11. يعطي تكامل رومبرج لتقريب  $\int_a^b f(x) dx$  ما يلي  $R_{11} = 8$ ,  $R_{22} = \frac{16}{3}$  و  $R_{33} = \frac{208}{45}$ . أوجد  $f(\frac{2}{3})$ .  
 12. استخدم تكامل رومبرج لحساب التقريبات الآتية لتكامل  $\int_0^{\pi/2} \sqrt{1 + (\cos x)^2} dx$ .  
 [ملحوظة: إن نتائج هذا التمرين مهمة جداً إذا ما استخدمت طريقة حساب ما بين سبع وتسع منازل].  
 أ. احسب  $R_{1,1}$ ,  $R_{2,1}$ ,  $R_{3,1}$ ,  $R_{4,1}$  و  $R_{5,1}$ , واستخدم هذه التقريبات للتنبؤ بقيمة التكامل.  
 ب. احسب  $R_{2,2}$ ,  $R_{3,3}$ ,  $R_{4,4}$  و  $R_{5,5}$  وعدّل تنبؤك.  
 ج. احسب  $R_{6,1}$ ,  $R_{6,2}$ ,  $R_{6,3}$ ,  $R_{6,4}$  و  $R_{6,6}$  وعدّل تنبؤك.  
 د. احسب  $R_{7,7}$ ,  $R_{8,8}$ ,  $R_{9,9}$  و  $R_{10,10}$  وأعطِ التنبؤ النهائي.  
 هـ. وضح لماذا يسبب هذا التكامل صعوبة لدى استخدام تكامل رومبرج، وشرح كيف يمكن إعادة صياغته لتحديد تقريب دقيق بسهولة.  
 13. برهن أن التقريب الناتج من  $R_{k,2}$  هو التقريب نفسه الذي نحصل عليه باستخدام قاعدة سمبسون المركبة التي شرحت في المبرهنة (4.4) بأخذ  $h = h_k$ .  
 14. برهن ما يلي لأي  $k$ :

$$\sum_{i=1}^{2k-1} f\left(a + \frac{i}{2}h_{k-1}\right) = \sum_{i=1}^{2k-2} f\left(a + \left(i - \frac{1}{2}\right)h_{k-1}\right) + \sum_{i=1}^{2k-2-1} f(a + ih_{k-1}).$$

15. استخدم نتيجة تمرين 14 للتحقق من صيغة (32.4): أي برهن ما يلي جميعها  $k$ :

$$R_{k,1} = \frac{1}{2} \left[ R_{k-1,1} + h_{k-1} \sum_{i=1}^{2k-2} f\left(a + \left(i - \frac{1}{2}\right)h_{k-1}\right) \right]$$

16. في التمرين 24 من الفصل (1.1)، ظهر تكامل متسلسلة ماكلورين لتقريب  $\text{erf}(1)$ ، حيث  $\text{erf}(x) = \frac{2}{\sqrt{\pi}} \int_0^x e^{-t^2} dt$  الصيغة في التوزيع الطبيعي المعرفة في الصيغة (10.7).  
 قرب  $\text{erf}(1)$  ضمن  $10^{-7}$ .

## 6.4 طرائق التكامل التكيفية Adaptive Quadrature Methods

إن الصيغ المركبة تتطلب استخدام نقاط تجزئية متساوية المسافات. وهذا ليس مناسباً عند تكامل دالة على فترة تحتوي على منطقتين: يكون على إحدهما تغير دالي كبير، وعلى الأخرى تغير دالي صغير. وفي حالة اشتراط أن يكون خطأ التقريب موزعاً بالتجانس، فإن المسافة بين نقاط التجزئة يجب أن تكون أصغر على مناطق التغير الكبير منها على مناطق التغير الصغير. إن الطريقة الفاعلة لهذا النوع من المسائل يجب أن تنبئ عن كمية التغير الدالي وتكيف حجم الخطوة (المسافة في التجزئة) للمتطلبات المتغيرة.

تسمى هذه الطرائق طرائق التكامل التكيفية. إن الطرائق العددية التكيفية مرغوب فيها خصوصاً لإدخالها في الحقائق التخصصية الناعمة. وذلك ليس لكونها فاعلة فقط، بل لأنها أيضاً تعطي تقريبات ضمن حد الخطأ المحدد والمسموح به. سنبحث في هذا الفصل طريقة تكامل تكيفية ونرى كيف يمكن استخدامها، ليس فقط

لتقليل خطأ التدوير، ولكن للتنبؤ أيضاً بتقدير الخطأ في التقريب الذي لا يعتمد على معرفة المشتقات العليا للدالة.

إن الطريقة التي نبحث فيها تعتمد على قاعدة سمبسون المركبة. ولكن هذه الطريقة يمكن تكييفها بسهولة لاستخدامها طرائق مركبة أخرى.

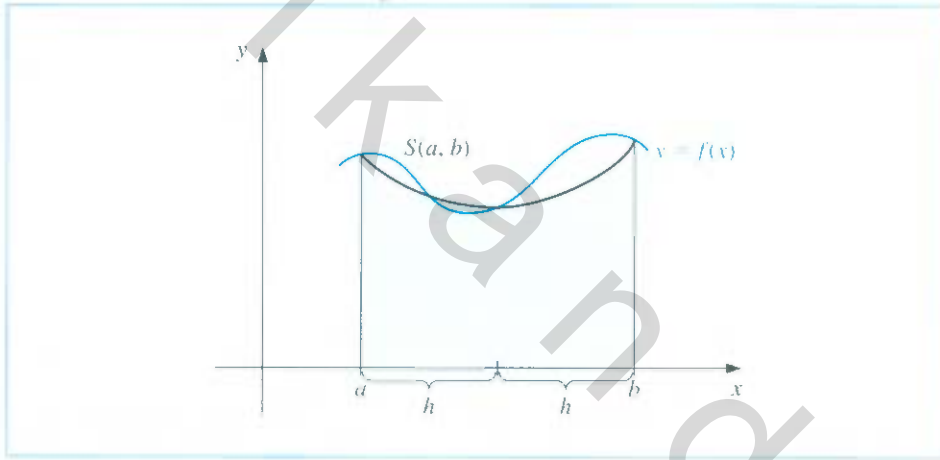
افترض أننا نريد تقريب  $\int_a^b f(x) dx$  ضمن خطأ محدد مسموح  $\varepsilon > 0$ . الخطوة الأولى في العملية هي تطبيق قاعدة سمبسون بحجم خطوة  $h = (b - a)/2$  (انظر شكل 11.4) تنتج الصيغة

$$\int_a^b f(x) dx = S(a, h) - \frac{h^5}{90} f^{(4)}(\mu) \quad (36.4)$$

للقيمة  $\mu$  في الفترة  $(a, b)$ .

وحيث نعبر عن التقريب بقاعدة سمبسون على  $[a, b]$  بالرمز

$$S(a, b) = \frac{h}{3} [f(a) + 4f(a+h) + f(b)]$$



شكل 11.4

فإن الخطوة التالية لإيجاد تقريب للدقة لا يتطلب  $f^{(4)}(\mu)$ . ولعمل هذا، نطبق قاعدة سمبسون المركبة بأخذ  $n = 4$ . وحجم الخطوة  $h/2 = (b - a)/4$ . وهذا يعطي

$$\int_a^b f(x) dx = \frac{h}{6} \left[ f(a) + 4f\left(a + \frac{h}{2}\right) + 2f(a+h) + 4f\left(a + \frac{3h}{2}\right) + f(b) \right] - \left(\frac{h}{2}\right)^4 \frac{(b-a)}{180} f^{(4)}(\mu) \quad (37.4)$$

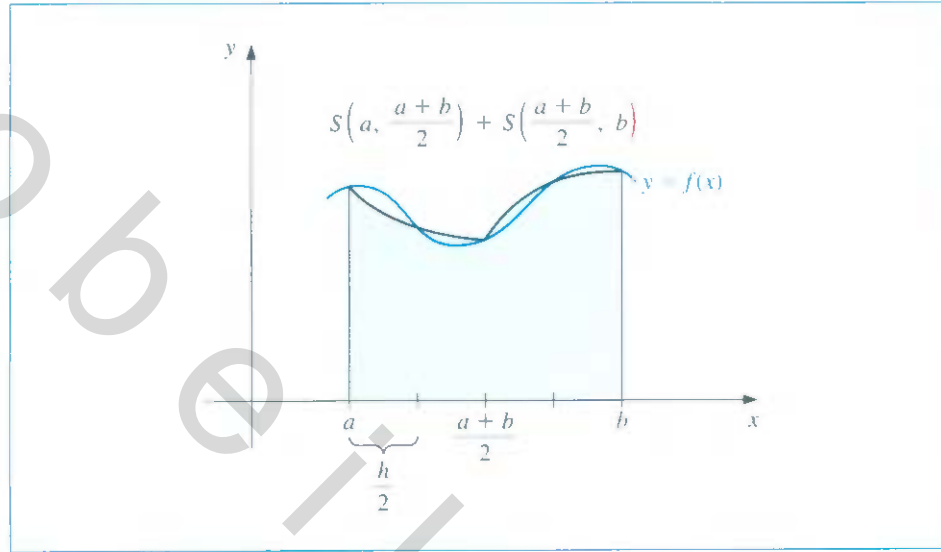
لقيمة ما  $\mu$  في الفترة  $(a, b)$ .

ولتبسيط الرموز، ضع

$$S\left(a, \frac{a+b}{2}\right) = \frac{h}{6} \left[ f(a) + 4f\left(a + \frac{h}{2}\right) + f(a+h) \right]$$

$$S\left(\frac{a+b}{2}, b\right) = \frac{h}{6} \left[ f(a+h) + 4f\left(a + \frac{3h}{2}\right) + f(b) \right]$$

و



شكل 12.4

عندئذ يمكن كتابة الصيغة (37.4) (انظر شكل 12.4) على الصيغة

$$\int_a^b f(x) dx = S\left(a, \frac{a+b}{2}\right) + S\left(\frac{a+b}{2}, b\right) - \frac{1}{16} \left(\frac{h^5}{90}\right) f^{(4)}(\bar{\mu}) \quad (38.4)$$

يشتق تقدير الخطأ بافتراض أن  $\mu \approx \bar{\mu}$  أو على نحو أدق بوضع  $f^{(4)}(\mu) \approx f^{(4)}(\bar{\mu})$ . وإن نجح الطريقة يعتمد على دقة هذا الافتراض، وإذا كان ذلك دقيقاً فإن مساواة التكاملين في (36.4) و(38.4) يعطي

$$S\left(a, \frac{a+b}{2}\right) + S\left(\frac{a+b}{2}, b\right) - \frac{1}{16} \left(\frac{h^5}{90}\right) f^{(4)}(\bar{\mu}) \approx S(a, b) - \frac{h^5}{90} f^{(4)}(\mu)$$

ومن ثم

$$\frac{h^5}{90} f^{(4)}(\mu) \approx \frac{16}{15} \left[ S(a, b) - S\left(a, \frac{a+b}{2}\right) - S\left(\frac{a+b}{2}, b\right) \right]$$

إن استخدام هذا التقدير في الصيغة (38.4) ينتج تقدير الخطأ

$$\left| \int_a^b f(x) dx - S\left(a, \frac{a+b}{2}\right) - S\left(\frac{a+b}{2}, b\right) \right| \approx \frac{1}{15} \left| S(a, b) - S\left(a, \frac{a+b}{2}\right) - S\left(\frac{a+b}{2}, b\right) \right|$$

وهذه النتيجة تعني أن  $S(a, (a+b)/2) + S((a+b)/2, b)$  يعطي تقريباً لتكامل  $\int_a^b f(x) dx$  أفضل بنحو 15 مرة، مما يتفق مع القيمة المعلومة  $S(a, b)$ .

وهكذا إذا كان

$$\left| S(a, b) - S\left(a, \frac{a+b}{2}\right) - S\left(\frac{a+b}{2}, b\right) \right| < 15\epsilon \quad (39.4)$$

فإننا نتوقع الحصول على

$$\left| \int_a^b f(x) dx - S\left(a, \frac{a+b}{2}\right) - S\left(\frac{a+b}{2}, b\right) \right| < \varepsilon \quad (40.4)$$

ومن المفترض أن يكون

$$S\left(a, \frac{a+b}{2}\right) + S\left(\frac{a+b}{2}, b\right)$$

تقريباً دقيقاً على نحو كافٍ للتكامل  $\int_a^b f(x) dx$ .

مثال 1 لفحص دقة خطأ التقدير في المعادلتين (39.4) و (40.4) افترض تطبيقه على التكامل

$\int_0^{\pi/2} \sin x dx = 1$  في هذه الحالة

$$S\left(0, \frac{\pi}{2}\right) = \frac{\pi/4}{3} \left[ \sin 0 + 4 \sin \frac{\pi}{4} + \sin \frac{\pi}{2} \right] = \frac{\pi}{12} (2\sqrt{2} + 1) = 1.002279878$$

$$S\left(0, \frac{\pi}{4}\right) + S\left(\frac{\pi}{4}, \frac{\pi}{2}\right) = \frac{\pi/8}{3} \left[ \sin 0 + 4 \sin \frac{\pi}{8} + 2 \sin \frac{\pi}{4} + 4 \sin \frac{3\pi}{8} + \sin \frac{\pi}{2} \right] \\ = 1.000134585$$

ومن ثم

$$\left| S\left(0, \frac{\pi}{2}\right) - S\left(0, \frac{\pi}{4}\right) - S\left(\frac{\pi}{4}, \frac{\pi}{2}\right) \right| = |1.002279878 - 1.000134585| = 0.002145293$$

إن تقدير الخطأ الحاصل من استخدام

$S(a, (a+b)) + S((a+b), b)$  لتقريب التكامل  $\int_a^b f(x) dx$  يكون بالنتيجة

$$\frac{1}{15} \left| S\left(0, \frac{\pi}{2}\right) - S\left(0, \frac{\pi}{4}\right) - S\left(\frac{\pi}{4}, \frac{\pi}{2}\right) \right| = 0.000143020$$

الذي يقرب الخطأ الفعلي جيداً

$$\left| \int_0^{\pi/2} \sin x dx - 1.000134585 \right| = 0.000134585$$

وعلى الرغم من أن  $D^4 \sin x = \sin x$  يغير تغيراً كبيراً في الفترة  $(0, \pi/2)$ . فإنه عندما تختلف التقريبات في الصيغة (39.4) بأكثر من  $15\varepsilon$ ، نطبق قاعدة سمبسون فردياً على الفترات الجزئية  $[(a+b)/2, b]$  و  $[a, (a+b)/2]$ . بعد ذلك نستخدم عملية تقدير الخطأ في تحديد ما إذا كان التقريب للتكامل على كل فترة جزئية ضمن الخطأ المسموح  $\varepsilon/2$  أو لا. فإذا كان الأمر كذلك فإننا نجمع التقريبين لنحصل على تقريب للتكامل  $\int_a^b f(x) dx$  ضمن الخطأ المسموح  $\varepsilon$ .

إذا لم يكن التقريب على إحدى الفترتين الجزئيتين ضمن الخطأ المسموح  $\varepsilon/2$ ، فعندئذ نقسم تلك الفترة الجزئية إلى فترتين، ويُعاد تطبيق القاعدة على تلك الفترتين لتحديد ما إذا كان التقريب على كل فترة جزئية ضمن  $\varepsilon/4$  أو لا. تستمر عملية التصنيف هذه حتى يكون كل جزء ضمن الخطأ المحدد المسموح به.

وعلى الرغم من أنه بالإمكان إنشاء مسائل لا يمكن الحصول فيها على الخطأ المسموح، إلا أن الطريقة عادة ما تكون ناجحة؛ لأن كل تجزئة تزيد عادة من دقة التقريب بعامل 16، حيث يكون المطلوب زيادة عامل الدقة باثنين فقط.

تعطي الخوارزمية (3.4) تفاصيل عملية التكامل التكميلية لقاعدة سمبسون. على الرغم من ظهور بعض الصعوبات التقنية التي تتطلب تخلف التنفيذ قليلاً عما شرح سابقاً. فعلى سبيل مثال في الخصلة الأولى، اختبر الخطأ المسموح ليكون  $10\varepsilon$  بدلاً من العدد  $15\varepsilon$  في المتراجحة (39.4) لقد اختير هذا الحد اختياراً محافظاً للتعويض عن الخطأ في الافتراض  $f^{(4)}(\bar{\mu}) \approx f^{(4)}(\bar{\nu})$ . وفي المسائل التي يكون فيها  $f^{(4)}$  ذا تغير واسع، فعليك أن تخفض هذا الحد على نحو أكبر. إن الطريقة المذكورة في الخوارزمية تقرب أولاً التكامل على الفترة الجزئية في أقصى يسار التجزئة. ويتطلب هذا طريقة فاعلة في حفظ القيم الدالية المحسوبة على نقاط التجزئة في النصف الأيمن للفترة الجزئية واسترجاع تلك القيم.

تحتوي الخطوات 3، 4 و 5 على عملية تخزين مع مؤشر يسمح بتتبع البيانات المطلوبة لحساب التقريب على الفترة الجزئية المجاورة مباشرة على يمين الفترة الجزئية التي تولد التقريب عليها. إن تنفيذ الطريقة يكون أسهل على حاسوب يستخدم لغة برمجة استرجاعية (recursive).

### التكامل التكيفي Adaptive Quadrature

عملية التكامل التكميلية لتقريب التكامل  $I = \int_a^b f(x) dx$  ضمن حد خطأ مسموح به. المدخلات: نقاط النهاية  $a$  و  $b$ . حد الخطأ المسموح  $TOL$ . حدّد  $N$  بعدد المستويات. المخرجات: التقريب  $APP$  أو تقرير أن  $N$  قد تم تخطيها.

الخطوة	المضمون
1	<p>ضع</p> $APP = 0$ $i = 1;$ $TOL_i = 10 TOL$ $a_i = a;$ $h_i = (b - a)/2$ $FA_i = f(a);$ $FC_i = f(a + h_i)$ $FB_i = f(b);$ <p>(تقريب من طريقة سمبسون لكامل الفترة) <math>S_i = h_i(FA_i + 4FC_i + FB_i)/3</math></p> $L_i = 1$
2	عند $i > 0$ طبق الخطوات 3 – 5.
3	<p>ضع</p> $FD = \int_{a_i}^{a_i + h_i/2} f(x) dx$ $FE = \int_{a_i + h_i/2}^{a_i + h_i} f(x) dx$ <p>(تقريب من طريقة سمبسون لنصف أجزاء الفترة) <math>S1 = h_i(FA_i + 4FD + FC_i)/6</math></p> $S2 = h_i(FC_i + 4FE + FB_i)/6$ <p>(خزن المعلومات في هذا المستوى)</p> $v_1 = a_i$ $v_2 = FA_i$ $v_3 = FC_i$ $v_4 = FB_i$ $v_5 = h_i$ $v_6 = TOL_i$ $v_7 = S_i$ $v_8 = L_i$

استخدم هامش أمان عند استحالة التحقق من افتراضات الدقة





4	<p>ضع <math>i = i - 1</math> (احذف المستوى).</p>
5	<p>إذا كان <math> S1 + S2 - v_7  &lt; v_6</math> فضع <math>APP = APP + (S1 + S2)</math> وغير ذلك، إذا كان <math>(v_8 \geq N)</math> فإن المخرجات ('LEVEL EXCEEDED') (العملية فشلت). توقف. غير ذلك (أضف مستوى واحدا). ضع <math>i = i + 1</math> (البيانات لنصف الفترة اليمنى) <math>a_i = v_1 + v_5</math> <math>FA_i = v_3</math> <math>FC_i = FE</math> <math>FB_i = v_4</math> <math>h_i = v_5/2</math> <math>TOL_i = v_6/2</math> <math>S_i = S2</math> <math>L_i = v_8 + 1</math></p>
6	<p>ضع <math>i = i + 1</math> (البيانات لنصف الفترة اليسرى) <math>a_i = v_1</math> <math>FA_i = v_2</math> <math>FC_i = FD</math> <math>FB_i = v_3</math> <math>h_i = h_{i-1}</math> <math>TOL_i = TOL_{i-1}</math> <math>S_i = S1</math> <math>L_i = L_{i-1}</math> المخرجات (APP) (APP تقرب I بحدود TOL). توقف.</p>

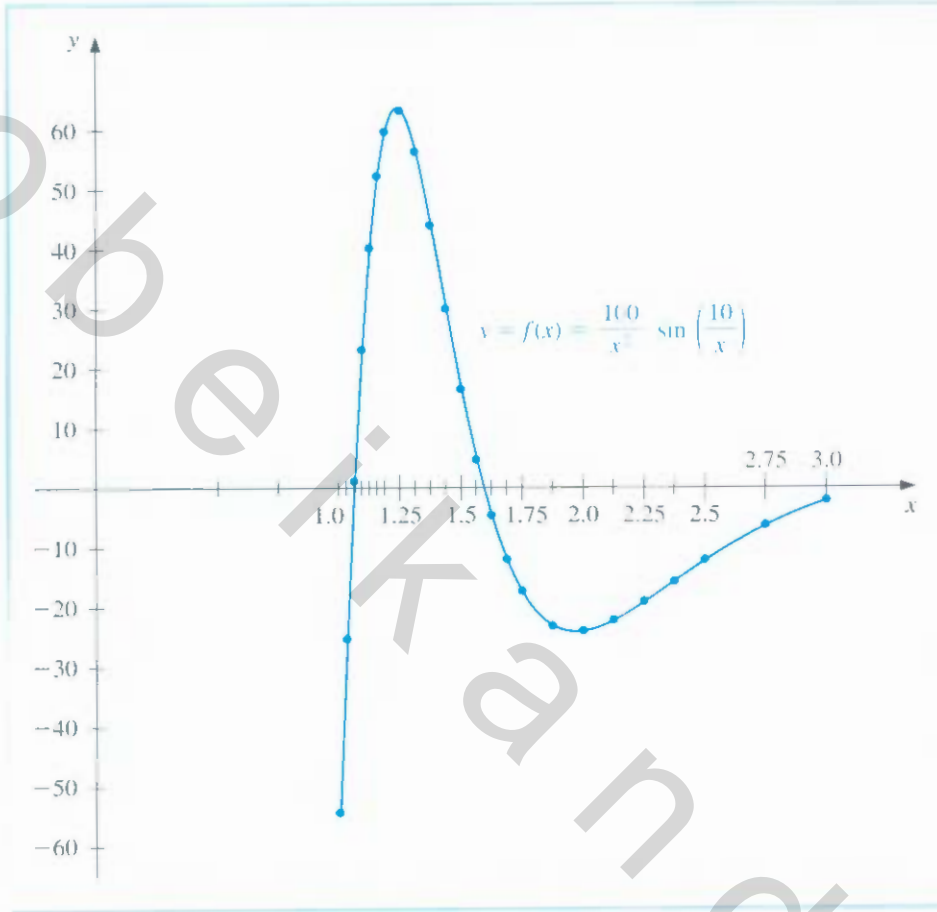


مثال 2

شكل (13.4) يعرض رسم منحنى الدالة  $f(x) = (100/x^2) \sin(10/x)$  لقيم  $x$  في الفترة [1, 3]. باستخدام خوارزمية التكامل التكييفية (3.4) ضمن حد الخطأ المسموح  $10^{-4}$  لإيجاد تقريب للتكامل  $\int_1^3 f(x) dx$  تعطي -1.426014. وهي نتيجة دقيقة بحد  $1.1 \times 10^{-5}$ . لقد تطلب التقريب استخدام قاعدة سمبسون بأخذ  $n = 4$  على 23 فترة جزئية عرضت نقاط النهاية لها على المحور الأفقي في شكل (13.4). إن عدد التقييمات الدالية المطلوبة لهذا التقريب يساوي 93.

إن أكبر قيمة للعدد  $h$  المطلوبة لكي تنتج قاعدة سمبسون المركبة إجابة ضمن دقة  $10^{-4}$  هي  $h = \frac{1}{88}$ . إن هذا التطبيق يتطلب 177 تقييماً دالياً، أي ما يعادل ضعف العدد المطلوب تقريباً في عملية التكامل التكييفية.

شكل 13.4



EXERCISE SET

مجموعة التمارين 6.4

1. احسب تقريبات قاعدة سمبسون  $S(a, b)$ ,  $S(a, (a + b)/2)$  و  $S((a + b)/2, b)$  للتكاملات الآتية، وتحقق من التقدير المعطى في صيغة التقريب:

أ.  $\int_1^{1.5} x^2 \ln x \, dx$  ب.  $\int_0^1 x^2 e^{-x} \, dx$  ج.  $\int_0^{0.35} \frac{2}{x^2 - 4} \, dx$  د.  $\int_0^{\pi/4} x^2 \sin x \, dx$   
 هـ.  $\int_0^{\pi/4} e^{3x} \sin 2x \, dx$  و.  $\int_1^{1.6} \frac{2x}{x^2 - 4} \, dx$  ز.  $\int_3^{3.5} \frac{x}{\sqrt{x^2 - 4}} \, dx$  ح.  $\int_0^{\pi/4} (\cos x)^2 \, dx$

2. استخدم طريقة التكامل التكميلية لإيجاد تقريبات ضمن  $10^{-3}$  للتكاملات في تمرين (1).  
 استخدم برنامجاً حاسوبياً لتوليد هذه النتائج.

3. استخدم طريقة التكامل التكميلية لتقريب التكاملات الآتية ضمن  $10^{-5}$ :

أ.  $\int_1^3 e^{2x} \sin 3x \, dx$  ب.  $\int_1^3 e^{3x} \sin 2x \, dx$   
 ج.  $\int_0^5 (2x \cos(2x) - (x - 2)^2) \, dx$  د.  $\int_0^5 (4x \cos(2x) - (x - 2)^2) \, dx$

4. استخدم طريقة التكامل التكيفية لتقريب التكاملات الآتية ضمن  $10^{-5}$ :

أ.  $\int_0^n (\sin x + \cos x) dx$  ب.  $\int_1^2 (x + \sin 4x) dx$

ج.  $\int_{-1}^1 x \sin 4x dx$  د.  $\int_0^{n^2} (6 \cos 4x + 4 \sin 6x) e^x dx$

5. استخدم سمبسون المركبة باستخدام  $n = 4, 6, 8, \dots$  إلى أن تتفق التقريبات المتتالية للتكاملات الآتية ضمن  $10^{-6}$ ، حدد عدد الرؤوس (نقاط التقسيم) المطلوبة.

استخدم خوارزمية التكامل التكيفية لتقريب التكامل  $10^{-6}$ ، واحسب عدد الرؤوس. هل أدت عملية التكامل التكيفية إلى أي تحسين؟

أ.  $\int_0^n x \cos x^2 dx$  ب.  $\int_0^n x \sin x^2 dx$

ج.  $\int_0^n x^2 \cos x dx$  د.  $\int_0^n x^2 \sin x dx$

6. ارسم منحنيات  $\sin(1/x)$  و  $\cos(1/x)$  على  $[0.1, 2]$ .

استخدم طريقة التكامل التكيفية لتقريب التكاملات الآتية ضمن  $10^{-5}$ :

أ.  $\int_{0.1}^2 \cos \frac{1}{x} dx$  ب.  $\int_{0.1}^2 \sin \frac{1}{x} dx$

7. تصف الصيغة التفاضلية  $mu''(t) + ku(t) = F_0 \cos \omega t$  نظام الزنبرك والكتلة. حيث  $m$  الكتلة  $k$  ثابت الزنبرك دون تخميد (damping). ويصف الحد  $F_0 \cos \omega t$  قوة خارجية دورية تطبق على النظام.

إن حل هذه الصيغة عندما يبدأ النظام في حالة سكون ( $u'(0) = u(0) = 0$ ) هو

$$u(t) = \frac{F_0}{m(\omega_0^2 - \omega^2)} (\cos \omega t - \cos \omega_0 t) \quad \text{حيث } \omega_0 = \sqrt{\frac{k}{m}} \neq \omega$$

ارسم منحنى  $u$  عندما  $\omega = 2, F_0 = 1, k = 9, m = 1$  و  $t \in [0, 2\pi]$

أوجد التقريب للتكامل  $\int_0^{2\pi} u(t) dt$  ضمن  $10^{-4}$ .

8. إذا أضيف الحد  $cu'(t)$  إلى الطرف الأيسر من صيغة الحركة في التمرين (7)، فإن الصيغة التفاضلية الناتجة تصف نظام الزنبرك والكتلة الذي خضع لتخميد بثابت تخميد  $c \neq 0$ .

إن حل هذه الصيغة عندما يبدأ النظام في حالة سكون هو

$$u(t) = c_1 e^{r_1 t} + c_2 e^{r_2 t} + \frac{F_0}{c^2 \omega^2 + m^2 (\omega_0^2 - \omega^2)^2} (c \omega \sin \omega t + m (\omega_0^2 - \omega^2) \cos \omega t)$$

حيث

$$r_1 = \frac{-c + \sqrt{c^2 - 4\omega_0^2 m^2}}{2m} \quad \text{و} \quad r_2 = \frac{-c - \sqrt{c^2 - 4\omega_0^2 m^2}}{2m}$$

أ. ليكن  $m = 1, k = 9, F_0 = 1, c = 10, \omega = 2$  فأوجد  $c_1$  و  $c_2$  ليكون  $u(0) = u'(0) = 0$ .

ب. ارسم المنحنى  $u(t)$  لكل  $t \in [0, 2\pi]$  وقرب  $\int_0^{2\pi} u(t) dt$  ضمن  $10^{-4}$ .

9. ليكن  $T(a, b)$  و  $T((a + b/2), b)$  و  $T(a, (a + b/2))$  التطبيق المفرد والتطبيق الثنائي لقاعدة

شبه المنحرف للتكامل  $\int_a^b f(x) dx$ .

اشتق العلاقة بين

$$\left| T(a, b) - T\left(a, \frac{a+b}{2}\right) - T\left(\frac{a+b}{2}, b\right) \right|$$

$$\left| \int_a^b f(x) dx - T\left(a, \frac{a+b}{2}\right) - T\left(\frac{a+b}{2}, b\right) \right| \quad \text{و}$$

10. إن دراسة الحيود الضوئي على فتحة مستطيلة يحتوي على تكاملات فرنل (Fresnel integrals).

$$s(t) = \int_0^t \sin \frac{\pi}{2} w^2 dw \quad \text{و} \quad c(t) = \int_0^t \cos \frac{\pi}{2} w^2 dw$$

أنشئ جدولاً لقيم  $c(t)$  و  $s(t)$  التي تكون دقيقة ضمن  $10^{-4}$  للقيم  $t = 0.1, 0.2, \dots, 1.0$ .

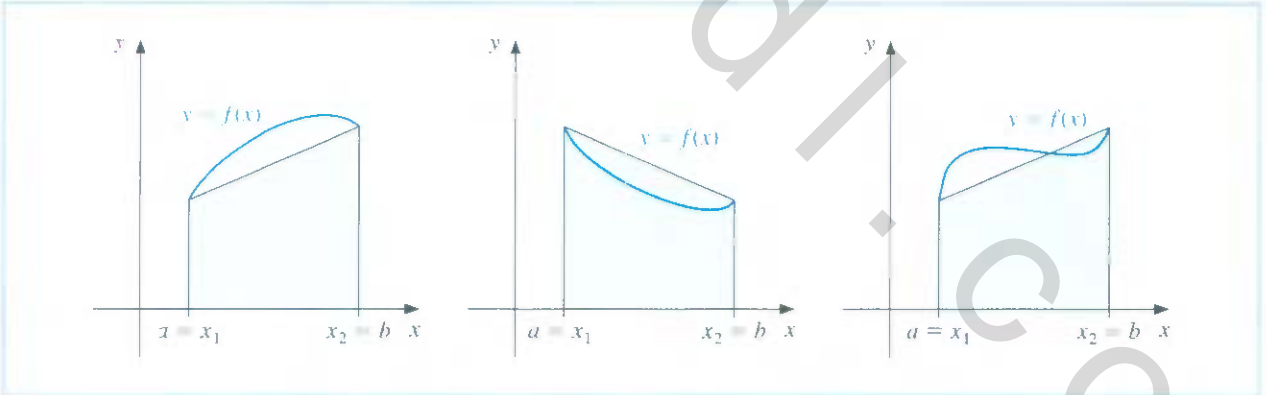
## Gaussian Quadrature

## 7.4 طرائق جاوس للتكامل

لقد اشتقت صيغة نيوتن - كوتس في الفصل (3.4) عن طريق تكامل كثيرات حدود الاستكمال الداخلي. وبما أن حد الخطأ في كثيرة حدود الاستيفاء الداخلي من الرتبة  $n$  يحتوي على المشتقة ذات العدد  $(n+1)$  للدالة الجاري تقريبها، فإن صيغة نيوتن - كوتس لتقريب تكامل أي كثيرة حدود ذات رتبة أقل من  $n$  أو تساويها صحيحة تماماً.

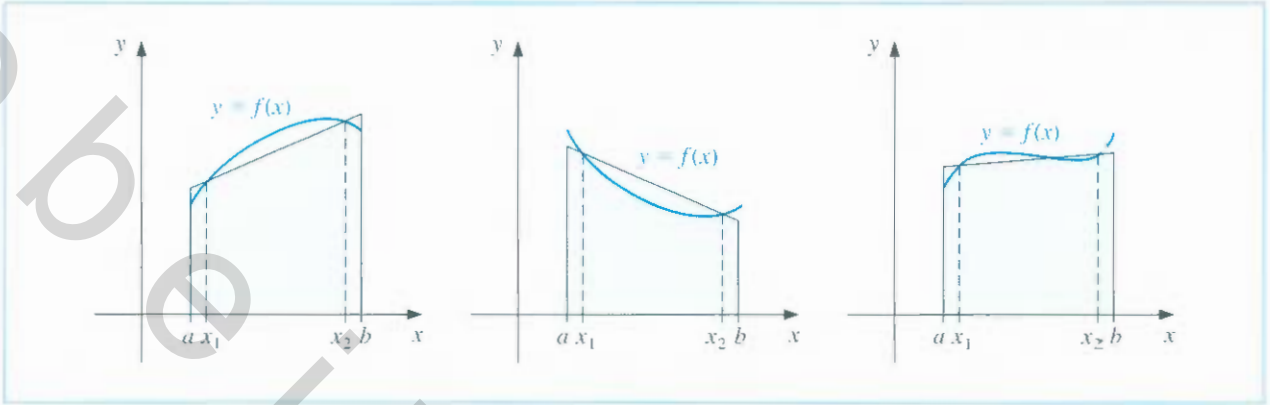
إن صيغة نيوتن - كوتس جميعها تستخدم قيماً للدالة على نقاط متساوية البعد. إن تحديد ملائم عندما تدمج هذه الصيغ لتكوين القواعد المركبة التي شرحت في الفصل (3.4) ولكن من الممكن أن تقلل من رتبة التقريب على نحو ملحوظ. فعلى سبيل المثال، لاحظ قاعدة شبه المنحرف عند تطبيقها لإيجاد تكاملات الدوال الموضحة في شكل (14.4).

شكل 14.4



إن قاعدة شبه المنحرف تقرب تكامل الدالة عن طريق تكامل الدالة الخسي الذي يصل نقطتي النهاية لمنحنى الدالة. وليس بالضرورة أن يكون هذا أفضل خط لتقريب التكامل إذ من المحتمل أن تعطي الخطوط الموضحة في شكل (15.4) تقريبات أفضل بكثير في معظم الأحيان.

## شكل 15.4



إن طريقة جاوس للتكامل تختار نقاط التقييم بطريقة تعظيمية بدلاً من طريقة تساوي الأبعاد. تُختار الرؤوس  $x_1, x_2, \dots, x_n$  في الفترة  $[a, b]$ ، والمعاملات  $c_1, c_2, \dots, c_n$  بحيث تجعل الخطأ المتوقع في التقريب أصغر ما يمكن.

$$\int_a^b f(x) dx \approx \sum_{i=1}^n c_i f(x_i)$$

ولقياس هذه الدقة؛ افترض أن أفضل اختيار لهذه القيم يعطي القيمة الصحيحة لأكبر مجموعة من كثيرات الحدود، أي أنه الاختيار الذي يعطي الرتبة الأعلى من الدقة. إن المعاملات  $c_1, c_2, \dots, c_n$  في صيغة التقريب حرة (يمكن اختيارها كيفما اتفق)، والرؤوس  $x_1, x_2, \dots, x_n$  عليها تحديد واحد ألا وهو وجوب وقوعها في الفترة  $[a, b]$ ، وهي فترة التكامل. إن هذا يعطينا  $2n$  من المتغيرات التي يجب اختيارها.

إذا ما افترضت معاملات كثيرة الحدود على أنها معلمات، فإن مجموعة كثيرات الحدود التي أعلى قيمة لرتبتها  $2n - 1$  تحتوي على  $2n$  من الوسيطات.

إذن فمن المنطق أن تكون هذه أكبر مجموعة من كثيرات الحدود التي صيغتها صحيحة بالضبط. وباختيار القيم والثوابت اختياراً مناسباً فإن الضبط على هذه المجموعة يكون ممكناً.

ولشرح طريقة اختيار المتغيرات المناسبة؛ سنوضح كيف نختار المعاملات والنقاط في حالة  $n = 2$  وفترة التكامل  $[-1, 1]$ . ثم سنناقش الوضع العام لاختيار النقاط والمتغيرات كيفما اتفق، ونبرهن كيفية تطوير الطريقة عند التكامل على أي فترة.

افترض أننا نرغب في تحديد  $x_1, x_2$  و  $c_1, c_2$  بحيث تعطي صيغة التكامل

$$\int_{-1}^1 f(x) dx \approx c_1 f(x_1) + c_2 f(x_2)$$

القيمة الصحيحة، حيث  $f(x)$  كثيرة حدود من الرتبة  $3 = 2(2) - 1$  أو أقل من 3، أي عندما  $f(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + a_3x^3$  لمجموعة من الثوابت  $a_0, a_1, a_2$  و  $a_3$ .

شرح جاوس Gauss طريقته في التكامل العددي في بحث قدمه إلى جمعية غوتنغن في عام 1814 (Göttinge Society). لقد وضع الرؤوس ومعاملات التقييمات الدلالية بوصفها معلمات في معادلة الجع. ووجد أفضل الأماكن لوضع الرئوس. ولقد أعصى جولدستاين وصفاً ممتعاً لتطوير الطريقة Goldstine [C olds], pp. 224-232.

بما أن

$$\int (a_0 + a_1x - a_2x^2 + a_3x^3) dx = a_0 \int 1 dx + a_1 \int x dx + a_2 \int x^2 dx + a_3 \int x^3 dx$$

فإن هذا يكافئ برهنة أن الصيغة تعطي نتائج صحيحة عندما  $f(x)$  يكون  $1, x, x^2, x^3$  بحيث

$$c_1 \cdot x_1 + c_2 \cdot x_2 = \int_{-1}^1 x dx = 0 \quad , \quad c_1 \cdot 1 + c_2 \cdot 1 = \int_{-1}^1 1 dx = 2$$

$$c_1 \cdot x_1^3 + c_2 \cdot x_2^3 = \int_{-1}^1 x^3 dx = 0 \quad \text{و} \quad c_1 \cdot x_1^2 + c_2 \cdot x_2^2 = \int_{-1}^1 x^2 dx = \frac{2}{3}$$

باستخدام بعض العمليات الجبرية فإن لنظام الصيغ هذا الحل الوحيد

$$x_2 = \frac{\sqrt{3}}{3} \quad \text{و} \quad x_1 = -\frac{\sqrt{3}}{3} \quad , \quad c_2 = 1 \quad , \quad c_1 = 1$$

الذي يعطي صيغة التقريب

$$\int_{-1}^1 f(x) dx \approx f\left(-\frac{\sqrt{3}}{3}\right) + f\left(\frac{\sqrt{3}}{3}\right) \quad (41.4)$$

إن رتبة دقة هذه الصيغة هي 3، أي أنها تعطي النتيجة الصحيحة لكل كثيرة حدود من الرتبة 3 أو أقل.

كثيرات الحدود الوحيدة monic يكون فيها المعامل الأول 1

ويمكن استخدام هذه الطريقة لتحديد النقاط والمعاملات لصيغ تعطي نتائج صحيحة لكثيرات حدود من رتبة أعلى. ولكن هناك طريقة بديلة تحصل عليها بسهولة أكثر.

سندرس في الفصل (2.8) والفصل (3.8) تجمعات متعددة من كثيرات الحدود المتعمدة. وهي دوال لها الخاصية: أي تكامل محدود لحاصل ضرب أي اثنين منها يساوي 0. إن المجموعة ذات العلاقة بمسألتنا هي مجموعة كثيرات حدود ليجنندر Legendre Polynomials. وهي المجموعة  $\{P_0(x), P_1(x), \dots, P_n(x), \dots\}$  التي تحقق الخواص الآتية:

1. لكل  $n$  تكون  $P_n(x)$  كثيرة حدود وحدانية ذات رتبة  $n$ .
2.  $\int_{-1}^1 P(x) P_n(x) dx = 0$  لأي كثيرة حدود  $P(x)$  ذات رتبة أقل من  $n$ .

لديك قليل من كثيرات حدود ليجنندر وهي:

$$P_2(x) = x^2 - \frac{1}{3}, \quad P_1(x) = x, \quad P_0(x) = 1$$

$$P_4(x) = x^4 - \frac{6}{7}x^2 + \frac{3}{35} \quad \text{و} \quad P_3(x) = x^3 - \frac{3}{5}x$$

إن جذور كثيرات الحدود هذه متميزة بعضها من بعض، وتقع في الفترة  $(-1, 1)$  وتمتد بالنسبة إلى المركز. والأهم من ذلك كله هو الاختيار الصحيح لتحديد المتغيرات التي تحل مسألتنا.

النقاط  $x_1, x_2, \dots, x_n$  المطلوبة لإنتاج صيغة تقريب تكامل. التي تعطي نتائج صحيحة لأي كثيرة حدود ذات رتبة أقل من  $2n$  هي جذور كثيرة حدود ليجنندر من الرتبة  $n$  يُبرهن ذلك من خلال النتيجة الآتية

لتكن  $x_1, x_2, \dots, x_n$  جذور كثيرة حدود ليجنندر  $P_n(x)$  من الرتبة  $n$ . وأنه لكل  $i = 1, 2, \dots, n$  نعرف  $c_i$  بالصيغة

أدريان - ماري ليجنندر (1752 - 1839)  
عرّف هذه المجموعة من كثيرات الحدود عام 1785  
وكان له منازعات مع جاوس خصوصا أن جاوس في بداية اكتشافه قد فشل في نشر الكثير من نتائجه الأصلية

## 7.4 مبرهنة

$$c_i = \int_{-1}^1 \prod_{j=1, j \neq i}^n \frac{x - x_j}{x_i - x_j} dx$$

إذا كانت  $P(x)$  كثيرة حدود ذات درجة أصغر من  $2n$  فإن

$$\int_{-1}^1 P(x) dx = \sum_{i=1}^n c_i P(x_i)$$

**البرهان** لنأخذ أولاً الحالة التي فيها  $P(x)$  كثيرة حدود ذات رتبة أقل من  $n$ . أعد كتابة  $P(x)$  على صيغة كثيرة حدود ليجندر من الرتبة  $(n-1)$  برؤوس على جذور كثيرة حدود ليجندر  $P_n(x)$  من الرتبة  $n$ . إن هذا التمثيل لكثيرة حدود  $P(x)$  صحيح بالضبط. لأن حد الخطأ يحتوي على مشتقة  $P$  من الرتبة  $n$ ، وأن مشتقة  $P$  من الرتبة  $n$  تساوي صفراً. إذن

$$P(x) = \sum_{i=1}^n \prod_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n \frac{x - x_j}{x_i - x_j} P(x_i)$$

و

$$\begin{aligned} \int_{-1}^1 P(x) dx &= \int_{-1}^1 \left[ \sum_{i=1}^n \prod_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n \frac{x - x_j}{x_i - x_j} P(x_i) \right] dx \\ &= \sum_{i=1}^n \left[ \int_{-1}^1 \prod_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n \frac{x - x_j}{x_i - x_j} dx \right] P(x_i) = \sum_{i=1}^n c_i P(x_i) \end{aligned}$$

تحقق النتيجة لكثيرات الحدود ذات الرتبة الأقل من  $n$ .

إذا قسمنا كثيرة الحدود  $P(x)$  من الرتبة  $n$  على الأقل ولكن أقل من  $2n$  على كثيرة حدود ليجندر  $P_n(x)$ ، نحصل على كثيرات حدود ذات رتبة أقل من  $n$ .

$$P(x) = Q(x) P_n(x) + R(x)$$

لاحظ أنه بما أن  $x_i$  جذر لـ  $P_n(x)$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$ ، فإننا نحصل على

$$P(x_i) = Q(x_i) P_n(x_i) + R(x_i) = Q(x_i) \cdot 0 + R(x_i) = R(x_i)$$

والآن ندخل القوة الوحيدة لكثيرات حدود ليجندر.

أولاً: رتبة كثيرة الحدود  $Q(x)$  أقل من  $n$ ، ولذلك تكون (خاصية ليجندر الثانية)

$$\int_{-1}^1 Q(x) P_n(x) dx = 0$$

وبما أن  $R(x)$  كثيرة حدود ذات رتبة أقل من  $n$ ، فإن المناقشة الأولى تعطي

$$\int_{-1}^1 R(x) dx = \sum_{i=1}^n c_i R(x_i)$$

بوضع هذه الحقائق معاً يتحقق أن الصيغة صحيحة تماماً لكثيرة الحدود  $P(x)$

$$\int_{-1}^1 P(x) dx = \int_{-1}^1 [Q(x)P_n(x) + R(x)] dx = \int_{-1}^1 R(x) dx = \sum_{i=1}^n c_i R(x_i) = \sum_{i=1}^n c_i P(x_i)$$

يمكن توليد الثوابت  $c_i$  التي نحتاج إليها لقاعدة التكامل من الصيغة في المبرهنة (7.4)، ولكن بدلاً من هذه الثوابت وجذور كثيرات حدود ليجندر قد تم جدولتها على نحو واسع. يعرض جدول (11.4) هذه القيم لكل من  $n = 2, 3, 4, 5$ .

القيم الأخرى موجودة في [StS].

جدول 11.4

$n$	الجذور $r_{n,i}$	المعاملات $c_{n,i}$
2	0.5773502692 -0.5773502692	1.0000000000 1.0000000000
3	0.7745966692 0.0000000000 -0.7745966692	0.5555555556 0.8888888889 0.5555555556
4	0.8611363116 0.3399810436 -0.3399810436 -0.8611363116	0.3478548451 0.6521451549 0.6521451549 0.3478548451
5	0.9061798459 0.5384693101 0.0000000000 -0.5384693101 -0.9061798459	0.2369268850 0.4786286705 0.5688888889 0.4786286705 0.2369268850

مثال 1 قَرِّب  $\int_{-1}^1 e^x \cos x dx$  باستخدام صيغة تكامل جاوس بأخذ  $n = 3$  من جدول (11.4) نحصل على

$$\begin{aligned} \int_{-1}^1 e^x \cos x dx &\approx 0.5e^{0.774596692} \cos 0.774596692 \\ &\quad + 0.8 \cos 0 + 0.5e^{-0.774596692} \cos(-0.774596692) \\ &= 1.9333904 \end{aligned}$$

يمكن إيجاد القيمة الحقيقية باستخدام التكامل بالأجزاء لتكون 1.9334214، وبذلك يكون الخطأ المطلق أقل من  $3.2 \times 10^{-5}$ .

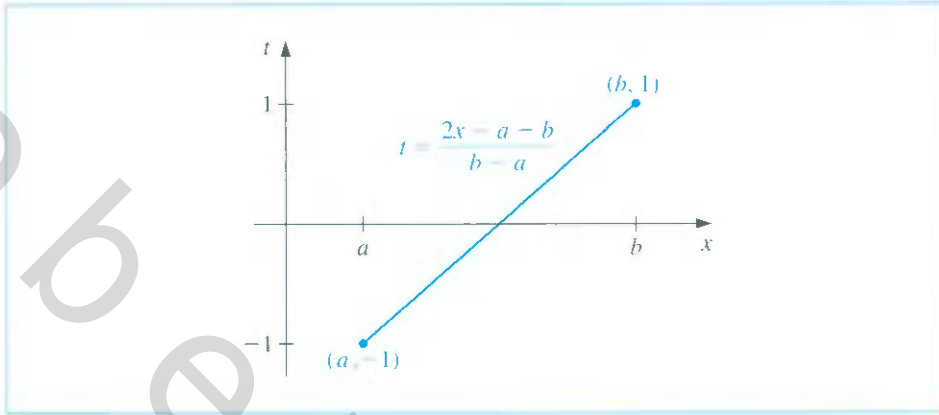
إن التكامل  $\int_a^b f(x) dx$  على أي فترة  $[a, b]$  يمكن تحويله إلى تكامل على الفترة  $[-1, 1]$  باستخدام تحويل المتغيرات. (انظر شكل 16.4)

$$t = \frac{2x - a - b}{b - a} \iff x = \frac{1}{2}[(b - a)t + a + b]$$

يسمح هذا بتطبيق صيغة تكامل جاوس على أي فترة  $[a, b]$ ؛ لأن

$$\int_a^b f(x) dx = \int_{-1}^1 f\left(\frac{(b - a)t + (b + a)}{2}\right) \frac{(b - a)}{2} dt \quad (42.4)$$





شكل 16.4

لديك مسألة لإيجاد تقريبات للتكامل  $\int_1^{1.5} e^{-x^2} dx$

مثال 2

يعطي جدول (12.4) القيم لصيغ نيوتن - كوتس المعطاة في الفصل (3.4). إن القيمة الصحيحة للتكامل إلى أقرب سبع خانات عشرية هي 0.1093643.

n	0	1	2	3	4
المعادلات المغلقة		0.1183197	0.1093104	0.1093404	0.1093643
المعادلات المفتوحة	0.1048057	0.1063473	0.1094116	0.1093971	

جدول 12.4

إن تطبيق عملية جاوس على هذه المسألة يتطلب أولاً تحويل التكامل إلى مسألة فيها فترة التكامل  $[-1, 1]$ .

باستخدام الصيغة (42.4) نجد أن

$$\int_1^{1.5} e^{-x^2} dx = \frac{1}{4} \int_{-1}^1 e^{-(t+5)^2/16} dt$$

إن القيم في جدول (11.4) تعطي تقريبات تكامل جاوس لهذه المسألة

$n = 2$ :

$$\int_1^{1.5} e^{-x^2} dx \approx \frac{1}{4} [e^{-(5+0.5773502692)^2/16} + e^{-(5-0.5773502692)^2/16}] = 0.1094003$$

$n = 3$ :

$$\begin{aligned} \int_1^{1.5} e^{-x^2} dx &\approx \frac{1}{4} [(0.5555555556)e^{-(5+0.7745966692)^2/16} + (0.8888888889)e^{-(5)^2/16} \\ &\quad + (0.5555555556)e^{-(5-0.7745966692)^2/16}] \\ &= 0.1093642 \end{aligned}$$

وللمقارنة الإضافية، نعرض القيم التي حصلنا عليها باستخدام عملية رومبرج بأخذ  $n = 4$  في جدول (13.4).

			0.1183197
		0.1093104	0.1115627
	0.1093643	0.1093610	0.1099114
0.1093643	0.1093643	0.1093641	0.1095009

جدول 13.4

### EXERCISE SET

### مجموعة التمارين 7.4

1. أوجد تقريب التكاملات الآتية باستخدام طريقة جاوس و  $n = 2$ ، ثم قارن نتيجتك بالقيم الصحيحة للتكاملات:

أ.  $\int_1^{1.5} x^2 \ln x \, dx$  ب.  $\int_0^1 x^2 e^{-x} \, dx$  ج.  $\int_0^{0.35} \frac{2}{x^2 - 4} \, dx$  د.  $\int_0^{0.4} x^2 \sin x \, dx$   
 هـ.  $\int_0^{n/4} e^{3x} \sin 2x \, dx$  و.  $\int_1^{1.6} \frac{2x}{x^2 - 4} \, dx$  ز.  $\int_3^{3.5} \frac{x}{\sqrt{x^2 - 4}} \, dx$  ح.  $\int_0^{0.4} (\cos x)^2 \, dx$

2. كرر التمرين (1) بأخذ  $n = 3$ .
3. كرر التمرين (1) بأخذ  $n = 4$ .
4. كرر التمرين (1) بأخذ  $n = 5$ .

5. حدّد الثوابت  $a, b, c, d$  التي تعطي صيغة التكامل

$$\int_{-1}^1 f(x) \, dx = af(-1) + bf(1) + cf'(-1) + df'(1)$$

التي رتبة الدقة فيها 3.

6. حدّد الثوابت  $a, b, c, d, e$  التي تعطي صيغة التكامل

$$\int_{-1}^1 f(x) \, dx = af(-1) + bf(0) + cf(1) + df'(-1) + ef'(1)$$

التي رتبة الدقة فيها 4.

7. تحقق من القيم في جدول (11.4) المقابلة للقيم  $n = 2, 3$ ، بإيجاد الجذور لكثيرات حدود

ليجنذر المناسبة. استخدم الصيغ المذكورة قبل هذا جدول لإيجاد المعاملات المرتبطة بهذه القيم

8. برهن أنه لا يمكن في الصيغة  $Q(P) = \sum_{i=1}^n c_i P(x_i)$  أن تكون رتبة دقتها أكثر من  $2n - 1$

مهما كان اختيار  $c_1, \dots, c_n$  و  $x_1, \dots, x_n$

[إضاءة: أنشئ كثيرة حدود ذات جذر مضاعف على كل  $x_i$ ].

### Multiple Integrals

### التكاملات المتعددة

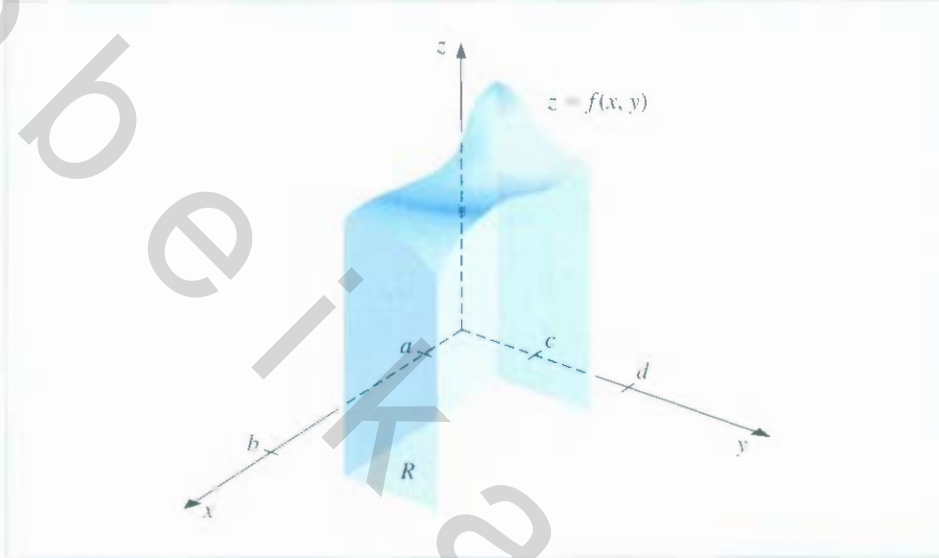
8.4

يمكن تطوير الطرائق التي قدمت في البنود السابقة مباشرة لاستخدامها في إيجاد تقريب

للتكاملات المتعددة. خذ التكامل الثنائي

$$\iint_R f(x, y) \, dA$$

حيث  $R = \{(x, y) \mid a \leq x \leq b, c \leq y \leq d\}$ ، منطقة مستطيلة في المستوى، وحيث  $a, b, c, d$  وثابت. (انظر شكل 17.4)



شكل 17.4

سنستخدم قاعدة سمبسون المركبة لشرح طريقة التقريب على الرغم من أنه يمكن استخدام أي صيغة مركبة بدلاً منها.

لتطبيق قاعدة سمبسون المركبة، نقسم المنطقة  $R$  عن طريق تجزئة  $[a, b]$  و  $[c, d]$  إلى عدد زوجي من الفترات الجزئية. ولتبسيط الرموز، نختار أعداداً صحيحة زوجية  $m$  و  $n$  ونجزئ  $[a, b]$  و  $[c, d]$  باستخدام نقاط الشبكة المتساوية الأبعاد فيما بينها وهي  $x_0, x_1, \dots, x_n$  و  $y_0, y_1, \dots, y_m$  و  $h = (b - a)/n$  و  $k = (d - c)/m$  الخطوتين

ويكتابة التكامل الثنائي على شكل تكامل متتال

$$\iint_R f(x, y) dA = \int_a^b \left( \int_c^d f(x, y) dy \right) dx$$

نستخدم أولاً قاعدة سمبسون المركبة لتقريب

$$\int_c^d f(x, y) dy$$

مفترضين أن  $x$  عدد ثابت.

ضع  $y_j = c + jk$  لكل  $j = 0, 1, \dots, m$  إذن

$$\int_c^d f(x, y) dy = \frac{k}{3} \left[ f(x, y_0) + 2 \sum_{j=1}^{(m/2)-1} f(x, y_{2j}) + 4 \sum_{j=1}^{m/2} f(x, y_{2j-1}) + f(x, y_m) \right] - \frac{(d-c)k^4}{180} \frac{\partial^4 f(x, \mu)}{\partial y^4}$$

لعدد ما  $\mu$  في  $(c, d)$ . وبذلك

$$\int_a^b \int_c^d f(x, y) dy dx = \frac{k}{3} \left[ \int_a^b f(x, y_0) dx + 2 \sum_{j=1}^{(m/2)-1} \int_a^b f(x, y_{2j}) dx \right. \\ \left. + 4 \sum_{j=1}^{m/2} \int_a^b f(x, y_{2j-1}) dx + \int_a^b f(x, y_m) dx \right] \\ - \frac{(d-c)k^4}{180} \int_a^b \frac{\partial^4 f(x, \mu)}{\partial y^4} dx.$$

والآن تطبق قاعدة سمبسون المركبة على التكاملات في هذه الصيغة. افترض  $x_i = a + ih$  لكل  $i = 0, 1, \dots, n$

عندئذ لكل  $j = 0, 1, \dots, m$  نحصل على

$$\int_a^b f(x, y_j) dx = \frac{h}{3} \left[ f(x_0, y_j) + 2 \sum_{i=1}^{(n/2)-1} f(x_{2i}, y_j) + 4 \sum_{i=1}^{n/2} f(x_{2i-1}, y_j) + f(x_n, y_j) \right] \\ - \frac{(b-a)h^4}{180} \frac{\partial^4 f}{\partial x^4}(\xi_j, y_j),$$

لعدد ما  $\xi_j$  في  $(a, b)$  التقريب الناتج له الصيغة

$$\int_a^b \int_c^d f(x, y) dy dx \approx \frac{hk}{9} \left\{ \left[ f(x_0, y_0) + 2 \sum_{i=1}^{(n/2)-1} f(x_{2i}, y_0) \right. \right. \\ \left. \left. + 4 \sum_{i=1}^{n/2} f(x_{2i-1}, y_0) + f(x_n, y_0) \right] \right. \\ \left. + 2 \left[ \sum_{j=1}^{(m/2)-1} f(x_0, y_{2j}) + 2 \sum_{j=1}^{(m/2)-1} \sum_{i=1}^{(n/2)-1} f(x_{2i}, y_{2j}) \right. \right. \\ \left. \left. + 4 \sum_{j=1}^{(m/2)-1} \sum_{i=1}^{n/2} f(x_{2i-1}, y_{2j}) + \sum_{j=1}^{(m/2)-1} f(x_n, y_{2j}) \right] \right. \\ \left. + 4 \left[ \sum_{j=1}^{m/2} f(x_0, y_{2j-1}) + 2 \sum_{j=1}^{m/2} \sum_{i=1}^{(n/2)-1} f(x_{2i}, y_{2j-1}) \right. \right. \\ \left. \left. + 4 \sum_{j=1}^{m/2} \sum_{i=1}^{n/2} f(x_{2i-1}, y_{2j-1}) + \sum_{j=1}^{m/2} f(x_n, y_{2j-1}) \right] \right. \\ \left. + \left[ f(x_0, y_m) + 2 \sum_{i=1}^{(n/2)-1} f(x_{2i}, y_m) + 4 \sum_{i=1}^{n/2} f(x_{2i-1}, y_m) \right. \right. \\ \left. \left. + f(x_n, y_m) \right] \right\}$$

ويعطي حد الخطأ  $E$  على الصيغة

$$E = \frac{-k(b-a)h^4}{540} \left[ \frac{\partial^4 f(\xi_0, y_0)}{\partial x^4} + 2 \sum_{j=1}^{(m/2)-1} \frac{\partial^4 f(\xi_{2j}, y_{2j})}{\partial x^4} + 4 \sum_{j=1}^{m/2} \frac{\partial^4 f(\xi_{2j-1}, y_{2j-1})}{\partial x^4} \right. \\ \left. + \frac{\partial^4 f(\xi_m, y_m)}{\partial x^4} \right] - \frac{(d-c)k^4}{180} \int_a^b \frac{\partial^4 f(x, \mu)}{\partial y^4} dx$$

إذا كان  $\partial^4 f / \partial x^4$  متصلًا، يمكن تطبيق مبرهنة القيمة الوسطية على نحو متكرر لبرهنة أنه يمكن الاستعاضة عن تقييم المشتقات الجزئية بالنسبة إلى  $x$  بقيمة مشتركة. وأن

$$E = \frac{k(b-a)h^4}{540} \left[ 3m \frac{\partial^4 f}{\partial x^4}(\bar{\eta}, \bar{\mu}) \right] - \frac{(d-c)k^4}{180} \int_a^b \frac{\partial^4 f(x, \mu)}{\partial y^4} dx$$

لنقطة ما  $(\bar{\eta}, \bar{\mu})$  في  $R$ .

وأيضاً إذا كان  $\partial^4 f / \partial y^4$  متصلًا فإن مبرهنة القيمة الوسطية الموزونة للتكاملات تعطي

$$\int_a^b \frac{\partial^4 f(x, \mu)}{\partial y^4} dx = (b-a) \frac{\partial^4 f}{\partial y^4}(\hat{\eta}, \hat{\mu})$$

لنقطة ما  $(\hat{\eta}, \hat{\mu})$  في  $R$ .

بما أن  $m = (d-c)/k$  فإن حد الخطأ له الصيغة

$$E = \frac{-k(b-a)h^4}{540} \left[ 3m \frac{\partial^4 f}{\partial x^4}(\bar{\eta}, \bar{\mu}) \right] - \frac{(d-c)(b-a)k^4}{180} \frac{\partial^4 f}{\partial y^4}(\hat{\eta}, \hat{\mu})$$

أو

$$E = - \frac{(d-c)(b-a)}{180} \left[ h^4 \frac{\partial^4 f}{\partial x^4}(\bar{\eta}, \bar{\mu}) + k^4 \frac{\partial^4 f}{\partial y^4}(\hat{\eta}, \hat{\mu}) \right]$$

للنقطتين  $(\bar{\eta}, \bar{\mu})$  و  $(\hat{\eta}, \hat{\mu})$  في  $R$ .

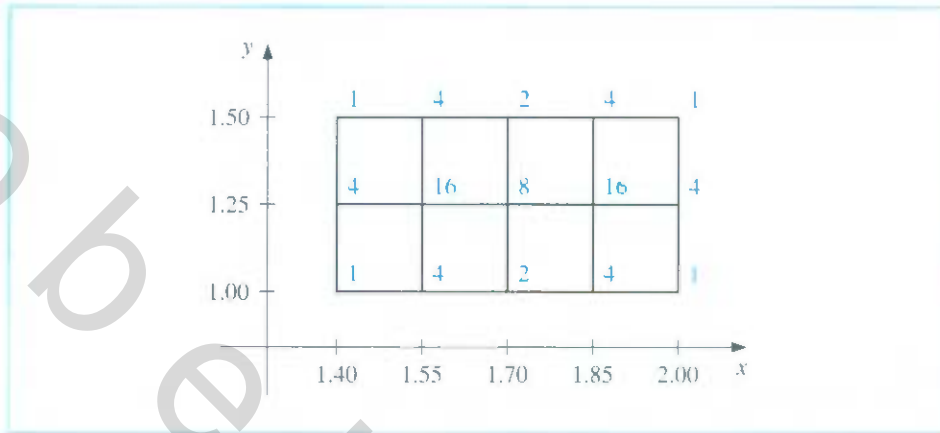
مثال 1 إن تطبيق قاعدة سمبسون المركبة لتقريب التكامل

$$\int_{1.4}^{2.0} \int_{1.0}^{1.5} \ln(x+2y) dy dx$$

بأخذ  $n = 4$  و  $m = 2$  يستخدم حجوم الخطوة  $k = 0.25$  و  $h = 0.15$ . في شكل (18.4) تظهر منطقة التكامل  $R$  مع نقاط النقاط  $(x_i, y_j)$ ، حيث  $i = 0, 1, 2, 3, 4$  و  $j = 0, 1, 2$ . وتظهر أيضاً المعاملات  $w_{i,j}$  للدالة  $f(x_i, y_j) = \ln(x_i + 2y_j)$  في حاصل الجمع الذي يعطي تقريب قاعدة سمبسون المركبة للتكامل.

التقريب هو

$$\int_{1.4}^{2.0} \int_{1.0}^{1.5} \ln(x+2y) dy dx \approx \frac{(0.15)(0.25)}{9} \sum_{i=0}^4 \sum_{j=0}^2 w_{i,j} \ln(x_i + 2y_j) \\ = 0.4295524387$$



شكل 18.4

بما أن

$$\frac{\partial^4 f}{\partial x^4}(x, y) = \frac{-6}{(x+2y)^4} \quad \text{و} \quad \frac{\partial^4 f}{\partial y^4}(x, y) = \frac{-96}{(x+2y)^4}$$

والقيم العظمى للقيم المطلقة لهذه المشتقات الجزئية تتحقق على  $R$  عندما  $x = 1.4$  و  $y = 1.0$  فإن الخطأ يكون محدوداً بـ

$$|E| \leq \frac{(0.5)(0.6)}{180} \left[ (0.15)^4 \max_{(x,y) \in R} \frac{6}{(x+2y)^4} + (0.25)^4 \max_{(x,y) \in R} \frac{96}{(x+2y)^4} \right] \\ \leq 4.72 \times 10^{-6}$$

إن القيمة الفعلية للتكامل إلى أقرب عشر خانات عشرية هي

$$\int_{1.4}^{2.0} \int_{1.0}^{1.5} \ln(x+2y) dy dx = 0.4295545265$$

ولذلك فإن التقريب دقيق ضمن  $2.1 \times 10^{-6}$ .

يمكن استخدام الطرائق نفسها لتقريب التكامل الثلاثي والتكاملات الأعلى للدول في أكثر من ثلاثة متغيرات. وإن العدد التام للتقييمات الدالية المطلوبة للتقريب هو حاصل ضرب أعداد التقييمات الدالية المطلوبة عندما تطبق الطريقة على كل متغير.

ولتخفيض عدد التقييمات الدالية، يمكن استخدام طرائق أكثر فاعلية من صيغ نيوتن-كوتس، ومن هذه الطرائق: صيغة جاوس للتكامل، تكامل رومبرج، أو صيغ الغكام التكييفية. يبين المثال الآتي استخدام طريقة جاوس للتكامل الذي عايناه في المثال (1).

لديك التكامل الثنائي الذي ذكر في المثال (1).

مثال 2

قبل استخدام طريقة جاوس للتكامل لإيجاد تقريب لهذا التكامل نجري تحويلًا لمنطقة التكامل

$$R = \{(x, y) \mid 1.4 \leq x \leq 2.0, 1.0 \leq y \leq 1.5\}$$

إلى

$$\hat{R} = \{(u, v) \mid -1 \leq u \leq 1, -1 \leq v \leq 1\}$$

والتحويلات الخطية التي تنجز هذا التحويل هي

$$v = \frac{1}{1.5 - 1.0}(2y - 1.0 - 1.5), \text{ و } u = \frac{1}{2.0 - 1.4}(2x - 1.4 - 2.0)$$

$$\text{أو على نحو مكافئ } x = 0.3u + 1.7 \text{ و } y = 0.25v + 1.25$$

يمكن باستخدام هذا التحويل للمتغيرات الذي يعطي تكاملاً أن نطبق عليه قاعدة جاوس

$$\int_{1.4}^{2.0} \int_{1.0}^{1.5} \ln(x + 2y) dy dx = 0.075 \int_{-1}^1 \int_{-1}^1 \ln(0.3u + 0.5v + 4.2) dv du$$

إن صيغة جاوس للتكامل باستخدام  $n = 3$  في كلٍّ من  $u$  و  $v$  تتطلب منا استخدام النقاط

$$u_2 = v_2 = r_{3,3} = 0.7745966692 \text{ و } u_1 = v_1 = r_{3,2} = 0 \text{ و } u_0 = v_0 = r_{3,1} = -0.7745966692$$

والأوزان المرتبطة بهذا هي  $c_{3,2} = 0.8$  و  $c_{3,1} = c_{3,3} = 0.5$  (هذه القيم موجودة في جدول 11.4)

وبذلك

$$\begin{aligned} \int_{1.4}^{2.0} \int_{1.0}^{1.5} \ln(x + 2y) dy dx &\approx 0.075 \sum_{i=1}^3 \sum_{j=1}^3 c_{3,i} c_{3,j} \ln(0.3r_{3,i} + 0.5r_{3,j} + 4.2) \\ &= 0.4295545313 \end{aligned}$$

على الرغم من أن هذه النتيجة تتطلب (9) تقييمات دالية فقط مقارنة بـ 15 في قاعدة سمبسون المركبة المستخدمة في المثال (1)، إلا أن النتيجة دقيقة ضمن  $4.8 \times 10^{-9}$  مقارنة بالدقة  $2.1 \times 10^{-6}$  في المثال (1).

إن طرائق التقريبات للتكاملات الثنائية ليست مقصورة على التكاملات ذات مناطق التكامل المستطيلة. يمكن تطوير الطرائق التي شرحت سابقاً لتستخدم في تقريب التكاملات الثنائية على الصيغ

$$\int_a^b \int_{c(x)}^{d(x)} f(x, y) dy dx \quad (43.4)$$

أو

$$\int_c^d \int_{a(y)}^{b(y)} f(x, y) dx dy. \quad (44.4)$$

في الحقيقة، يمكننا أيضاً تقريب التكاملات على المناطق من غير هذا النوع عن طريق تجزئات مناسبة للمنطقة. (انظر تمرين 10)

لوصف الطريقة المستخدمة في تقريب التكامل من النوع

$$\int_a^b \int_{c(x)}^{d(x)} f(x, y) dy dx$$

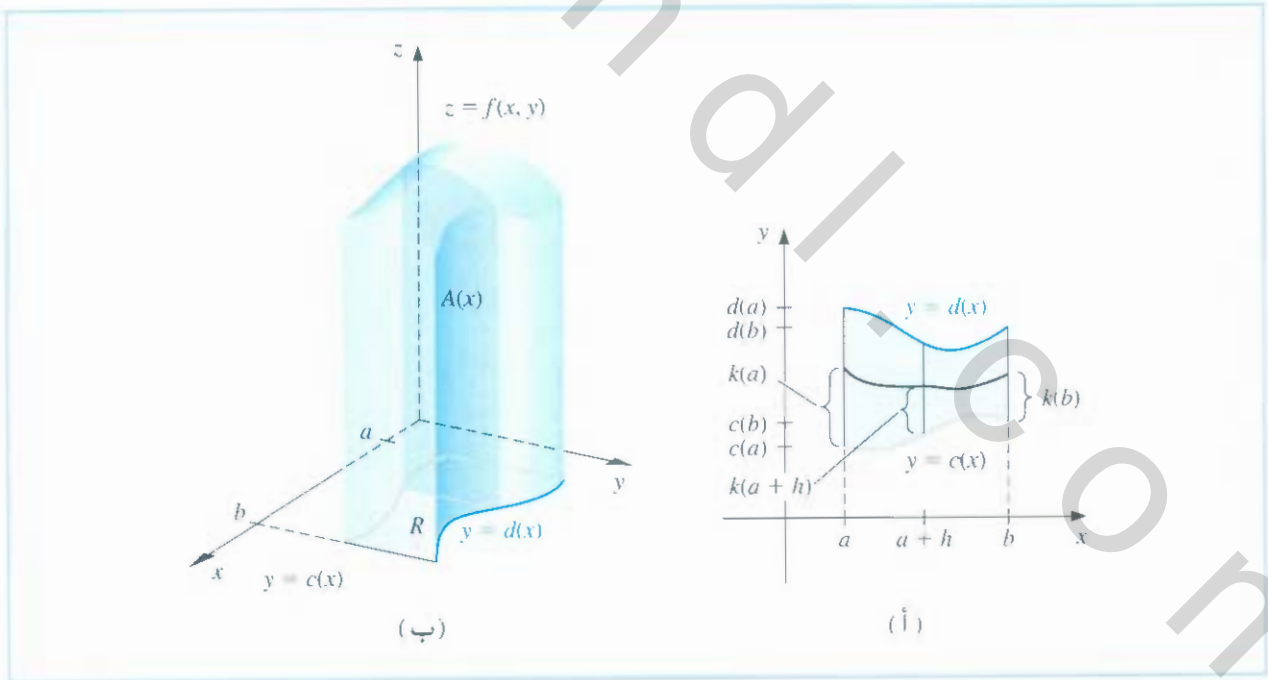
سنستخدم قاعدة سمبسون الرئيسية للتكامل بالنسبة إلى كلا المتغيرين. حجم الخطوة للمتغير  $x$  هو  $h = (b - a)/2$ ، ولكن حجم الخطوة بالنسبة إلى المتغير  $y$  يتغير مع تغير  $x$ . (انظر شكل 19.4) ويكتب على الصيغة

$$k(x) = \frac{d(x) - c(x)}{2}$$

ومن ثم

$$\begin{aligned} \int_a^b \int_{c(x)}^{d(x)} f(x, y) dy dx &\approx \int_a^b \frac{k(x)}{3} [f(x, c(x)) + 4f(x, c(x) + k(x)) + f(x, d(x))] dx \\ &\approx \frac{h}{3} \left\{ \frac{k(a)}{3} [f(a, c(a)) + 4f(a, c(a) + k(a)) + f(a, d(a))] \right. \\ &\quad + \frac{4k(a+h)}{3} [f(a+h, c(a+h)) + 4f(a+h, c(a+h) \\ &\quad + k(a+h)) + f(a+h, d(a+h))] \\ &\quad \left. + \frac{k(b)}{3} [f(b, c(b)) + 4f(b, c(b) + k(b)) + f(b, d(b))] \right\} \end{aligned}$$

شكل 19.4





تطبق الخوارزمية (4.4) قاعدة سمبسون المركبة على تكامل على صيغة الصيغة (43.4).  
وبالتبع يمكن معالجة التكاملات على صيغة الصيغة (44.4) بطريقة مماثلة.

### تكامل سمبسون الثنائي Simpson's Double Integral

$$I = \int_a^b \int_{c(x)}^{d(x)} f(x, y) dy dx \quad \text{لكي نَقْرِبَ التكامل}$$

المدخلات: نقطتا النهاية  $a$  و  $b$ : أعداد صحيحة موجبة زوجية  $m, n$ .  
المخرجات: التقريب  $J$  للتكامل  $I$ .

الخطوة	المضمون
1	$h = (b - a) / n$ ضع $J_1 = 0$ (حدود النهاية) $J_2 = 0$ (الحدود الزوجية) $J_3 = 0$ (الحدود الفردية)
2	لكل $i = 0, 1, \dots, n$ ، طَبِّقِ الخطوات 3 - 8.
3	ضع $x = a + ih$ (بطريقة سمبسون المركبة للمتغير $x$ ) $HX = (d(x) - c(x)) / m$ $K_1 = f(x, c(x)) + f(x, d(x))$ (حدود النهاية). $K_2 = 0$ (الحدود الزوجية) $K_3 = 0$ (الحدود الفردية)
4	لكل $j = 1, 2, \dots, m - 1$ ، طَبِّقِ الخطوتين 5 و 6.
5	ضع $y = c(x) + jHX$ $Q = f(x, y)$
6	إذا كان $j$ موجباً فضع $K_2 = K_2 + Q$ وإلا فضع $K_3 = K_3 + Q$
7	ضع $L = (K_1 + 2K_2 + 4K_3)HX / 3$ (بطريقة سمبسون المركبة $L \approx \int_{c(x_i)}^{d(x_i)} f(x_i, y) dy$ )
8	إذا كان $i = 0$ أو $i = n$ فضع $J_1 = J_1 + L$ غير ذلك إذا كان $i$ زوجياً فضع $J_2 = J_2 + L$ غير ذلك فضع $J_3 = J_3 + L$
9	ضع $J = h(J_1 + 2J_2 + 4J_3) / 3$
10	المخرجات ( $J$ ) توقف.

إن تطبيق صيغة تكامل جاوس للتكامل الثنائي

$$\int_a^b \int_{c(x)}^{d(x)} f(x, y) dy dx$$



يتطلب أولاً، لكل  $x$  في الفترة  $[a, b]$ . تحويل المتغير  $y$  في الفترة  $[c(x), d(x)]$  لي المتغير  $t$  في الفترة  $[-1, 1]$ . إن هذا التحويل الخطي يعطي

$$dy = \frac{d(x) - c(x)}{2} dt \quad \text{و} \quad f(x, y) = f\left(x, \frac{(d(x) - c(x))t + d(x) + c(x)}{2}\right)$$

بعدئذ لكل  $x$  في الفترة  $[a, b]$ ، نطبق طريقة جاوس للتكامل على التكامل الناتج

$$\int_{c(x)}^{d(x)} f(x, y) dy = \int_{-1}^1 f\left(x, \frac{(d(x) - c(x))t + d(x) + c(x)}{2}\right) dt$$

لينتج

$$\int_a^b \int_{c(x)}^{d(x)} f(x, y) dy dx$$

$$\approx \int_a^b \frac{d(x) - c(x)}{2} \sum_{j=1}^n c_{n,j} f\left(x, \frac{(d(x) - c(x))r_{n,j} + d(x) + c(x)}{2}\right) dx$$

حيث كما في السابق، تأتي الجذور  $r_{n,j}$  والمعاملات  $c_{n,j}$  من جدول (11.4).  
والآن تحوّلت  $[a, b]$  إلى  $[-1, 1]$ ، ويمكن تطبيق طريقة جاوس للتكامل لإيجاد تقريب للتكامل على الجانب الأيمن في الصيغة.  
تعطى التفاصيل في الخوارزمية (4.5).

### تكامل جاوس الثنائي Gaussian Double Integral

$$\int_a^b \int_{c(x)}^{d(x)} f(x, y) dy dx \quad \text{لتقريب التكامل}$$

المدخلات: نقطتا النهاية  $a, b$ ؛ أعداد صحيحة موجبة  $m, n$ ؛  
(الجذور  $r_{i,j}$  والمعاملات  $c_{i,j}$  بحاجة إلى تعيين للعدد  $i = \max\{m, n\}$  ولـ  $1 \leq j \leq i$  جميعاً)  
المخرجات: التقريب  $J$  للتكامل  $I$ .

الخطوة	المضمون
1	ضع $h_1 = (b - a)/2$ $h_2 = (b + a)/2$ $J = 0$
2	لكل $i = 1, 2, \dots, m$ ، طبق الخطوات 3 - 5.
3	ضع $JX = 0$ $x = h_1 r_{m,i} + h_2$ $d_1 = d(x)$ $c_1 = c(x)$ $k_1 = (d_1 - c_1)/2$ $k_2 = (d_1 + c_1)/2$

ملحوظة: إن تخفيض عدد عمليات الحساب يجعل تطبيق عملية تكامل جاوس ذا جدوى على نحو عام بدلا من تطبيق إحدى طرائق سمبسون عند تقريب التكاملات الثنائية.



$j = 1, 2, \dots, n$ $y = k_1 r_{n,j} + k_2$ $Q = f(x, y)$ $JX = JX + c_{n,j} Q$	ضع	4
$.J = J + c_{m,i} k_1 JX$	ضع	5
$.J = h_1 J$	ضع	6
المخرجات (J).	توقف.	7



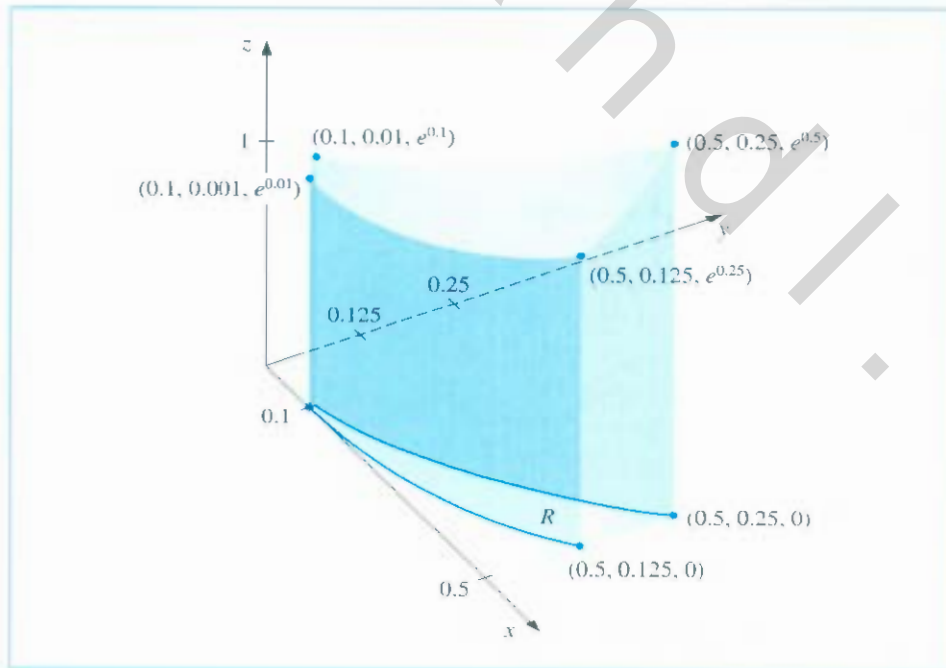
مثال 3

يقرب حجم الجسم في شكل (20.4) باستخدام خوارزمية تكامل سمبسون الثنائي بأخذ  $n = m = 10$  على التكامل

$$\int_{0.1}^{0.5} \int_{x^3}^{x^2} e^{y/x} dy dx$$

إن هذا يتطلب 121 تقييماً للدالة  $f(x, y) = e^{y/x}$  وينتج 0.0333054 وهو ما يقرب حجم الجسم في شكل (20.4) إلى 7 خانات عشرية تقريباً. إن تطبيق خوارزمية جاوس للتكامل باستخدام  $n = m = 5$  يتطلب 25 تقييماً دالياً فقط ويعطي التقريب 0.03330556611، وهو دقيق لإحدى عشرة منزلة عشرية.

شكل 20.4



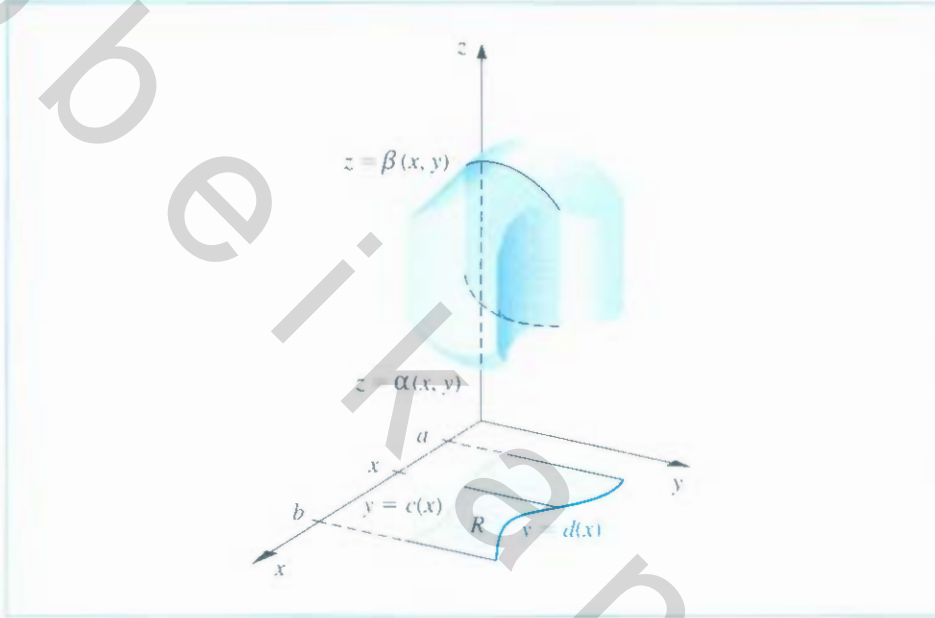
يمكن تقريب التكاملات الثلاثية على الصيغة

$$\int_a^b \int_{c(x)}^{d(x)} \int_{\alpha(x,y)}^{\beta(x,y)} f(x, y, z) dz dy dx$$

بطريقة معادلة. (انظر شكل 21.4).

إن تخفيض الحسابات يجعل تطبيق طريقة جاوس للتكامل عموماً أفضل من استخدام طريقة سمبسون للتكامل عندما نود تقريب التكامل الثنائي.

شكل 21.4



وبسبب عدد الحسابات المطلوبة فإن الاختيار يقع على طريقة جاوس للتكامل. تنفذ الخوارزمية (6.4) هذه العملية.

### تكامل جاوس الثلاثي Gaussian Triple Integral لإيجاد تقريب للتكامل

$$\int_a^b \int_{c(x)}^{d(x)} \int_{\alpha(x,y)}^{\beta(x,y)} f(x, y, z) dz dy dx$$

المدخلات: نقطتا النهاية  $a$  و  $b$  أعداد صحيحة موجبة  $m$ ،  $n$ ، و  $p$ .

(الجزور  $r_{i,j}$  والمعاملات  $c_{i,j}$  يجب أن تكون متاحة للعدد  $i = \max\{n, m, p\}$  ولك  $1 \leq j \leq i$ .)

المخرجات: التقريب  $J$  للتكامل  $I$ .

الخطوة	المضمون
1	$h_1 = (b - a) / 2$ $h_2 = (b + a) / 2$ $J = 0$



لكل $i = 1, 2, \dots, m$ ، طبق الخطوات 3 - 8.	2
$JX = 0$ $x = h_1 r_{m,i} + h_2$ $d_1 = d(x)$ $c_1 = c(x)$ $k_1 = (d_1 - c_1)/2$ $k_2 = (d_1 + c_1)/2$	3
لكل $j = 1, 2, \dots, n$ ، طبق الخطوات 5 - 7.	4
$JY = 0$ $y = k_1 r_{n,j} + k_2$ $\beta_1 = \beta(x, y)$ $\alpha_1 = \alpha(x, y)$ $l_1 = (\beta_1 - \alpha_1)/2$ $l_2 = (\beta_1 + \alpha_1)/2$	5
$z = l_1 r_{p,k} + l_2$ $Q = f(x, y, z)$ $JY = JY + c_{p,k} Q$	6
$JX = JX + c_{n,j} l_1 JY$	7
$J = J + c_{m,i} k_1 JX$	8
$J = h_1 J$	9
المخرجات ( $J$ ) توقف.	10



يتطلب المثال الآتي تقييم أربعة تكاملات ثلاثية.

يقع مركز كتلة الجسم  $D$  ذي دالة كثافة  $\sigma$  على النقطة

مثال 4

$$(\bar{x}, \bar{y}, \bar{z}) = \left( \frac{M_{yz}}{M}, \frac{M_{xz}}{M}, \frac{M_{xy}}{M} \right)$$

$$M_{yz} = \iiint_D x \sigma(x, y, z) dV, \quad M_{xz} = \iiint_D y \sigma(x, y, z) dV$$

$$M_{xy} = \iiint_D z \sigma(x, y, z) dV$$

هي العزوم حول المستويات الإحداثية، والكتلة هي

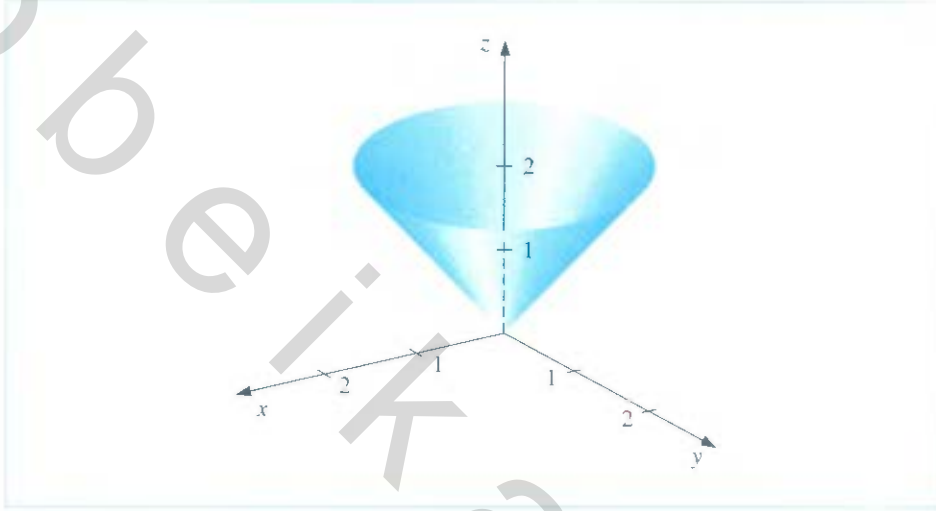
$$M = \iiint_D \sigma(x, y, z) dV$$

حيث

في شكل (22.4) يظهر مجسم محدود بالسطح العلوي للمخروط  $z^2 = x^2 + y^2$  المستوى  $z = 2$

افتراض أن كثافة الجسم ممثلة بالدالة  $\sigma(x, y, z) = \sqrt{x^2 + y^2}$

شكل 22.4



إن تطبيق خوارزمية تكامل جاوس الثلاثي (6.4) باستخدام  $n = m = p = 5$  يتطلب 125 تقيماً دالياً لكل تكامل ويعطي التقريبات الآتية

$$M = \int_{-2}^2 \int_{-\sqrt{4-x^2}}^{\sqrt{4-x^2}} \int_{\sqrt{x^2+y^2}}^2 \sqrt{x^2+y^2} dz dy dx$$

$$= 4 \int_0^2 \int_0^{\sqrt{4-x^2}} \int_{\sqrt{x^2+y^2}}^2 \sqrt{x^2+y^2} dz dy dx \approx 8.37504476$$

$$M_{yz} = \int_{-2}^2 \int_{-\sqrt{4-x^2}}^{\sqrt{4-x^2}} \int_{\sqrt{x^2+y^2}}^2 x \sqrt{x^2+y^2} dz dy dx \approx -5.55111512 \times 10^{-17}$$

$$M_{xz} = \int_{-2}^2 \int_{-\sqrt{4-x^2}}^{\sqrt{4-x^2}} \int_{\sqrt{x^2+y^2}}^2 y \sqrt{x^2+y^2} dz dy dx \approx -8.01513675 \times 10^{-17}$$

$$M_{xy} = \int_{-2}^2 \int_{-\sqrt{4-x^2}}^{\sqrt{4-x^2}} \int_{\sqrt{x^2+y^2}}^2 z \sqrt{x^2+y^2} dz dy dx \approx 13.40038156$$

إن هذا يعني أن الموقع التقريبي لموقع الكتلة هو

$$(\bar{x}, \bar{y}, \bar{z}) = (0, 0, 1.60003701)$$

يمكن إيجاد قيم هذه التكاملات مباشرة وبسهولة. وإذا ما أجريت ذلك تجد أن مركز الكتلة يقع بالضبط على  $(0, 0, 1.6)$ .

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 8.4

1. استخدم الخوارزمية (4.4) بأخذ  $n = m = 4$  لتقريب التكاملات الثنائية الآتية، وقارن النتائج بالإجابات الصحيحة:

$$\begin{array}{ll} \text{أ.} & \int_{2.1}^{2.5} \int_{1.2}^{1.4} xy^2 dy dx \\ \text{ب.} & \int_0^{0.5} \int_0^{0.5} e^{y-x} dy dx \\ \text{ج.} & \int_2^{2.2} \int_x^{2x} (x^2 + y^3) dy dx \\ \text{د.} & \int_1^{1.5} \int_0^x (x^2 + \sqrt{y}) dy dx \end{array}$$

2. أوجد أصغر قيمة للأعداد  $n = m$  بحيث يمكن استخدام الخوارزمية (4.4) لإيجاد تقريب للتكاملات في تمرين (1) ضمن  $10^{-6}$  من القيمة الفعلية.

3. استخدم الخوارزمية (4.4) مستخدمًا  $n = m = 6$  (iii)،  $n = m = 4$  (ii)،  $n = m = 8$  (i) لإيجاد تقريب للتكاملات الثنائية الآتية، وقارن الإجابات بالإجابات الصحيحة:

$$\begin{array}{ll} \text{أ.} & \int_0^{n/4} \int_{\sin x}^{\cos x} (2y \sin x + \cos^2 x) dy dx \\ \text{ب.} & \int_1^e \int_1^x \ln xy dy dx \\ \text{ج.} & \int_0^1 \int_x^{2x} (x^2 + y^3) dy dx \\ \text{د.} & \int_0^1 \int_x^{2x} (y^2 + x^3) dy dx \\ \text{هـ.} & \int_0^n \int_0^x \cos y dy dx \\ \text{و.} & \int_0^n \int_0^x \cos x dy dx \\ \text{ز.} & \int_0^{n/4} \int_0^{\sin x} \frac{1}{\sqrt{1-y^2}} dy dx \\ \text{ح.} & \int_{-n}^{-3n/2} \int_0^{2n} (y \sin x + x \cos y) dy dx \end{array}$$

4. أوجد أصغر قيمة للأعداد  $n = m$  بحيث يمكن استخدام الخوارزمية (4.4) لإيجاد تقريب للتكاملات في التمرين (3) ضمن  $10^{-6}$  من القيمة الفعلية.

5. استخدم الخوارزمية (5.4) بأخذ  $n = m = 2$  لإيجاد تقريب للتكاملات في التمرين (1)، وقارن نتائجك بتلك التي حصلت عليها في التمرين (1).

6. أوجد أصغر قيمة للأعداد  $n = m$  بحيث يمكن استخدام الخوارزمية (5.4) لإيجاد تقريب للتكاملات في التمرين (1) ضمن  $10^{-6}$ . لا تستمر في أكثر من  $n = m = 5$ . قارن عدد التقييمات الدالية اللازمة بالعدد في التمرين (2).

7. استخدم الخوارزمية (5.4) مستخدمًا

$$(i) n = m = 3, (ii) n = 3, m = 4, (iii) n = 4, m = 3, (iv) n = m = 4$$

لإيجاد تقريب للتكاملات في التمرين 3.

8. استخدم الخوارزمية (5.4) بأخذ  $n = m = 5$  لإيجاد تقريب للتكاملات في التمرين (3). قارن عدد التقييمات الافتراضية اللازمة بالعدد اللازم في التمرين (4).

9. استخدم الخوارزمية (4.4) بأخذ  $n = m = 14$  والخوارزمية (5.4) بأخذ  $n = m = 4$  لتقريب

$$\iint_R e^{-(x+y)} dA$$

للمنطقة  $R$  في المستوى والمحدودة بالمنحنيات  $y = \sqrt{x}$  و  $y = x^2$ .

10. استخدم الخوارزمية (4.4) لإيجاد تقريب للتكامل

$$\iint_R \sqrt{xy + y^2} dA$$

حيث  $R$  هي المنطقة في المستوى المحدد بالخطوط  $x + y = 6, 3y - x = 2$  و  $\bar{x} - y = 2$ .  
 أولاً، أقسم  $R$  إلى منطقتين  $R_1$  و  $R_2$  بحيث يمكن تطبيق الخوارزمية (4.4) على كل منهما.  
 استخدم  $n = m = 6$  على كلتا المنطقتين  $R_1$  و  $R_2$ .  
**11.** lamina اللامنة المستوية هي صفيحة رقيقة كتلتها موزعة على نحو متصل. إذا كان  $\sigma$  الدالة التي تصف كثافة لامنة مع شكل منطقة  $R$  من المستوى  $xy$ ، فإن مركز الكتلة تلك اللامنة هو حيث  $(\bar{x}, \bar{y})$

$$\bar{x} = \frac{\iint_R x\sigma(x, y) dA}{\iint_R \sigma(x, y) dA}, \quad \bar{y} = \frac{\iint_R y\sigma(x, y) dA}{\iint_R \sigma(x, y) dA}$$

استخدم الخوارزمية (4.4) بأخذ  $n = m = 14$  لإيجاد مركز الكتلة للامنة لمصرفة بالمنطقة  $R = \{(x, y) \mid 0 \leq x \leq 1, 0 \leq y \leq \sqrt{1-x^2}\}$  ذات دالة كثافة  $c(x, y) = e^{-(x^2+y^2)}$  قارن التقريب بالنتيجة الصحيحة.

**12.** كرر التمرين (11) باستخدام الخوارزمية (5.4) و  $n = m = 5$ .

**13.** مساحة السطح المعرف بالدالة  $z = f(x, y)$  لكل  $(x, y)$  في  $R$  هي

$$\iint_R \sqrt{[f_x(x, y)]^2 + [f_y(x, y)]^2 + 1} dA$$

استخدم الخوارزمية (4.4) و  $n = m = 8$  لإيجاد تقريب لمساحة السطح لنصف الكرة  $z \geq 0, x^2 + y^2 + z^2 = 9$  التي تقع فوق المنطقة في المستوى المعرف من خلال

$$R = \{(x, y) \mid 0 \leq x \leq 1, 0 \leq y \leq 1\}$$

**14.** كرر تمرين (13) باستخدام الخوارزمية (5.4) و  $n = m = 4$ .

**15.** استخدم الخوارزمية (6.4) بأخذ  $n = m = p = 2$  لتقريب كل من التكاملات الثلاثية الآتية وقارن إجابتك بالإجابات الصحيحة:

$$\begin{aligned} \text{أ.} & \int_0^1 \int_1^2 \int_0^{0.5} e^{x+y+z} dz dy dx & \text{ب.} & \int_0^1 \int_x^1 \int_0^y y^2 z dz dy dx \\ \text{ج.} & \int_0^1 \int_x^x \int_{-y}^{x+y} y dz dy dx & \text{د.} & \int_0^1 \int_x^x \int_{x-y}^{x+y} z dz dy dx \\ \text{هـ.} & \int_0^1 \int_0^1 \int_0^{xy} \frac{1}{y} \sin \frac{z}{y} dz dy dx & \text{و.} & \int_0^1 \int_0^1 \int_{-xy}^{xy} e^{x^2+y^2} dz dy dx \end{aligned}$$

**16.** كرر تمرين (15) باستخدام  $n = m = p = 3$ .

**17.** كرر تمرين (15) باستخدام  $n = m = p = 4$  و  $n = m = p = 5$ .

**18.** استخدم الخوارزمية (6.4) بأخذ  $n = m = p = 4$  لتقريب

$$\iiint_S xy \sin(yz) dV$$

حيث تمثل  $S$  مجسماً محدوداً بالمستويات الإحداثية والمستويات  $z = \pi/3, z = \pi, y = \pi, x = \pi$ . قارن هذا التقريب بالإجابة الصحيحة.

**19.** استخدم الخوارزمية (6.4) بأخذ  $n = m = p = 5$  لتقريب

$$\iiint_S \sqrt{xyz} dV$$

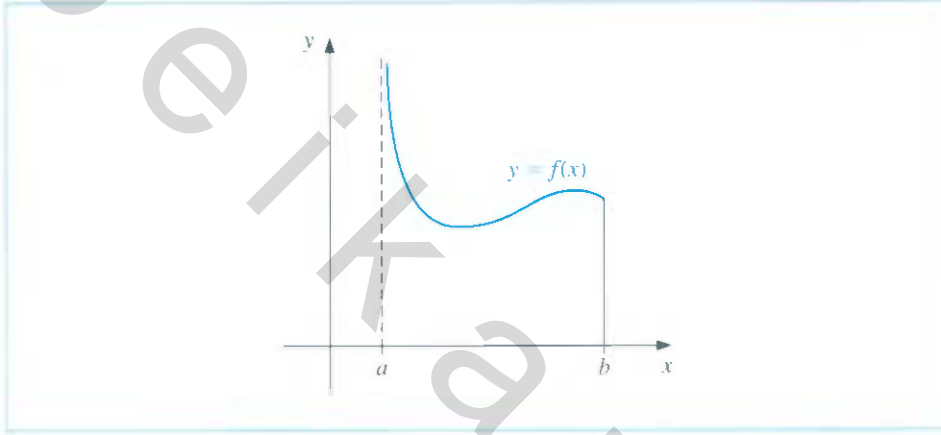
حيث  $S$  هي المنطقة في الثمن الأول المحدود بالأسطوانة  $x^2 + y^2 = 4$ ، والكرة  $x^2 + y^2 + z^2 = 4$  والمستوى  $x + y + z = 8$ . كم تقنية دالية لازمة لهذا التقريب؟



## Improper Integrals

## التكاملات المعتلة 9.4

تظهر التكاملات المعتلة عندما نعلم مفهوم التكامل، إما إلى فترة تكامل تكون عليها الدالة غير محدودة، وإما إلى فترة يكون أحد طرفيها أو كلاهما لانهائياً. وفي أي من هاتين الحالتين فإنه يجب تعديل طرائق تقريب التكامل العادية. سنقوم أولاً بمعاينة الحالة التي تكون فيها الدالة المتكاملة غير محدودة على نقطة النهاية الصغرى لفترة التكامل، (كما يظهر في شكل 23.4).



شكل 23.4

في هذه الحالة نقول: إن  $f$  له نقطة شذوذ Singularity point على نقطة النهاية  $a$ . سنبرهن أن التكاملات المعتلة الأخرى يمكن تحويلها إلى مسائل من هذا النوع. يبين حساب التفاضل والتكامل أن التكامل المعتل بنقطة شاذة على نقطة النهاية اليسرى

$$\int_a^b \frac{dx}{(x-a)^p}$$

يتقارب إذا وفقط إذا كان  $0 < p < 1$ . وفي هذه الحالة نعرف

$$\int_a^b \frac{1}{(x-a)^p} dx = \frac{(x-a)^{1-p}}{1-p} \Big|_a^b = \frac{(b-a)^{1-p}}{1-p}$$

إذا كانت  $f$  دالة يمكن كتابتها على الصيغة

$$f(x) = \frac{g(x)}{(x-a)^p}$$

حيث  $0 < p < 1$  و  $g$  متصل على  $[a, b]$ ، فإن التكامل المعتل  $\int_a^b f(x) dx$  موجود.

سنقرب هذا التكامل باستخدام قاعدة سبسون المركبة. شريطة أن  $g \in C^5[a, b]$ . نستطيع في تلك الحالة إنشاء كثيرة حدود تايلور من الرتبة الرابعة  $P_4(x)$  إلى  $g$  حول  $a$

$$P_4(x) = g(c) + g'(a)(x-a) + \frac{g''(a)}{2!}(x-a)^2 + \frac{g'''(a)}{3!}(x-a)^3 + \frac{g^{(4)}(a)}{4!}(x-a)^4$$

ونكتب

$$\int_a^b f(x) dx = \int_a^b \frac{g(x) - P_4(x)}{(x-a)^p} dx + \int_a^b \frac{P_4(x)}{(x-a)^p} dx \quad (45.4)$$

وبما أن  $P(x)$  كثيرة حدود، فإنه يمكننا أن نحدد بالضبط قيمة

$$\int_a^b \frac{P_4(x)}{(x-a)^p} dx = \sum_{k=0}^4 \int_a^b \frac{g^{(k)}(a)}{k!} (x-a)^{k-p} dx = \sum_{k=0}^4 \frac{g^{(k)}(a)}{k!(k+1-p)} (b-a)^{k+1-p} \quad (46.4)$$

إن هذا هو الجزء المسيطر في التقريب، وخصوصاً عندما تتفق كثيرة حدود تايلور  $P_4(x)$  مع  $g(x)$  على نحو كبير على كل الفترة  $[a, b]$ .

ولتقريب تكامل  $f$ ، يجب أن نضيف هذه القيمة لتقريب التكامل

$$\int_a^b \frac{g(x) - P_4(x)}{(x-a)^p} dx$$

ولتحديد هذا، نعرف أولاً

$$\left. \begin{array}{l} \text{إذا كان } a < x \leq b \\ \text{إذا كان } x = a \end{array} \right\} \frac{g(x) - P_4(x)}{(x-a)^p} = G(x)$$

بما أن  $0 < p < 1$  و  $P_4^{(k)}(a)$  يتفق مع  $g^{(k)}(a)$  لكل  $k = 0, 1, 2, 3, 4$ . نحصل على  $G \in C^1[a, b]$ . هذا يعني إمكانية تطبيق قاعدة سمبسون المركبة لتقريب تكامل  $G$  على  $[a, b]$ . جمع هذا التقريب إلى القيمة في الصيغة (46.4) يعطي التقريب للتكامل المعتل للدالة  $f$  على  $[a, b]$ ، ضمن دقة التقريب بقاعدة سمبسون المركبة.

مثال 1 سنستخدم قاعدة سمبسون المركبة بأخذ  $h = 0.25$  لتقريب قيمة التكامل المعتل

$$\int_0^1 \frac{e^x}{\sqrt{x}} dx$$

بما أن كثيرة حدود تايلور الرابعة للدالة  $e^x$  حول  $x = 0$  هو

$$P_4(x) = 1 + x + \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{6} + \frac{x^4}{24}$$

فإن جزءاً من التقريب للتكامل  $\int_0^1 (e^x / \sqrt{x}) dx$  يكون

$$\begin{aligned} \int_0^1 \frac{P_4(x)}{\sqrt{x}} dx &= \int_0^1 \left( x^{-1/2} + x^{1/2} + \frac{1}{2}x^{3/2} + \frac{1}{6}x^{5/2} + \frac{1}{24}x^{7/2} \right) dx \\ &= \lim_{M \rightarrow 0^+} \left[ 2x^{1/2} + \frac{2}{3}x^{3/2} + \frac{1}{5}x^{5/2} + \frac{1}{21}x^{7/2} + \frac{1}{108}x^{9/2} \right]_M^1 \\ &= 2 + \frac{2}{3} + \frac{1}{5} + \frac{1}{21} + \frac{1}{108} \approx 2.9235450 \end{aligned}$$

ولإيجاد الجزء الآخر لتقريب التكامل  $\int_0^1 (e^x / \sqrt{x}) dx$  نحتاج إلى تقريب  $\int_0^1 G(x) dx$ ، حيث

$$\left. \begin{array}{l} 0 < x \leq 1 \text{ إذا كان } \frac{1}{\sqrt{x}} (e^x - P_4(x)) \\ x = 0 \text{ إذا كان } 0 \end{array} \right\} = G(x)$$

ويعرض جدول (14.4) القيم اللازمة لتطبيق قاعدة سمبسون المركبة لهذا التقريب. إن استخدام هذه البيانات وقاعدة سمبسون المركبة يعطي

$$\begin{aligned} \int_0^1 G(x) dx &\approx \frac{0.25}{3} [0 + 4(0.0000170) + 2(0.0004013) + 4(0.0026026) + 0.0099485] \\ &= 0.0017691 \end{aligned}$$

ولذلك ينتج

$$\int_0^1 \frac{e^x}{\sqrt{x}} dx \approx 2.9235450 + 0.0017691 = 2.9253141$$

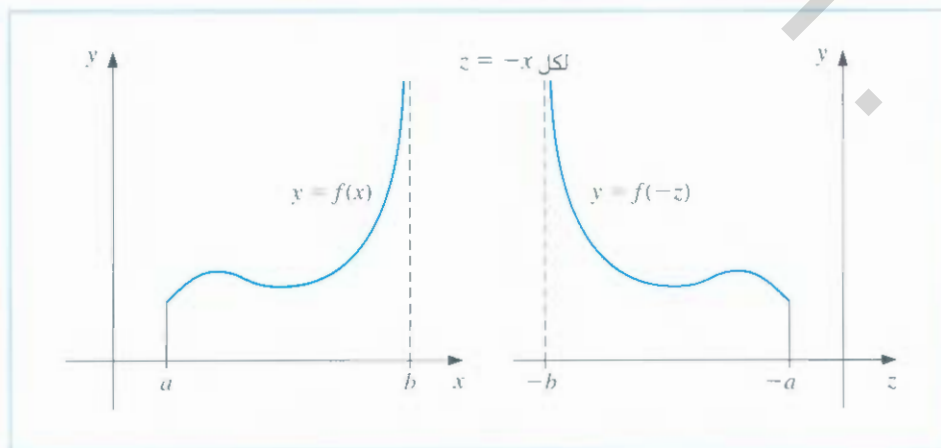
إن هذه النتيجة دقيقة ضمن دقة قاعدة سمبسون المركبة في التقريب للدالة  $G$ . بما أن  $1 > |G^{(4)}(x)|$  على  $[0, 1]$ . فإن الخطأ يكون محدوداً بالعدد

$$\frac{1-0}{180} (0.25)^4 = 0.0000217$$

لتقريب التكامل المعتل بنقطة شاذة على نقطة النهاية اليمنى، نطبق الطريقة التي استخدمناها سابقاً، ولكن نتوسع بدلالة نقطة النهاية اليمنى  $b$  بدلاً من نقطة النهاية اليسرى  $a$ . وبدلاً من ذلك نستخدم التعويض  $z = -x$ .  $dz = -dx$  لتغيير التكامل المعتل على الصيغة

$$\int_a^b f(x) dx = \int_{-b}^{-a} f(-z) dz \quad (47.4)$$

الذي له نقطة شاذة على نقطة النهاية اليسرى. (انظر شكل 24.4)



شكل 24.4

#### جدول 14.4

$G(x)$	$x$
0	0.00
0.0000170	0.25
0.0004013	0.50
0.0026026	0.75
0.0099485	1.00

يعامل شكل المعتل الذي له نقطة شاذة على  $C$  بحيث تُعدّ  $a < c < b$  مجموعة تكاملين معتين ذات نقاط شاذة على نقاط النهاية؛ لأن

$$\int_a^b f(x) dx = \int_a^c f(x) dx + \int_c^b f(x) dx$$

ويحتوي النوع الآخر من التكاملات المعتلة على نهايات تكامل لانهائية. يكون لتكامل الأسس من هذا النوع على الصيغة

$$\int_a^\infty \frac{1}{x^p} dx$$

لعدد  $p > 1$ . ويمكن تحويل هذا إلى تكامل بنقطة شاذة يسرى على  $(0)$  باستخدام التعويض التكاملي

$$t = x^{-1}, \quad dt = -x^{-2} dx$$

لذلك

$$dx = -x^2 dt = -t^{-2} dt$$

ومن ثم

$$\int_a^\infty \frac{1}{x^p} dx = \int_{1/a}^0 -\frac{t^p}{t^2} dt = \int_0^{1/a} \frac{1}{t^{2-p}} dt$$

وبطريقة مماثلة، فإن تحويل المتغير  $t = x^{-1}$  يغير التكامل المعتل  $\int_a^\infty f(x) dx$  إلى تكامل ذي نقطة شاذة على النهاية اليسرى هي الصفر

$$\int_a^\infty f(x) dx = \int_0^{1/a} t^{-2} f\left(\frac{1}{t}\right) dt \quad (48.4)$$

والآن يمكن تقريب هذا التكامل باستخدام صيغة تكامل من النوع الذي نوقش سابقاً.

مثال 2

لتقريب قيمة التكامل المعتل

$$I = \int_1^\infty x^{-3/2} \sin \frac{1}{x} dx$$

نستخدم تحويل المتغير  $t = x^{-1}$

$$\text{بما أن } dt = -x^{-2} dx \text{ فسنحصل على } dx = -\frac{1}{t^2} dt$$

و

$$I = \int_{x=1}^{x=\infty} x^{-3/2} \sin \frac{1}{x} dx = \int_{t=1}^{t=0} \left(\frac{1}{t}\right)^{-3/2} \sin t \left(-\frac{1}{t^2} dt\right) = \int_0^1 t^{-1/2} \sin t dt$$

إن كثيرة حدود تايلور الرابعة  $P_4(t)$  للدالة  $\sin t$  حول  $0$  هو  $P_4(t) = t - \frac{1}{6}t^3$  وذلك

$$\left. \begin{array}{l} \text{إذا كان } 0 < t \leq 1 \\ \text{إذا كان } t = 0 \end{array} \right\} = G(t)$$

يكون في  $C^4[0, 1]$

$$\begin{aligned}
 I &= \int_0^1 t^{1/2} - \frac{1}{6}t^{5/2} dt + \int_0^1 \frac{\sin t - t + \frac{1}{6}t^3}{t^{1/2}} dt \\
 &= \left[ \frac{2}{3}t^{3/2} - \frac{1}{21}t^{7/2} \right]_0^1 + \int_0^1 \frac{\sin t - t + \frac{1}{6}t^3}{t^{1/2}} dt \\
 &= 0.61904761 + \int_0^1 \frac{\sin t - t + \frac{1}{6}t^3}{t^{1/2}} dt
 \end{aligned}$$

باستخدام قاعدة سمبسون المركبة و  $n = 16$  للتكامل الباقي تكون النتيجة 0.0014890097. إن هذا يعطي التقريب النهائي للتكامل وهو

$$I = 0.0014890097 + 0.61904761 = 0.62053661$$

وهو دقيق ضمن  $4.0 \times 10^{-8}$ .

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 9.4

1. استخدم قاعدة سمبسون المركبة وقيم  $n$  المعطاة لتجد تقريب التكاملات المعتلة الآتية:

أ.  $\int_0^1 x^{-1/4} \sin x dx, n = 4$       ب.  $\int_0^1 \frac{e^{2x}}{\sqrt{x^2}} dx, n = 6$

ج.  $\int_1^2 \frac{\ln x}{(x-1)^{1/5}} dx, n = 8$       د.  $\int_0^1 \frac{\cos 2x}{x^{1/3}} dx, n = 6$

2. استخدم قاعدة سمبسون المركبة وقيم  $n$  المعطاة لتجد تقريب التكاملات المعتلة الآتية:

أ.  $\int_0^1 \frac{e^{-x}}{\sqrt{1-x}} dx, n = 6$       ب.  $\int_0^2 \frac{xe^x}{\sqrt{(x-1)^2}} dx, n = 8$

3. استخدم التحويل  $t = x^{-1}$ . ثم قاعدة سمبسون المركبة وقيم  $n$  المعطاة. لتقرب التكاملات المعتلة الآتية:

أ.  $\int_1^\infty \frac{1}{x^2+9} dx, n = 4$       ب.  $\int_1^\infty \frac{1}{1+x^4} dx, n = 4$

ج.  $\int_1^\infty \frac{\cos x}{x^3} dx, n = 6$       د.  $\int_1^\infty x^{-4} \sin x dx, n = 6$

4. التكامل المعتل  $\int_0^\infty f(x) dx$  لا يمكن تحويله إلى تكامل بنهايات محدودة عن طريق

التعويض  $t = 1/x$ : لأن النهاية «صفر» تصبح لانهاية. يمكن حل الإشكال بأن نكتب أولاً  $\int_0^\infty f(x) dx = \int_0^1 f(x) dx + \int_1^\infty f(x) dx$

أ.  $\int_0^\infty \frac{1}{1+x^4} dx$       ب.  $\int_0^\infty \frac{1}{(1+x^2)^3} dx$

5. افترض أن جسمًا كتلته  $m$  يتحرك إلى أعلى عموديًا ومبتدئًا من على سطح الأرض. فإذا ما أهملت

أي مقاومة عدا الجاذبية فإن سرعة الهروب  $v$  تعطى بالصيغة

$$v^2 = 2gR \int_1^\infty z^{-2} dz \quad \text{حيث} \quad z = \frac{x}{R}$$

$R$  نصف قطر الأرض ويساوي 3960 ميلًا. و  $g = 0.00609 \text{ mi/s}^2$  هي قوة الجاذبية على سطح الأرض. قرب سرعة الهروب  $v$ .

6. كثيرات حدود لاغور Laguerre Polynomials  $\{L_0(x), L_1(x), \dots\}$  تكون مجموعة متعامدة على  $[0, \infty)$  وتحقق

$$\int_0^{\infty} e^{-x} L_i(x) L_j(x) dx = 0$$

لكل  $i \neq j$  (انظر فصل 2.8). كثيرة الحدود  $L_n(x)$  لها  $n$  صفر  $x_1, x_2, \dots, x_n$  في  $[0, \infty)$ . ليكن

$$c_{n,i} = \int_0^{\infty} e^{-x} \prod_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n \frac{x - x_j}{x_i - x_j} dx$$

برهن أن صيغة التكامل

$$\int_0^{\infty} f(x) e^{-x} dx = \sum_{i=1}^n c_{n,i} f(x_i)$$

ذات رتبة دقة  $2n - 1$ . (إضافةً اتبع الخطوات في برهان المبرهنة 7.4).

7. كثيرات حدود لاغور  $L_0(x) = 1, L_1(x) = 1 - x, L_2(x) = x^2 - 4x + 2$  و

$$L_3(x) = -x^3 + 9x^2 - 18x + 6$$

اشتقت في تمرين (11) من الفصل (2.8).

وكما برهن في التمرين (6). فإن كثيرات الحدود هذه مفيدة في تقريب تكاملات على الصيغة

$$\int_0^{\infty} e^{-x} f(x) dx = 0$$

أ. اشتق صيغة التكامل باستخدام  $n = 2$  وأصفار  $L_2(x)$ .

ب. اشتق صيغة التكامل باستخدام  $n = 3$  وأصفار  $L_3(x)$ .

8. استخدم صيغ التكامل التي اشتقت في التمرين (7) لإيجاد تقريب للتكامل

$$\int_0^{\infty} \sqrt{x} e^{-x} dx$$

9. استخدم صيغ التكامل التي اشتقت في تمرين (7) لإيجاد تقريب للتكامل

$$\int_{-\infty}^{\infty} \frac{1}{1+x^2} dx$$

## مسح الطرائق والبرامج Survey of Methods and Software 10.4

لقد بحثنا في هذا الباب تقريب تكاملات الدوال في متغير واحد أو متغيرين و ثلاثة وتقريب مشتقات دالة في متغير واحد حقيقي. ولقد درست قاعدة النقطة الوسيطة، قاعدة شبه المنحرف وقاعدة سمبسون لتقديم الطرائق وتحليل الخطأ في طرائق التكامل. قاعدة سمبسون المركبة سهلة الاستخدام وتعطي تقريبا دقيقا. إلا إذا كانت الدالة تتردد في فترة جزئية لفترة التكامل. إن طريقة التكامل التكيفية ممكنة الاستخدام إذا كان هناك شك في السلوك الترددي للدالة. ولجعل عدد الرؤوس أصغر ما يمكن مع المحافظة على الدقة، جريد صيغة جاوس للتكامل. وقد قدم كامل رومبرج للاستفادة من ميزة سهولة تطبيق قاعدة شبه المنحرف والاستكمال الخارجي.

علينا أن نجتهد لاستنتاج طريقة حل نوع واحد من التكاملات المعقدة. ولكن بمجرد توصلنا إلى حل فإن الطرائق الأخرى ستنتج بكل يسر

معظم البرامج (Software) لتكامل دالة في متغير حقيقي واحد مبنية على الطريقة التكييفية أو على صيغ جاوس عالية الدقة. إن تكامل رومبرج الحذر يعد طريقة تكييفية تحتوي على فحص؛ للتأكد من أن الدالة المتكاملة ذات سلوك ناعم على الفترات الجزئية لفترة التكامل. فقد استخدمت هذه الطريقة بنجاح في مكتبات البرامج. وعموماً تقرب التكاملات المتعددة بتعميم طرائق تكييفية جيدة إلى أبعاد أعلى. ويوصى باستخدام صيغ تكامل جاوسية لتخفيض عدد التقييمات الدالية. إن أهم الروتين (البرامج النمطية) في مكتبات IMSL و NAG مبني على QUADPACK وهو R Piessens A Subroutine Package for Automatic Integration للتكامل التلقائي كتبه Springer-Verlag ونشرته E. de Doncker-Kapenga, C.W. Uberhuber و D.K. Kahaner ونشرته عام 1983 |PDUK| والبرامج متاحة للعمامة على الموقع <http://www.netlib.org> إن مكتبة IMSL تحتوي الدالة QDAG وهي عملية تكامل تكييفية مبنية على قاعدة (21-Point Gauss-Kronrod) باستخدام قاعدة (10-Point Gaussian rule) لتقدير الخطأ. إن قاعدة جاوس تستخدم العشر نقاط  $x_1, \dots, x_{10}$  والأوزان  $w_1, \dots, w_{10}$  لتعطي الصيغة تكامل  $\sum_{i=1}^{10} w_i f(x_i)$  لتقريب التكامل  $\int_a^b f(x) dx$ . ثم تستخدم النقاط الإضافية  $x_{11}, \dots, x_{21}$  والأوزان الجديدة  $v_1, \dots, v_{21}$  في صيغة كرونرد (Kronrod)  $\sum_{i=1}^{21} v_i f(x_i)$  تقارن نتائج المعادلتين لإزالة الخطأ. إن ميزة استخدام  $x_1, \dots, x_{10}$  في كل صيغة هي الحاجة إلى تقييم  $f$  على 21 نقطة فقط. لو تستخدم قواعد جاوس ذات العشر نقاط و 21 نقطة مستقلة لظهرت الحاجة إلى استخدام 31 تقييماً دالياً. تسمح هذه العملية بوجود نقاط شاذة على نقاط النهاية للدالة الكاملة. أما برامج IMSL الأخرى فهي QDAGS التي تسمح بوجود نقاط شاذة على نقاط النهاية. QDAGPC التي تسمح بوجود نقاط شاذة محددة من المستخدم. QDAGI التي تسمح بدورها بوجود فترات تكامل لانهاية و QDNG وهي عملية غير تكييفية للدوال الممهدة. البرنامج TWODQ يستخدم قواعد جاوس-كرونرد لتكامل دالة في متغيرين. ويوجد أيضاً برنامج QAND لاستخدام صيغة جاوس للتكامل في تكامل الدوال ذات  $n$  من المتغيرات على  $n$  من الفترات على الصيغة  $[a_i, b_i]$ . إن NAG Library تحوي البرنامج D01AJF لحساب تكامل  $f$  على الفترة  $[a, b]$  باستخدام طريقة تكييفية مبنية على طريقة جاوس للتكامل باستخدام قواعد Gauss 10-Point و Kronrod 21-Points. أما البرنامج D01AHF فيستخدم لتقريب  $\int_a^b f(x) dx$  باستخدام عائلة من نوع صيغ جاوس مبنية على رؤوس عددها 1, 3, 5, 7, 15, 31, 63, 127, 255. إن هذه القواعد المتداخلة وذات الدقة العالية من إنشاء بترسون [Pill] تستخدم بطريقة تكييفية. إن البرنامج D01DGF خاص للتكاملات المتعددة، ويقرب التكامل إذا أعطيت بيانات نقطية (قيماً) بدلاً من صيغة الدالة. إن NAG يحتوي على كثير من البرامج الأخرى لتقريب التكاملات.

إن الأمر الدالي في مابل Maple

```
>int(f,x=a..b);
```

يحسب التكامل المحدود  $\int_a^b f(x) dx$

إن الطريقة العددية تستخدم برامج لمعاملة النقاط الشاذة، ثم تستخدم صيغة كيشو-كيرتر للتكامل Clenshaw-Curtis والموصوفة في [CC]. وإذا فشل هذا بسبب وجود نقاط شاذة في الفترة أو بالقرب منها، تطبق صيغة تكيفية أسيّة مضاعفة Double exponential quadrature. يمكن استخدام صيغة نيوتن-كوتس التكيفية عن طريق تحديد الخيار NCrule في الأمر التالي في Maple.

```
>int(f,x=a..b,digits=NCrule);
```

تحاول الطريقة التوصل إلى خط نسبي مسموح مقداره  $0.5 \times 10^{(1-Digits)}$ ، حيث Digits هو متغير في Maple في الحساب العددي. إن قيمة Digits المخزونة في البرنامج هي 10. ولكن يمكن تغييرها إلى أي عدد صحيح موجب  $n$  عن طريق الأمر Digits:=n. إن الأمر QUAD في MATLAB يقرب التكامل المحدود  $\int_a^b f(x) dx$  باستخدام قاعدة سمبسون التكيفية.

والأمر QUAD8 يقرب التكامل المحدود باستخدام قاعدة نيوتن-كوتس التكيفية ذات الثمانية واجهات (eight-panel Newton-Cotes rule).

وعلى الرغم من أن الاشتقاق العددي غير مستقر، إلا أن هناك حاجة إلى تقريب المشتقة لتستخدم في الصيغ التفاضلية.

إن مكتبة NAG تحتوي على برامج فرعية D04AAF للاشتقاق العددي لدالة بمغير واحد، مع إمكانية الاشتقاق للمشتقة 14.

إن الدالة DERIN في IMSL تستخدم تغييراً تكيفياً في حجم الخطوة في الفروق المحدودة لتقريب المشتقة الأولى والثانية والثالثة للدالة  $f$  عند النقطة  $x$  ضمن حد خطأ مسموح به.

تحتوي IMSL أيضاً برمجية فرعية QDDER لحساب المشتقات لدالة معرفة على مجموعة من النقاط باستخدام الاستيفاء الداخلي التربيعي.

كلتا البرمجيتين تسمحان باشتقاق الشريحة Spline الاستكمالي التكعيبية المبنية بالبرامج الفرعية المذكورة في (4.3)، كما تسمح بتكامله.

للمزيد عن التكامل العددي، ننصح بالكتب للمؤلفين Engles [E] و Davis and Rajinowitz [DR].

ولمعلومات إضافية عن طريقة جاوس، انظر Stroud and Secrest [StS].

يوجد كتب عن التكامل المتعدد، منها كتاب Strod [Stro].

والكتاب الحديث لمؤلفيه Sloan and Joe [SJ].



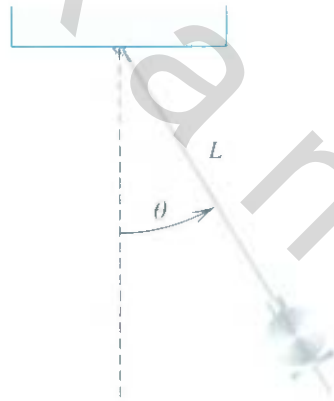
مسائل القيمة الابتدائية للمعادلات التفاضلية الاعتيادية

Initial-Value Problems For  
Ordinary Differential Equations

مقدمة

يمكن توضيح فكرة الرقاص المتأرجح وفق شروط تبسيط معينة من خلال المعادلة التفاضلية من الرتبة الثانية:

$$\frac{d^2\theta}{dt^2} + \frac{g}{L} \sin \theta = 0$$



حيث  $L$  طول الرقاص،  $g \approx 32.17 \text{ ft/s}^2$  ثابت الجاذبية الأرضية،  $\theta$  هي الزاوية التي يصنعها الرقاص مع الخط العمودي. أيضا إذا حددنا موقع الرقاص حين بدء الحركة  $\theta(t_0) = \theta_0$  وسرعته عند تلك النقطة  $\theta'(t_0) = \theta'_0$  يكون لدينا ما نسميه "مسألة القيمة الابتدائية" *initial-value problem*. وعند القيم الصغيرة لـ  $\theta$  يمكن استخدام التقريب  $\theta \approx \sin \theta$  لتبسيط هذه المسألة وتحويلها إلى مسألة القيمة الابتدائية الخطية

$$\frac{d^2\theta}{dt^2} + \frac{g}{L} \theta = 0, \quad \theta(t_0) = \theta_0, \quad \theta'(t_0) = \theta'_0$$

هذه المسألة يمكن حلها باستخدام أسلوب المعادلة التفاضلية الاعتيادي. ومع قيم أكبر لـ  $\theta$ ، يجب استخدام طرائق التقريب. قد تناولنا مسألة من هذا النوع في التمرين (8) من الفصل (9.5). إن أي كتاب في المعادلات التفاضلية يعطي تفصيلاً لطرائق خاصة بإيجاد حلول لمسائل القيمة

الابتدائية من الرتبة الأولى. في المجال التطبيقي على أي حال. قليل من المسائل المستمدة من دراسة الظواهر الفيزيائية يمكن حلها بدقة.

ويتناول الجزء الأول من هذا الفصل تقريب الحل  $y(t)$  للمسألة ذات الصيغة

$$\frac{dy}{dt} = f(t, y) \quad \text{لكل } a \leq t \leq b$$

على أن الشرط الابتدائي

$$y(a) = \alpha$$

وستعامل فيما بعد ضمن هذه الوحدة مع توسيع هذه الطرائق لتشمل نظاماً للمعادلات التفاضلية من الرتبة الأولى على الصورة

$$\frac{dy_1}{dt} = f_1(t, y_1, y_2, \dots, y_n)$$

$$\frac{dy_2}{dt} = f_2(t, y_1, y_2, \dots, y_n)$$

⋮

$$\frac{dy_n}{dt} = f_n(t, y_1, y_2, \dots, y_n)$$

لـ  $a \leq t \leq b$ ، على أن الشروط الابتدائية

$$y_1(a) = \alpha_1, \quad y_2(a) = \alpha_2, \quad \dots, \quad y_n(a) = \alpha_n$$

كذلك نختبر علاقة نظام من هذا النوع مع مسألة القيمة الابتدائية من الرتبة  $n$  وفق الصيغة

$$y^{(n)} = f(t, y, y', y'', \dots, y^{(n-1)})$$

لـ  $a \leq t \leq b$ ، على أن الشروط الابتدائية

$$y(a) = \alpha_1, \quad y'(a) = \alpha_2, \quad \dots, \quad y^{(n-1)}(a) = \alpha_n$$

## المبرهنة الابتدائية لمسائل القيمة الابتدائية

1.5

### Elementary Theory of Initial-Value Problem

تستخدم المعادلات التفاضلية لنمذجة مسائل في العلوم والهندسة تتضمن استبدال متغير م بالنسبة إلى الآخر. وتتطلب معظم هذه المسائل حلاً لمسألة القيمة الابتدائية، أي حلاً لمعادلة تفاضلية تحقق شرطاً ابتدائياً محدداً.

في أغلب الأمور الحياتية الحقيقية، يكون من الصعب إيجاد حل دقيق للمعادلة التفاضلية التي تنمذج المسألة. ولهذا نلجأ إلى أحد النهجين لتقريب الحل؛ النهج الأول هو تبسيط المعادلة التفاضلية لواحدها يمكن حلها بدقة. ومن ثم استخدام حل المعادلة المبسطة لتقريب حل المعادلة الأصلية. أما النهج الآخر الذي سنختبره في هذه الوحدة فيستخدم طرائق لتقريب حل المسألة الأصلية. وهذا النهج هو الذي غالباً ما يؤخذ؛ لأن طرائق التقريب تعطي نتائج دقيقة

ومعلومات عن الخطأ أكثر واقعية. الطرائق التي نتناولها ضمن هذه الوحدة لا تعطي تقريبات مستمرة لحل مسألة القيمة الابتدائية. وبدلاً من ذلك، فإن التقريبات توجد عند نقاط معينة محددة، وغالباً ما تكون متساوية التباعد. تستخدم بعض طرائق الاستكمال الداخلي كطريقة هرميات إذا كان هناك حاجة إلى قيم وسطية. نحتاج إلى بعض التعريفات والنتائج من مبرهنة المعادلات التفاضلية الاعتيادية قبل تناول طرائق لتقريب حلول مسائل القيمة الابتدائية. إن مسائل القيمة الابتدائية تظهر من خلال رصد ظاهرة فيزيائية مقارنة لحالة حقيقية عموماً. لذلك نحتاج إلى معرفة تغييرات صغيرة في مضمون المسألة، مما يؤثر قليلاً في الحل. هذا مهم أيضاً بسبب المدخل للخطأ المقرب عندما تُستخدم الطرائق العددية.

**تعريف 1.5** يقال للدالة  $f(t, y)$  إنها تحقق شرط لبشترز Lipschitz condition في المتغير  $y$  على مجموعة أنها تحقق  $D \subset \mathbb{R}^2$  إذا وجد ثابت  $L > 0$  يحقق

$$|f(t, y_1) - f(t, y_2)| \leq L|y_1 - y_2|$$

ما دام  $(t, y_1), (t, y_2) \in D$ . يسمى الثابت  $L$  شرط لبشترز Lipschitz condition للدالة  $f$ .

**مثال 1** إذا كان  $D = \{(t, y) \mid 1 \leq t \leq 2, -3 \leq y \leq 4\}$  و  $f(t, y) = t|y|$  فإن لكل زوج من النقاط

$(t, y_1)$  و  $(t, y_2)$  في  $D$

$$|f(t, y_1) - f(t, y_2)| = |t|y_1| - |t|y_2| = |t||y_1| - |y_2|| \leq 2|y_1 - y_2|$$

وبذلك تحقق  $f$  شرط لبشترز على  $D$  في المتغير  $y$  مع ثابت لبشترز 2. إن أصغر قيمة محتملة

لثابت لبشترز في هذه المسألة هو  $L = 2$ ، لأنه على سبيل المثال

$$|f(2, 1) - f(2, 0)| = |2 - 0| = 2|1 - 0|$$

**تعريف 2.5** يقال للمجموعة  $D \subset \mathbb{R}^2$  بأنها محدبة convex متى انتمت كل من  $(t_1, y_1)$  و  $(t_2, y_2)$  إلى  $D$ ، وأن

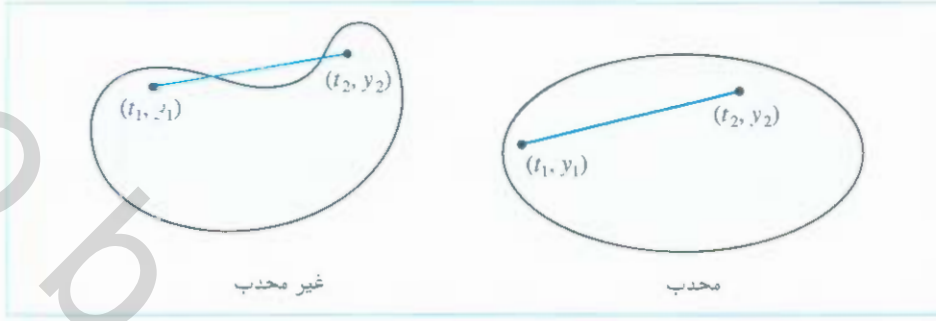
في  $[0, 1]$  تكون النقطة  $((1 - \lambda)t_1 + \lambda t_2, (1 - \lambda)y_1 + \lambda y_2)$  منتمة أيضاً إلى  $D$ .

في المصطلحات الهندسية ينص التعريف (2.5) على أن المجموعة محدبة على أنه متى كانت نقطتان تنتميان إلى المجموعة فإن قطعة الخط المستقيم كاملة ما بين النقطتين وتنتمي أيضاً إلى المجموعة. (انظر شكل 1.5) تكون المجموعات التي نتناولها في هذا الفصل عموماً بالصيغة  $D = \{(t, y) \mid a \leq t \leq b, -\infty < y < \infty\}$  للثابتين  $a$  و  $b$ . ومن السهل التحقق (انظر التمرين 7) من أن هذه المجموعات محدبة.

**مبرهنة 3.5** افترض أن  $f(t, y)$  معرف على مجموعة محدبة  $D \subset \mathbb{R}^2$ . إذا وجد  $L > 0$  يحقق

$$\left| \frac{\partial f}{\partial y}(t, y) \right| \leq L \quad \text{لكل } (t, y) \in D \quad (1.5)$$

فإن  $f$  يحقق شرط لبشترز على  $D$  في المتغير  $y$  مع ثابت لبشترز  $L$ .



شكل 1.5

إن برهان مبرهنة (3.5) يناقش في التمرين (6). وهو مشابه لبرهان التمهيدية المعاصرة لها لدول متغير واحد نوقشت ضمن التمرين (25) من الفصل (1.1).

وحسبما تبين لنا المبرهنة التالية، فعلاً ما يتركز الاهتمام على تحديد ما إذا كان الدالة المعطى في مسألة القيمة الابتدائية يحقق شرط لبشنتز في متغيره الثاني. ومن ثم فإن الشرط (1.5) عموماً أكثر سهولة للتطبيق من التعريف. وعلى أي حال علينا ملاحظة أن المبرهنة (3.5) تعطي فقط شروطاً وافية لتحقيق شرط لبشنتز. الدالة في مثال (1) مثلاً تحقق شرط لبشنتز. لكن المشقة الجزئية بالنسبة إلى  $y$  لا وجود لها عندما يكون  $y = 0$ .

المبرهنة التالية هي صورة جوهري لحالة وجود وحدانية المبرهنة للمعادلات التفاضلية من الرتبة الأولى. وعلى الرغم من أن المبرهنة يمكن برهنتها مع بعض التقليل للفرضية. إلا أن صيغة المبرهنة هذه تفي بأغراضنا.

(يمكن إيجاد برهان المبرهنة بهذه الصيغة تقريباً في [BIR, PP. 142–155].

افتراض أن  $D = \{(t, y) \mid a \leq t \leq b, -\infty < y < \infty\}$  وأن  $f(t, y)$  متصلة على  $D$ . إذا كانت  $f$  تحقق شرط لبشنتز على  $D$  في المتغير  $y$ ، فإن مسألة القيمة الابتدائية

$$y'(t) = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = a$$

لها حل وحيد  $y(t)$  حيث  $a \leq t \leq b$ .

افتراض مسألة القيمة الابتدائية

$$y = 1 + t \sin(ty), \quad 0 \leq t \leq 2, \quad y(0) = 0$$

بالإبقاء على  $t$  ثابتاً، وتطبيق مبرهنة القيمة الوسيطة للدالة

$$f(t, y) = 1 + t \sin(ty)$$

نجد أنه عندما  $y_1 < y_2$ ، فإن العدد  $\xi$  ضمن  $(y_1, y_2)$  يظهر مع

$$\frac{f(t, y_2) - f(t, y_1)}{y_2 - y_1} = \frac{\partial}{\partial y} f(t, \xi) = t^2 \cos(\xi t)$$

ومن ثم

$$|f(t, y_2) - f(t, y_1)| = |y_2 - y_1| t^2 \cos(\xi t) \leq 4|y_2 - y_1|$$

عمل رودلف لبشنتز (1832 – 1903)  
Rudolf Lipschitz في فروع الرياضيات المختلفة. بصفتها مبرهنة الكراد. سلسلة فوريير. معادلات تفاضلية. الميكانيكا التحليلية. والمبرهنة الكاملة وهو معروف جداً بتعميمه عمل أوغستن- لويس كوشي (1789–1857) Augustin-Louis Cauchy وجوسب بينو (1858–1932) Giuseppe Peano

## مبرهنة 4.5

## مثال 2

وتحقق  $f$  شرط لبشترز في المتغير  $y$  مع ثابت لبشترز  $L = 4$ . وبالإضافة إلى ذلك، حيث إن  $f(t, y)$  متصل عندما  $0 \leq t \leq 2$  و  $-\infty < y < \infty$ ، فإن المبرهنة (4.5) توحى بوجود حل وحيد لمسألة القيمة الابتدائية هذه.

فإذا درست مقررًا في المعادلات التفاضلية، فقد تحاول إيجاد الحل الصحيح لهذه المسألة. والآن وبعد أن عالجنا -إلى حد ما- التساؤل: "متى يكون لمسائل القيمة الابتدائية حلول وحيدة؟" يمكننا الانتقال إلى تساؤل آخر طرح مبكرًا في هذا الفصل وهو "كيف يمكننا تحديد ما إذا كانت مسألة معينة سمة كون تغييرات صغيرة (أو تشويش) في مضمونها يؤثر قليلاً في الحل؟" وكالمعتاد، فإننا نحتاج أولاً إلى إعطاء تعريف عملي لترسيخ هذا المفهوم.

يقال لمسألة القيمة الابتدائية

$$\frac{dy}{dt} = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = a \quad (2.5)$$

إنها مسألة عرض جيد well-posed problem إذا تحقق ما يلي:

- يوجد حل وحيد  $y(t)$  للمسألة.
- يوجد ثابتان  $\varepsilon_0 > 0$  و  $k > 0$  بحيث إن لكل  $\varepsilon$  و  $\varepsilon_0 > \varepsilon > 0$ ، ما دامت كانت  $\delta(t)$  متصلة و  $|\delta(t)| < \varepsilon$  لكل  $t$  في  $[a, b]$ ، ومتى كانت  $|\delta_0| < \varepsilon$  كذلك فإن مسألة القيمة الابتدائية

$$\frac{dz}{dt} = f(t, z) + \delta(t), \quad a \leq t \leq b, \quad z(a) = a + \delta_0 \quad (3.5)$$

لها حل وحيد  $z(t)$  يحقق

$$|z(t) - y(t)| < k\varepsilon \quad \text{لكل } t \text{ في } [a, b]$$

إن المسألة المعطاة بالمعادلة (3.5) تسمى المسألة المضطربة perturbed problem المرتبطة بالمسألة الأصلية (2.5). إنها تفترض إمكانية حدوث خطأ  $\delta(t)$  المبين ضمن التعبير حول المعادلة التفاضلية. وبالإضافة إلى خطأ  $\delta_0$ ، فقد عرض ضمن الشرط الابتدائي. تؤخذ الطرائق العددية دائماً في الحسبان عند حل المسألة المضطربة؛ لأن أي خطأ تدوير يتم تناوله في التعبير يربك المسألة الأصلية. وما لم تُعرض المسألة الأصلية جيداً، فثمة مبرر ضعيف لتوقع كون الحل العددي لمسألة مضطربة يقارب الحل للمسألة الأصلية بدقة. وتحدد المبرهنة التالية شروطاً لضمان عرض واضح لمسألة القيمة الابتدائية. ويمكن إيجاد برهان هذه المبرهنة في [BiR, pp. 142–147].

افتراض أن  $D = \{(t, y) \mid a \leq t \leq b, -\infty < y < \infty\}$ . إذا كانت  $f$  متصلة وتحقق شرط لبشترز في المتغير  $y$  على المجموعة  $D$  فإن مسألة القيمة الابتدائية.

مبرهنة 6.5

$$\frac{dy}{dt} = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = \alpha$$

جيدة العرض.

مثال 3 ليكن  $D = \{(t, y) \mid 0 \leq t \leq 1, -\infty < y < \infty\}$ . وافترض مسألة القيمة الابتدائية

$$\frac{dy}{dt} = y - t^2 + 1, \quad 0 \leq t \leq 2, \quad y(0) = 0.5 \quad (4.5)$$

وبما أن

$$\left| \frac{\partial(y - t^2 + 1)}{\partial y} \right| = |1| = 1$$

فإن البرهنة (3.5) تؤدي إلى أن  $f(t, y) = y - t^2 + 1$  يحقق شرط لبشتز في المتغير  $y$  على المجموعة  $D$  مع ثابت لبشتز 1. ولأن  $f$  متصلة على  $D$  فإن البرهنة (6.5) تؤدي إلى أن مسألة القيمة الابتدائية جيدة العرض.

وللتحقق من ذلك مباشرة، افترض المسألة المضطربة

$$\frac{dz}{dt} = z - t^2 + 1 + \delta, \quad 0 \leq t \leq 2, \quad z(0) = 0.5 + \delta_0 \quad (5.5)$$

حيث إن  $\delta$  و  $\delta_0$  ثابتان. وحل المعادلة (4.5) والمعادلة (5.5) هو على التوالي  $y(t) = (t+1)^2 - 0.5e^t$  و  $z(t) = (t+1)^2 + (\delta + \delta_0 - 0.5)e^t - \delta$

افترض أن  $\varepsilon$  أي عدد موجب. فإذا كان  $|\delta| < \varepsilon$  و  $|\delta_0| < \varepsilon$  فإن

$$|z(t) - y(t)| = |(\delta + \delta_0)e^t - \delta| \leq (\delta + \delta_0)e^2 + |\delta| \leq (2\varepsilon + 1)\varepsilon$$

لكل  $t$ . ولذلك فالمسألة (4.5) تكون جيدة العرض مع  $k = 2e^2 + 1$  ولكل  $\varepsilon > 0$ .

ويمكن استخدام Maple لحل العديد من مسائل القيمة الابتدائية. افترض المسألة

$$\frac{dy}{dt} = y - t^2 + 1, \quad 0 \leq t \leq 2, \quad y(0) = 0.5$$

```
>deq:=Dy(t)=y(t)-t*t+1
```

```
>init:=y(0)=0.5
```

ولتعريف المعادلة التفاضلية، أدخل

والشرط الابتدائي

Maple يحتفظ بالحرف D للتعبير عن المشتقة

وقد اختير المسميان deg و init من قبل المستخدم. والأمر لحل مسائل القيمة الابتدائية هو solve

```
>deqsol:=dsolve({deq,init},y(t));
```

ولذلك

وتكون الاستجابة

$$\text{deqsol} := y(t) = 1 + t^2 + 2t - \frac{1}{2}e^t$$

ولغرض استخدام الحل لإيجاد قيمة محددة مثل  $y(1.5)$ ، ندخل

`>q:=rhs(deqsol); evalf(subs(t=1.5,q))`

مع التمهيدية 4.009155465.

وتستخدم الدالة rhs (الجانب الأيمن) لتخصيص حل مسألة القيمة الابتدائية للدالة  $q$  التي سنقيمها عند  $t = 1.5$ . ويمكن أن تفشل الدالة dsolve إذا ما تعذر إيجاد حل واضح لمسألة القيمة الابتدائية. على سبيل المثال، في مسألة القيمة الابتدائية المعطاة في مثال (1)، فإن الأمر الابتدائية `>deqsol2:=dsolve({D(y)(t)=1+t*sin(t*y(t)),y(0)=0},y(t));` لا ينجح لتعذر إيجاد حل واضح. في هذه الحالة يجب استخدام طريقة عددية.

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 1.5

1. استخدم المبرهنة (4.5) لإثبات أن أيًا من مسائل القيمة الابتدائية الآتية لها حل وحيد. أوجد الحل:

أ.  $y' = y \cos t, \quad 0 \leq t \leq 1, \quad y(0) = 1.$

ب.  $y' = \frac{2}{t}y + t^2 e^t, \quad 1 \leq t \leq 2, \quad y(1) = 0.$

ج.  $y' = -\frac{2}{t}y + t^2 e^t, \quad 1 \leq t \leq 2, \quad y(1) = \sqrt{2}e.$

د.  $y' = \frac{4t^3 y}{1+t^4}, \quad 0 \leq t \leq 1, \quad y(0) = 1.$

2. استخدم المبرهنة (4.5) لإثبات أن أيًا من مسائل القيمة الابتدائية الآتية لها حل وحيد. أوجد الحل:

أ.  $y' = e^{t-y}, \quad 0 \leq t \leq 1, \quad y(0) = 1.$

ب.  $y' = t^{-2}(\sin 2t - 2ty), \quad 1 \leq t \leq 2, \quad y(1) = 2.$

ج.  $y' = -y + ty^{1/2}, \quad 2 \leq t \leq 3, \quad y(2) = 2.$

د.  $y' = \frac{ty+y}{ty+t}, \quad 2 \leq t \leq 4, \quad y(2) = 4.$

3. لكل اختيار إلى  $f(t, y)$  المعطاة للأقسام من (أ) - (د):

(أ) هل يحقق  $f$  شرط لبشترز على  $\{D = \{(t, y) \mid 0 \leq t \leq 1, -\infty < y < \infty\}$

(ب) هل يمكن استخدام المبرهنة (6.5) لإثبات أن مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = f(t, y), \quad 0 \leq t \leq 1, \quad y(0) = 1$$

جيدة العرض؟

أ.  $f(t, y) = t^2 y + 1.$  ب.  $f(t, y) = ty.$

ج.  $f(t, y) = 1 - y.$  د.  $f(t, y) = -ty + \frac{4t}{y}.$

4. لكل اختيار إلى  $f(t, y)$  المعطاة للأقسام من (أ) - (د):

أ. هل يحقق  $f$  شرط لبشترز على  $\{D = \{(t, y) \mid 0 \leq t \leq 1, -\infty < y < \infty\}$

ب. هل يمكن استخدام المبرهنة (6.5) لإثبات أن مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = f(t, y), \quad 0 \leq t \leq 1, \quad y(0) = 1$$

جيدة العرض؟

$$f(t, y) = \frac{y^2}{1+t} \quad \text{د.} \quad f(t, y) = \cos(yt) \quad \text{ج.} \quad f(t, y) = \frac{1+y}{1+t} \quad \text{ب.} \quad f(t, y) = e^{t-y} \quad \text{أ.}$$

5. لكل من مسائل القيمة الابتدائية الآتية، أثبت أن المعادلة المعطاة تتضمن حلاً. قَرِّب إلى (2) باستخدام طريقة نيوتن.

$$y' = -\frac{y^3 + y}{(3y^2 + 1)t}, \quad 1 \leq t \leq 2, \quad y(1) = 1; \quad y^3 t + yt = 2 \quad \text{أ.}$$

$$y' = -\frac{y \cos t + 2te^y}{\sin t + t^2 e^y + 2}, \quad 1 \leq t \leq 2, \quad y(1) = 0; \quad y \sin t + t^2 e^y + 2y = 1 \quad \text{ب.}$$

6. برهن المبرهنة (3.5) من خلال تطبيق مبرهنة القيمة الوسطية لـ  $f(t, y)$ ، مبقياً  $t$  ثابتاً.

7. في الثابتين  $a$  و  $b$ ، أثبت أن المجموعة  $\{(t, y) \mid a \leq t \leq b, -\infty < y < \infty\}$  محدبة.

8. افترض الاضطراب  $\delta(t)$  نسبياً إلى  $t$ . بمعنى أن  $\delta(t) = \delta t$  ثابت ما ع. أثبت مباشرة أن

مسائل القيمة الابتدائية الآتية جيدة العرض:

$$y' = 1 - y, \quad 0 \leq t \leq 2, \quad y(0) = 0 \quad \text{أ.}$$

$$y' = t + y, \quad 0 \leq t \leq 2, \quad y(0) = -1 \quad \text{ب.}$$

$$y' = \frac{2}{t}y + t^2 e^t, \quad 1 \leq t \leq 2, \quad y(1) = 0 \quad \text{ج.}$$

$$y' = -\frac{2}{t}y + t^2 e^t, \quad 1 \leq t \leq 2, \quad y(1) = \sqrt{2}e \quad \text{د.}$$

9. طريقة بيكارڊ لحل مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = f(t, y) \quad a \leq t \leq b \quad y(a) = \alpha$$

يكون وفقاً للشرح الآتي: ليكن  $y_0(t) = \alpha$  لكل  $t$  ضمن  $[a, b]$ . عرف متتالية الدوال  $\{y_k(t)\}$

$$y_k(t) = \alpha + \int_a^t f(\tau, y_{k-1}(\tau)) d\tau \quad k = 1, 2, \dots$$

أ. اعمل التكامل  $y' = f(t, y(t))$ ، واستخدم الشرط الابتدائي لاشتقاق طريقة بيكارڊ.

ب. اعمل التوليد  $y_0(t), y_1(t), y_2(t), y_3(t)$  لمسألة القيمة الابتدائية

$$y' = -y + t + 1 \quad 0 \leq t \leq 1 \quad y(0) = 1$$

ج. قارن التمهيدية في الفقرة (ب) مع سلسلة ماكلورين للحل الحقيقي  $y(t) = t + e^{-t}$ .

## Euler's Method

## 2.5 طريقة أويلر

على الرغم من قلة استخدام طريقة أويلر، إلا أنه لبساطة اشتقاقها يمكن توظيفها في توضيح الأساليب المستخدمة في إنشاء بعض الأساليب الأكثر تعقيداً، دون اللجوء إلى التعقيدات الجبرية المرافقة لعملية الإنشاء هذه.

وتهدف طريقة أويلر إلى إيجاد تقريب لمسألة القيمة الابتدائية ذات العرض الجيد

$$\frac{dy}{dt} = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = \alpha \quad (6.5)$$



في الحقيقة. إن تقريباً متصلاً للحل  $y(t)$  لن يظهر. وبدلاً من ذلك فإن تقريبات إلى  $y$  ستتولد عند قيم مختلفة تدعى نقاط ميش (نقاطاً متناغمة) mesh points في الفترة  $[a, b]$ . وبمجرد إيجاد الحل التقريبي عند النقاط. فإنه يمكن إيجاد الحل التقريبي عند النقاط الأخرى في الفترة من خلال الاستكمال الداخلي.

في البداية نشترط توزيع النقاط المتناغمة بالتساوي في الفترة  $[a, b]$ . وهذا الشرط مضمون من خلال اختيار عدد صحيح موجب  $N$  واختيار النقاط المتناغمة mesh points لكل من

$$i = 0, 1, 2, \dots, N \text{ لكل } t_i = a + ih$$

المسافة الموحدة ما بين النقاط  $t_{i+1} - t_i = h = (b - a) / N$  تسمى بعة الخطوة step size.

سنستخدم مبرهنة تايلور لاشتقاق طريقة أويلر. افترض أن  $y(t)$  الحل الوحيد للمعادلة (6.5)

له مشتقتان متصلتان على  $[a, b]$ ، من ثم فإنه لكل من  $i = 0, 1, 2, \dots, N - 1$

$$y(t_{i+1}) = y(t_i) + (t_{i+1} - t_i)y'(t_i) + \frac{(t_{i+1} - t_i)^2}{2}y''(\xi_i)$$

لعددٍ ما  $\xi_i$  ضمن  $(t_i, t_{i+1})$ . وحيث  $h = t_{i+1} - t_i$  يكون لدينا

$$y(t_{i+1}) = y(t_i) + hy'(t_i) + \frac{h^2}{2}y''(\xi_i)$$

ولأن  $y(t)$  يحقق المعادلة التفاضلية (6.5). فإن

$$y(t_{i+1}) = y(t_i) + hf(t_i, y(t_i)) + \frac{h^2}{2}y''(\xi_i) \quad (7.5)$$

طريقة أويلر تبني  $w_i \approx y(t_i)$  لكل من  $i = 1, 2, \dots, N$  ومن خلال حذف الجزء المتبقي فإن

$$w_0 = \alpha. \quad \text{طريقة أويلر تكون}$$

$$i = 0, 1, \dots, N - 1 \text{ لكل } w_{i+1} = w_i + hf(t_i, w_i) \quad (8.5)$$

تسمى المعادلة (8.5) بمعادلة الفرق difference equation وهي مرافقة لطريقة أويلر. كذلك وكما سنرى مؤخراً في هذا الفصل، فإن المبرهنة وحل معادلات الفرق توازي -بجوانب عدة- المبرهنة وحل المعادلات التفاضلية. تنفذ الخوارزمية (5.1) طريقة أويلر.

### طريقة أويلر Euler's Method

لتقريب حل مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = \alpha$$

عند  $(N + 1)$  من الكُرَراد متساوية التباعد في الفترة  $[a, b]$ :

المدخلات: نقاط نهاية  $a$  و  $b$ . عدد صحيح  $N$ . شرط ابتدائي  $\alpha$ .

المخرجات: التقريب  $w$  إلى  $y$  عند  $(N + 1)$  من القيم ل  $t$ .

الخطوة	المضمون
1	ضع $h = (b - a) / N$

يُعد ليونارد أويلر (1708 - 1783) أحد أعظم الرياضيين. وكان أول من عرض للمجتمع الرياضي استخدام طيف الفترة الابتدائي لتقريب حل المعادلات التفاضلية.

ALGORITHM

الخوارزمية

7.5

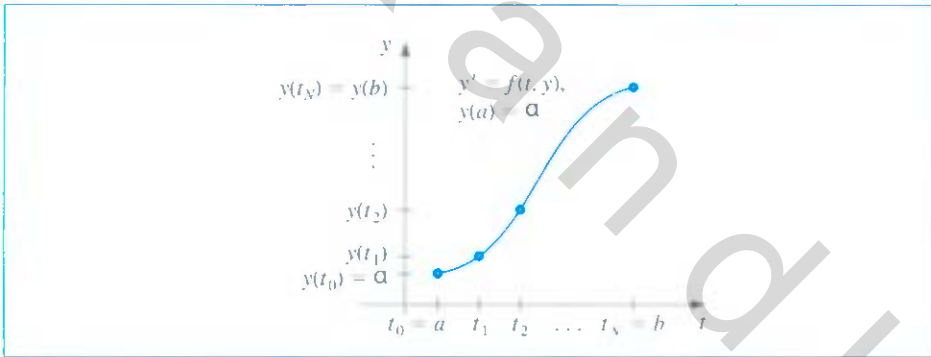
	$t = a$ $w = \alpha$ المخرجات $(t, w)$	
2	لكل من $i = 1, 2, \dots, N$ طبق الخطوتين 3 و4.	
3	ضع $u = w + hf(t, w)$ (احسب $w_i$ ). $t = a + ih$ (احسب $t_i$ ).	
4	المخرجات $(t, w)$ .	
5	توقف.	



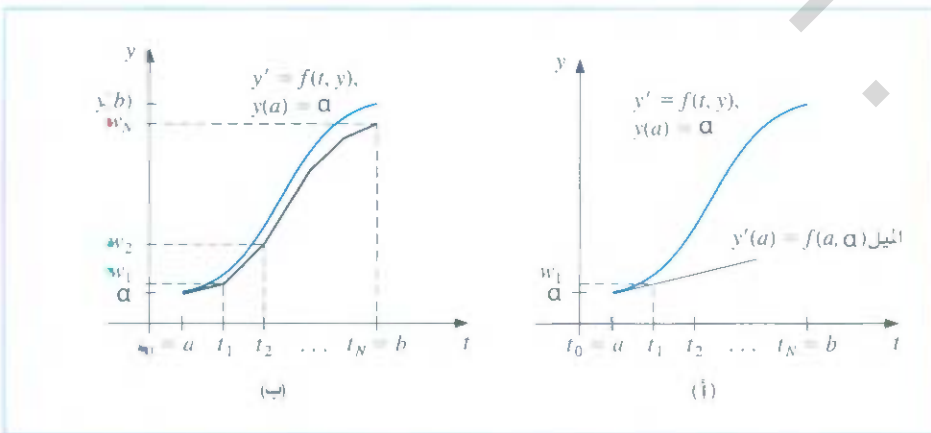
ولتفسير طريقة أولير هندسيًا، انظر أنه عندما يكون التقريب  $w_i$  قريباً من  $y(t_i)$ ، فإن افترض  
 كون المسألة جيدة العرض يؤدي لي

$$f(t_i, w_i) \approx y'(t_i) = f(t_i, y(t_i))$$

انظر الرسم البياني للدالة  $y(t_i)$  الذي يبرز في شكل (2.5)، وإحدى خطوات طريقة أولير تظهر  
 في شكل (أ) (3.5). وتظهر سلسلة من الخطوات في شكل (ب) (3.5)



شكل 2.5



شكل 3.5

## مثال 1

افترض استخدام طريقة أويلر لتقريب حل مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = y - t^2 + 1, \quad 0 \leq t \leq 2, \quad y(0) = 0.5$$

مع  $N = 10$ . لذا فإن  $h = 0.2, t_i = 0.2i, w_0 = 0.5$

$$w_{i+1} = w_i + h(w_i - t_i^2 + 1) = w_i + 0.2[w_i - 0.04i^2 + 1] = 1.2w_i - 0.008i^2 + 0.2$$

و لكل من  $i = 0, 1, \dots, 9$ . الحل الصحيح هو  $y(t) = (t+1)^2 - 0.5e^t$ . يبين جدول (1.5) المقارنة ما بين القيم المقربة  $t_i$  والقيم الحقيقية.

## جدول 1.5

$ y_i - w_i $	$y_i = y(t_i)$	$w_i$	$t_i$
0.0000000	0.5000000	0.5000000	0.0
0.0292986	0.8292986	0.8000000	0.2
0.0620877	1.2140877	1.1520000	0.4
0.0985406	1.6489406	1.5504000	0.6
0.1387495	2.1272295	1.9884800	0.8
0.1826831	2.6408591	2.4581760	1.0
0.2301303	3.1799415	2.9498112	1.2
0.2806266	3.7324000	3.4517734	1.4
0.3333557	4.2834838	3.9501281	1.6
0.3870225	4.8151763	4.4281538	1.8
0.4396874	5.3054720	4.8657845	2.0

انظر أن الخطأ يزداد تدريجيًا كلما ازداد  $t$ . وإن نمو هذا الخطأ تحت السيطرة هو تمهيدية ثبات طريقة أويلر، التي تؤدي إلى أنه من المتوقع نمو الخطأ على نحو ليس أسوأ من المنحنى الخطي.

وعلى الرغم من أن طريقة أويلر ليست دقيقة كفاية للتحذير من استخدامها عند التطبيق، إلا أنها مبدئيًا وافية لتحليل الخطأ الناتج من تطبيقها. وسنتطرق إلى تحليل الخطأ لطرائق أدق في فصول آتية تتبع نفس المنحنى. لكنها أكثر تعقيدًا. لاشتقاق حد للخطأ لطريقة أويلر، نحتاج إلى نتيجتين حسابيتين.

## تمهيدية 7.5

لكل  $x \geq -1$  ولكل عدد موجب  $m$ . لدينا  $0 \leq (1+x)^m \leq e^{mx}$ .

البرهان بتطبيق مبرهنة تايلور مع  $f(x) = e^x, x_0 = 0$ ، و  $n = 1$  نحصل على

$$e^x = 1 + x + \frac{1}{2}x^2e^\xi$$

حيث  $\xi$  ما بين  $x$  وصفر. لذا

$$0 \leq 1 + x \leq 1 + x + \frac{1}{2}x^2e^\xi = e^x$$

ولكون  $1 + x \geq 0$ ، فإن

$$0 \leq (1+x)^m \leq (e^x)^m = e^{mx}$$



إذا كان  $s$  و  $t$  عددين حقيقيين، وكانت  $\{a_i\}_{i=0}^k$  متتالية تحقق  $x_0 \geq -t/s$ ، وكان

تمهيدية 8.5

$$i = 0, 1, 2, \dots, k-1 \text{ لكل } a_{i+1} \leq (1+s)a_i + t \quad (9.5)$$

فإن

$$a_{i+1} \leq e^{(i+1)s} \left( a_0 + \frac{t}{s} \right) - \frac{t}{s}$$

البرهان عند عدد صحيح محدد  $i$ . تؤدي المتباينة (9.5) إلى

$$\begin{aligned} a_{i+1} &\leq (1+s)a_i + t \\ &\leq (1+s)[(1+s)a_{i-1} + t] + t \\ &\leq (1+s)\{(1+s)[(1+s)a_{i-2} + t] + t\} + t \\ &\vdots \\ &\leq (1+s)^{i+1}a_0 + [1 + (1+s) + (1+s)^2 + \dots + (1+s)^i]t \end{aligned}$$

ولكن

$$1 + (1+s) + (1+s)^2 + \dots + (1+s)^i = \sum_{j=0}^i (1+s)^j$$

عبارة عن سلسلة هندسية تتناسب مع  $(1+s)$  ومجموعها

$$\frac{1 - (1+s)^{i+1}}{1 - (1+s)} = \frac{1}{s} [(1+s)^{i+1} - 1]$$

لذا يكون

$$a_{i+1} \leq (1+s)^{i+1}a_0 + \frac{(1+s)^{i+1} - 1}{s}t = (1+s)^{i+1} \left( a_0 + \frac{t}{s} \right) - \frac{t}{s}$$

وباستخدام التمهيدية (7.5) مع  $x = s$  و  $m = i+1$  نحصل على

$$a_{i+1} \leq e^{(i+1)s} \left( a_0 + \frac{t}{s} \right) - \frac{t}{s}$$

افتراض  $f$  متصلة وتحقق شرط لبشترز بثابت  $L$  على

$$D = \{(t, y) \mid a \leq t \leq b, -\infty < y < \infty\}$$

وافترض وجود ثابت  $M$  يحقق

$$|y''(t)| \leq M \text{ لكل } t \in [a, b]$$

ولنفترض أن  $y(t)$  الحل الوحيد لمسألة القيمة الابتدائية

$$y' = f(t, y) \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = a$$

مبرهنة 9.5

وأن  $w_0, w_1, \dots, w_N$  عبارة عن تقريبات مولدة بطريقة أويلر لعدد صحيح موجب  $N$ . عندئذ، لكل  $i = 0, 1, 2, \dots, N$  لدينا

$$|y(t_i) - w_i| \leq \frac{hM}{2L} [e^{L(t_i-a)} - 1] \quad (10.5)$$

**البرهان** عندما  $i = 0$  فإن النتائج صحيحة تمامًا. لأن  $y(t_0) = w_0 = \alpha$ . من المعادلة (7.5)، لدينا لكل  $i$  من  $0, 1, \dots, N-1$

$$y(t_{i+1}) = y(t_i) + hf(t_i, y(t_i)) + \frac{h^2}{2} y''(\xi_i)$$

ومن المعادلات في (8.5)، لدينا

$$w_{i+1} = w_i + hf(t_i, w_i)$$

وبناءً على ذلك، يكون لدينا باستخدام التعبير  $y_i = y(t_i)$  و  $y_{i+1} = y(t_{i+1})$

$$y_{i+1} - w_{i+1} = y_i - w_i + h[f(t_i, y_i) - f(t_i, w_i)] + \frac{h^2}{2} y''(\xi_i)$$

$$|y_{i+1} - w_{i+1}| \leq |y_i - w_i| + h|f(t_i, y_i) - f(t_i, w_i)| + \frac{h^2}{2} |y''(\xi_i)|$$

وحيث يحقق  $f$  شرط لبشنتز في المتغير الثاني مع الثابت  $L$  وإن  $|y''(t)| \leq M$  يكون لدينا

$$|y_{i+1} - w_{i+1}| \leq (1 + hL)|y_i - w_i| + \frac{h^2 M}{2}$$

وبالرجوع إلى التمهيدية (8.5) وجعل  $t = h^2 M/2$  و  $s = hL$  و  $a_j = |y_j - w_j|$  لكل  $j$  من  $0, 1, \dots, N$  نرى أن

$$|y_{i+1} - w_{i+1}| \leq e^{(i+1)hL} \left( |y_0 - w_0| + \frac{h^2 M}{2hL} \right) - \frac{h^2 M}{2hL}$$

ولأن  $|y_0 - w_0| = 0$  و  $(i+1)h = t_{i+1} - t_0 = t_{i+1} - a$ ، يكون لدينا

$$|y_{i+1} - w_{i+1}| \leq \frac{hM}{2L} (e^{L(t_{i+1}-a)} - 1)$$

لكل  $i = 0, 1, \dots, N-1$

وتكمن نقطة الضعف في البرهنة (9.5) في المتطلب المتضمن وجوب معرفة الحد للمشتقة الثانية للحل. وعلى الرغم من أن هذا الشرط يمنعنا من إيجاد حد خطأ منطقي، إلا أنه يجب ملاحظة إذا كان كل من  $\partial f/\partial t$  و  $\partial f/\partial y$  موجوداً. وعندئذ فإن قاعدة السلسلة للتفاضل الجزئي تؤدي إلى

$$y''(t) = \frac{dy'}{dt}(t) = \frac{df}{dt}(t, y(t)) = \frac{\partial f}{\partial t}(t, y(t)) + \frac{\partial f}{\partial y}(t, y(t)) \cdot f(t, y(t))$$

لذلك فمن المحتمل في بعض الأحيان إيجاد حد خطأ لـ  $y''(t)$  دون معرفة صريحة لـ  $y(t)$ . ورجوعاً إلى مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = y - t^2 + 1, \quad 0 \leq t \leq 2, \quad y(0) = 0.5$$

مثال 2

نرى من مثال (1) أنه ما دام  $f(t, y) = y - t^2 + 1$  فلدينا  $\partial^2 f(t, y) / \partial y^2 = 1$  لكل قيم  $y$

لذا  $L = 1$ . الحل الصحيح لهذه المسألة هو  $y(t) = (t+1)^2 - \frac{1}{2}e^t$  لذلك  $y''(t) = 2 - 0.5e^t$

$$|y''(t)| \leq 0.5e^2 - 2, \quad t \in [0, 2]$$

واستخدام اللامساواة في حد الخطأ لطريقة أويلر مع  $L = 1$ ,  $h = 0.2$ , و  $M = 0.5e^2 - 2$

$$|y_i - u_i| \leq 0.1(0.5e^2 - 2)(e^{t_i} - 1)$$

يعطينا

يعطي جدول (2.5) الخطأ الحقيقي المستخرج في مثال (1) معاً مع حد الخطأ هذا. انظر أنه

حتى مع استخدام الحد الصحيح للمشتقة الثانية للحل، يتضح أن حد الخطأ أكبر من الحد

الحقيقي.

جدول 2.5

$t_i$	0.2	0.4	0.6	0.8	1.0	1.2	1.4	1.6	1.8	2.0
الخطأ الفعلي	0.02930	0.06209	0.09854	0.13875	0.18268	0.23013	0.28063	0.33336	0.38702	0.43969
حد الخطأ	0.03752	0.08334	0.13931	0.20767	0.29117	0.39315	0.51771	0.66985	0.85568	1.08264

إن أهمية صيغة حد الخطأ المعطاة في البرهنة (9.5) تكمن في أن الحد يعتمد خطياً على سعة الخطوة  $h$ ، وبناءً على ذلك فإن اضمحلال سعة الخطوة يحتم في المقابل عطاء دقة أكبر للتقريبات.

أما الذي تم تجاهله في تمهيدية البرهنة (9.5) فهو الأثر الذي يلعبه خطأ التنوير في اختيار سعة الخطوة. وكلما كانت  $h$  أصغر، فإن حسابات أكثر ستغدو ضرورية وخطأ تنوير أكبر سيكون متوقعا. إذن فإن صيغة معادلة الفرق هي

$$u_0 = \alpha$$

$$u_{i+1} = u_i + hf(t_i, u_i) \quad \text{لكل } i = 0, 1, \dots, N-1$$

لا تستخدم لحساب  $y_i$  التقريب للحل  $t_i$  عند نقطة الشبكة. وبدلاً من ذلك نستخدم معادلة على الصيغة:

$$u_0 = \alpha + \delta_0$$

$$u_{i+1} = u_i + hf(t_i, u_i) + \delta_{i+1} \quad \text{لكل } i = 0, 1, \dots, N-1 \quad (11.5)$$

حيث ترمز  $\delta_i$  إلى خطأ التدوير المترافق مع  $u_i$ . وباستخدام طرائق مشابهة لتلك التي في برهان البرهنة (9.5)، نتمكن من إنتاج حد خطأ لتقريبات إلى  $y_i$  محدودة الخانات ومطابقة من خلال طريقة أويلر.

ليكن  $y(t)$  الحل الوحيد وحيد لمسألة القيمة الابتدائية

$$y' = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = \alpha \quad (12.5)$$

و  $u_0, u_1, \dots, u_N$  التقريبات التي وُجِدت باستخدام المعادلة (11.5). إذا كان  $|\delta_i| < \delta$  لكل  $i$  من

مبرهنة 10.5

فإن  $i = 0, 1, \dots, N$  وفرضيات البرهنة (9.5) متحققة في المعادلة (12.5)، فإن

$$|y(t_i) - u_i| \leq \frac{1}{L} \left( \frac{hM}{2} + \frac{\delta}{h} \right) [e^{L(t_i-a)} - 1] + |\delta_0| e^{L(t_i-a)} \quad (13.5)$$

لكل  $i = 0, 1, \dots, N$

إن حد الخطأ (13.5) لم يعد خطياً في  $h$ . ولأن

$$\lim_{h \rightarrow 0} \left( \frac{hM}{2} + \frac{\delta}{h} \right) = \infty$$

فمن المتوقع أن يكون الخطأ كبيراً مقابل قيم صغيرة نسبياً لـ  $h$ . ويمكن استخدام التفاضل والتكامل لتحديد حد أدنى لسعة الخطوة  $h$ . وبجعل  $E(h) = (hM/2) + (\delta/h)$ . هذا يؤدي

$$\text{إلى } E'(h) = (M/2) - (\delta/h^2)$$

إذا كان  $h < \sqrt{\frac{2\delta}{M}}$  فإن  $E'(h) < 0$  و  $E(h)$  يكون متناقصاً.

إذا كان  $h > \sqrt{\frac{2\delta}{M}}$  فإن  $E'(h) > 0$  و  $E(h)$  يكون متزايداً.

الحد الأدنى لقيمة  $E(h)$  تظهر عندما

$$h = \sqrt{\frac{2\delta}{M}} \quad (14.5)$$

وتخفيض  $h$  عن هذه القيمة يميل نحو زيادة الخطأ التام في التقريب. ومن الطبيعي أن تكون قيمة  $\delta$  صغيرة نسبياً. لرتبة أن حد الخطأ هذا لـ  $h$  لا يؤثر في عمل طريقة أويلر.

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 2.5

1. استخدم طريقة أويلر لتقريب الحلول لكل من مسائل القيمة الابتدائية الآتية:

أ.  $h = 0.5$  عند  $y' = te^{3t} - 2y$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 0$

ب.  $h = 0.5$  عند  $y' = 1 + (t - y)^2$ ,  $2 \leq t \leq 3$ ,  $y(2) = 1$

ج.  $h = 0.25$  عند  $y' = 1 + y/t$ ,  $1 \leq t \leq 2$ ,  $y(1) = 2$

د.  $h = 0.25$  عند  $y' = \cos 2t + \sin 3t$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 1$

2. استخدم طريقة أويلر لتقريب الحلول لكل من مسائل القيمة الابتدائية الآتية:

أ.  $h = 0.5$  عند  $y' = e^{t-y}$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 1$

ب.  $h = 0.5$  عند  $y' = \frac{1+t}{1+y}$ ,  $1 \leq t \leq 2$ ,  $y(1) = 2$

ج.  $h = 0.25$  عند  $y' = -y + ty^{1/2}$ ,  $2 \leq t \leq 3$ ,  $y(2) = 2$

د.  $h = 0.25$  عند  $y' = t^{-2}(\sin 2t - 2ty)$ ,  $1 \leq t \leq 2$ ,  $y(1) = 2$

3. الحلول الحقيقية لمسائل القيمة الابتدائية في التمرين (1) معطاة هنا. قارن الخطأ الحقيقي

بحد الخطأ عند كل خطوة:

أ.  $y(t) = \frac{1}{3}te^{3t} - \frac{1}{25}e^{3t} + \frac{1}{25}e^{-2t}$  .  
 ب.  $y(t) = t + (1/1 - t)$  .  
 ج.  $y(t) = t \ln t + 2t$  .  
 د.  $y(t) = \frac{1}{2} \sin 2t - \frac{1}{3} \cos 3t + \frac{1}{3}$  .

4. الحلول الحقيقية لمسائل القيمة الابتدائية في التمرين (2) معطاة هنا. قارن الخفاً الحقيقي بحد الخطأ عند كل خطوة:

أ.  $y(t) = \ln(e^t + e - 1)$  .  
 ب.  $y(t) = \sqrt{t^2 + 2t + 6} - 1$  .  
 ج.  $y(t) = (t - 2 + \sqrt{2}ee^{-\frac{t}{2}})^2$  .  
 د.  $y(t) = \frac{4 + \cos 2 - \cos 2t}{2t^2}$  .

5. استخدم طريقة أويلر لتقريب الحلول لكل من مسائل القيمة الابتدائية الآتية:

أ.  $h = 0.1$  عند  $y' = y/t - (y/t)^2$ ,  $1 \leq t \leq 2$ ,  $y(1) = 1$  .  
 ب.  $h = 0.2$  عند  $y' = 1 + y/t + (y/t)^2$ ,  $1 \leq t \leq 3$ ,  $y(1) = 0$  .  
 ج.  $h = 0.2$  عند  $y' = -(y+1)(y+3)$ ,  $0 \leq t \leq 2$ ,  $y(0) = -2$  .  
 د.  $h = 0.1$  عند  $y' = -5y + 5t^2 + 2t$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = \frac{1}{3}$  .

6. استخدم طريقة أويلر لتقريب الحلول لكل من مسائل القيمة الابتدائية الآتية:

أ.  $h = 0.1$  عند  $y' = \frac{2 - 2ty}{t^2 + 1}$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 1$  .

ب.  $h = 0.1$  عند  $y' = \frac{y^2}{1+t}$ ,  $1 \leq t \leq 2$ ,  $y(1) = \frac{-1}{\ln 2}$  .

ج.  $h = 0.2$  عند  $y' = t^{-1}(y^2 + y)$ ,  $1 \leq t \leq 3$ ,  $y(1) = -2$  .

د.  $h = 0.1$  عند  $y' = -ty + 4ty^{-1}$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 1$  .

7. الحلول الحقيقية لمسائل القيمة الابتدائية في التمرين (5) معطاة هنا. احسب الخطأ الحقيقي في تقريبات التمرين (5)

أ.  $y(t) = \frac{t}{1 + \ln t}$  .  
 ب.  $y(t) = t \tan(\ln t)$  .

ج.  $y(t) = -3 + \frac{2}{1 + e^{-2t}}$  .  
 د.  $y(t) = t^2 + \frac{1}{3}e^{-5t}$  .

8. الحلول الحقيقية لمسائل القيمة الابتدائية في التمرين (6) معطاة هنا. احسب الخطأ الحقيقي في تقريبات التمرين (5):

أ.  $y(t) = \frac{2t+1}{t^2+1}$  .  
 ب.  $y(t) = \frac{-1}{\ln(t+1)}$  .  
 ج.  $y(t) = \frac{2t}{1-2t}$  .  
 د.  $y(t) = \sqrt{4-3e^{-t^2}}$  .

9. افترض مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = \frac{2}{t}y + t^2e^t, \quad 1 \leq t \leq 2, \quad y(1) = 0$$

مع حل صحيح  $-y(t) = t^2(e^t - e)$

أ. استخدم طريقة أويلر مع  $h = 0.1$  لتقريب الحل. وقارنه بالقيمة الحقيقية لـ (9).

ب. استخدم الجواب الذي نتج في الفقرة (أ) والاستكمال الداخلي الخطي لتقريب قيم  $y$  الآتية، وقارنها بالقيم الحقيقية:

1.  $y(1.04)$  .  
 2.  $y(1.55)$  .  
 3.  $y(1.97)$  .

ج. احسب قيمة  $h$  الضرورية لـ  $|y(t_i) - w_i| \leq 0.1$ ، مستخدماً المعادلة (10.5).

10. افترض مسألة القيمة الابتدائية:

$$y' = \frac{1}{t^2} - \frac{y}{t} - y^2, \quad 1 \leq t \leq 2, \quad y(1) = -1$$

مع حل صحيح  $y(t) = -1/t$



أ. استخدم طريقة أويلر مع  $h = 0.05$  لتقريب الحل. وقارنه بالقيمة الحقيقية لـ  $y$ .  
 ب. استخدم الجواب الذي نتج في الفقرة (أ) والاستكمال الداخلي الخطي لتقريب قيم  $y$  الآتية  
 وقارنها بالقيم الحقيقية:

$$1. y(1.052) \quad 2. y(1.555) \quad 3. y(1.978)$$

ج. احسب قيمة  $h$  الضرورية لـ  $|y(t_i) - w_i| \leq 0.05$ ، مستخدماً المعادلة (10.5).

11. افترض مسألة القيمة الابتدائية:

$$y' = -y + t + 1, \quad 0 \leq t \leq 5, \quad y(0) = 1$$

مع حل صحيح  $y(t) = e^{-t} + t$ :

أ. اكتب تقريباً إلى  $y(5)$  مستخدماً طريقة أويلر مع  $h = 0.1$  و  $h = 0.05$ .

ب. حدّد قيمة  $h$  المثلى لاستخدامها في حساب  $y(5)$ . مفترضاً  $10^{-6} \delta$ ، وأن المعادلة (14.5) متحققة.

12. افترض مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = -10y, \quad 0 \leq t \leq 2, \quad y(0) = 1$$

التي لها حل  $y(t) = e^{-10t}$ . ماذا يحدث عند تطبيق طريقة أويلر لهذه المسألة مع  $h = 0.1$ ؟

هل هذا السلوك يخالف البرهنة (9.5)؟

13. استخدم نتائج التمرين (5) والاستكمال الداخلي الخطي لتقريب قيم  $y(t)$  الآتية. وقارن التقريبات الناتجة بالقيم الحقيقية الناتجة من استخدام الدوال المعطاة في التمرين (7):

$$أ. y(1.25) و y(1.93) \quad ب. y(2.1) و y(2.75)$$

$$ج. y(1.4) و y(1.93) \quad د. y(0.54) و y(0.94)$$

14. استخدم نتائج التمرين (6) والاستكمال الداخلي الخطي لتقريب قيم  $y(t)$  الآتية. وقارن التقريبات الناتجة بالقيم الحقيقية الناتجة من استخدام الدوال المعطاة في التمرين (8):

$$أ. y(0.25) و y(0.93) \quad ب. y(1.25) و y(1.93)$$

$$ج. y(2.10) و y(2.75) \quad د. y(0.54) و y(0.94)$$

$$15. \text{ ليكن } E(h) = \frac{hM}{2} + \frac{\delta}{h}$$

أ. لمسألة القيمة الابتدائية  $y' = -y + 1, \quad 0 \leq t \leq 1, \quad y(0) = 0$

احسب قيمة  $h$  لتصغير  $E(h)$ . افترض  $\delta = 5 \times 10^{-(n+1)}$  لو استخدمت حساب  $n$ -digit في الفقرة (ج).

ب. للقيمة المثلى لـ  $h$  والمحسوبة في (أ)، استخدم المعادلة (13.5) لحساب الخطأ الأدنى الذي يمكن إيجاده.

ج. قارن الخطأ الحقيقي الناتج باستخدام  $h = 0.1$  و  $h = 0.01$  بالخطأ الأدنى في الفقرة (ب). هل بإمكانك تفسير النتائج؟

16. في دائرة كهربائية معرضة لفولتية  $\xi$  لها مقاومة  $R$ . ومعامل حث  $L$ . وسعة كهربائية  $C$  في وضع التوازي. فإن التيار  $i$  يحقق المعادلة التفاضلية

$$\frac{di}{dt} = C \frac{d^2\xi}{dt^2} + \frac{1}{R} \frac{d\xi}{dt} + \frac{1}{L} \xi$$

افترض  $C = 0.3$  farads,  $R = 1.4$  ohms,  $L = 1.7$  henries. وأن الفولتية معطاة من خلال

$$\xi(t) = e^{-0.06\pi t} \sin(2t - \pi)$$

فإذا كانت  $i(0) = 0$  فأوجد التيار  $i$  للقيم  $t = 0.1j$  حيث  $j = 0, 1, \dots, 100$ .

17. يعتمد الكتاب [Ra, pp. 103–110] *Looking at History Through Mathematics*, Rashevsky يعتمد على نموذج لسألة تتضمن حدوث التوحد في المجتمع. افترض مجتمعاً بتعداد سكاني  $x(t)$  عند الزمن  $t$  (بالسنوات). وأن للمتوحدون كلهم الذين يتزوجون من متوحدين آخرين إنشء متوحدين أيضاً. حيث أن نسبة ثابتة  $r$  من جميع الإنشاء الآخرين جميعهم يتوحدون أيضاً. فإذا افترضنا أن معدلي الولادات والوفيات للسكان جميعهم هما الثابتان  $b$  و  $d$  على التوالي. وإذا تزواج المتوحدون مع غير المتوحدين عشوائياً، فإن المسألة يمكن التعبير عنها بالمعادلات التفاضلية:

$$\frac{dx_n(t)}{dt} = (b - d)x_n(t) + rb(x(t) - x_n(t)) \quad \text{و} \quad \frac{dx(t)}{dt} = (b - d)x(t)$$

حيث يمثل  $x_n(t)$  عدد المتوحدين في المجتمع عند الزمن  $t$ .  
أ. افترض أن المتغير  $p(t) = x_n(t)/x(t)$  يمثل نسبة المتوحدين في المجتمع عند الزمن  $t$ . أثبت أن هذه المعادلات يمكن دمجها وتبسيطها إلى معادلة تفاضلية واحدة

$$\frac{dp(t)}{dt} = rb(1 - p(t))$$

ب. بفرض  $d = 0.015$ ,  $b = 0.02$ ,  $r = 0.1$  و  $p(0) = 0.01$  اكتب تقريباً للحل  $p(t)$  من  $t = 0$  إلى  $t = 50$  عندما تكون سعة الخطوة  $h = 1$  سنة.  
ج. حل المعادلة التفاضلية لـ  $p(t)$  بدقة. وقارن نتيجتك في الفقرة (ب) عندما  $t = 50$  بالقبلة الصحيحة عند ذلك الزمن.

## 3.5 طرائق تايلور من الرتبة الكبيرة Higher-Order Taylor Methods

لما كان هدف الأساليب العددية هو إيجاد تقريبات دقيقة بأقل جهد. فإننا نحتاج إلى وسائل لمقارنة كفاءة طرائق التقريب المختلفة. تسمى الأداة الأولى موضع اهتمامنا خطأ القطع المحلي  $local\ truncation\ error$  للطريقة. إن خطأ القطع المحلي عند خطوة معينة يقيس مقدار الحل الصحيح للمعادلة التفاضلية الذي يفشل في تحقيق معادلة الفرق المستخدمة في التقريب.

تعريف 11.5 طريقة الفرق  $w_0 = a$

$$i = 0, 1, \dots, N - 1 \quad \text{لكل} \quad w_{i+1} = w_i + h \phi(t_i, w_i)$$

لها خطأ القطع المحلي

$$\tau_{i+1}(h) = \frac{y_{i+1} - (y_i + h \phi(t_i, y_i))}{h} = \frac{y_{i+1} - y_i}{h} - \phi(t_i, y_i)$$

لكل من  $i = 0, 1, \dots, N - 1$

وبالنسبة إلى طريقة أويلر. فإن خطأ القطع المحلي عند الخطوة  $i$  للمسألة

$$y' = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = a$$

$$i = 0, 1, \dots, N-1 \quad \tau_{i+1}(h) = \frac{y_{i+1} - y_i}{h} - f(t_i, y_i) \quad \text{هو}$$

حيث تمثل عادة  $y_i = y(t_i)$  القيمة الصحيحة للحل عند  $t_i$ . إن هذا الخطأ هو خطأ محلي؛ لأنه يقيس دقة الطريقة عند خطوة معينة. مفترضين أن الطريقة كانت صحيحة في الخطوة السابقة. وهكذا فإن ذلك يعتمد على المعادلة التفاضلية. وسعة الخطوة، والخطوة بعينها في التقريب.

وبالرجوع إلى المعادلة (7.5) في الفصل السابق، نرى أن طريقة أويلر لها

$$\tau_{i+1}(h) = \frac{h}{2} y''(\xi_i) \quad \text{في } (t_i, t_{i+1})$$

وعندما تكون  $y''(t)$  معروفة لتحدد بالثابت  $M$  على  $[a, b]$ ، فسيؤدي ذلك إلى

$$|\tau_{i+1}(h)| \leq \frac{h}{2} M$$

ولهذا فإن خطأ القطع المحلي في طريقة أويلر يكون  $O(h)$ .

تكون إحدى السبل لاختيار طرائق المعادلة التفاضلية لحل المعادلات التفاضلية الاعتيادية بأسلوب له أخطاء تقلص محلي  $O(h^n)$  لأكبر قيمة ممكنة لـ  $p$ . حيث نبقي عدد العمليات الحسابية للطرائق وتعقيدها ضمن حدود معقولة.

ولما اشتقت طريقة أويلر باستخدام مبرهنة تايلور مع  $n = 1$  لتقريب حل المعادلة التفاضلية فإن محاولتنا الأولى لإيجاد طرائق لتحسين سمات التقارب لطرائق الفرق تكمن في توسيع أسلوب الاشتقاق هذا لقيم أكبر لـ  $n$ .

افترض أن حل  $y(t)$  مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = a$$

له  $(n+1)$  من المشتقات المتصلة. فإذا وسعنا الحل  $y(t)$ ، بدلالة كثيرة حدود تايلور من الرتبة  $n$  حول  $t_i$ ، وكان التقييم عند  $t_{i+1}$ ، فإننا نحصل على

$$y(t_{i+1}) = y(t_i) + h y'(t_i) + \frac{h^2}{2} y''(t_i) + \dots + \frac{h^n}{n!} y^{(n)}(t_i) + \frac{h^{n+1}}{(n+1)!} y^{(n+1)}(\xi_i) \quad (15.5)$$

لـ  $\xi_i$  ضمن  $(t_i, t_{i+1})$ .

إن التفاضل المتتابع للحل  $y(t)$  يعطي

$$y^{(k)}(t) = f^{(k-1)}(t, y(t)) \quad \text{وعموماً} \quad y'(t) = f(t, y(t)), \quad y''(t) = f'(t, y(t))$$

وبتعويض هذه النتائج في المعادلة (15.5) نحصل على

$$y(t_{i+1}) = y(t_i) + h f(t_i, y(t_i)) + \frac{h^2}{2} f'(t_i, y(t_i)) + \dots \quad (16.5)$$

$$+ \frac{h^n}{n!} f^{(n-1)}(t_i, y(t_i)) + \frac{h^{n+1}}{(n+1)!} f^{(n)}(\xi_i, y(\xi_i))$$

إننا نحصل على طريقة معادلة الفرق المناظرة للمعادلة (16.5) عن طريق حذف الجزء المتبقي

التي أتت في هذا الفصل تستخدم كثيرة حدود تايلور Taylor. إن المعلومات عن الاشتقاق عند نقطة على القريب قيمة الصة عند نقطة جديدة

والمتمم  $\xi_i$ . تسمى هذه الطريقة

طريقة تايلور من الرتبة  $n$  Taylor method of order  $n$

$$u_0 = \alpha$$

$$i = 0, 1, \dots, N-1 \quad \text{لكل} \quad u_{i+1} = u_i + hT^{(n)}(t_i, u_i) \quad (17.5)$$

حيث

$$T^{(n)}(t_i, u_i) = f(t_i, u_i) + \frac{h}{2}f'(t_i, u_i) + \dots + \frac{h^{n-1}}{n!}f^{(n-1)}(t_i, u_i)$$

انظر أن طريقة أويلر هي طريقة تايلور من الرتبة واحد. **مثال 1**

لنفترض أننا نريد تطبيق طريقة تايلور من الرتبتيين 2 و4 لمسألة القيمة الابتدائية

$$y' = y - t^2 + 1, \quad 0 \leq t \leq 2, \quad y(0) = 0.5$$

التي درست في الفصول السابقة. علينا إيجاد أول ثلاث مشتقات لـ  $f(t, y(t)) = y - t^2 + 1$  بالنسبة إلى المتغير  $t$

$$f'(t, y(t)) = \frac{d}{dt}(y - t^2 + 1) = y' - 2t = y - t^2 + 1 - 2t$$

$$\begin{aligned} f''(t, y(t)) &= \frac{d}{dt}(y - t^2 + 1 - 2t) = y' - 2t - 2 \\ &= y - t^2 + 1 - 2t - 2 = y - t^2 - 2t - 1 \end{aligned}$$

$$f'''(t, y(t)) = \frac{d}{dt}(y - t^2 - 2t - 1) = y' - 2t - 2 = y - t^2 - 2t - 1 \quad \text{و}$$

عندئذ

$$\begin{aligned} T^{(2)}(t_i, u_i) &= f(t_i, u_i) + \frac{h}{2}f'(t_i, u_i) = u_i - t_i^2 + 1 + \frac{h}{2}(u_i - t_i^2 - 2t_i + 1) \\ &= \left(1 + \frac{h}{2}\right)(u_i - t_i^2 + 1) - ht_i \end{aligned} \quad \text{و}$$

$$\begin{aligned} T^{(4)}(t_i, u_i) &= f(t_i, u_i) + \frac{h}{2}f'(t_i, u_i) + \frac{h^2}{6}f''(t_i, u_i) + \frac{h^3}{24}f'''(t_i, u_i) \\ &= u_i - t_i^2 + 1 + \frac{h}{2}(u_i - t_i^2 - 2t_i + 1) + \frac{h^2}{6}(u_i - t_i^2 - 2t_i - 1) \\ &\quad + \frac{h^3}{24}(u_i - t_i^2 - 2t_i - 1) \end{aligned} \quad \text{و}$$

$$\begin{aligned} &= \left(1 + \frac{h}{2} + \frac{h^2}{6} + \frac{h^3}{24}\right)(u_i - t_i^2) - \left(1 + \frac{h}{3} + \frac{h^2}{12}\right)(ht_i) \\ &\quad + 1 + \frac{h}{2} - \frac{h^2}{6} - \frac{h^3}{24} \end{aligned}$$

بناءً على ذلك فإن طريقة تايلور من الرتبين 2 و 4 هي

$$u_0 = 0.5,$$

$$u_{i+1} = u_i + h \left[ \left(1 + \frac{h}{2}\right) (u_i - t_i^2 + 1) - ht_i \right]$$

$$u_0 = 0.5,$$

$$u_{i+1} = u_i + h \left[ \left(1 + \frac{h}{2} + \frac{h^2}{6} + \frac{h^3}{24}\right) (u_i - t_i^2) - \left(1 + \frac{h}{3} + \frac{h^2}{12}\right) ht_i + 1 + \frac{h}{2} - \frac{h^2}{6} - \frac{h^3}{24} \right],$$

$$i = 0, 1, \dots, N-1$$

فإذا كانت  $h = 0.2$  فإن  $N = 10$  و  $t_i = 0.2i$  لكل  $i = 1, 2, \dots, 10$ . ولذلك فإن الطريقة

بالرتبة الثانية تصبح

$$u_0 = 0.5,$$

$$u_{i+1} = u_i + 0.2 \left[ \left(1 + \frac{0.2}{2}\right) (u_i - 0.04i^2 + 1) - 0.04i \right]$$

$$= 1.22u_i - 0.0088i^2 - 0.008i + 0.22,$$

وتصبح الطريقة من الرتبة الرابعة

$$u_{i+1} = u_i + 0.2 \left[ \left(1 + \frac{0.2}{2} + \frac{0.04}{6} + \frac{0.008}{24}\right) (u_i - 0.04i^2) - \left(1 + \frac{0.2}{3} + \frac{0.04}{12}\right) (0.04i) + 1 + \frac{0.2}{2} - \frac{0.04}{6} - \frac{0.008}{24} \right]$$

$$= 1.2214u_i - 0.008856i^2 - 0.00856i + 0.2186,$$

$$i = 0, 1, \dots, 9$$

يبين جدول (3.5) القيم الحقيقية للحل  $y(t) = (t+1)^2 - 0.5e^t$  والناتج من خلال طرائق

تايلور من الرتبين 2 و 4. والأخطاء الحقيقية المرتبطة بهذه الطرائق. وكما هو متوقع، فإن نتائج

الرتبة 4 متميزة.

لنفترض أننا بحاجة إلى تحديد تقريب لنقطة وسطية في جدول. على سبيل مثال عند  $t = 1.25$ .

فإذا استخدمنا استكمالاً داخلياً في طريقة تايلور من الرتبة أربعة تقريبات عند  $t = 1.2$

و  $t = 1.4$ . فسنحصل على

$$y(1.25) \approx \left( \frac{1.25 - 1.4}{1.2 - 1.4} \right) 3.1799640 + \left( \frac{1.25 - 1.2}{1.4 - 1.2} \right) 3.7324321 = 3.3180810$$

## جدول 3.5

الخطأ $ y(t_i) - w_i $	تaylor بالرتبة 4 $w_i$	الخطأ $ y(t_i) - w_i $	تaylor بالرتبة 2 $w_i$	الصحيحة $y(t_i)$	$t_i$
0	0.5000000	0	0.5000000	0.5000000	0.0
0.0000014	0.8293000	0.0007014	0.8300000	0.8292986	0.2
0.0000034	1.2140910	0.0017123	1.2158000	1.2140877	0.4
0.0000062	1.6489468	0.0031354	1.6520760	1.6489406	0.6
0.0000100	2.1272396	0.0051032	2.1323327	2.1272295	0.8
0.0000153	2.6408744	0.0077868	2.6486459	2.6408591	1.0
0.0000225	3.1799640	0.0114065	3.1913480	3.1799415	1.2
0.0000321	3.7324321	0.0162446	3.7486446	3.7324000	1.4
0.0000447	4.2835285	0.0226626	4.3061464	4.2834838	1.6
0.0000615	4.8152377	0.0311223	4.8462986	4.8151763	1.8
0.0000834	5.3055554	0.0422123	5.3476843	5.3054720	2.0

ولما كانت القيمة الصحيحة  $y(1.25) = 3.3173285$  فإن في هذا التقريب  $0.0007525$  خطأ يعدل مقداره 30 مرة معدل أخطاء التقريب عند 1.2 و 1.4.

بإمكاننا تحسين التقريب إلى  $y(1.25)$  معنوياً باستخدام استكمال داخلي هرميات التكعيبي. وهذا يتطلب تقريبات إلى  $y'(1.2)$  و  $y'(1.4)$  إلى جانب التقريبات إلى  $y(1.2)$  و  $y(1.4)$ . لكن تقريبات المشتقات ممكنة من خلال المعادلة التفاضلية؛ لأن  $y'(t) = f(t, y(t))$  وفي مثلنا  $y'(t) = y(t) - t^2 + 1$  ومن ثم فإن

$$y'(1.2) = y(1.2) - (1.2)^2 + 1 \approx 3.1799640 - 1.44 + 1 = 2.7399640$$

$$y'(1.4) = y(1.4) - (1.4)^2 + 1 \approx 3.7324321 - 1.96 + 1 = 2.7724321$$

إن عملية الفرق المنقسم في الفصل (3.3) تعطي المعلومات في جدول (4.5). وإن مصدر القيم المخططة هي البيانات. أما الأخرى فقد صيغت باستخدام صيغ الفروقات المنقسمة.

## جدول 4.5

			<u>3.1799640</u>	2.1
			<u>2.7399640</u>	
			3.1799640	2.1
	0.1118825		2.7623405	
	-0.3071225		<u>3.7324321</u>	4.1
		0.0504580	<u>2.7724321</u>	
			3.7324321	4.1

إن كثيرة حدود هرميات هي

$$y(t) \approx 3.1799640 + (t - 1.2)2.7399640 + (t - 1.2)^2 0.1118825 + (t - 1.2)^2 (t - 1.4)(-0.3071225)$$

ومن ثم فإن

$$y(1.25) \approx 3.1799640 + 0.1369982 + 0.0002797 + 0.0001152 = 3.3173571$$

يتطلب استكمال هرميات داخلي كلا من قيمة الدالة ومشتقاته عند كل نقطة وهذا يجعل منه طريقة لاستكمال داخلي طبيعي بتقريب معادلات تفاضلية. لأن هذه البيانات جميعها متوفرة

هي تمهيدية دقيقة ضمن 0.0000286. وهذا يعادل معدل الأخطاء عند 2.1 وعند 4.1 تقريباً. أو يعادل نحو 4% من الخطأ باستخدام استيفاء داخلي خطي. وببزر هذا التحسن في الدقة حتماً الحسابات المضافة المطلوبة لطريقة هرايمت.

مرهنة 12.5

إذا استخدمت طريقة تايلور من الرتبة  $n$  لتقريب الحل للمسألة

$$y'(t) = f(t, y(t)), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = \alpha,$$

يعدد  $h$  من الخطوات، وأن  $y \in C^{n+1}[a, b]$ ، فإن خطأ القطع المحلي هو  $O(h^n)$ .

البرهان انظر إلى المعادلة (16.5) حيث يمكن كتابتها

$$y_{i+1} - y_i - hf(t_i, y_i) = \frac{h^2}{2} f'(t_i, y_i) - \dots - \frac{h^n}{n!} f^{(n-1)}(t_i, y_i) = \frac{h^{n+1}}{(n+1)!} f^{(n)}(\xi_i, y(\xi_i))$$

لبعض قيم  $\xi_i$  ضمن  $(t_i, t_{i+1})$ . لذا فإن خطأ القطع المحلي يكون

$$\tau_{i+1}(h) = \frac{y_{i+1} - y_i}{h} - T^{(n)}(t_i, y_i) = \frac{h^n}{(n+1)!} f^{(n)}(\xi_i, y(\xi_i))$$

لكل  $i$  من  $0, 1, \dots, N-1$  ولأن  $y \in C^{n+1}[a, b]$  يكون لدينا  $y^{(n+1)}(t) = f^{(n)}(t, y(t))$

محدداً على  $[a, b]$  وأن  $\tau_i = O(h^n)$  لكل من  $i = 1, 2, \dots, N$

EXERCISE SET

مجموعة التمارين 35

1. استخدم طريقة تايلور من الرتبة 2 لتقريب الحلول لكل من مسائل القيمة الابتدائية الآتية:
  - أ.  $h = 0.5$  عند  $y' = te^{3t} - 2y$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 0$ .
  - ب.  $h = 0.5$  عند  $y' = 1 + (t - y)^2$ ,  $2 \leq t \leq 3$ ,  $y(2) = 1$ .
  - ج.  $h = 0.25$  عند  $y' = 1 + \frac{y}{t}$ ,  $1 \leq t \leq 2$ ,  $y(1) = 2$ .
  - د.  $h = 0.25$  عند  $y' = \cos 2t + \sin 3t$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 1$ .
2. استخدم طريقة تايلور من الرتبة 2 لتقريب الحلول لكل من مسائل القيمة الابتدائية الآتية:
  - أ.  $h = 0.5$  عند  $y' = e^{t-y}$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 1$ .
  - ب.  $h = 0.5$  عند  $y' = \frac{1+t}{1+y}$ ,  $1 \leq t \leq 2$ ,  $y(1) = 2$ .
  - ج.  $h = 0.25$  عند  $y' = -y + ty^{1/2}$ ,  $2 \leq t \leq 3$ ,  $y(2) = 2$ .
  - د.  $h = 0.25$  عند  $y' = t^2(\sin 2t - 2ty)$ ,  $1 \leq t \leq 2$ ,  $y(1) = 2$ .
3. من التمرين (1) مستخدماً طريقة تايلور من الرتبة 4.
4. من التمرين (2) مستخدماً طريقة تايلور من الرتبة 4.
5. استخدم طريقة تايلور من الرتبة 2 لتقريب الحلول لكل من مسائل القيمة الابتدائية الآتية:
  - أ.  $h = 0.1$  عند  $y' = y/t - (y/t)^2$ ,  $1 \leq t \leq 1.2$ ,  $y(1) = 1$ .
  - ب.  $h = 0.5$  عند  $y' = \sin t + e^{-t}$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 0$ .
  - ج.  $h = 0.5$  عند  $y' = 1/t(y^2 + y)$ ,  $1 \leq t \leq 3$ ,  $y(1) = -2$ .
  - د.  $h = 0.25$  عند  $y' = -ty + 4ty^{-1}$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 1$ .

6. استخدم طريقة تايلور من الرتبة 2 لتقريب الحلول لكل من مسائل القيمة الابتدائية الآتية:

أ.  $y' = \frac{2-2ty}{t^2+1}$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 1$  عند  $h = 0.1$

ب.  $y' = \frac{y^2}{1+t}$ ,  $1 \leq t \leq 2$ ,  $y(1) = -(\ln 2)^{-1}$  عند  $h = 0.1$

ج.  $y' = (y^2 + y)/t$ ,  $1 \leq t \leq 3$ ,  $y(1) = -2$  عند  $h = 0.2$

د.  $y' = -ty + 4t/y$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 1$  عند  $h = 0.1$

7. كرر التمرين (5) مستخدماً طريقة تايلور من الرتبة 4.

8. كرر التمرين (6) مستخدماً طريقة تايلور من الرتبة 4.

9. لنفترض مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = \frac{2}{t}y + t^2e^t, \quad 1 \leq t \leq 2, \quad y(1) = 0$$

مع حل صحيح  $y(t) = t^2(e^t - e)$

أ. استخدم طريقة تايلور من الرتبة 2 مع  $h = 0.1$  لتقريب الحل، وقارنه بقيم  $y$  الحقيقية.

ب. استخدم الإجابة في الفقرة (أ) والاستكمال الداخلي الخطي لتقريب  $y$  عند القيم الآتية.

وقارنه بقيم  $y$  الحقيقية:

1.  $y(1.04)$       2.  $y(1.55)$       3.  $y(1.97)$

ج. استخدم طريقة تايلور من الرتبة 4 مع  $h = 0.1$  لتقريب الحل، وقارنه بقيم  $y$  الحقيقية.

د. استخدم الإجابة في الفقرة (ج) والاستكمال الداخلي لهرايمت التكميبي المجزأ لتقريب  $y$  عند

القيم الآتية. وقارنه بقيم  $y$  الحقيقية:

1.  $y(1.04)$       2.  $y(1.55)$       3.  $y(1.97)$

10. لنفترض مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = \frac{1}{t^2} - \frac{y}{t} - y^2, \quad 1 \leq t \leq 2, \quad y(1) = -1$$

مع حل صحيح  $y(t) = -1/t$

أ. استخدم طريقة تايلور من الرتبة 2 مع  $h = 0.05$  لتقريب الحل. وقارنه بقيم  $y$  حقيقية.

ب. استخدم الإجابة في الفقرة (أ) والاستكمال الداخلي الخطي لتقريب  $y$  عند القيم الآتية.

وقارنه بقيم  $y$  الحقيقية:

1.  $y(1.052)$       2.  $y(1.555)$       3.  $y(1.978)$

ج. استخدم طريقة تايلور من الرتبة 4 مع  $h = 0.05$  لتقريب الحل. وقارنه بقيم  $y$  حقيقية.

د. استخدم الإجابة في الفقرة (ج) والاستكمال الداخلي لهرايمت التكميبي المجزأ لتقريب  $y$  عند

القيم الآتية. وقارنه بقيم  $y$  الحقيقية:

1.  $y(1.052)$       2.  $y(1.555)$       3.  $y(1.978)$

11. مقذوف كتلته  $m = 0.11$  kg أطلق عمودياً إلى أعلى بسرعة ابتدائية  $v(0) = 8$  m/s تؤثر عليه

قوة الجاذبية  $F_g = -mg$ . وتأثير مقاومة الهواء  $F_r = -kv|v|$ . حيث  $k = 9.8$  m/s<sup>2</sup>.

و  $k = 0.002$  kg/m معطاة وفقاً للمعادلة  $m v' = -ng - kv|v|$ .

أ. أوجد السرعة بعد 1.0, 0.2, ..., 0.1 من الثواني.



ب. إلى أقرب عشر من الثانية. حدّد متى يصل المقذوف إلى أعلى ارتفاع ويبدأ السقوط.  
12. استخدم طريقة تايلور من الرتبة 2 مع  $h = 0.1$  لتقريب الحل إلى  
 $y' = 1 + t \sin(ty)$ ,  $0 \leq t \leq 2$ ,  $y(0) = 0$

## Runge-Kutta Methods

## طرائق رونج-كوتا 4.5

إن طرائق تايلور المقدمة في الفصول السابقة لها سمة إيجابية تكمن في خطأ القطع المحلي، لكن الجانب السلبي فيها يتعلق بعملية الحساب والتقييم المطلوبة لاشتقاقات  $f(t, y)$ . وهذه عملية معقدة وتستغرق وقتاً طويلاً في غالبية المسائل. ولذلك فإن طرائق تايلور نادراً ما تستخدم في التطبيق العملي. ولطرائق رونج-كوتا خطأ تقلص محلي من الرتبة العالية لطرائق تايلور، حيث تلغى الحاجة إلى حساب اشتقاقات  $f(t, y)$  وتقييمها. وقبل عرض الأفكار المتعلقة باشتقاقها نحتاج إلى طرائق مبرهنة تايلور في متغيرين. وبرهان هذه التمهيدية يمكن إيجاده في أي كتاب متخصص في التفاضل والتكامل المتقدم. (انظر على سبيل مثال [Fu, p. 331]).

افترض أن  $f(t, y)$  وكل تفاضلاته الجزئية من الرتبة لا تزيد على  $n + 1$  متصلة على  $D = \{(t, y) \mid a \leq t \leq b, c \leq y \leq d\}$ . وليكن  $(t_0, y_0) \in D$  ولكل  $(t, y) \in D$ ، يوجد  $\xi$  ما بين  $t$  و  $t_0$  وكذلك  $\mu$  ما بين  $y$  و  $y_0$  مع

$$f(t, y) = P_n(t, y) + R_n(t, y)$$

$$\begin{aligned} P_n(t, y) = & f(t_0, y_0) + \left[ (t - t_0) \frac{\partial f}{\partial t}(t_0, y_0) + (y - y_0) \frac{\partial f}{\partial y}(t_0, y_0) \right] \\ & + \left[ \frac{(t - t_0)^2}{2} \frac{\partial^2 f}{\partial t^2}(t_0, y_0) + (t - t_0)(y - y_0) \frac{\partial^2 f}{\partial t \partial y}(t_0, y_0) \right. \\ & \left. + \frac{(y - y_0)^2}{2} \frac{\partial^2 f}{\partial y^2}(t_0, y_0) \right] + \dots \\ & + \left[ \frac{1}{n!} \sum_{j=0}^n \binom{n}{j} (t - t_0)^{n-j} (y - y_0)^j \frac{\partial^n f}{\partial t^{n-j} \partial y^j}(t_0, y_0) \right] \end{aligned}$$

$$R_n(t, y) = \frac{1}{(n+1)!} \sum_{j=0}^{n+1} \binom{n+1}{j} (t - t_0)^{n+1-j} (y - y_0)^j \frac{\partial^{n+1} f}{\partial t^{n+1-j} \partial y^j}(\xi, \mu)$$

تسمى الدالة  $P_n(t, y)$  كثيرة حدود تايلور بمتغيرين من الرتبة  $n$  في  $(t, y)$   $n$ th Taylor polynomial. والدالة  $R_n(t, y)$  عبارة عن الحد المتبقي المرتبط بـ  $P_n(t, y)$ .

في أواخر الـ 1800 استخدم كارل رونج (1856 - 1927)

Carle Runge طرائق ماثلة لتلك التي في هذا البند لاشتقاق صيغ مختلفة لتقريب حل مسائل القيمة الأولية

### المبرهنة 13.5

في عام 1901، عمل مرتين ولهم كوتا Martin (1867 - 1944)

Wilhelm Kutta تعميماً للطرائق التي طورها رونج عام 1895 لتكوين نظم المعادلات التفاضلية من الرتبة الأولى هذه التقنيات ماثلة ولكن ليست نفسها بالضبط. تلك التي نعرفها حالياً بطريقة رونج - كوتا Runge Kutta

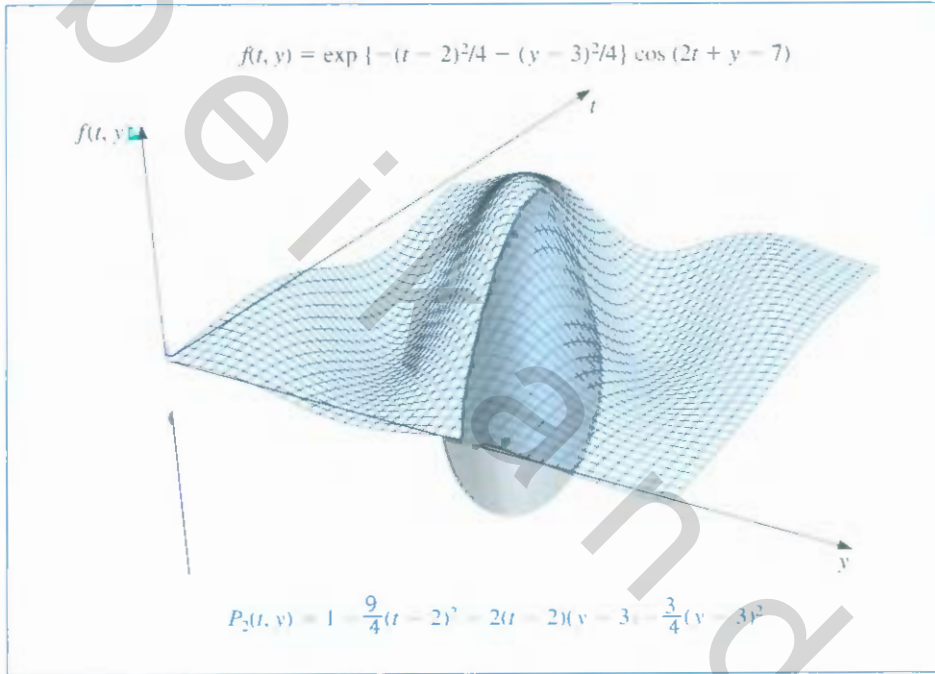
يبين شكل (4.5) الرسم البياني للدالة

مثال 1

$$f(t, y) = \exp \left[ -\frac{(t-2)^2}{4} - \frac{(y-3)^2}{4} \right] \cos(2t + y - 7)$$

معاً مع كثيرة حدود تايلور الثانية لـ  $f$  حول (2,3). أو كثيرة حدود بمتغيرين

$$P_2(t, y) = 1 - \frac{9}{4}(t-2)^2 - 2(t-2)(y-3) - \frac{3}{4}(y-3)^2$$



شكل 4.5

إن عمل التفاضل هذا الذي يتطلبه تحديد كثيرة حدود، سيكون متعباً باليد. ومن حسن الحظ فإن إحدى عمليات Maple تتيح ذلك. ونحتاج أولاً إلى تأسيس لعملية كثيرة حدود تايلور متعددة المتغيرات. وذلك بإدخال الأمر

`>readlib(mtay or)`

الذي ينتج الاستجابة

`Proc().....end proc`

ويكون إيجاد كثيرة حدود تايلور التي نحتاج إليها في هذا مثال من خلال إصدار الأمر

`>mtaylor(exp(-(t-2)^2/4-(y-3)^2/4)*cos(2*t+y-7),[t=2,y=3],3)`

تؤدي المتغيرة الأخيرة في هذا الأمر إلى حاجتنا إلى كثيرة حدود تايلور متعددة للمتغيرات الثانية بمعنى كثيرة حدود تكعيبية. فإذا كانت هذه المتغيرة 2 فإننا نحصل على كثيرة حدود ثابتة.

وعند حذف هذه المعلمة. تكون 6 تلقائيًا وتعطي كثيرة حدود تايلور الخامسة. الاستجابة من أمر Maple هذا هو كثيرة حدود

$$1 - \frac{9}{4}(t-2)^2 - 2(t-2)(y-3) - \frac{3}{4}(y-3)^2$$

الخطوة الأولى في اشتقاق طريقة Runge-kutta هي تحديد قيم لـ  $a_1, \alpha_1$  و  $\beta_1$  مع سعة كون  $a_1 f(t + \alpha_1, y + \beta_1)$  تقرب

$$T^{(2)}(t, y) = f(t, y) + \frac{h}{2} f'(t, y)$$

بخطأ ليس أكثر من  $O(h^2)$ . وهو خطأ تقلص محلي لطريقة تايلور من الرتبة 2. وحيث إن

$$y'(t) = f(t, y) \text{ و } f'(t, y) = \frac{df}{dt}(t, y) = \frac{\partial f}{\partial t}(t, y) + \frac{\partial f}{\partial y}(t, y) \cdot y'(t)$$

فهذا يعطي

$$T^{(2)}(t, y) = f(t, y) + \frac{h}{2} \frac{\partial f}{\partial t}(t, y) + \frac{h}{2} \frac{\partial f}{\partial y}(t, y) \cdot f(t, y). \quad (18.5)$$

وتوسيع  $f(t + \alpha_1, y + \beta_1)$  في كثيرة حدود تايلور من الرتبة 1 حول  $(t, y)$  الخاص بها يعطي

$$\begin{aligned} a_1 f(t + \alpha_1, y + \beta_1) &= a_1 f(t, y) + a_1 \alpha_1 \frac{\partial f}{\partial t}(t, y) \\ &+ a_1 \beta_1 \frac{\partial f}{\partial y}(t, y) + a_1 \cdot R_1(t + \alpha_1, y + \beta_1), \end{aligned} \quad (19.5)$$

حيث إن

$$R_1(t + \alpha_1, y + \beta_1) = \frac{\alpha_1^2}{2} \frac{\partial^2 f}{\partial t^2}(\xi, \mu) + \alpha_1 \beta_1 \frac{\partial^2 f}{\partial t \partial y}(\xi, \mu) + \frac{\beta_1^2}{2} \frac{\partial^2 f}{\partial y^2}(\xi, \mu), \quad (20.5)$$

لبعض قيم  $\xi$  ما بين  $t$  و  $t + \alpha_1$  وكذلك  $\mu$  ما بين  $y$  و  $y + \beta_1$ .

وبمطابقة معامل  $f$  واشتقاقاتها في المعادلتين (18.5) و (19.5) نحصل على المعادلات الثلاث

$$f(t, y): \quad a_1 = 1; \quad \frac{\partial f}{\partial t}(t, y): \quad a_1 \alpha_1 = \frac{h}{2}$$

$$\frac{\partial f}{\partial t}(t, y): \quad a_1 \beta_1 = \frac{h}{2} f(t, y)$$

و

والوسيطات  $a_1, \alpha_1$  و  $\beta_1$  تُحدَد وحدها لتكون

$$\beta_1 = \frac{h}{2} f(t, y) \text{ و } a_1 = 1, \quad \alpha_1 = \frac{h}{2}$$

ولذلك

$$T^{(2)}(t, y) = f\left(t + \frac{h}{2}, y + \frac{h}{2}f(t, y)\right) - R_1\left(t + \frac{h}{2}, y + \frac{h}{2}f(t, y)\right)$$

ومن المعادلة (20.5) نجد أن

$$\begin{aligned} R_1\left(t + \frac{h}{2}, y + \frac{h}{2}f(t, y)\right) &= \frac{h^2}{8} \frac{\partial^2 f}{\partial t^2}(\xi, \mu) + \frac{h^2}{4} f(t, y) \frac{\partial^2 f}{\partial t \partial y}(\xi, \mu) \\ &\quad + \frac{h^2}{8} (f(t, y))^2 \frac{\partial^2 f}{\partial y^2}(\xi, \mu) \end{aligned}$$

وإذا كانت المشتقات الجزئية جميعها من الرتبة الثانية لـ  $f$  محددة فإن

$$R_1\left(t + \frac{h}{2}, y + \frac{h}{2}f(t, y)\right)$$

تكون  $O(h^2)$ . وهي رتبة خطأ القطع المحلي لطريقة تايلور من الرتبة 2. وفقاً لذلك، فإن استخدام الأسلوب الجديد بدلاً من طريقة تايلور من الرتبة 2، قد يضيف خطأً من رتبة الخطأ.

وطريقة معادلة الفروق الناتجة من استبدال  $T^{(2)}(t, y)$  في طريقة تايلور من الرتبة 2 بالمقدار  $f(t + (h/2), y + (h/2)f(t, y))$  هي طريقة خاصة Runge-kutta تعرف بطريقة النقطة الوسطية Midpoint method.

طريقة النقطة الوسطية Midpoint method

$$u_0 = \alpha,$$

$$i = 0, 1, \dots, N-1 \text{ لكل } u_{i+1} = u_i + hf\left(t_i + \frac{h}{2}, u_i + \frac{h}{2}f(t_i, u_i)\right)$$

ولما كانت ثلاث معاملات فقط تظهر في  $a_1 f(t + \alpha_1, y + \beta_1)$  ونحتاج إليها جميعاً في مطابقة  $T^{(2)}$ ، فإننا نحتاج إلى صيغة أكثر تعقيداً لتحقيق الشروط المطلوبة لأي من صرائق تايلور من الرتبة العالية.

إن صيغة الأربع معاملات الأكثر مناسبة لتقريب

$$T^{(3)}(t, y) = f(t, y) + \frac{h}{2}f'(t, y) + \frac{h^2}{6}f''(t, y)$$

هي

$$a_1 f(t, y) + a_2 f(t + \alpha_2, y + \delta_2 f(t, y)) \quad (21.5)$$

وحتى مع هذه، فإن هناك مرونة غير وافية لمطابقة الحد

$$\frac{h^2}{6} \left[ \frac{\partial f}{\partial y}(t, y) \right]^2 f(t, y)$$

الناتج عن توسيع  $(h^2/6)f''(t, y)$ . وبناءً على ذلك فإن أحسن ما يمكن الحصول عليه من استخدام المعادلة (21.5) هو طرائق مع الخطأ المتقلص المحلي  $O(h^2)$ . وحقيقة كون المعادلة (21.5) لها أربع معاملات، فإن ذلك يعطي مرونة في اختيارها. ومن ثم فإن بالإمكان اشتقاق عدد  $O(h^2)$

من الطرائق. وإحدى أكثر الطرائق أهمية هي طريقة أويلر المعدلة Modified Euler method التي تقابل الاختيار  $\frac{1}{2}$  و  $a_1 = a_2 = h$  ولها صيغة معادلة الفرق الآتية.

### طريقة أويلر المعدلة Modified Euler method

$$u_0 = a,$$

$$u_{i+1} = w_i + \frac{h}{2} [f(t_i, u_i) + f(t_{i+1}, u_i + hf(t_i, u_i))],$$

لكل  $i$  من  $0, 1, 2, \dots, N-1$

وهناك طريقة مهمة أخرى  $O(h^2)$  هي طريقة هانز Haun's method التي تقابل  $a_1 = \frac{1}{4}, a_2 = \frac{3}{4}$  و  $a_2 = \delta_2 = \frac{2}{3}h$  ولها صيغة معادلة الفرق الآتية:

### طريقة هانز Heun's method

$$u_0 = a,$$

$$u_{i+1} = u_i + \frac{h}{4} \left[ f(t_i, u_i) + 3f\left(t_i + \frac{2}{3}h, u_i + \frac{2}{3}hf(t_i, u_i)\right) \right],$$

لكل  $i$  من  $0, 1, 2, \dots, N-1$

وتصنف كل منهما على أنها من طرائق Runge-kutta من الرتبة 2. وهي رتبة خطأ القطع المحلي لها.

لمفترض تطبيق طرائق Runge-kutta من الرتبة 2 لثالثنا الاعتيادي مثال 2

$$y' = y - t^2 + 1, \quad 0 \leq t \leq 2, \quad y(0) = 0.5$$

مع  $N = 10, h = 0.2, t_i = 0.2i$  و  $u_0 = 0.5$  في كل حالة. معادلات الفرق الناتجة عن صيغ مختلفة هي

$$u_{i+1} = 1.22u_i - 0.0088i^2 - 0.008i + 0.218 \quad \text{طريقة النقطة الوسطية:}$$

$$u_{i+1} = 1.22u_i - 0.0088i^2 - 0.008i + 0.216 \quad \text{طريقة أويلر المعدلة:}$$

$$u_{i+1} = 1.22u_i - 0.0088i^2 - 0.008i + 0.2173 \quad \text{طريقة هانز:}$$

لكل  $i$  من  $0, 1, \dots, 9$ . ويتضمن جدول (5.5) نتائج هذه الحسابات. وبالنسبة إلى هذه المسألة، نجد أن طريقة النقطة الوسطية مناسبة جدًا ومتبوعة بطريقة هانز.

وعلى الرغم من إمكانية تقريب  $T^{(3)}(t, y)$  بخطأ  $O(h^3)$  وفق الصيغة

$$f(t + a_1, y + \delta_1 f(t + a_2, y + \delta_2 f(t, y)))$$

المتضمنة لأربع معاملات، إلا أن العمليات الجبرية الداخلة في تحديد  $a_1, \delta_1, a_2$  و  $\delta_2$  تدخل فعلا ولن تعرض. والواقع أن طريقة Runge-kutta من الرتبة 3 الناتجة عن هذه الصيغة لا تستخدم عموماً. وطريقة Runge-kutta الأكثر استخداماً هي من الرتبة 4، وبصيغة معادلة الفرق، فإنها تعطي بالصيغة الآتية.

## جدول 5.5

الخطأ	طريقة هيون	الخطأ	طريقة أولير المعدلة	الخطأ	طريقة نصف المتصفح	$y(t_i)$	$t_i$
0	0.5000000	0	0.5000000	0	0.5000000	0.5000000	0.0
0.0019653	0.8273333	0.0032986	0.8260000	0.0012986	0.8280000	0.8292986	0.2
0.0042077	1.2098800	0.0071677	1.2069200	0.0027277	1.2113600	1.2140877	0.4
0.007537	1.6421869	0.0116982	1.6372424	0.0042814	1.6446592	1.6489406	0.6
0.0116281	2.1176014	0.0169938	2.1102357	0.0059453	2.1212842	2.1272295	0.8
0.0168521	2.6280070	0.0231715	2.6176876	0.0076923	2.6331668	2.6408591	1.0
0.0234396	3.1635019	0.0303627	3.1495789	0.0094781	3.1704634	3.1799415	1.2
0.0313944	3.7120057	0.0387138	3.6936862	0.0112346	3.7211654	3.7324000	1.4
0.0407035	4.2587802	0.0483866	4.2350972	0.0128620	4.2706218	4.2834838	1.6
0.0513310	4.7858452	0.0595577	4.7556185	0.0142177	4.8009586	4.8151763	1.8
0.0632074	5.2712645	0.0724173	5.2330546	0.0151025	5.2903695	5.3054720	2.0

## طريقة رونج-كوتا من الرتبة 4 Runge-kutta (Order Four)

$$w_0 = \alpha,$$

$$k_1 = hf(t_i, w_i),$$

$$k_2 = hf\left(t_i + \frac{h}{2}, w_i + \frac{1}{2}k_1\right),$$

$$k_3 = hf\left(t_i + \frac{h}{2}, w_i + \frac{1}{2}k_2\right),$$

$$k_4 = hf(t_{i+1}, w_i + k_3),$$

$$w_{i+1} = w_i + \frac{1}{6}(k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4).$$

لكل من  $i = 0, 1, \dots, N-1$ ، لهذه الطريقة خطأ القطع محلي  $O(h^4)$ . يتحقق بوجود خمسة اشتقاقات متصلة للحل  $y(t)$ . والسبب في تقديم الرموز  $k_1, k_2, k_3, k_4$  في الطريقة هو استبعاد الحاجة إلى تداخل شبكي متتال في المتغير الثاني لـ  $f(t, y)$ . (انظر التمرين 31) تنفذ الخوارزمية (2.5) صيغة Runge-kutta من الرتبة 4.

## طريقة رونج-كوتا من الرتبة 4 Runge-kutta (Order Four)

لتقريب حل مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = \alpha$$

عند  $(N+1)$  من الكراد المتساوية التباعد في الفترة  $[a, b]$ :

المدخلات: نقاط النهاية  $a, b$ . عدد صحيح  $N$ . شرط ابتدائي.

المخرجات: التقريب  $w$  إلى  $y$  عند  $(N+1)$  من قيم  $t$ .

ALGORITHM

الخوارزمية

2.5

الخطوة	المضمون
1	ضع $h = (b - a)/N$ $t = a$ $w = \alpha$ المخرجات $(t, w)$
2	لكل من $i = 1, 2, \dots, N$ طبق الخطوات 3 - 5
3	ضع $K_1 = hf(t, w)$ $K_2 = hf(t + h/2, w + K_1/2)$ $K_3 = hf(t + h/2, w + K_2/2)$ $K_4 = hf(t + h, w + K_3)$
4	ضع $w = w + (K_1 + 2K_2 + 2K_3 + K_4)/6$ (احسب $w_i$ ) $t = a + ih$ (احسب $t_i$ )
5	المخرجات $(t, w)$
6	توقف.



مثال 3

استخدم طريقة Runge-kutta من الرتبة 4 لإيجاد تقريبات لحل مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = y - t^2 + 1, \quad 0 \leq t \leq 2, \quad y(0) = 0.5$$

مع  $h = 0.2$  و  $N = 10$  و  $t_i = 0.2i$  لنحصل على النتائج والأخطاء المبينة في جدول (6.5).

جدول 6.5

الخطأ $ y_i - w_i $	رونج كوتا بالرتبة 4 $w_i$	الصحيحة $y_i = y(t_i)$	$t_i$
0	0.5000000	0.5000000	0.0
0.0000053	0.8292933	0.8292986	0.2
0.0000114	1.2140762	1.2140877	0.4
0.0000186	1.6489220	1.6489406	0.6
0.0000269	2.1272027	2.1272295	0.8
0.0000364	2.6408227	2.6408591	1.0
0.0000474	3.1798942	3.1799415	1.2
0.0000599	3.7323401	3.7324000	1.4
0.0000743	4.2834095	4.2834838	1.6
0.0000906	4.8150857	4.8151763	1.8
0.0001089	5.3053630	5.3054720	2.0

إن الجهد الحسابي الرئيس في تطبيق طرائق Runge-kutta يكون في تقييم  $f$ . وفي الطرائق من الرتبة الثانية. فإن خطأ القطع المحلي هو  $O(h^2)$ ، والثمن المقابل هو تقييم للدالة لكل خطوة. إن طريقة Runge-kutta من الرتبة 4 تتطلب أربعة تقييمات لكل خطوة، وخطأ القطع المحلي هو  $O(h^4)$ . وقد وجد بوتجر Butcher ( انظر [But] للتلخيص ) العلاقة بين عدد مرات التقييم لكل خطوة ورتبة خطأ القطع المحلي المبين في جدول (7.5). ويبين هذا الجدول لماذا تفضل الطرائق من الرتبة الأقل من 5 مع حجم عينة أصغر مقابل طرائق من الرتبة أكبر مستخدمين سعة خطوات أكبر.

## جدول 7.5

عدد مرات التقييم لكل خطوة	2	3	4	$5 \leq n \leq 7$	$8 \leq n \leq 9$	$10 \leq n$
أفضل خطأ قطع محلي ممكن	$O(h^2)$	$O(h^3)$	$O(h^4)$	$O(h^{n-1})$	$O(h^{n-2})$	$O(h^{n-3})$

يمكن توضيح أحد معايير المقارنة لطرائق Runge-kutta برتب أبداً كما يلي:  
إن طريقة Runge-kutta من الرتبة 4 تتطلب أربعة تقييمات لكل خطوة. ولذلك يجب أن تعطي أجوبة بدقة أكبر من طريقة أويلر وبربع سعة الخطوة إذا ما تطلب الأمر تمييزها. ومن ثم فإنه لكي تتميز طريقة Runge-kutta من الرتبة 4 على طريقة Runge-kutta من الرتبة الثانية. يتحتم عليها إعطاء دقة أكبر مع سعة خطوة  $h$  مقارنة بطريقة الرتبة الثانية مع سعة خطوة  $h$  وذلك لأن الطريقة من الرتبة 4 تتطلب ضعف عدد التقييمات لكل خطوة.  
ومثال الآتي يوضح حالة تمييز طريقة Runge-kutta من الرتبة الرابعة وفق هذا المقاس.

## مثال 4

$$y' = y - t^2 + 1, \quad 0 \leq t \leq 2, \quad y(0) = 0.5$$

تقارن طرائق أويلر Euler بـ  $h = 0.025$  والنقطة الوسطية Midpoint بـ  $h = 0.05$  و Runge-kutta من الرتبة الرابعة بـ  $h = 0.1$  عند النقاط الشبكية المشتركة لهذه الطرائق  $0.1, 0.2, 0.3, 0.4, 0.5$ . وكل واحد من هذه الأساليب يتطلب 20 تقييماً. وننظر في هذا مثالاً يميز طريقة الرتبة الرابعة.

## جدول 8.5

الصحيحة	أويلر $h = 0.025$	طريقة أويلر المعدلة $h = 0.05$	رونج-كوتا بالرتبة 4 $h = 0.1$	$t_i$
0.5000000	0.5000000	0.5000000	0.5000000	0.0
0.6574145	0.6554982	0.6573085	0.6574144	0.1
0.8292986	0.8253385	0.8290778	0.8292983	0.2
1.0150706	1.0089334	1.0147254	1.0150701	0.3
1.2140877	1.2056345	1.2136079	1.2140869	0.4
1.4256394	1.4147264	1.4250141	1.4256384	0.5

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 4.5

1. استخدم طريقة أويلر المعدلة لتقريب حلول مسائل القيمة الابتدائية الآتية، وقرن اتمهيدية بالقيمة الحقيقية:

القيمة الحقيقية قيمة  $h$  مسائل القيمة الابتدائية

أ.  $y' = te^{3t} - 2y, 0 \leq t \leq 1, y(0) = 0$  مع  $h = 0.5$  الحل الصحيح  $y(t) = \frac{1}{5}te^{3t} - \frac{1}{25}e^{3t} + \frac{1}{25}e^{-2t}$

ب.  $y' = 1 + (t-y)^2, 2 \leq t \leq 3, y(2) = 1$  مع  $h = 0.5$  الحل الصحيح  $y(t) = t + (1/1-t)$

ج.  $y' = 1 + \frac{y}{t}, 1 \leq t \leq 2, y(1) = 2$  مع  $h = 0.25$  الحل الصحيح  $y(t) = t \ln t + 2t$

د.  $y' = \cos 2t + \sin 3t, 0 \leq t \leq 1, y(0) = 1$  مع  $h = 0.25$

الحل الصحيح  $y(t) = \frac{1}{2} \sin 2t - \frac{1}{3} \cos 3t + \frac{4}{3}$



2. استخدم طريقة أويلر المعدلة لتقريب حلول مسائل القيمة الابتدائية الآتية. وقارن التمهيدية بالقيمة الحقيقية:

القيمة الحقيقية قيمة  $h$  مسائل القيمة الابتدائية

أ.  $y' = e^t - y$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 1$  مع  $h = 0.5$  الحل الصحيح  $y(t) = \ln(e^t + e - 1)$ .

ب.  $y' = \frac{1+t}{1+y}$ ,  $1 \leq t \leq 2$ ,  $y(1) = 2$  مع  $h = 0.5$  الحل الصحيح  $y(t) = \sqrt{t^2 + 2t + 6} - 1$ .

ج.  $y' = -y + ty^{1/2}$ ,  $2 \leq t \leq 3$ ,  $y(2) = 2$  مع  $h = 0.25$  الحل الصحيح  $y(t) = (t - 2 + \sqrt{2}ee^{-t/2})^2$ .

د.  $y' = t^{-2}(\sin 2t - 2ty)$ ,  $1 \leq t \leq 2$ ,  $y(1) = 2$  مع  $h = 0.25$  الحل الصحيح  $y(t) = \frac{4 + \cos 2 - \cos 2t}{2t^2}$ .

3. استخدم طريقة أويلر المعدلة لتقريب حلول مسائل القيمة الابتدائية الآتية. وقارن التمهيدية بالقيمة الحقيقية:

أ.  $y' = y/t - (y/t)^2$ ,  $1 \leq t \leq 2$ ,  $y(1) = 1$  مع  $h = 0.1$  الحل الصحيح  $y(t) = t/(1 + \ln t)$ .

ب.  $y' = 1 + y/t + (y/t)^2$ ,  $1 \leq t \leq 3$ ,  $y(1) = 0$  مع  $h = 0.2$  الحل الصحيح  $y(t) = t \tan(\ln t)$ .

ج.  $y' = -(y+1)(y+3)$ ,  $0 \leq t \leq 2$ ,  $y(0) = -2$  مع  $h = 0.2$  الحل الصحيح  $y(t) = -3 + 2(1 + e^{-2t})^{-1}$ .

د.  $y' = -5y + 5t^2 + 2t$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = \frac{1}{3}$  مع  $h = 0.1$  الحل الصحيح  $y(t) = t^2 + \frac{1}{3}e^{-5t}$ .

4. استخدم طريقة أويلر المعدلة لتقريب حلول مسائل القيمة الابتدائية الآتية. وقارن التمهيدية بالقيمة الحقيقية:

أ.  $y' = \frac{2-2ty}{t^2+1}$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 1$  مع  $h = 0.1$  الحل الصحيح  $y(t) = \frac{2t+1}{t^2+1}$ .

ب.  $y' = \frac{2}{1+t}$ ,  $1 \leq t \leq 2$ ,  $y(1) = \frac{-1}{\ln 2}$  مع  $h = 0.1$  الحل الصحيح  $\ln y(t) = \frac{-1}{\ln(t+1)}$ .

ج.  $y' = (y^2 + y)/t$ ,  $1 \leq t \leq 3$ ,  $y(1) = -2$  مع  $h = 0.2$  الحل الصحيح  $y(t) = \frac{2t}{1-2t}$ .

د.  $y' = -ty + 4t/y$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 1$  مع  $h = 0.1$  الحل الصحيح  $y(t) = \sqrt{4-3e^{-t}}$ .

5. كرّر تمرين (1) مستخدماً طريقة هانز.

6. كرّر تمرين (2) مستخدماً طريقة هانز.

7. كرّر تمرين (3) مستخدماً طريقة هانز.

8. كرّر تمرين (4) مستخدماً طريقة هانز.

9. كرّر تمرين (1) مستخدماً طريقة النقطة الوسطية.

10. كرّر تمرين (2) مستخدماً طريقة النقطة الوسطية.

11. كرّر تمرين (3) مستخدماً طريقة النقطة الوسطية.

12. كرّر تمرين (4) مستخدماً طريقة النقطة الوسطية.

13. كرّر تمرين (1) مستخدماً طريقة Runge-kutta من الرتبة الرابعة.

14. كرّر تمرين (2) مستخدماً طريقة Runge-kutta من الرتبة الرابعة.

15. كرّر تمرين (3) مستخدماً طريقة Runge-kutta من الرتبة الرابعة.

16. كرّر تمرين (4) مستخدماً طريقة Runge-kutta من الرتبة الرابعة.

17. استخدم نتائج تمرين (3) والاستكمال الداخلي الخطي لتقريب قيم  $y(t)$ . وقارن النتائج بالقيم الحقيقية:

أ.  $y(1.93)$  و  $y(1.25)$  ب.  $y(2.75)$  و  $y(2.1)$

ج.  $y(1.93)$  و  $y(1.3)$  د.  $y(0.94)$  و  $y(0.54)$   
18. استخدم نتائج التمرين (4) والاستكمال الداخلي الخطي لتقريب قيم  $y(t)$ . وقرن النتائج بالقيم الحقيقية:

ب.  $y(1.93)$  و  $y(1.25)$   
د.  $y(0.94)$  و  $y(0.54)$

أ.  $y(0.94)$  و  $y(0.54)$   
ج.  $y(2.93)$  و  $y(1.3)$

19. كرّر تمرين (17) مستخدماً نتائج التمرين (7).  
20. كرّر تمرين (18) مستخدماً نتائج التمرين (8).  
21. كرّر تمرين (17) مستخدماً نتائج التمرين (11).  
22. كرّر تمرين (18) مستخدماً نتائج التمرين (12).  
23. كرّر تمرين (17) مستخدماً نتائج التمرين (15).  
24. كرّر تمرين (18) مستخدماً نتائج التمرين (16).  
25. استخدم نتائج تمرين (15) والاستكمال الداخلي لهرايميت التكعيبي لتقريب قيم  $y(t)$ . وقرن التقريبات بالقيمة الحقيقية:

ب.  $y(2.75)$  و  $y(2.1)$   
د.  $y(0.94)$  و  $y(0.54)$

أ.  $y(1.93)$  و  $y(1.25)$   
ج.  $y(1.93)$  و  $y(1.3)$

26. استخدم نتائج التمرين (16) والاستكمال الداخلي لهرايميت التكعيبي لتقريب قيم  $y(t)$ . وقرن التقريبات بالقيمة الحقيقية:

ب.  $y(1.93)$  و  $y(1.25)$   
د.  $y(0.94)$  و  $y(0.54)$

أ.  $y(0.94)$  و  $y(0.54)$   
ج.  $y(2.93)$  و  $y(1.3)$

27. أثبت أن طرائق النقطة الوسطية **Midpoint**، وأويلر المعدلة **Modified Euler**، وهانز **Heun** تعطي التقريبات نفسها لسألة النقطة الابتدائية

$$y' = -y + t + 1, \quad 0 \leq t \leq 1, \quad y(0) = 1$$

ولأي اختيار إلى  $h$ . لماذا يكون هذا صحيحاً؟

28. ينساب ماء من خزان على شكل مخروطي مقلوب مع فوهة دائرية بمعدل

$$\frac{dx}{dt} = -0.6\pi r^2 \sqrt{2g} \frac{\sqrt{x}}{A(x)}$$

حيث تمثل  $r$  نصف قطر الفوهة، وتمثل  $x$  ارتفاع مستوى السائل عن رأس المخروط، و  $A(x)$  تمثل مساحة مقطع المخروط عند  $x$  من الوحدات فوق رأس المخروط. لنفترض  $r = 0.1$  ft و  $g = 32.1$  ft/s<sup>2</sup>. وللخزان مستوى ماء ابتدائي قدره 8 ft، وحجم ابتدائي قدره  $512(\pi/3)$  ft<sup>3</sup>.  
أ. احسب مستوى الماء بعد 10 min مع  $h = 20$  s.  
ب. حدّد ضمن 1 min متى سيصبح الخزان فارغاً.

29. التفاعل الكيميائي اللامتراجع irreversible الذي يتضمن خلط جزئين من كلٍّ من كرومات البوتاسيوم الصلب ( $K_2Cr_2O_7$ ) والماء ( $H_2O$ ) بثلاث ذرات من الكبريت الصلب (S) ليعطي ثلاثة جزيئات من غاز ثاني أكسيد الكبريت ( $SO_2$ )، وأربعة جزيئات من هيدروكسيد البوتاسيوم الصلب (KOH)، وجزيئين من أكسيد الكروم الصلب ( $Cr_2O_3$ ) يمكن وضعه بالصيغة الرمزية



وإذا ما توفر أصلاً  $n_1$  جزيء من  $K_2Cr_2O_7$ ،  $n_2$  جزيء من  $H_2O$ ، و  $n_3$  جزيء من S، فإن المعامل التفاضلية الآتية توضح مقدار  $x(t)$  من KOH بعد الزمن  $t$ :

$$\frac{dx}{dt} = k \left( n_1 - \frac{x}{2} \right)^2 \left( n_2 - \frac{x}{2} \right) \left( n_3 - \frac{3x}{4} \right)^3$$

حيث يمثل  $k$  ثابت سرعة التفاعل. فإذا كان  $n_1 = n_2 = 2 \times 10^1$ ,  $n_3 = 3 \times 10^1$  فما عدد الوحدات من هايدروكساييد البوتاسيوم التي تكونت بعد  $0.2$  s ؟  
30. أثبت أن طريقة الفرق

$$w_{i+1} = w_i + a_1 f(t_i, w_i) + a_2 f(t_i + \alpha_2, w_i + \delta_2 f(t_i, w_i))$$

لكل  $i$  من  $0, 1, \dots, N-1$ ، لا يمكن أن يكون لها خطأ متقلص محلي  $O(h^3)$  لأي اختيار للثوابت  $\delta_2, a_1, a_2, \alpha_2$ .

31. إن طريقة Runge-kutta من الرتبة 4 يمكن كتابتها بالصيغة

$$w_{i+1} = w_i + \frac{h}{6} f(t_i, w_i) + \frac{h}{3} f(t_i + \alpha_1 h, w_i + \delta_1 h f(t_i, w_i))$$

$$+ \frac{h}{3} f(t_i + \alpha_2 h, w_i + \delta_2 h f(t_i + \gamma_2 h, w_i + \gamma_1 h f(t_i, w_i)))$$

$$+ \frac{h}{6} f(t_i + \alpha_3 h, w_i + \delta_3 h f(t_i + \gamma_3 h, w_i + \gamma_3 h f(t_i + \gamma_6 h, w_i + \gamma_7 h f(t_i, w_i))))).$$

أوجد قيم الثوابت  $\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \delta_1, \delta_2, \delta_3, \gamma_1, \gamma_2, \gamma_3, \gamma_4, \gamma_5, \gamma_6, \gamma_7$  و  $\gamma_7$ .

## 5.5 التحكم بالخطأ وطريقة رونج-كوتا-فهلبرك Error control and the Runge-Kutta-Fehlberg Method

لاحظنا في الفصل (6.4) الاستخدام المناسب لخطوة بسعات مختلفة لإنتاج طرائق تقريب تكاملية وافية من الناحية الحسابية. وهذا ليس كافياً لصالح هذه الطرائق في ضوء زيادة التعقيد عند تطبيق هذه الطرائق. وثمة مزية أخرى لدى هذه الطرائق تجعل منها ذات قيمة، حيث تتضمن العملية المتعلقة بسعة الخطوة تقديراً لخطأ القطع الذي لا يتطلب تقريب الاشتقاقات العالية للدالة. وهذه الطرائق تدعى المتبنية Adaptive: بسبب تبنيها لكل من عدد النقاط المستخدمة في التقريب وموقعها؛ لضمان إبقاء خطأ القطع ضمن حد معين.

هناك اتصال وثيق بين مسألة تقريب قيمة تكامل مؤكدة ومسألة تقريب الحل لمسألة القيمة الوسطية. وعلينا إذن ألا نستغرب وجود طرائق متبنية لتقريب حلول مسائل القيمة الوسطية وكون هذه الطرائق ليست وافية فقط. بل تتضمن السيطرة على الخطأ أيضاً.

يمكن وضع أي طريقة بخطوة واحدة لتقريب الحل  $y(t)$  لمسألة القيمة الوسطية

$$y' = f(t, y) \quad \text{لكل } a \leq t \leq b \quad \text{عند } y(a) = \alpha$$

بالصيغة

$$w_{i+1} = w_i + h_i \phi(t_i, w_i, h_i) \quad \text{لكل } i = 0, 1, \dots, N-1$$

لدالة معين  $\phi$ .

ثمة طريقة مثالية لمعادلة الفرق

$$w_{i+1} = w_i + h_i \phi(t_i, w_i, h_i) \quad i = 0, 1, \dots, N-1$$

لتقريب الحل  $y(t)$  لمسألة القيمة الوسطية

$$y' = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = \alpha$$

رَبِّدْ تَرْغِبْ فِي مَرَاجَعَةِ مَادَّةِ التَّرْبِيعِ

الْمَعْدُ فِي الْفَصْلِ (6.4) قَبْلَ تَنَاوُلِ

مَادَّةِ هَذَا الْفَصْلِ وَالْعُضْ (7.5).

تتسم بما يلي: عند حد السماح  $\varepsilon > 0$ ، فإن أصغر عدد للنقاط الشبكية التي تستخدم لضمان الخطأ التام  $|y(t_i) - w_i|$  لن يتجاوز  $\varepsilon$  لأي  $i = 0, 1, \dots, N$ ، وليس غريباً أن يكون لدينا أصغر عدد من النقاط الشبكية إلى جانب السيطرة على الخطأ التام لطريقة الفرق، الذي لا يتماشى والنقاط المتساوية التباعد في الفترة. سوف نختبر في هذا الفصل أساليب تستخدم في السيطرة على الخطأ لطريقة معادلة الفرق وفق أسلوب فعال من خلال اختيار مناسب للنقاط الشبكية.

وعلى الرغم من أننا لا نستطيع تحديد الخطأ التام لطريقة ما، إلا أننا سنرى في الفصل 10.5 الصلة القريبة ما بين خطأ القطع المحلي والخطأ التام. وباستخدام طرائق الترتيب المختلف يمكننا التنبؤ بخطأ القطع المحلي، وباستخدام هذا التنبؤ، نختار سعة الخطوة التي ستبقيها قيد الفحص مع الخطأ التام. ولتوضيح الأسلوب، نفترض أن لدينا أسلوبيين للتقريب: الأول عبارة عن طريقة من الرتبة  $n$  ووجدت من طريقة تايلور من الرتبة  $n$  بالصيغة

$$y(t_{i+1}) = y(t_i) + h\phi(t_i, y(t_i), h) + O(h^{n+1})$$

وتعطي تقريبات

$$w_0 = \alpha$$

$$w_{i+1} = w_i + h\phi(t_i, w_i, h) \quad \text{لكل } i > 0$$

مع خطأ قطع محلي  $\tau_{i+1}(h) = O(h^n)$  وننشأ الطريقة عموماً من خلال تطبيق تعديل Runge-kutta لطريقة تايلور مع عدم أهمية الاشتقاق المحدد.

الطريقة الثانية شبيهة بذلك، ولكنها أعلى من الرتبة واحدة، وناتجة عن طريقة تايلور من الرتبة  $(n+1)$  ذات الصيغة

$$y(t_{i+1}) = y(t_i) + h\bar{\phi}(t_i, y(t_i), h) + O(h^{n+2})$$

$$\bar{w}_0 = \alpha$$

وتعطي تقريبات

$$\bar{w}_{i+1} = \bar{w}_i + h\bar{\phi}(t_i, \bar{w}_i, h) \quad \text{لكل } i > 0$$

مع خطأ قطع محلي  $\bar{\tau}_{i+1}(h) = O(h^{n+1})$ .

نبدأ أولاً بافتراض أن  $w_i = y(t_i) = \bar{w}_i$ ، ونختار سعة خطوة ثابتة  $h$  لتوليد تقريبات  $w_{i+1}$  و  $\bar{w}_{i+1}$  إلى  $y(t_{i+1})$ ، ومن ثم

$$\begin{aligned} \tau_{i+1}(h) &= \frac{y(t_{i+1}) - y(t_i)}{h} - \phi(t_i, y(t_i), h) \\ &= \frac{y(t_{i+1}) - w_i}{h} - \phi(t_i, w_i, h) \\ &= \frac{y(t_{i+1}) - [w_i + h\phi(t_i, w_i, h)]}{h} \\ &= \frac{1}{h}(y(t_{i+1}) - w_{i+1}) \end{aligned}$$

وبالأسلوب نفسه

$$\bar{\tau}_{i+1}(h) = \frac{1}{h}(y(t_{i+1}) - \bar{w}_{i+1})$$

وتمهيدية لذلك فإن

$$\begin{aligned}\tau_{i+1}(h) &= \frac{1}{h}(y(t_{i+1}) - w_{i+1}) \\ &= \frac{1}{h}[(y(t_{i+1}) - \tilde{w}_{i+1}) + (\tilde{w}_{i+1} - w_{i+1})] \\ &= \tilde{\tau}_{i+1}(h) + \frac{1}{h}(\tilde{w}_{i+1} - w_{i+1})\end{aligned}$$

ولكن  $\tau_{i+1}(h)$  هو  $O(h^n)$ ، و  $\tilde{\tau}_{i+1}(h)$  هو  $O(h^{n+1})$ ، ولذا فإن الجزء المعنوي من  $\tau_{i+1}(h)$  يجب أن يأتي من

$$\frac{1}{h}(\tilde{w}_{i+1} - w_{i+1})$$

هذا يعطينا تقريبا سهل الحساب لخطأ القطع المحلي لطريقة  $O(h^n)$ :

$$\tau_{i+1}(h) \approx \frac{1}{h}(\tilde{w}_{i+1} - w_{i+1})$$

وليس الهدف تقدير خطأ القطع المحلي. بل تعديل سعة الخطوة وإبقائها ضمن حد معين. ولعمل ذلك، نفترض الآن أنه ما دام  $\tau_{i+1}(h)$  هو  $O(h^n)$ ، فإن العدد  $K$  موجود ومستقل عن  $h$  مع

$$\tau_{i+1}(h) \approx Kh^n$$

ولذلك فإن خطأ القطع المحلي الناتج عن تطبيق طريقة من الرتبة  $n$  مع سعة خطوة جديدة  $qh$  يمكن تقديرها باستخدام التقريبات الأصلية  $w_{i+1}$  و  $\tilde{w}_{i+1}$

$$\tau_{i+1}(qh) \approx K(qh)^n = q^n(Kh^n) \approx q^n \tau_{i+1}(h) \approx \frac{q^n}{h}(\tilde{w}_{i+1} - w_{i+1})$$

ولتحديد  $\tau_{i+1}(qh)$  بالمقدار  $\varepsilon$ ، فإننا نختار  $q$  بحيث إن

$$\frac{q^n}{h}|\tilde{w}_{i+1} - w_{i+1}| \approx |\tau_{i+1}(qh)| \leq \varepsilon$$

ومن ثم

$$q \leq \left( \frac{\varepsilon h}{|\tilde{w}_{i+1} - w_{i+1}|} \right)^{1/n}$$

أحد الأساليب الشائعة التي تستخدم هذه المتباينة للسيطرة على الخطأ هي طريقة Runge-Kutta-Fehlberg (انظر [Fe]). ويستخدم هذا الأسلوب طريقة Runge-Kutta مع خطأ قطع محلي

من الرتبة 5

$$\tilde{w}_{i+1} = w_i + \frac{16}{135}k_1 + \frac{6656}{12825}k_3 + \frac{28561}{56430}k_4 - \frac{9}{50}k_5 + \frac{2}{55}k_6$$

لتقدير الخطأ المحلي في طريقة Runge-Kutta من الرتبة 4 ومن خلال

$$w_{i+1} = w_i + \frac{25}{216}k_1 + \frac{1408}{2565}k_3 + \frac{2197}{4104}k_4 - \frac{1}{5}k_5$$

فإن معادلات المعامل هي

لسد طور إرون فاهلبرج Erwin Fehlberg هذه وغيرها من تقنيات تصحيح الخطأ، بينما كان يعد مع وكالة الفضاء الأمريكية NASA في هنتسفيل/ألباما في ستينيات القرن الماضي 1960s. وفي عام 1960 نال ميدالية NASA للإنجاز العلمي المتميز من قبل عمله هذا.

$$k_1 = hf(t_i, w_i),$$

$$k_2 = hf\left(t_i + \frac{h}{4}, w_i + \frac{1}{4}k_1\right),$$

$$k_3 = hf\left(t_i + \frac{3h}{8}, w_i + \frac{3}{32}k_1 + \frac{9}{32}k_2\right),$$

$$k_4 = hf\left(t_i + \frac{12h}{13}, w_i + \frac{1932}{2197}k_1 - \frac{7200}{2197}k_2 + \frac{7296}{2197}k_3\right),$$

$$k_5 = hf\left(t_i + h, w_i + \frac{439}{216}k_1 - 8k_2 + \frac{3680}{513}k_3 - \frac{845}{4104}k_4\right),$$

$$k_6 = hf\left(t_i + \frac{h}{2}, w_i - \frac{8}{27}k_1 + 2k_2 - \frac{3544}{2565}k_3 + \frac{1859}{4104}k_4 - \frac{11}{40}k_5\right).$$

ومن إيجابيات هذه الطريقة أنها تتطلب ستة تقييمات فقط لـ  $f$  في كل خطوة. وطرق Runge-Kutta من الرتبين 4 و 5 التي تُستخدم معاً عشوائية، وتتطلب (انظر جدول 7.5 في الفصل 4.5) أربعة تقييمات على الأقل لـ  $f$  بالنسبة إلى الطريقة من الرتبة 4، بالإضافة إلى ستة أخرى للطريقة من الرتبة 5، وبمجموع لا يقل عن عشرة تقييمات دالة. في مبرهنة السيطرة على الخطأ error-control theory ثمة قيمة ابتدائية لـ  $h$  عند الخطوة ( $i$ ) استخدمت لإيجاد القيم الابتدائي لـ  $w_{i+1}$  و  $\tilde{w}_{i+1}$  التي تؤدي إلى حديد  $q$  لتلك الخطوة، ومن ثم تُعاد الحسابات. وهذه العملية تتطلب ضعف عدد التقييمات الدالية لكل خطوة عند عدم السيطرة على الخطأ. وعملياً تُختار قيمة  $q$  المستخدمة على نحو مختلف نوعاً ما لجعل تكلفة تقييم الدالة المتزايدة مجددة. وتستخدم قيمة  $q$  المحددة عند الخطوة ( $i$ ) لغرضين هما

- عندما  $q < 1$ ، لرفض الاختيار الأول لـ  $h$  عند الخطوة ( $i$ )، وتكرار الحسابات مسخمين  $qh$
- وعندما  $q \geq 1$ ، لقبول القيمة المحسوبة عند الخطوة ( $i$ ) مستخدمين سعة الخطوة  $F$ ، ولتغيير سعة خطوة  $qh$  بالنسبة إلى الخطوة ( $i + 1$ ).

وبسبب مخالفة دلالة تقييم الدالة الواجب دفع ثمنها في حالة تكرار الخطوات، فإن  $q$  تُختار بتحفظ وفي الحقيقة، مع طريقة Runge-Kutta-Fehlberg و  $n = 4$  يكون الاختيار الاعتيادي

$$q = \left(\frac{\varepsilon h}{2|\tilde{w}_{i+1} - w_{i+1}|}\right)^{1/4} = 0.84 \left(\frac{\varepsilon h}{|\tilde{w}_{i+1} - w_{i+1}|}\right)^{1/4}$$

في الخوارزمية (3.5) لطريقة Runge-Kutta-Fehlberg. أضيفت الخطوة 6 لاستبعاد تعديلات كبيرة في سعة الخطوة، بغرض تجنب هدر الكثير من الوقت مع ساعات صغيرة للخطوة ضمن مناطق تتسم بمخالفات في اشتقاقات  $v$ ، وكذلك تجنب ساعات كبيرة للخطوة التي يمكنها أن تؤدي إلى تخطي مناطق حساسة ما بين الخطوات. وفي بعض الأحيان نجد أن عملية زيادة سعة الخطوة تحذف كلياً من الخوارزمية، وأن عملية تقليل سعة الخطوة تعدل لتصبح ضمن العملية فقط عند الحاجة إليها لجعل الخطأ تحت السيطرة.

## طريقة رونج-كوتا-فهلبرك Runge-Kutta-Fehlberg Method

لتقريب حل مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = \alpha$$

مع خطأ قطع محلي ضمن حد سماح معين:

المدخلات: نقاط النهاية  $a$  و  $b$ ، شرط ابتدائي  $\alpha$ ، حد سماح  $TOL$ ، أكبر سعة خطوة  $hmax$  أصغر سعة خطوة  $hmin$ .

المخرجات:  $t, w, h$  حيث إن  $w$  تقرب  $y(t)$ ، وقد استخدمت سعة الخطوة  $h$ ، أو ظهرت عبارة تفيد بأن أقل سعة للخطوة قد تم تجاوزها.

الخطوة	المضمون
1	ضع $t = a$ $w = \alpha$ $h = hmax$ $FLAG = 1$ المخرجات $(t, w)$
2	ما دام $(FLAG = 1)$ ، فطبق الخطوات 3 - 11.
3	ضع $K_1 = hf(t, w);$ $K_2 = hf(t + \frac{1}{4}h, w + \frac{1}{4}K_1);$ $K_3 = hf(t + \frac{3}{8}h, w + \frac{3}{32}K_1 + \frac{9}{32}K_2);$ $K_4 = hf(t + \frac{12}{13}h, w + \frac{1932}{2197}K_1 - \frac{7200}{2197}K_2 + \frac{7296}{2197}K_3);$ $K_5 = hf(t + h, w + \frac{439}{216}K_1 - 8K_2 + \frac{3680}{513}K_3 - \frac{845}{4104}K_4);$ $K_6 = hf(t + \frac{1}{2}h, w - \frac{8}{27}K_1 + 2K_2 - \frac{3544}{2565}K_3 + \frac{1859}{4104}K_4 - \frac{11}{40}K_5).$
4	ضع $R = \frac{1}{h}   \frac{1}{360}K_1 - \frac{128}{4275}K_3 - \frac{2197}{75240}K_4 + \frac{1}{50}K_5 + \frac{2}{55}K_6  $ (ملحوظة: $R = \frac{1}{h}   \hat{w}_{i+1} - w_{i+1}  $ .)
5	إذا كان $R \leq TOL$ فطبق الخطوتين 6 و7.
6	ضع $t = t + h$ (التقريب مقبول). $w = w + \frac{25}{216}K_1 + \frac{1408}{2565}K_3 + \frac{2197}{4104}K_4 - \frac{1}{5}K_5$
7	المخرجات $(t, w, h)$
8	ضع $\delta = 0.84(TOL/R)^{1/4}$
9	إذا كان $\delta \leq 0.1$ ضع $h = 0.1h$ وإذا كان $\delta \geq 4$ ضع $h = 4h$ وما عدا ذلك ضع $h = \delta h$ . (احسب $h$ جديدة).

## ALGORITHM

## الخوارزمية

3.5

10	إذا كان $h > hmax$ فضع $h = hmax$
11	إذا كان $t \geq b$ فضع $FLAG = 0$ وإذا كان $t + h > b$ فضع $h = b - t$ وإذا كان $h < hmin$ فضع $FLAG = 0$ ; المخرجات (تم تجاوز أصغر $h$ ). ( العملية فشلت).
12	العملية تامة. توقف.



مثال 1

نستخدم هنا الخوارزمية (3.5) لتقريب حل مسألة القيمة الابتدائية.  
 $y'(t) = (t + 1)^2 - 0.5e^t$  التي لها حل  $y' = y - t^2 + 1$ ,  $0 \leq t \leq 2$ ,  $y(0) = 0.5$   
 تتضمن المدخلات حدًا أقصى  $TOL = 10^{-5}$ ، أعلى سعة خطوة  $hmax = 0.25$ ، وأصغر سعة  
 خطوة  $hmin = 0.01$  والنتائج مبينة في جدول (9.5). وآخر عمودين في جدول (9.5) يبيان  
 نتائج طريقة الرتبة الخامسة. وعند قيم صغيرة لـ  $t$ ، يكون الخطأ أقل مما هو عليه في طريقة  
 الرتبة الرابعة، ولكنه يتجاوز ما هو عليه في طريقة الرتبة الرابعة عندما تزداد قيمة  $t$ .

جدول 9.5

$ y_i - \hat{w}_i $	RKF-5 $\hat{w}_i$	$ y_i - w_i $	$R_i$	$h_i$	RKF-4 $w_i$	$y_i = y(t_i)$	$t_i$
		0.5			0.5	0.5	0
$2.424 \times 10^{-7}$	0.9204870	$1.3 \times 10^{-6}$	$6.2 \times 10^{-6}$	0.2500000	0.9204886	0.9204873	0.2500000
$1.510 \times 10^{-6}$	1.3964900	$2.6 \times 10^{-6}$	$4.5 \times 10^{-6}$	0.2365522	1.3964910	1.3964884	0.4865522
$3.136 \times 10^{-6}$	1.9537477	$4.2 \times 10^{-6}$	$4.3 \times 10^{-6}$	0.2427810	1.9537488	1.9537446	0.7293332
$5.242 \times 10^{-6}$	2.5864251	$6.2 \times 10^{-6}$	$3.8 \times 10^{-6}$	0.2500000	2.5864260	2.5864198	0.9793332
$7.835 \times 10^{-6}$	3.2604599	$8.5 \times 10^{-6}$	$2.4 \times 10^{-6}$	0.2500000	3.2604605	3.2604520	1.2293332
$1.036 \times 10^{-5}$	3.9520954	$1.11 \times 10^{-5}$	$7 \times 10^{-7}$	0.2500000	3.9520955	3.9520844	1.4793332
$1.446 \times 10^{-5}$	4.6308272	$1.41 \times 10^{-5}$	$1.5 \times 10^{-6}$	0.2500000	4.6308268	4.6308127	1.7293332
$1.839 \times 10^{-5}$	5.2574871	$1.73 \times 10^{-5}$	$4.3 \times 10^{-6}$	0.2500000	5.2574861	5.2574687	1.9793332
$1.758 \times 10^{-5}$	5.3054896	$1.77 \times 10^{-5}$		0.0206668	5.3054896	5.3054720	2.0000000

ثمة تنفيذ لطريقة Runge-Kutta-Fehlberg متوفرة في Maple باستخدام الأمر dsolve مع خيارات  
 عددية. لنأخذ مسألة القيمة الابتدائية للمثال (1). الأمر

```
>g:=dsolve({D y}(t)=y(t)-t*t+1,y(0)=0.5),y(t),numeric);
```

يعيد العملية

```
g := proc(rkf45_x) ... end
```

يمكننا تقييم  $y$  كما هو واضح في مثال مستخدمين

```
>g(2.0);
```

الذي يعطي

```
[t = 2.0, y(t) = 5.305471958400194]
```



## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 5.5

1. استخدم طريقة Runge-Kutta-Fehlberg مع  $TOL = 10^{-4}$  و  $hmax = 0.25$  و  $hmin = 0.05$

لتقريب حلول مسائل القيمة الابتدائية الآتية، وقارن النتائج بالقيمة الحقيقية:

أ.  $y(t) = \frac{1}{5}te^{3t} - \frac{1}{25}e^{3t} + \frac{1}{25}e^{-2t}$  القيمة الحقيقية  $y' = y/t - (y/t)^2$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 0$ ;

ب.  $y(t) = t + 1/(1-t)$  القيمة الحقيقية  $y' = 1 + (t-y)^2$ ,  $2 \leq t \leq 3$ ,  $y(2) = 1$ ;

ج.  $y(t) = t \ln t + 2t$  القيمة الحقيقية  $y' = 1 + y/t$ ,  $1 \leq t \leq 2$ ,  $y(1) = 2$ ;

د.  $y(t) = \frac{1}{2} \sin 2t - \frac{1}{3} \cos 3t + \frac{4}{3}$  القيمة الحقيقية  $y' = \cos 2t + \sin 3t$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 1$

2. استخدم طريقة Runge-Kutta-Fehlberg مع حد سماح  $TOL = 10^{-4}$  لتقريب حلول مسائل

القيمة الابتدائية الآتية:

أ.  $hmin = 0.02$  و  $hmax = 0.05$  مع  $y' = (y/t)^2 + y/t$ ,  $1 \leq t \leq 1.2$ ,  $y(1) = 1$

ب.  $hmin = 0.02$  و  $hmax = 0.25$  مع  $y' = \sin t + e^{-t}$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 0$

ج.  $hmin = 0.02$  و  $hmax = 0.5$  مع  $y' = 1/t(y^2 + y)$ ,  $1 \leq t \leq 3$ ,  $y(1) = -2$

د.  $hmin = 0.02$  و  $hmax = 0.5$  مع  $y' = t^2$ ,  $0 \leq t \leq 2$ ,  $y(0) = 0$

3. استخدم طريقة Runge-Kutta-Fehlberg مع  $TOL = 10^{-6}$  و  $hmax = 0.5$  و  $hmin = 0.05$

لتقريب حلول مسائل القيمة الابتدائية الآتية، وقارن النتائج بالقيمة الحقيقية:

أ.  $y(t) = t/(1 + \ln t)$  القيمة الحقيقية  $y' = y/t - (y/t)^2$ ,  $1 \leq t \leq 4$ ,  $y(1) = 1$

ب.  $y(t) = t \tan(\ln t)$  القيمة الحقيقية  $y' = 1 + y/t + (y/t)^2$ ,  $1 \leq t \leq 3$ ,  $y(1) = 0$

ج.  $y(t) = -3 + 2(1 + e^{-2t})^{-1}$  القيمة الحقيقية  $y' = -(y+1)(y+3)$ ,  $0 \leq t \leq 3$ ,  $y(0) = -2$

د.  $y(t) = (3 + 2t^3 + 6e^{t^2})^{-1/2}$  القيمة الحقيقية  $y' = (t + 2t^3)y^3 - ty$ ,  $0 \leq t \leq 2$ ,  $y(0) = \frac{1}{3}$

4. طريقة Runge-Kutta-Verner method [Ve] تعتمد على الصيغ

$$w_{i+1} = w_i + \frac{13}{160}k_1 + \frac{2375}{5984}k_3 + \frac{5}{16}k_4 + \frac{12}{85}k_5 + \frac{3}{44}k_6$$

$$\text{و } \bar{w}_{i+1} = w_i + \frac{3}{40}k_1 + \frac{875}{2244}k_3 + \frac{23}{72}k_4 + \frac{264}{1955}k_5 + \frac{125}{11592}k_7 + \frac{43}{616}k_8$$

حيث إن

$$k_1 = hf(t_i, w_i),$$

$$k_2 = hf\left(t_i + \frac{h}{6}, w_i + \frac{1}{6}k_1\right),$$

$$k_3 = hf\left(t_i + \frac{4h}{15}, w_i + \frac{4}{75}k_1 + \frac{16}{75}k_2\right),$$

$$k_4 = hf\left(t_i + \frac{2h}{3}, w_i + \frac{5}{6}k_1 - \frac{8}{3}k_2 + \frac{5}{2}k_3\right),$$

$$k_5 = hf\left(t_i + \frac{5h}{6}, w_i - \frac{165}{64}k_1 + \frac{55}{6}k_2 - \frac{425}{64}k_3 + \frac{85}{96}k_4\right),$$

$$k_6 = hf \left( t_i + h, w_i + \frac{12}{5}k_1 - 8k_2 + \frac{4015}{612}k_3 - \frac{11}{36}k_4 + \frac{88}{255}k_5 \right),$$

$$k_7 = hf \left( t_i + \frac{h}{15}, w_i - \frac{8263}{15000}k_1 + \frac{124}{75}k_2 - \frac{643}{680}k_3 - \frac{81}{250}k_4 + \frac{2484}{10625}k_5 \right),$$

$$k_8 = hf \left( t_i + h, w_i + \frac{3501}{1720}k_1 - \frac{300}{43}k_2 + \frac{297275}{52632}k_3 - \frac{319}{2322}k_4 + \frac{24068}{84065}k_5 + \frac{3850}{26703}k_7 \right).$$

إن طريقة الرتبة السادسة  $\tilde{W}_{i+1}$  تستخدم لتقدير الخطأ في طريقة الرتبة الخامسة  $\tilde{W}_{i+1}$ . ابن خوارزمية شبيهة بخوارزمية Runge–Kutta–Fehlberg . وكرّر التمرين (3) مستخدماً هذه الطريقة الجديدة.

5. في مبرهنة انتشار مرض وبائي (انظر [Ba1] أو [Ba2]). يمكن نسبياً استخدام معادلة تفاضلية ابتدائية لتوقع عدد الأشخاص المصابين في المجتمع عند أي زمن بعد أن تُفترض افتراضات تبسيطية مناسبة. ولنفترض - على نحو خاص - أن الأفراد جميعهم في مجتمع ثابت لديهم الاحتمال نفسه في الإصابة متى كانت هناك حالة إصابة في تلك المنطقة. وافترض  $x(t)$  تمثل عدد الأفراد المعرضين للإصابة عند الزمن  $t$ ، وأن  $y(t)$  تمثل عدد المصابين. يبدو منطقياً افتراض كون معدل التغير في عدد المصابين يتناسب مع حاصل ضرب  $x(t)$  في  $y(t)$  لكون المعدل يعتمد على كليهما. فإذا كان المجتمع كبيراً كفاية فبافتراض أن  $x(t)$  و  $y(t)$  متصلان، فإن المسألة يمكن وضعها على الصيغة

$$y'(t) = kx(t)y(t)$$

حيث  $k$  ثابت، وتمثل  $x(t) + y(t) = m$  المجتمع الكلي. وهذه المعادلة يمكن كتابتها بحيث تتضمن  $y(t)$  فقط على النحو الآتي:

$$y'(t) = k(m - y(t))y(t)$$

أ. مفترضين أن  $k = 2 \times 10^{-6}$ ,  $y(0) = 1000$ ,  $m = 100,000$ . وأن الزمن مقيس بالأيام، أوجد تقريباً لعدد المصابين بعد مرور 30 يوماً.

ب. تسمى المعادلة التفاضلية في الفقرة (أ) بمعادلة برنولي Bernoulli equation. ويمكن تحويلها إلى معادلة تفاضلية خطية في  $u(t) = (y(t))^{-1}$ . استخدم هذا الأسلوب لإيجاد الحل الصحيح للمعادلة تحت الافتراضات نفسها كما في الفقرة (أ). ثم قارن قيمة  $y(t)$  الحقيقية بذلك التقريب. ماذا يكون  $\lim_{t \rightarrow \infty} y(t)$ ؟ وهل يتفق هذا وحسبك؟

6. في التمرين السابق، يبقى المصابون جميعهم في المجتمع لنشر المرض. ولعل الأكثر منطقية أن نُقدم متغيراً ثالثاً هو  $z(t)$  ليمثل عدد الأشخاص المستبعدين من المجتمع الموبوء عند زمن معلوم  $t$  تمهيدية الحجر. الشفاء تمهيدية المناعة، أو الموت. وهذا يعقد المسألة، ولكن يمكن ملاحظة (نظر [Ba2]) حل تقريبي يُعطى بالصيغة

$$x(t) = x(0)e^{-(k_1/k_2)z(t)} \quad \text{و} \quad y(t) = m - x(t) - z(t)$$

حيث يمثل  $k_1$  معدل الإصابة، ويمثل  $k_2$  معدل العزل (الاستبعاد). وان  $z(t)$  تُحدّد بلعاقلة التفاضلية

$$z'(t) = k_2(m - z(t) - x(0)e^{-(k_1/k_2)z(t)})$$

إن المؤلفين غير ملتئين بأي أسلوب لحل هذه المسألة مباشرة، ولذلك فثمة عمية عديدة يجب

تطبيقها. أوجد تقريباً إلى  $z(30)$ ،  $y(30)$  و  $x(30)$  مفترضاً أن  $m = 100,000$  و  $x(0) = 99,000$

و  $k_1 = 2 \times 10^{-6}$  و  $k_2 = 10^{-4}$

## Multistep Methods

## 6.5 طرائق متعددة الخطوات

تُسمى الطرائق التي نُوقشت حتى الآن طرائق الخطوة الواحدة one-step method. لأن تقريب النقطة الشبكية  $t_{i+1}$  يتضمن معلومات من نقطة شبكية سابقة واحدة فقط هي  $t_i$ . وعلى الرغم من أن هذه الطرائق قد تستخدم معلومات تقييم دالية عند نقاط ما بين  $t_i$  و  $t_{i+1}$ ، فهي لا تحتفظ بتلك المعلومات لاستخدامها مباشرة في تقريبات مستقبلية. والمعلومات المستخدمة كلها ضمن هذه الطرائق مستخرجة في الفترة الجزئية التي تجعل الحل قيد التقريب. وحيث إن الحل التقريبي متوفر عند كل واحدة من النقاط الشبكية  $t_0, t_1, \dots, t_i$  قبل ظهور التقريب عند  $t_{i+1}$ . ولأن الخطأ  $|w_j - y(t_j)|$  يتجه نحو الزيادة مع  $j$ . فسيبدو من المنطقي تطوير طرائق تستخدم هذه البيانات السابقة وبدقة أكبر عند تقريب الحل عند  $t_{i+1}$ . وتسمى الطرائق التي تستخدم التقريب عند أكثر من نقطة شبكية واحدة لتحديد التقريب عند النقطة اللاحقة طرائق متعددة الخطوات Multistep Methods. والتعريف الدقيق لها هو كالاتي بالإضافة إلى تعريف لنوعين من الطرائق متعددة الخطوات.

طريقة متعددة الخطوات عددها  $m$  لحل مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = \alpha \quad (22.5)$$

لها معادلة فرق لإيجاد التقريب  $w_{i+1}$  عند النقطة الشبكية  $t_{i+1}$  معطاة بالمعادلة الآتية. حيث  $m$  عبارة عن عدد صحيح أكبر من 1

$$w_{i+1} = a_{m-1}w_i + a_{m-2}w_{i-1} + \dots + a_0w_{i-m} + h[b_m f(t_{i+1}, w_{i+1}) + b_{m-1}f(t_i, w_i) + \dots + b_0f(t_{i-m}, w_{i-m})]. \quad (23.5)$$

لـ  $i = m-1, m, \dots, N-1$ ، حيث إن  $h = (b-a)/N$  و  $a_0, a_1, \dots, a_{m-1}$  و  $b_0, b_1, \dots, b_m$  وقيم البداية

$$w_0 = \alpha, \quad w_1 = \alpha_1, \quad w_2 = \alpha_2, \quad \dots, \quad w_{m-1} = \alpha_{m-1}$$

محددة. وعندما تكون  $b_m = 0$ . فإن الطريقة تسمى "واضحة أو مفتوحة". لأن المعادلة (23.5) تعطي  $w_{i+1}$  بوضوح بدلالة القيم التي حُدَّت سابقاً. وعندما  $b_m \neq 0$  فإن الطريقة تسمى "غير واضحة أو مغلقة". لأن  $w_{i+1}$  تظهر في كلا طرفي المعادلة (5.23) ويكون تحديدها غير واضح.

المعادلات

$$w_0 = \alpha, \quad w_1 = \alpha_1, \quad w_2 = \alpha_2, \quad w_3 = \alpha_3 \quad (24.5)$$

$$w_{i+1} = w_i + \frac{h}{24} [55f(t_i, w_i) - 59f(t_{i-1}, w_{i-1}) + 37f(t_{i-2}, w_{i-2}) - 9f(t_{i-3}, w_{i-3})]$$

## تعريف 14.5

كان جون كوش آدمز John Couch Adams (1892-1819) مهتماً على نحو خاص باستخدام قابليته في الحسابات الرياضية الدقيقة لتفحص مدارات الكواكب وقد تنبأ بوجود نيبتون Neptune من خلال تحليل الحالات اللانظامية في الكوكب أورانوس Uranus. كما طوّر تقنيات التكامل العددي للمساعدة على تقريب حل المعادلات تفاضلية.

## مثال

إن تقنيات آدمز - باشفورث

Adams - Bashforth

تعود إلى J. C. Adams والذي طوّر هذه التقنيات لتقريب حل مسألة تدفق السائل العائدة إلى باشفورث.

كان فورست ري مولتون (1872-

Forest Ray Moulton (1952

فلكيًّا. وقد طوّر طرق المصحح - المقدر المحسنة لحل المعادلات الباليستية خلال الحرب العالمية الأولى

لكلّ من  $i = 3, 4, \dots, N - 1$ ، هي طريقة واضحة بأربع خطوات تُعرف بأسلوب آدمز- باشفورث من الرتبة الرابعة fourth-order Adams-Bashforth technique.

المعادلات

$$w_0 = \alpha, \quad w_1 = \alpha_1, \quad w_2 = \alpha_2 \quad (25.5)$$

$$w_{i+1} = w_i - \frac{h}{24} [9f(t_{i+1}, w_{i+1}) + 19f(t_i, w_i) - 5f(t_{i-1}, w_{i-1}) + f(t_{i-2}, w_{i-2})]$$

لكلّ من  $i = 2, 3, \dots, N - 1$ ؛ هي طريقة واضحة بأربع خطوات تُعرف بأسلوب آدمز-مولتون من الرتبة الرابعة fourth-order Adams-Moulton technique.

يجب تحديد قيم البداية سواءً في المعادلة (24.5) أو المعادلة (25.5) بافتراض  $w_0 = \alpha$  وتوليد بقية القيم من خلال طريقة Runge-Kutta أو ثمة أسلوب خطوة واحدة آخر.

ولتطبيق طريقة واضحة مثل المعادلة (25.5) مباشرة، يتحتم علينا حل المعادلة الواضحة  $w_{i+1}$ . وليس واضحًا أنه يمكن عمل ذلك عمومًا، أو أن حلًا وحيدًا لـ  $w_{i+1}$  يمكن ظهوره دئماً.

لبدء اشتقاق طريقة متعددة الخطوات، انظر أن حل مسألة القيمة الابتدائية في المعادلة (25.5)

$$y' = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = \alpha$$

إذا ما تكاملت على الفترة  $[t_i, t_{i+1}]$ ، تتسم بأن

$$y(t_{i+1}) - y(t_i) = \int_{t_i}^{t_{i+1}} y'(t) dt = \int_{t_i}^{t_{i+1}} f(t, y(t)) dt$$

والتمهيدية أن

$$y(t_{i+1}) = y(t_i) + \int_{t_i}^{t_{i+1}} f(t, y(t)) dt \quad (26.5)$$

ولأنه لا يمكننا عمل تكامل  $f(t, y(t))$  دون معرفة الحل  $y(t)$  للمسألة، فبدلاً من ذلك نعمل تكاملاً لكثيرة حدود استكمال داخلي  $P(t)$  لـ  $f(t, y(t))$  المحدد من خلال بعض نقاط البيانات المستخرجة سابقاً  $(t_0, w_0), (t_1, w_1), \dots, (t_i, w_i)$ . وعندما نفترض بالإضافة إلى ذلك أن  $w_i \approx y(t_i)$ ، فإن المعادلة (26.5) تصبح

$$y(t_{i+1}) \approx w_i + \int_{t_i}^{t_{i+1}} P(t) dt \quad (27.5)$$

وعلى الرغم من إمكانية استخدام أي صيغة لكثيرة حدود استكمال داخلي للاشتقاق، إلا أنه من المناسب جدًّا استخدام صيغة نيوتن للفرق المتراجع Newton backward-difference.

ولاشتقاق أسلوب Adams-Bashforth الواضح ذي  $m$  من الخطوات، ننشئ كثيرة حدود الفرق التراجعي  $P_{m-1}(t)$  من خلال

$$((t_i, f(t_i, y(t_i))), (t_{i-1}, f(t_{i-1}, y(t_{i-1}))), \dots, (t_{i+1-m}, f(t_{i+1-m}, y(t_{i+1-m}))))$$

ولأن  $P_{m-1}(t)$  عبارة عن كثيرة حدود استكمال داخلي من الرتبة  $m - 1$ ، فإن ثمة عدد  $\xi_i$  ضمن  $(t_{i+1-m}, t_i)$  يكون موجوداً مع

$$f(t, y(t)) = P_{m-1}(t) + \frac{f^{(m)}(\xi_i, y(\xi_i))}{m!} (t - t_i)(t - t_{i-1}) \cdots (t - t_{i+1-m})$$

وبتقديم متغير الحل  $t = t_i + sh$  مع  $dt = h ds$  ضمن  $P_{m-1}(t)$  وحدّ الخطأ. نحصل على

$$\begin{aligned} \int_{t_i}^{t_{i+1}} f(t, y(t)) dt &= \int_{t_i}^{t_{i+1}} \sum_{k=0}^{m-1} (-1)^k \binom{-s}{k} \nabla^k f(t_i, y(t_i)) dt \\ &\quad + \int_{t_i}^{t_{i+1}} \frac{f^{(m)}(\xi_i, y(\xi_i))}{m!} (t - t_i)(t - t_{i-1}) \cdots (t - t_{i+1-m}) dt \\ &= \sum_{k=0}^{m-1} \nabla^k f(t_i, y(t_i)) h (-1)^k \int_0^1 \binom{-s}{k} ds \\ &\quad + \frac{h^{m+1}}{m!} \int_0^1 s(s+1) \cdots (s+m-1) f^{(m)}(\xi_i, y(\xi_i)) ds. \end{aligned}$$

تُقيّم التكاملات  $(-1)^k \int_0^1 \binom{-s}{k} ds$  لقيم  $k$  المختلفة بسهولة، وهي مبينة في جدول (10.5). وعلى سبيل المثال، عندما  $k = 3$  فإن

$$\begin{aligned} (-1)^3 \int_0^1 \binom{-s}{3} ds &= - \int_0^1 \frac{(-s)(-s-1)(-s-2)}{1 \cdot 2 \cdot 3} ds \\ &= \frac{1}{6} \int_0^1 (s^3 + 3s^2 + 2s) ds \\ &= \frac{1}{6} \left[ \frac{s^4}{4} + s^3 + s^2 \right]_0^1 = \frac{1}{6} \left( \frac{9}{4} \right) = \frac{3}{8} \end{aligned}$$

ومن ثم فإن

$$\begin{aligned} \int_{t_i}^{t_{i+1}} f(t, y(t)) dt &= h \left[ f(t_i, y(t_i)) + \frac{1}{2} \nabla f(t_i, y(t_i)) + \frac{5}{12} \nabla^2 f(t_i, y(t_i)) + \cdots \right] \\ &\quad + \frac{h^{m+1}}{m!} \int_0^1 s(s+1) \cdots (s+m-1) f^{(m)}(\xi_i, y(\xi_i)) ds \end{aligned} \quad (28.5)$$

ولأن  $s(s+1) \cdots (s+m-1)$  لا تغير الإشارة على  $[0, 1]$ ، فإن مبرهنة القيمة الوسطية الموزونة للتكاملات يمكن استخدامها لنستنتج أنه لعددٍ ما  $\mu_i$  حيث  $t_{i+1-m} < \mu_i < t_{i+1}$ ، فإن حد الخطأ في المعادلة (28.5) يصبح

$$\begin{aligned} \frac{h^{m+1}}{m!} \int_0^1 s(s+1) \cdots (s+m-1) f^{(m)}(\xi_i, y(\xi_i)) ds \\ = \frac{h^{m+1} f^{(m)}(\mu_i, y(\mu_i))}{m!} \int_0^1 s(s+1) \cdots (s+m-1) ds \\ \text{أو} \\ h^{m+1} f^{(m)}(\mu_i, y(\mu_i)) (-1)^m \int_0^1 \binom{-s}{m} ds \end{aligned} \quad (29.5)$$

جدول 10.5

$(-1)^k \int_0^1 \binom{-s}{k} ds$	$k$
1	0
$\frac{1}{2}$	1
$\frac{5}{12}$	2
$\frac{3}{8}$	3
$\frac{25}{720}$	4
$\frac{95}{288}$	5

ولكون  $y(t_{i+1}) - y(t_i) = \int_{t_i}^{t_{i+1}} f(t, y(t)) dt$  فإن المعادلة (26.5) يمكن كتابتها على النحو الآتي

$$y(t_{i+1}) = y(t_i) + h \left[ f(t_i, y(t_i)) + \frac{1}{2} \nabla f(t_i, y(t_i)) + \frac{5}{12} \nabla^2 f(t_i, y(t_i)) + \dots \right] + h^{m+1} f^{(m)}(\mu_i, y(\mu_i)) (-1)^m \int_0^1 \binom{-s}{m} ds \quad (30.5)$$

مثال 2 لاشتقاق أسلوب Adams-Bashforth ذي الخطوات الثلاث؛ نفترض المعادلة (30.5) مع  $m = 3$

$$\begin{aligned} y(t_{i+1}) &= y(t_i) + h \left[ f(t_i, y(t_i)) + \frac{1}{2} \nabla f(t_i, y(t_i)) + \frac{5}{12} \nabla^2 f(t_i, y(t_i)) \right] \\ &= y(t_i) + h \left\{ f(t_i, y(t_i)) + \frac{1}{2} [f(t_i, y(t_i)) - f(t_{i-1}, y(t_{i-1}))] \right. \\ &\quad \left. + \frac{5}{12} [f(t_i, y(t_i)) - 2f(t_{i-1}, y(t_{i-1})) + f(t_{i-2}, y(t_{i-2}))] \right\} \\ &= y(t_i) + \frac{h}{12} [23f(t_i, y(t_i)) - 16f(t_{i-1}, y(t_{i-1})) + 5f(t_{i-2}, y(t_{i-2}))] \end{aligned}$$

وطريقة Adams-Bashforth ذات الخطوات الثلاث تعطي

$$w_{i+1} = \alpha, \quad w_i = \alpha_1, \quad w_{i-2} = \alpha_2$$

$$w_{i+1} = w_i + \frac{h}{12} [23f(t_i, w_i) - 16f(t_{i-1}, w_{i-1}) + 5f(t_{i-2}, w_{i-2})]$$

لـ  $i = 2, 3, \dots, N-1$

ويمكن اشتقاق الطرائق المتعددة الخطوات باستخدام سلسلة تايلور أيضاً. وقد تنولنا مثلاً على العملي المعتمدة في التمرين (12). وقد شرح الاشتقاق باستخدام كثيرة حدود لاكرنج للاستكمال الداخلي فترى التمرين (11).

إن خطأ القطع المحلي للطرائق المتعددة الخطوات معرف بقياس الطرائق بخطوة واحدة. وفي حالة الطرائق المتعددة الخطوات، فإن خطأ القطع المحلي يعطي مقياساً لفشل معادة التفاضلي في حل معادلة الفرق.

تعريف 15.5 إذا كان حل مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = \alpha$$

وكان

$$w_{i+1} = a_{m-1} w_i + a_{m-2} w_{i-1} + \dots + a_0 w_{i+1-m} + h [b_m f(t_{i+1}, w_{i+1}) + b_{m-1} f(t_i, w_i) + \dots + b_0 f(t_{i+1-m}, w_{i+1-m})]$$

هو الخطوة  $(i + 1)$ st من طريقة متعددة الخطوات. فإن خطأ القطع المحلي عند هذه الخطوة هو

$$\tau_{i+1}(h) = \frac{y(t_{i+1}) - a_{m-1}y(t_i) - \cdots - a_0y(t_{i+1-m})}{h} \quad (31.5)$$

$$- [b_m f(t_{i+1}, y(t_{i+1})) + \cdots + b_0 f(t_{i+1-m}, y(t_{i+1-m}))]$$

لكل  $i = m - 1, m, \dots, N - 1$

لمثال 3 لتحديد خطأ القطع المحلي لطريقة Adams-Bashforth ذات الخطوات الثلاث التي اشتقت في مثال

(2)، افترض صيغة الخطأ المعطاة في المعادلة (29.5) والقيمة المناسبة من جدول (10.5)

$$h^4 f^{(3)}(\mu_i, y(\mu_i)) (-1)^3 \int_0^1 \binom{-s}{3} ds = \frac{3h^4}{8} f^{(3)}(\mu_i, y(\mu_i))$$

وباستخدام حقيقة أن  $y^{(4)}(\mu_i) = f^{(3)}(\mu_i, y(\mu_i))$  ومعادلة الفرق التي اشتقت في مثال (2)، يكون لدينا

$$\begin{aligned} \tau_{i+1}(h) &= \frac{y(t_{i+1}) - y(t_i)}{h} - \frac{1}{12} [23f(t_i, y(t_i)) - 16f(t_{i-1}, y(t_{i-1})) + 5f(t_{i-2}, y(t_{i-2}))] \\ &= \frac{1}{h} \left[ \frac{3h^4}{8} f^{(3)}(\mu_i, y(\mu_i)) \right] = \frac{3h^3}{8} y^{(4)}(\mu_i) \end{aligned}$$

لبعض  $\mu_i \in (t_{i-2}, t_{i+1})$ .

إن بعض الطرائق المتعددة الخطوات الواضحة مع قيمها الابتدائية، وخطأ القطع المحلي المطلوبة هي

كما يلي. واشتقاق هذه الأساليب مشابه للعملية في المثالين (2) و (3).

طريقة آدمز - باشفورث الواضحة ذات الخطوتين

Adams-Bashforth Two-Step Explicit

$$w_0 = \alpha, \quad w_1 = \alpha_1,$$

$$w_{i+1} = w_i + \frac{h}{2} [3f(t_i, w_i) - f(t_{i-1}, w_{i-1})], \quad (32.5)$$

حيث  $i = 1, 2, \dots, N - 1$ . وخطأ القطع المحلي هو  $\tau_{i+1}(h) = \frac{5}{12} y'''(\mu_i) h^2$ ، لبعض قيم

$\mu_i \in (t_{i-1}, t_{i+1})$ .

طريقة آدمز - باشفورث الواضحة ذات الخطوات الثلاث

Adams-Bashforth Three-Step Explicit

$$w_0 = \alpha, \quad w_1 = \alpha_1, \quad w_2 = \alpha_2,$$

$$w_{i+1} = w_i + \frac{h}{12} [23f(t_i, w_i) - 16f(t_{i-1}, w_{i-1}) + 5f(t_{i-2}, w_{i-2})], \quad (33.5)$$

حيث  $i = 2, 3, \dots, N - 1$ . وخطأ القطع المحلي هو  $\tau_{i+1}(h) = \frac{3}{8} y^{(4)}(\mu_i) h^3$ ، لبعض قيم

$\mu_i \in (t_{i-2}, t_{i+1})$ .

طريقة آدمز-باشفورث الواضحة ذات الأربع خطوات  
Adams-Bashforth Four-Step Explicit

$$w_0 = \alpha, \quad w_1 = \alpha_1, \quad w_2 = \alpha_2, \quad w_3 = \alpha_3 \quad (34.5)$$

$$w_{i+1} = w_i + \frac{h}{24} [55f(t_i, w_i) - 59f(t_{i-1}, w_{i-1}) + 37f(t_{i-2}, w_{i-2}) - 9f(t_{i-3}, w_{i-3})]$$

حيث  $i = 2, 3, \dots, N-1$  وخطأ القطع المحلي هو  $\tau_{i-1}(h) = \frac{251}{720} y^{(5)}(\mu_i) h^4$  لبعض قيم  $\mu_i \in (t_{i-3}, t_{i+1})$ .

طريقة آدمز-باشفورث الواضحة ذات الخطوات الخمس  
Adams-Bashforth Five-Step Explicit

$$w_0 = \alpha, \quad w_1 = \alpha_1, \quad w_2 = \alpha_2, \quad w_3 = \alpha_3, \quad w_4 = \alpha_4$$

$$w_{i+1} = w_i + \frac{h}{720} [1901f(t_i, w_i) - 2774f(t_{i-1}, w_{i-1}) \quad (35.5)$$

$$+ 2616f(t_{i-2}, w_{i-2}) - 1274f(t_{i-3}, w_{i-3}) + 251f(t_{i-4}, w_{i-4})]$$

حيث  $i = 4, 5, \dots, N-1$  وخطأ القطع المحلي هو  $\tau_{i-1}(h) = \frac{95}{288} y^{(6)}(\mu_i) h^5$  لبعض قيم  $\mu_i \in (t_{i-4}, t_{i+1})$ .

تُشتق الطرائق الضمنية Implicit باستخدام  $(t_{i+1}, f(t_{i+1}, y(t_{i+1})))$  بوصفها رأس استكمال داخلي إضافية في تقريب التكامل  $\int_{t_i}^{t_{i+1}} f(t, y(t)) dt$ . إن من الطرائق الضمنية الأكثر شيوعاً ما يأتي:

طريقة آدمز-مولتون الضمنية ذات الخطوتين  
Adams-Moulton Two-Step Implicit

$$u_0 = \alpha, \quad w_1 = \alpha_1,$$

$$w_{i+1} = w_i + \frac{h}{12} [5f(t_{i+1}, w_{i+1}) + 8f(t_i, w_i) - f(t_{i-1}, w_{i-1})], \quad (36.5)$$

حيث  $i = 1, 2, \dots, N-1$  وخطأ القطع المحلي هو  $\tau_{i+1}(h) = -\frac{1}{24} y^{(4)}(\mu_i) h^3$  لبعض قيم  $\mu_i \in (t_{i-1}, t_{i+1})$ .

طريقة آدمز-مولتون الضمنية ذات الخطوات الثلاث  
Adams-Moulton Three-Step Implicit

$$w_0 = \alpha, \quad w_1 = \alpha_1, \quad w_2 = \alpha_2, \quad (37.5)$$

$$w_{i+1} = w_i - \frac{h}{24} [9f(t_{i+1}, w_{i+1}) + 19f(t_i, w_i) - 5f(t_{i-1}, w_{i-1}) + f(t_{i-2}, w_{i-2})],$$

حيث  $i = 2, 3, \dots, N-1$  وخطأ القطع المحلي هو  $\tau_{i+1}(h) = -\frac{19}{720} y^{(5)}(\mu_i) h^4$  لبعض قيم  $\mu_i \in (t_{i-2}, t_{i+1})$ .

طريقة آدمز-مولتون الضمنية ذات الخطوات الأربع  
Adams-Moulton Four-Step Implicit

$$w_0 = \alpha, \quad w_1 = \alpha_1, \quad w_2 = \alpha_2, \quad w_3 = \alpha_3,$$

$$w_{i+1} = w_i + \frac{h}{720} [251f(t_{i+1}, w_{i+1}) + 646f(t_i, w_i) \quad (38.5)$$

$$- 264f(t_{i-1}, w_{i-1}) + 106f(t_{i-2}, w_{i-2}) - 19f(t_{i-3}, w_{i-3})],$$



حيث  $i = 3, 4, \dots, N - 1$ . وخطأ القطع المحلي هو  $\tau_{i+1}(h) = -\frac{3}{160}y^{(6)}(\mu_i)h^5$ ، لبعض قيم  $\mu_i \in (t_{i-3}, t_{i+1})$

والمثير للاهتمام هو مقارنة طريقة آدمز-باشفورث الواضحة ذات  $m$  من الخطوات بطريقة آدمز-مولتون الضمنية ذات  $(m-1)$  من الخطوات. وتتضمن كلتا الطريقتين  $m$  من التقييمات لـ  $f$  في كل خطوة، مع وجود الحد  $y^{(m+1)}(\mu_i)h^m$  ضمن خطأ القطع المحلي لهما. وعموماً فإن معاملات الحدود التي تتضمن  $f$  في خطأ القطع المحلي تكون أصغر في الطرائق الضمنية مقارنة بالطرائق الواضحة. وهذا يؤدي إلى استقرار أكبر مع أخطاء مدورة أصغر بالنسبة إلى الطرائق الضمنية. لنأخذ مسألة القيمة الابتدائية

مثال 4

$$y' = y - t^2 + 1 \quad 0 \leq t \leq 2 \quad y(0) = 0.5$$

والتقريبات من خلال طريقة Adams-Bashforth الواضحة ذات الخطوات الأربع، وطريقة Adams-Moulton الضمنية ذات الخطوات الثلاث، وإن كلتا الطريقتين تستخدم  $h = 0.2$

المعادلة التفاضلية لطريقة Adams-Bashforth هي

$$w_{i+1} = w_i + \frac{h}{24}[55f(t_i, w_i) - 59f(t_{i-1}, w_{i-1}) + 37f(t_{i-2}, w_{i-2}) - 9f(t_{i-3}, w_{i-3})]$$

لـ  $i = 3, 4, \dots, 9$ . وعند التبسيط واستخدام  $h = 0.2$  و  $f(t, y) = y - t^2 + 1$  تصبح

$$w_{i+1} = \frac{1}{24}[35w_i - 11.8w_{i-1} + 7.4w_{i-2} - 1.8w_{i-3} - 0.192i^2 - 0.192i + 4.736]$$

والمعادلة التفاضلية لطريقة Adams-Moulton هي

$$w_{i+1} = w_i + \frac{h}{24}[9f(t_{i+1}, w_{i+1}) + 19f(t_i, w_i) - 5f(t_{i-1}, w_{i-1}) + f(t_{i-2}, w_{i-2})]$$

لـ  $i = 2, 3, \dots, 9$ . وهذه تختصر لتصبح

$$w_{i+1} = \frac{1}{24}[1.8w_{i+1} + 27.8w_i - w_{i-1} + 0.2w_{i-2} - 0.192i^2 - 0.192i + 4.736]$$

ولأجل استخدام هذه الطريقة بوضوح؛ فإن حل  $w_{i+1}$  يعطي

$$w_{i+1} = \frac{1}{22.2}[27.8w_i - w_{i-1} + 0.2w_{i-2} - 0.192i^2 - 0.192i + 4.736]$$

لـ  $i = 2, 3, \dots, 9$ .

وقد استخرجت النتائج في جدول (11.5) باستخدام القيم الصحيحة من  $y(t) = (t+1)^2 - 0.5e^t$  لـ

$\alpha_2$  و  $\alpha_1, \alpha_2$  في حالة طريقة Adams-Bashforth الواضحة، ولـ  $\alpha_1, \alpha_2$  و  $\alpha_2$  في حالة طريقة

Adams-Moulton الضمنية.

في مثال (4) أعطت طريقة Adams-Moulton الضمنية نتائج أفضل مما أعطته طريقة Adams-

Bashforth الواضحة من نفس الرتبة. وعلى الرغم من عمومية الحالة هذه، إلا أن الطرائق الضمنية

تتسم بالضعف؛ لأنها تكمن أولاً في وجوب تحويل طريقة التمثيل الجبري الواضح إلى  $w_{i+1}$ . هذه

العملية غير ممكنة دائماً، وكما يمكن رؤيته من خلال افتراض مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = e^y \quad 0 \leq t \leq 0.25 \quad y(0) = 1$$

جدول 11.5

$t_i$	الصحيحة	آدمز - باشفورت $w_i$	الخطأ	آدمز-مواتون $w_i$	الخطأ
0.0	0.5000000				
0.2	0.8292986				
0.4	1.2140877				
0.6	1.6489406				
0.8	2.1272295	2.1273124	0.0000828	2.1272136	0.0000160
1.0	2.6408591	2.6410810	0.0002219	2.6408298	0.0000293
1.2	3.1799415	3.1803480	0.0004065	3.1798937	0.0000478
1.4	3.7324000	3.7330601	0.0006601	3.7323270	0.0000731
1.6	4.2834838	4.2844931	0.0010093	4.2833767	0.0001071
1.8	4.8151763	4.8166575	0.0014812	4.8150236	0.0001527
2.0	5.3054720	5.3075838	0.0021119	5.3052587	0.0002132

ولأن  $f(t, y) = e^y$ ، فإن لطريقة Adams-Moulton ذات الخطوات الثلاث معادلة الفرق

$$w_{i+1} = w_i + \frac{h}{24} [9e^{w_{i+1}} + 19e^{w_i} - 5e^{w_{i-1}} + e^{w_{i-2}}]$$

وهذه المعادلة لا يمكن حلها بوضوح لـ  $w_{i+1}$ .

ويمكننا استخدام طريقة نيوتن أو طريقة القاطع لتقريب  $w_{i+1}$ ، ولكن هذا من شأنه تعقيد العملية إلى حد كبير. وعملياً لا تستخدم الطرائق الواضحة المتعددة الخطوات وفق ما شرح. بل نلجأ بالأسلوبين المستخدم لتحسين التقريبات التي ظهرت من خلال الطرائق الواضحة. ويسمى لدمج ما بين الأسلوبين الواضح والضمني "طريقة التنبؤ - المصحح predictor-corrector method". تتنبأ الطريقة الواضحة بالتقريب، والطريقة الضمنية تصحح هذا التنبؤ.

لنأخذ الطريقة من الرتبة الرابعة التالية. نحسب في الخطوة الأولى نقاط البداية  $w_0, w_1, w_2, w_3$  لطريقة Adams-Bashforth الواضحة ذات الخطوات الأربع. ولعمل ذلك، نستخدم طريقة بخطوة واحدة ورتبة 4. وهي طريقة Runge-Kutta من الرتبة 4. بعد ذلك نحسب التقريب  $w_4^{(0)}$  إلى  $y(t_4)$  مستخدمين طريقة Adams-Bashforth الواضحة بمنزلة التنبؤ

$$w_4^{(0)} = w_3 + \frac{h}{24} [55f(t_3, w_3) - 59f(t_2, w_2) + 37f(t_1, w_1) - 9f(t_0, w_0)]$$

يتحسن هذا التقريب بإدخال  $w_4^{(0)}$  ضمن الطرف الأيمن لطريقة Adams-Moulton الضمنية بثلاث خطوات. واستخدام تلك الطريقة بمنزلة المصحح. هذا يعطي

$$w_4^{(1)} = w_3 + \frac{h}{24} [9f(t_4, w_4^{(0)}) + 19f(t_3, w_3) - 5f(t_2, w_2) + f(t_1, w_1)]$$

التقييم الوحيد للدالة الجديد الذي تتطلبه هذه العملية وهو  $f(t_4, w_4^{(0)})$  ضمن معادلة المصحح. والقيم الأخرى جميعها لـ  $f$  قد حُسبت في التقريبات السابقة.

تستخدم القيمة  $w_4^{(1)}$  بعد ذلك بمنزلة تقريب إلى  $y(t_4)$ ، ويُعاد أسلوب استخدام طريقة Adams-Bashforth بمنزلة التنبؤ وطريقة Adams-Moulton بمنزلة المصحح لإيجاد التقريب الابتدائي  $w_5^{(0)}$  والتقريب النهائي  $w_5^{(1)}$  إلى  $y(t_5)$ . تستمر هذه العملية إلى حين إيجاد تقريب إلى  $y(t_N) = y(b)$ .

ويمكن إيجاد تقريبات محسنة إلى  $y(t_{i+1})$  من خلال تكرار صيغة Adams-Moulton

$$w_{i+1}^{(k+1)} = w_i + \frac{h}{24} [9f(t_{i+1}, w_{i+1}^{(k)}) + 19f(t_i, w_i) - 5f(t_{i-1}, w_{i-1}) + f(t_{i-2}, w_{i-2})]$$

وعلى أي حال تتقارب  $\{w_{i+1}^{(k+1)}\}$  نحو التقريب المعطى من خلال الصيغة الواضحة بدلا من الحل  $y(t_{i+1})$ ، وعادة ما يكون استخدام تقليص في سعة الخطوة أكثر كفاءة إذا ما دعت الحاجة إلى دقة أكبر.

وتستند الخوارزمية (4.5) إلى طريقة Adams-Bashforth بمنزلة التنبؤ وتكرار واحد لطريقة Adams-Moulton بمنزلة المصحح. مع قيم بداية تستخرج من طريقة Runge-Kutta من الرتبة 4.

### متنبئ- مصحح آدم من الرتبة 4

#### Adams Fourth-Order Predictor-Corrector

لتقريب حل مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = \alpha$$

عند  $(N + 1)$  من الكراد المتساوية التباعد في الفترة  $[a, b]$ :

المدخلات: نقاط النهاية  $a$  و  $b$ ، عدد صحيح  $N$ ، شرط ابتدائي  $\alpha$ .

المخرجات: التقريب  $w$  إلى  $y$  عند  $(N + 1)$  من قيم  $t$ .

الخطوة	المضمون
1	ضع $h = (b - a)/N$ $t_0 = a$ $w_0 = \alpha$ المخرجات $(t_0, w_0)$
2	عند $i = 1, 2, 3$ . طبق الخطوات 3 - 5. (احسب القيمة البدائية مستخدما طريقة Runge-Kutta)
3	ضع $K_1 = hf(t_{i-1}, w_{i-1})$ $K_2 = hf(t_{i-1} + h/2, w_{i-1} + K_1/2)$ $K_3 = hf(t_{i-1} + h/2, w_{i-1} + K_2/2)$ $K_4 = hf(t_{i-1} + h, w_{i-1} + K_3)$
4	ضع $w_i = w_{i-1} + (K_1 + 2K_2 + 2K_3 + K_4)/6$ $t_i = a + ih$
5	المخرجات $(t_i, w_i)$
6	عند $i = 4, \dots, N$ . طبق الخطوات 7 - 10.
7	ضع $t = a + ih$ $w = w_3 + h[55f(t_3, w_3) - 59f(t_2, w_2) + 37f(t_1, w_1) - 9f(t_0, w_0)]/24$ (التنبؤ $w_i$ ) $w = w_3 + h[9f(t, w) + 19f(t_3, w_3) - 5f(t_2, w_2) + f(t_1, w_1)]/24$ (صحح $w_i$ )
8	المخرجات $(t, w)$

#### ALGORITHM

#### الخوارزمية

4.5

عند $j = 0, 1, 2$ ضع $t_j = t_{j+1}$ (حضر الإعادة التالية) $w_j = w_{j+1}$	9
ضع $t_3 = t$ $w_3 = w$	10
توقف.	11



مثال 5

يتضمن جدول (12.5) النتائج المستخرجة باستخدام الخوارزمية (4.5) لمسألة القيمة الابتدائية

$$y' = y - t^2 + 1 \quad 0 \leq t \leq 2 \quad y(0) = 0.5$$

مع  $N = 10$ . النتائج هنا أدق مما هي في مثال (4) التي استخدمت المصحح فقط (أي طريقة Adams–Moulton الضمنية). ولكن هذا ليس دائماً.

الخطأ	$w_i$	$y_i = y(t_i)$	$t_i$
$ y_i - w_i $			
0	0.5000000	0.5000000	0.0
0.0000053	0.8292933	0.8292986	0.2
0.0000114	1.2140762	1.2140877	0.4
0.0000186	1.6489220	1.6489406	0.6
0.0000239	2.1272056	2.1272295	0.8
0.0000305	2.6408286	2.6408591	1.0
0.0000389	3.1799026	3.1799415	1.2
0.0000495	3.7323505	3.7324000	1.4
0.0000630	4.2834208	4.2834838	1.6
0.0000799	4.8150964	4.8151763	1.8
0.0001013	5.3053707	5.3054720	2.0

جدول 12.5

وهناك طرائق أخرى متعددة الخطوات يمكن اشتقاقها باستخدام تكامل كثيرات حدود استكمال داخلي على الفترات بصيغة  $[t_j, t_{j+1}]$  لـ  $j \leq i-1$ ، لإيجاد تقريب إلى  $y(t_{i+1})$ . وعند تكامل كثيرة حدود استكمال داخلي على الفترة  $[t_{i-3}, t_{i+1}]$ ، فإن التمهيدية هي "طريقة ملن Milne's method"

$$w_{i+1} = w_{i-3} + \frac{4h}{3} [2f(t_i, w_i) - f(t_{i-1}, w_{i-1}) + 2f(t_{i-2}, w_{i-2})]$$

التي فيها القطع  $\frac{14}{45}h^4 y^{(5)}(\xi_i)$  من أجل قيمة ما  $\xi_i \in (t_{i-3}, t_{i+1})$  تستخدم هذه الطريقة أحياناً كمتنبئ لطريقة سمبسون الضمنية Simpson's method.

$$w_{i-1} = w_{i-1} + \frac{h}{3} [f(t_{i+1}, w_{i+1}) + 4f(t_i, w_i) + f(t_{i-1}, w_{i-1})]$$

التي لها خطأ قطع محلي  $-(h^4/90)y^{(5)}(\xi_i)$  لبعض قيم  $\xi_i \in (t_{i-1}, t_{i+1})$  والمستخرجة من خلال تكامل كثيرة حدود استكمال داخلي على الفترة  $[t_{i-1}, t_{i+1}]$ .

خطأ القطع المحلي المرتبط بطريقة متنبئ - مصحح من نوع Milne Simpson أقل عموماً من طريقة Adams–Bashforth–Moulton.

لكن لهذا الأسلوب استخدامات محددة، بسبب مشاكل تدوير الخطأ التي لا تظهر مع عنية Adams. سنتناول تفاصيل هذه الصعوبة في الفصل (10.5).

إدوارد آرثر ملني

(1896–1950)

Edward Arthur Milne

عمل في البحث الباستي خلال

الحرب العالمية الأولى. وبعد

ذلك في مرصد الفيزياء للطاقة

الشمسية في جامعة كامبريدج

وفي عام 1929 تم ترشيحه

لكرسي روز بول Rouse Ball

في جامعة أوكسفورد

إن اسم سمبسون Simpson

مرتبط بهذه التقنية. لأنها تستند

إلى قاعدة سمبسون للتكامل

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 6.5

1. استخدم طرائق Adams-Bashforth لتقريب حلول مسائل القيمة الابتدائية الآتية. وفي كل حالة استخدم قيم بداية صحيحة، وقارن النتائج بالقيم الحقيقية:

أ.  $y' = te^{3t} - 2y$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 0$  مع  $h = 0.2$  الحل الحقيقي  $y(t) = \frac{1}{5}te^{3t} - \frac{1}{25}e^{3t} + \frac{1}{25}e^{-2t}$

ب.  $y' = 1 + (t - y)^2$ ,  $2 \leq t \leq 3$ ,  $y(2) = 1$  مع  $h = 0.2$  الحل الحقيقي  $y(t) = t + \frac{1}{1-t}$

ج.  $y' = 1 + y/t$ ,  $1 \leq t \leq 2$ ,  $y(1) = 2$  مع  $h = 0.2$  الحل الحقيقي  $y(t) = t \ln t + 2t$

د.  $y' = \cos 2t + \sin 3t$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 1$  مع  $h = 0.2$  الحل الحقيقي  $y(t) = \frac{1}{2} \sin 2t - \frac{1}{3} \cos 3t + \frac{4}{3}$

2. استخدم طرائق Adams-Bashforth لتقريب حلول مسائل القيمة الابتدائية الآتية. وفي كل حالة استخدم قيم بداية مستخرجة من طريقة Runge-Kutta من الرتبة 4، وقارن النتائج بالقيم الحقيقية:

أ.  $y' = \frac{2 - 2ty}{t^2 + 1}$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 1$  مع  $h = 0.1$  الحل الحقيقي  $y(t) = \frac{2t + 1}{t^2 + 2}$

ب.  $y' = \frac{y^2}{1 + t}$ ,  $1 \leq t \leq 2$ ,  $y(1) = \frac{-1}{\ln 2}$  مع  $h = 0.1$  الحل الحقيقي  $y(t) = \frac{-1}{\ln(t + 1)}$

ج.  $y' = (y^2 + y)/t$ ,  $1 \leq t \leq 3$ ,  $y(1) = -2$  مع  $h = 0.2$  الحل الحقيقي  $y(t) = \frac{2t}{1 - 2t}$

د.  $y' = -ty + 4t/y$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 1$  مع  $h = 0.1$  الحل الحقيقي  $y(t) = \sqrt{4 - 3e^{-t^2}}$

3. استخدم طرائق Adams-Bashforth لتقريب حلول مسائل القيمة الابتدائية الآتية. وفي كل حالة استخدم قيم بداية مستخرجة من طريقة Runge-Kutta من الرتبة 4، وقارن النتائج بالقيم الحقيقية:

أ.  $y' = y/t - (y/t)^2$ ,  $1 \leq t \leq 2$ ,  $y(1) = 1$  مع  $h = 0.1$  الحل الحقيقي  $y(t) = \frac{t}{1 + \ln t}$

ب.  $y' = 1 + y/t + (y/t)^2$ ,  $1 \leq t \leq 3$ ,  $y(1) = 0$  مع  $h = 0.2$  الحل الحقيقي  $y(t) = t \tan(\ln t)$

ج.  $y' = -(y + 1)(y + 3)$ ,  $0 \leq t \leq 2$ ,  $y(0) = -2$  مع  $h = 0.1$  الحل الحقيقي  $y(t) = -3 + 2/(1 + e^{-2t})$

د.  $y' = -5y + 5t^2 + 2t$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = \frac{1}{3}$  مع  $h = 0.1$  الحل الحقيقي  $y(t) = t^2 + \frac{1}{3}e^{-5t}$

4. استخدم طرائق Adams-Moulton جميعها لتقريب حلول التمرين 1 (أ، ج، د). وفي كل حالة استخدم قيم بداية صحيحة. وضمن حل  $W_{i+1}$ . وقارن النتائج بالقيم الحقيقية.

5. استخدم الخوارزمية (4.5) لتقريب حلول مسألة القيمة الابتدائية في التمرين (1).

6. استخدم الخوارزمية (4.5) لتقريب حلول مسألة القيمة الابتدائية في التمرين (2).

7. استخدم الخوارزمية (4.5) لتقريب حلول مسألة القيمة الابتدائية في التمرين (3).

8. غير الخوارزمية (4.5) بحيث يكون بالإمكان تكرار المصحح لعدد  $p$  من المرات. كرر التمرين (7) مع  $p = 2, 3$  و  $4$  من المرات. ما اختيار  $p$  الذي يعطي أحسن جواب لكل مسألة للقيمة الابتدائية؟

9. مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = e^y, \quad 0 \leq t \leq 0.20, \quad y(0) = 1$$

لها حل

$$y(t) = 1 - \ln(1 - et)$$

إن تطبيق طريقة Adams–Moulton بثلاث خطوات على هذه المسألة يعادل إيجاد النقطة الثابتة  $w_{i+1}$  لـ

$$g(w) = w_i + \frac{h}{24} (9e^{w_i} + 19e^{w_{i-1}} - 5e^{w_{i-2}} + e^{w_{i-3}})$$

أ. مع  $h = 0.01$ ، أوجد  $w_{i+1}$  من خلال تكرار دالية لـ  $i = 2, \dots, 19$  مستخدماً قيم بداية صحيحة

$w_0, w_1, w_2$ . استخدم في كل خطوة  $w_i$  لتقريب ابتدائي إلى  $w_{i+1}$ .

ب. هل ستعمل طريقة نيوتن على تسريع التقارب عما هي مع تكرار دالية؟

10. استخدم طريقة Milne–Simpson Predictor-Corrector لتقريب حلول مسألة القيمة الابتدائية في التمرين (3).

11. أ. اشتق المعادلة (32.5) باستخدام صيغة لاكرنج لكثيرة حدود استكمال داخلي.

ب. اشتق المعادلة (34.5) باستخدام صيغة الفرق المتراجع لنيوتن لكثيرة حدود استكمال داخلي.

12. اشتق المعادلة (33.5) من خلال الطريقة الآتية. ضع

$$y_{i+1} = y(t_i) + ahf(t_i, y(t_i)) + bhf(t_{i-1}, y(t_{i-1})) + chf(t_{i-2}, y(t_{i-2}))$$

وسّع  $f(t_{i-2}, y(t_{i-2}))$ ،  $f(t_{i-1}, y(t_{i-1}))$  و  $f(t_i, y(t_i))$  في سلسلة تايلور حول  $(t_i, y(t_i))$  وعدّل معاملات  $h, h^2, h^3$  لإيجاد  $a, b, c$ .

13. اشتق المعادلة (36.5) وخطأ القطع المحلي لها باستخدام صيغة مناسبة لكثيرة حدود استكمال داخلي.

14. اشتق طريقة Simpson's من خلال تطبيق قاعدة Simpson's للتكامل

$$y(t_{i+1}) - y(t_{i-1}) = \int_{t_{i-1}}^{t_{i+1}} f(t, y(t)) dt$$

15. اشتق طريقة Milne's من خلال تطبيق صيغة Newton–Cotes المفتوحة (المعادلة (29.4))

$$y(t_{i+1}) - y(t_{i-3}) = \int_{t_{i-3}}^{t_{i+1}} f(t, y(t)) dt$$

16. تحقق من بيانات جدول (10.5).

## 7.5 طرائق متعددة الخطوات متغيرة السعة Variable Step-size Multistep Methods

تستخدم طريقة Runge–Kutta–Fehlberg للسيطرة على الخطأ؛ لأنها في كل خطوة بتكلفة إضافية قليلة تعطي تقريبين يمكن مقارنتهما وربطهما بخطأ القطع المحلي. إن ساليب المتنبئ – المصحح تنتج دائماً اثنين من التقريبات عند كل خطوة. و من ثم فإنهما مرشحان طبيعيان لتبني السيطرة على الخطأ. ولتوضيح عملية السيطرة على الخطأ؛ سننشئ طريقة المتنبئ – المصحح متغيرة السعة مستخدمين طريقة Adams–Bashforth الواضحة بأربع خطوات بمنزلة المتنبئ، وطريقة Adams–Moulton الضمنية بثلاث خطوات بمنزلة المصحح.

وتأتي طريقة Adams–Bashforth بأربع خطوات من العلاقة

$$y(t_{i+1}) = y(t_i) + \frac{h}{24} [55f(t_i, y(t_i)) - 59f(t_{i-1}, y(t_{i-1})) \\ - 37f(t_{i-2}, y(t_{i-2})) - 9f(t_{i-3}, y(t_{i-3}))] + \frac{251}{720} y^{(5)}(\xi_i) h^5$$

لبعض القيم  $\hat{\mu}_i \in (t_{i-3}, t_{i+1})$ . بافتراض أن التقريبات  $w_0, w_1, \dots, w_i$  جميعها صحيحة يؤدي إلى خطأ قطع

$$\frac{y(t_{i+1}) - w_{i+1}^{(0)}}{h} = \frac{251}{720} y^{(5)}(\hat{\mu}_i) h^4 \quad (39.5)$$

وإن التحليل المماثل لطريقة Adams–Moulton بثلاث خطوات تأتي من

$$y(t_{i+1}) = y(t_i) + \frac{h}{24} [9f(t_{i+1}, y(t_{i+1})) + 19f(t_i, y(t_i)) - 5f(t_{i-1}, y(t_{i-1})) + f(t_{i-2}, y(t_{i-2}))] - \frac{19}{720} y^{(5)}(\tilde{\mu}_i) h^4$$

لبعض القيم  $\tilde{\mu}_i \in (t_{i-2}, t_{i+1})$ . يؤدي إلى خطأ قطع محلي

$$\frac{y(t_{i+1}) - w_{i+1}}{h} = -\frac{19}{720} y^{(5)}(\tilde{\mu}_i) h^4 \quad (40.5)$$

وللمضي في ذلك أكثر: يجب أن نفترض أن لقيم  $h$  الصغيرة يكون

$$y^{(5)}(\hat{\mu}_i) \approx y^{(5)}(\tilde{\mu}_i)$$

إن فاعلية أسلوب السيطرة على الخطأ تعتمد مباشرة على هذا الافتراض.

وإذا طرحنا المعادلة (40.5) من المعادلة (39.5) يكون لدينا

$$\frac{w_{i+1} - w_{i+1}^{(0)}}{h} = \frac{h^4}{720} [251 y^{(5)}(\hat{\mu}_i) + 19 y^{(5)}(\tilde{\mu}_i)] \approx \frac{3}{8} h^4 y^{(5)}(\tilde{\mu}_i)$$

ولذلك

$$y^{(5)}(\tilde{\mu}_i) \approx \frac{8}{3h^5} (w_{i+1} - w_{i+1}^{(0)}) \quad (41.5)$$

واستخدام هذه التمهيدية لحذف الحد المتضمن  $h^4 y^{(5)}(\tilde{\mu}_i)$  من المعادلة (40.5) يعطي التقريب

لخطأ القطع المحلي لـ

$$|\tau_{i+1}(h)| = \frac{|y(t_{i+1}) - w_{i+1}|}{h} \approx \frac{19h^4}{720} \cdot \frac{8}{3h^5} |w_{i+1} - w_{i+1}^{(0)}| = \frac{19|w_{i+1} - w_{i+1}^{(0)}|}{270h}$$

لنفترض أننا الآن نعود إلى المعادلة (40.5) مع سعة خطوة جديدة  $qh$  وتوليد تقريبات جديدة

$\hat{w}_{i+1}$  و  $\hat{w}_{i+1}^{(0)}$ . والهدف اختيار  $q$  بما يحقق كون خطأ القطع المحلي المعطى بالمعادلة (40.5)

محددًا بحد سماح  $\varepsilon$  المبين مسبقًا. فإذا افترضنا أن القيمة  $y^{(5)}(\mu)$  في المعادلة (40.5) المرتبطة بـ

$qh$  مقربة أيضًا باستخدام المعادلة (41.5) فإن

$$\frac{|y(t_i + qh) - \hat{w}_{i+1}|}{qh} = \frac{19q^4 h^4}{720} |y^{(5)}(\mu)| \approx \frac{19q^4 h^4}{720} \left[ \frac{8}{3h^5} |w_{i+1} - w_{i+1}^{(0)}| \right]$$

ونحتاج إلى اختيار  $q$  ليكون

$$\frac{|y(t_i + qh) - \hat{w}_{i+1}|}{qh} \approx \frac{19q^4}{270} \frac{|w_{i+1} - w_{i+1}^{(0)}|}{h} < \varepsilon$$

بمعنى أننا نختار  $q$  ليكون

$$q < \left( \frac{270}{19} \frac{h\varepsilon}{|w_{i+1} - w_{i+1}^{(0)}|} \right)^{1/4} \approx 2 \left( \frac{h\varepsilon}{|w_{i+1} - w_{i+1}^{(0)}|} \right)^{1/4}$$

عدداً من افتراضات التقريب قد افترضت في هذا التطوير، لذا تُختار  $q$  عملياً وبتحفظ. عادة تكون

$$q = 1.5 \left( \frac{h\varepsilon}{|w_{i+1} - w_{i+1}^{(0)}|} \right)^{1/4}$$

إن التغيير في سعة الخطوة للطريقة المتعددة الخطوات أكثر تكلفة من حيث تقييمات الدالة مقارنة بطريقة الخطوة الواحدة، إذ يجب حساب قيم البداية الجديدة المتساوية القواعد وتعهيدية لذلك نتجاهل عادة تغيير سعة الخطوة ما دام أن خطأ القطع المحلي ما بين  $\varepsilon/10$  و  $\varepsilon$ ، بمعنى أن

$$\frac{\varepsilon}{10} < |\tau_{i+1}(h)| = \frac{|y(t_{i+1}) - w_{i+1}|}{h} \approx \frac{19|w_{i+1} - w_{i+1}^{(0)}|}{270h} < \varepsilon$$

وبالإضافة إلى ذلك، فإن  $q$  تعطي حدًا أعلى لضمان أن تقريبًا دقيقًا واحدًا على غير العادة لا يظهر خطوة ذات سعة كبيرة جدًا. وتعتمد الخوارزمية (5.5) هذه الحماية مع حد أعلى 4. وتذكر أنه لكون الطرائق المتعددة الخطوات تتطلب سعة خطوات متساوية لقيم البداية، فإن أي تغيير في سعة الخطوة يتطلب بالضرورة تكرار حساب قيم بداية جديدة عند تلك النقطة. وقد تم ذلك في الخوارزمية (5.5) من خلال استدعاء خوارزمية Runge-Kutta الجزيئية (الخوارزمية 2.5).

### متنبئ- مصحح آدم بسعة خطوة متغير Adams Variable Step-Size Predictor-Corrector

لتقريب حل مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = \alpha$$

مع خطأ قطع محلي ضمن حد سماح معين:

المدخلات: نقاط النهاية  $a$  و  $b$ ، شرط ابتدائي  $\alpha$ ، حد سماح  $TOL$ ، أكبر سعة خطوة  $h_{max}$ ، أصغر سعة خطوة  $h_{min}$ .

المخرجات:  $h, t_i, w_i$  حيث عند الخطوة  $i$ ، فإن  $w_i$  تقرب  $y(t_i)$ ، وقد استخدمت سعة الخطوة  $h$  أو ظهرت عبارة تفيد بأن أقل سعة للخطوة قد تم تجاوزها.

المضمون	الخطوة
<p>هي خوارزمية جزئية من طريقة Runge-Kutta من الرتبة 4. وتسميتها <math>RK4(h, v_0, x_0, v_1, x_1, v_2, x_2, v_3, x_3)</math> وتقبل سعة خطوة <math>h</math> بوصفها مدخلات وقيمة البداية <math>y(x_0) \approx v_0</math> وتعيد <math>\{(x_j, v_j) \mid j = 1, 2, 3\}</math> معرفاً وفق ما يلي:</p> <p>عند <math>j = 1, 2, 3</math> ضع</p> $K_1 = hf(x_{j-1}, v_{j-1});$ $K_2 = hf(x_{j-1} + h/2, v_{j-1} + K_1/2)$ $K_3 = hf(x_{j-1} + h/2, v_{j-1} + K_2/2)$ $K_4 = hf(x_{j-1} + h, v_{j-1} + K_3)$	1





	$v_j = v_{j-1} + (K_1 + 2K_2 + 2K_3 + K_4)/6;$ $x_j = x_0 + jh.$	
2	<p>ضع</p> $t_0 = a$ $w_0 = \alpha$ $h = h_{max}$ <p>سيستخدم لتنفيذ الحلقة في الخطوة (4). سيؤشر متى تحسب القيمة الأخيرة). المخرجات <math>(t_0, w_0)</math></p>	
3	<p>استدع <math>RK4(h, w_0, t_0, w_1, t_1, w_2, t_2, w_3, t_3)</math> ضع <math>NFLAG = 1</math> (يشير إلى حساب من <math>RK4</math>). <math>i = 4</math> <math>t = t_3 + h</math></p>	
4	<p>بما أن <math>(FLAG = 1)</math>. فطبق الخطوات 5 - 20.</p>	
5	<p>ضع</p> $WP = w_{i-1} + \frac{h}{24}[55f(t_{i-1}, w_{i-1}) - 59f(t_{i-2}, w_{i-2})$ <p>(التنبؤ <math>w_i</math>) <math>+ 37f(t_{i-3}, w_{i-3}) - 9f(t_{i-4}, w_{i-4})];</math></p> $WC = w_{i-1} + \frac{h}{24}[9f(t, WP) + 19f(t_{i-1}, w_{i-1})$ <p>(صحح <math>w_i</math>) <math>- 5f(t_{i-2}, w_{i-2}) + f(t_{i-3}, w_{i-3})];</math></p> $\sigma = 19 WC - WP /(270h).$	
6	<p>إذا كان <math>\sigma \leq TOL</math> فطبق الخطوات 7 - 16. (قبل التمهيدي). وإلا فطبق الخطوات 17 - 19. (رفض التمهيدي).</p>	
7	<p>ضع <math>w_i = WC</math> (قبل التمهيدي). <math>t_i = t</math></p>	
8	<p>إذا كان <math>NFLAG = 1</math>. فإنه عند <math>i, i-1, i-2, i-3</math>. تكون المخرجات <math>(f, t_j, w_j, h)</math>. (النتائج السابقة مقبولة أيضاً). وما عدا ذلك تكون المخرجات <math>(i, t_i, w_i, h)</math>. (قبل النتائج السابقة).</p>	
9	<p>إذا كان <math>LAST = 1</math> فضع <math>FLAG = 0</math> (الخطوة التالية هي 20). وإلا فطبق الخطوات 10 - 16.</p>	
10	<p>ضع <math>i = i + 1</math> <math>NFLAG = 0</math></p>	
11	<p>إذا كان <math>TOL \leq 0.1\sigma</math> أو <math>t_{i-1} + h &gt; b</math> فطبق الخطوات 12 - 16. (زد <math>h</math> إذا كانت أدق من المطلوب أو أنقص <math>h</math> لجعل <math>b</math> بمنزلة نقطة شبكية).</p>	
12	<p>ضع <math>q = (TOL/(2\sigma))^{1/4}</math></p>	



13	إذا كان $q > 4$ فضع $h = 4h$ ما عدا ذلك ضع $h = qh$ .
14	إذا كان $h > hmax$ فضع $h = hmax$ .
15	إذا كان $t_{i-1} + 4h > b$ فضع $h = (b - t_{i-1})/4$ $LAST = 1$
16	استدع $RK4(h, w_{i-1}, t_{i-1}, w_i, t_i, w_{i+1}, t_{i+1}, w_{i+2}, t_{i+2})$ ضع $NFLAG = 1$ $i = i + 3$ (الفرع الحقيقي قد استكمل. والخطوة التالية هي 20)
17	ضع $q = (TOL/(2\sigma))^{1/4}$ (فرع فاشل من الخطوة 6. التمهيدية مرفوضة).
18	إذا كان $q < 0.1$ فضع $h = 0.1h$ وإلا فضع $h = qh$ .
19	إذا كان $h < hmin$ فضع $FLAG = 0$ . المخرجات ( $hmin$ تم تجاوزها). وما عدا ذلك إذا كان $NFLAG = 1$ فضع $i = i - 3$ (النتائج السابقة مرفوضة أيضا). استدع $RK4(h, w_{i-1}, t_{i-1}, w_i, t_i, w_{i+1}, t_{i+1}, w_{i+2}, t_{i+2})$ ضع $i = i + 3$ $NFLAG = 1$
20	ضع $t = t_{i-1} + h$
21	توقف.



$ y(t_i) - w_i $	$\sigma_i$	$h_i$	$w_i$	$y(t_i)$	$t_i$
0.000005	$4.051 \times 10^{-6}$	0.1257017	0.7002318	0.7002323	0.1257017
0.000011	$4.051 \times 10^{-6}$	0.1257017	0.9230949	0.9230960	0.2514033
0.000017	$4.051 \times 10^{-6}$	0.1257017	1.1673877	1.1673894	0.3771050
0.000022	$4.051 \times 10^{-6}$	0.1257017	1.4317480	1.4317502	0.5028066
0.000028	$4.610 \times 10^{-6}$	0.1257017	1.7146306	1.7146334	0.6285083
0.000035	$5.210 \times 10^{-6}$	0.1257017	2.0142834	2.0142869	0.7542100
0.000043	$5.913 \times 10^{-6}$	0.1257017	2.3287200	2.3287244	0.8799116
0.000054	$6.706 \times 10^{-6}$	0.1257017	2.6556877	2.6556930	1.0056133
0.000066	$7.604 \times 10^{-6}$	0.1257017	2.9926319	2.9926385	1.1313149
0.000080	$8.622 \times 10^{-6}$	0.1257017	3.3366562	3.3366642	1.2570166
0.000097	$9.777 \times 10^{-6}$	0.1257017	3.6844761	3.6844857	1.3827183
0.000108	$7.029 \times 10^{-6}$	0.1030100	3.9697433	3.9697541	1.4857283
0.000120	$7.029 \times 10^{-6}$	0.1030100	4.2527711	4.2527830	1.5887383
0.000133	$7.029 \times 10^{-6}$	0.1030100	4.5310137	4.5310269	1.6917483
0.000151	$7.029 \times 10^{-6}$	0.1030100	4.8016488	4.8016639	1.7947583
0.000172	$7.760 \times 10^{-6}$	0.1030100	5.0615488	5.0615660	1.8977683
0.000177	$3.918 \times 10^{-8}$	0.0255579	5.1239764	5.1239941	1.9233262
0.000181	$3.918 \times 10^{-8}$	0.0255579	5.1854751	5.1854932	1.9488841
0.000186	$3.918 \times 10^{-8}$	0.0255579	5.2459870	5.2460056	1.9744421
0.000191	$3.918 \times 10^{-8}$	0.0255579	5.3054529	5.3054720	2.0000000

جدول 135

## مثال 1

يتضمن جدول (13.5) النتائج المستخرجة باستخدام الخوارزمية (5.5) لإيجاد تقريبات لحل مسألة

$$y' = y - t^2 + 1 \quad 0 \leq t \leq 2 \quad y(0) = 0.5$$

التي لها حل  $y(t) = (t + 1)^2 - 0.5e^t$ . وتتضمن المدخلات حد السماح  $TOL = 10^{-5}$ . أكبر سرعة خطوة  $hmax = 0.25$ . وأصغر سرعة خطوة  $hmin = 0.01$ . وقد أدرجنا في العمود الخامس

$$\sigma_i = \frac{19}{270h} |w_i - w_i^{(0)}| \approx |y(t_i) - w_i|$$

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 7.5

1. استخدم خوارزمية آدمز المتنبئ - المصحح لسعة خطوة متغير مع حد سماح  $TOL = 10^{-4}$  و  $hmax = 0.25$  و  $hmin = 0.025$  لتقريب حلول مسائل القيمة الابتدائية الآتية. وقارن النتائج بالقيم الحقيقية:

أ.  $y' = te^{3t} - 2y$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 0$ . الحل الحقيقي  $y(t) = \frac{1}{3}te^{3t} - \frac{1}{25}e^{3t} + \frac{1}{25}e^{-2t}$ .

ب.  $y' = 1 + (t - y)^2$ ,  $2 \leq t \leq 3$ ,  $y(2) = 1$ . الحل الحقيقي  $y(t) = t + 1/(1 - t)$ .

ج.  $y' = 1 + y/t$ ,  $1 \leq t \leq 2$ ,  $y(1) = 2$ . الحل الحقيقي  $y(t) = t \ln t + 2t$ .

د.  $y' = \cos 2t + \sin 3t$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 1$ . الحل الحقيقي  $y(t) = \frac{1}{2} \sin 2t - \frac{1}{3} \cos 3t + \frac{4}{3}$ .

2. استخدم خوارزمية آدمز المتنبئ - المصحح لسعة خطوة متغير مع  $TOL = 10^{-4}$  لتقريب حلول مسائل القيمة الابتدائية الآتية، وقارن النتائج بالقيم الحقيقية:

أ.  $y' = (y/t)^2 + y/t$ ,  $1 \leq t \leq 1.2$ ,  $y(1) = 1$ . الحل الحقيقي  $hmin = 0.01$  و  $hmax = 0.05$ .

ب.  $y' = \sin t + e^{-t}$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 0$ . الحل الحقيقي  $hmin = 0.01$  و  $hmax = 0.2$ .

ج.  $y' = (1/t)(y^2 + y)$ ,  $1 \leq t \leq 3$ ,  $y(1) = -2$ . الحل الحقيقي  $hmin = 0.01$  و  $hmax = 0.4$ .

د.  $y' = -ty + 4t/y$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 1$ . الحل الحقيقي  $hmin = 0.01$  و  $hmax = 0.2$ .

3. استخدم خوارزمية آدمز المتنبئ - المصحح لسعة خطوة متغير مع  $TOL = 10^{-6}$  و  $hmax = 0.5$  و  $hmin = 0.02$  لتقريب حلول مسائل القيمة الابتدائية الآتية، وقارن النتائج بالقيم الحقيقية:

أ.  $y' = y/t - (y/t)^2$ ,  $1 \leq t \leq 4$ ,  $y(1) = 1$ . الحل الحقيقي  $y(t) = t/(1 + \ln t)$ .

ب.  $y' = 1 + y/t + (y/t)^2$ ,  $1 \leq t \leq 3$ ,  $y(1) = 0$ . الحل الحقيقي  $y(t) = t \tan(\ln t)$ .

ج.  $y' = -(y + 1)(y + 3)$ ,  $0 \leq t \leq 3$ ,  $y(0) = -2$ . الحل الحقيقي  $y(t) = -3 + 2(1 + e^{-2t})^{-1}$ .

د.  $y' = (t + 2t^3)y^3 - ty$ ,  $0 \leq t \leq 2$ ,  $y(0) = \frac{1}{3}$ . الحل الحقيقي  $y(t) = (3 + 2t^2 + 6e^{t^2})^{-1/2}$ .

4. أنشئ الخوارزمية متنبئ - مصحح آدم بسعة خطوة متغير بالاعتماد على طريقة Adams-Bashforth ذات الخطوات الخمس وطريقة Adams-Moulton ذات الخطوات الأربع. كرر التمرين (3) مستخدماً هذه الطريقة الجديدة.

5. دائرة كهربائية تتضمن مكثفاً بتكثيف ثابت  $C = 1.1$  فارادي على التوالي مع مقاوم بمقاومة ثابتة  $R_0 = 2.1$  أوم. مُرّرت فولتية  $E(t) = 110 \sin t$  عند الزمن  $t = 0$  وعندما ترتفع رتبة حرارة المقاوم، فإن المقاومة تصبح دالة للتيار  $i$ . حيث  $R(t) = R_0 + ki$ ،  $k = 0.9$ ، والمعادلة التفاضلية لـ

$$\left(1 + \frac{2k}{R_0}i\right) \frac{di}{dt} + \frac{1}{R_0C}i = \frac{1}{R_0C} \frac{dE}{dt}$$

تصبح

أوجد  $i(2)$ ، مفترضاً أن  $i(0) = 0$ .

## 8.5

## طرائق الاستكمال الخارجي

## Extrapolation Methods

استُخدم الاستكمال الخارجي في الفصل (5.4) لتقريب تكاملات محدودة، حيث وجدنا أنه عن طريق أخذ المعدلات الصحيحة للتقريبات بطريقة شبه المنحرف غير الدقيقة نسيباً نستطيع عمل تقريبات جديدة. وتكون دقيقة إلى حد بعيد. وسوف نطبق في هذا الصل الاستكمال الخارجي لزيادة دقة التقريبات لحل مسائل القيمة الابتدائية. وكما لاحظنا سابقاً، يجب أن يكون للتقريبات الأصلية امتداد خطأ بصيغة معينة لتكون العملية ناجحة.

لتطبيق الاستكمال الخارجي في حل مسائل القيمة الابتدائية، فإننا نستخدم أسلوباً يعتمد على طريقة النقطة الوسطية

$$w_{i+1} = w_{i-1} + 2hf(t_i, w_i) \quad \text{لكل } i \geq 1 \quad (42.5)$$

يتطلب هذا الأسلوب قيمتين للبدية؛ بسبب الحاجة إلى كل من  $w_0$  و  $w_1$  قبل أن يمكن من تحديد أول تقريب لنقطة وسطية  $w_2$ . وإحدى القيمتين عادة هي الشرط الابتدائي لـ  $y(a) = \alpha$ . ولتحديد نقطة البداية الثانية  $w_1$  نطبق طريقة أويلر. وتوجد التقريبات اللاحقة من المعادلة (42.5). وبعد سلسلة من تقريبات هذا النوع المتولدة التي تنتهي عند القيمة  $t$ ، فإننا نجري تصحيحاً لنقطة نهاية يتضمن آخر تقريبين لنقطة النهاية. وهذا يعطي التقريب  $w(t, h)$  لـ  $y(t)$  وصيغته

$$y(t) = w(t, h) + \sum_{k=1}^{\infty} \delta_k h^{2k} \quad (43.5)$$

حيث إن  $\delta_k$  عبارة عن ثوابت تعود إلى مشتقات الحل  $y(t)$ . والنقطة المهمة هي أن  $\delta_k$  لا تعتمد على سعة الخطوة  $h$ . وتوجد تفصيلات هذه العملية في ورقة بحثية لـ Gragg (Gr) ولتوضيح أسلوب الاستكمال الخارجي لحل

$$y'(t) = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = \alpha$$

نفترض خطوة بسعة ثابتة  $h$ . وأننا نرغب في تقريب  $y(t_1) = y(a + h)$  وبالنسبة إلى خطوة الاستكمال الخارجي الأولى نضع  $h_0 = h/2$ ، ونستخدم طريقة أويلر مع  $w_0 = \alpha$  لتقريب  $w_1 = y(a + h/2)$  وهي

$$w_1 = w_0 + h_0 f(a, w_0)$$

وعند تطبيق طريقة النقطة الوسطية مع  $t_{i-1} = a$  و  $t_i = a + h_0 = a + h/2$  نعمل أول تقريب لـ  $y(a + h) = y(a + 2h_0)$  وهو

$$w_2 = w_0 + 2h_0 f(a + h_0, w_1)$$

إن تصحيح نقطة النهاية يُطبق لإيجاد التقريب النهائي لـ  $y(a + h)$  عند سعة خطوة  $h_0$ ، وهذا يؤدي إلى ظهور التقريب  $O(h_0^2)$  إلى  $y(t_1)$

$$y_{1.1} = \frac{1}{2}[w_2 + w_1 + h_0 f(a + 2h_0, w_2)]$$

لقد وفرنا التقريب  $y_{1.1}$  تقريباً، وأهملنا النتائج الوسطية  $w_1$  و  $w_2$ .

لإيجاد التقريب التالي  $y_{2,1}$  لـ  $y(t_1)$ ؛ نضع  $h_1 = h/4$ ، ونستخدم طريقة أويلر مع  $w_0 = \alpha$  لإيجاد تقريب لـ  $y(a + h/4) = y(a + h_1)$  الذي سنرمز إليه بـ  $w_1$ :

$$w_1 = w_0 + h_1 f(a, w_0)$$

بعد ذلك نقرب  $y(a + h/2) = y(a + h_1/2)$  مع  $w_2$  و  $y(a + 3h/4) = y(a + 3h_1/4)$  مع  $w_3$  حيث

$$w_2 = w_0 + 2h_1 f(a + h_1, w_1) \text{ و } w_3 = w_1 + 2h_1 f(a + 2h_1, w_2)$$

ثم نوجد التقريب  $w_4$  لـ  $y(t_1) = y(a + 4h_1)$  حيث

$$w_4 = w_2 + 2h_1 f(a + 3h_1, w_3)$$

إن تصحيح نقطة النهاية يُطبَّق الآن على  $w_3$  و  $w_4$  للحصول على تقريب  $O(h_1^2)$  محسن لـ  $y(t_1)$

$$y_{2,1} = \frac{1}{2}[w_4 + w_3 + h_1 f(a + 4h_1, w_4)]$$

وبسبب صيغة الخطأ المعطى في المعادلة (43.5)، فإن التقريبيين لـ  $y(a+h)$  يتميزان بالآتي:

$$y(a+h) = y_{1,1} + \delta_1 \left(\frac{h}{2}\right)^2 + \delta_2 \left(\frac{h}{2}\right)^4 + \dots = y_{1,1} + \delta_1 \frac{h^2}{4} + \delta_2 \frac{h^4}{16} + \dots$$

$$y(a+h) = y_{2,1} + \delta_1 \left(\frac{h}{4}\right)^2 + \delta_2 \left(\frac{h}{4}\right)^4 + \dots = y_{2,1} + \delta_1 \frac{h^2}{16} + \delta_2 \frac{h^4}{256} + \dots$$

ويمكننا حذف جزء  $O(h^2)$  من هذا الخطأ المتقلص من خلال عمل معدل هاتين الصيغتين على نحو مناسب. وعلى نحو خاص، فإذا طرحنا الصيغة الأولى من 4 أمثال الثانية وقسمنا الناتج

على 3، يكون لدينا

$$y(a+h) = y_{2,1} + \frac{1}{3}(y_{2,1} - y_{1,1}) - \delta_2 \frac{h^4}{64} + \dots$$

و من ثم فإن تقريب  $y(t_1)$  المعطى من خلال

$$y_{2,2} = y_{2,1} + \frac{1}{3}(y_{2,1} - y_{1,1})$$

له خطأ من رتبة  $O(h^4)$ .

وباستمرار هذا الأسلوب، نضع بعد ذلك  $h_2 = h/6$  ونطبِّق طريقة أويلر مرة واحدة، ثم نتبعها بطريقة النقطة الوسطية خمس مرات، وبعد ذلك نستخدم تصحيح نقطة النهاية لتحديد تقريب  $y_{3,1}$  لـ  $y(a+h) = y(t_1)$ . ويمكن إيجاد معدل هذا التقريب مع  $y_{2,1}$  للحصول على تقريب  $O(h^4)$  الثاني الذي نرمز إليه بـ  $y_{3,2}$ . ومن ثم فإن معدل  $y_{3,2}$  و  $y_{2,2}$  من شأنه إلغاء حدود خطأ  $O(h^4)$  وإعطاء تقريب بخطأ من رتبة  $O(h^6)$ . ويمكن توليد صيغ أخرى من الرتبة أعلى باستمرار العملية.

والفرق المعنوي الوحيد ما بين الاستكمال الخارجي المطبق هنا وذلك الذي استخدم في تكامل Romberg في الفصل (5.4) يكمن في طريقة اختيار التقسيمات الجزئية. إن لتكامل Romberg صيغة مريحة لتمثيل تقريبات قاعدة Composite Trapezoidal التي تستخدم تقسيمات متتابعة لسعة الخطوة بكرّاد صحيحة  $1, 2, 4, 8, 16, 32, 64, \dots$ . يسمح هذا الإجراء لعملية عمل المعدل بالاستمرار وفق أسلوب سهل المتابعة.

ونحن لا نملك وسائل للحصول على تقريبات منتقاة بسهولة لمسائل القيمة الابتدائية، لذا فإن تقسيمات أساليب الاستكمال الخارجي تختار لتقليل عدد تقييمات الدالة المطلوبة وعملية عمل المعدل ناتجة من هذا الاختيار للتقسيم الجزئي، والمبينة في جدول (14.5)، هي ليست بهذه البدائية، ولكن العملية هي نفسها التي استخدمت في تكامل Romberg.

جدول 14.5

$$y_{1,1} = w(t, f_0)$$

$$y_{2,2} = w(t, f_1) \quad y_{2,2} = y_{2,1} + \frac{h_1^2}{h_0^2 - h_1^2} (y_{2,1} - y_{1,1})$$

$$y_{3,3} = w(t, f_2) \quad y_{3,2} = y_{3,1} + \frac{h_2^2}{h_1^2 - h_2^2} (y_{3,1} - y_{2,1}) \quad y_{3,3} = y_{3,2} + \frac{h_2^2}{h_0^2 - h_2^2} (y_{3,2} - y_{2,2})$$

تستخدم الخوارزمية (6.5) أسلوب الاستكمال الخارجي مع متتالية كبراد صحيحة بصيغة  $q_7 = 32$  و  $q_6 = 24$ ،  $q_5 = 16$ ،  $q_4 = 12$ ،  $q_3 = 8$ ،  $q_2 = 6$ ،  $q_1 = 4$ ،  $q_0 = 2$ . تختار سعة خطوة رئيسية  $h$ . وتستمر الطريقة باستخدام  $h_i = h/q_i$  لكل من  $i = 0, \dots, 7$ . لتقريب  $y(t+h)$  وبعد الخطأ مسيطراً عليه على أن تحسب التقريبات  $y_{1,1}, y_{2,2}, \dots$  حتى يكون  $|y_{i,i} - y_{i-1,i-1}|$  أقل من حد السماح المحدد، وإذا لم تصل إلى حد السماح عند  $i = 8$  تخفّض  $F$ ، وبعاد تطبيق العملية. تحدّد القيمة الدنيا  $hmin$  والقيمة العليا  $hmax$  لضمان سيطرة الطريقة. فإذا وجدت  $y_{i,i}$  مقبولة فإن  $w_1$  تعطى لـ  $y_{i,i}$ ، وتبدأ الحسابات مجدداً بتحديد  $w_2$  التي ستقرب  $y(t_2) = y(a + 2h)$  وتعاد العملية إلى أن يكون التقريب  $w_N$  إلى  $y(b)$  قد حدّد.

الخوارزمية تستخدم نقاطاً مع تقسيمات بالصيغة  $2^n \cdot 3$  و  $2^n$  اختيارات أخرى يمكن استخدامها.

### الاستكمال الخارجي Extrapolation

لتقريب حل مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = \alpha$$

مع خطأ قطع محلي ضمن حد سماح معين:

المدخلات: نقاط النهاية  $a$  و  $b$ ، شرط ابتدائي  $\alpha$ ، حد سماح  $TOL$ ، أكبر سعة خطوة  $hmax$  أصغر سعة خطوة  $hmin$ .  
المخرجات:  $T, W, h$  حيث  $W$  تقرب  $y(t)$  وقد استخدمت سعة الخطوة  $h$  أو ظهرت عبارة تفيد بأن أقل سعة للخطوة تم تجاوزها.

الخطوة	المضمون
1	هيئة الصف $NK = (2, 4, 6, 8, 12, 16, 24, 32)$ .
2	ضع $TO = a$ $WO = \alpha$ $h = hmax$ $FLAG = 1$ (سيستخدم لتنفيذ الحلقة في الخطوة 4).



3	عند $j = 1, \dots, i$ و $i = 1, 2, \dots, 7$ ضع (ملحوظة: $Q_{i,j} = h_j^2/h_{i+1}^2$ ). $Q_{i,j} = (NK_{i+1}/NK_j)^2$ .
4	ما دام ( $FLAG = 1$ ). فطبّق الخطوات 5 - 20.
5	ضع $k = 1$ ( $NFLAG = 0$ ) وعند حصول الدقة المطلوبة، ضع $NFLAG = 1$ .
6	ما دام ( $k \leq 8$ و $NFLAG = 0$ ). فطبّق الخطوات 7 - 14.
7	ضع $HK = h/NK_k$ $T = TO$ $W2 = W0$ $W3 = W2 + HK \cdot f(T, W2)$ (أولى خطوات أويلر Euler) $T = TO + HK$
8	عند $j = 1, \dots, NK_k - 1$ ضع $W1 = W2$ $W2 = W3$ $W3 = W1 + 2HK \cdot f(T, W2)$ (طريقة النقطة الوسطية) $T = TO + (j + 1) \cdot HK$
9	ضع $y_k = [W3 + W2 + HK \cdot f(T, W3)]/2$ ( تصحّح نقطة النهاية لحساب $(Y_{k,1})$ ).
10	إذا كان $k \geq 2$ فطبّق الخطوات 11 - 13. ( ملحوظة: $y_{k-1, k-1} \equiv y_{k-1, k-1}$ , $y_{k-2} \equiv y_{k-2, 2}, \dots, y_1 \equiv y_{k-1, k-1}$ ) لأنه قد حُفظ السطر السابق للجدول فقط).
11	ضع $j = k$ ( حفظ $(Y_{k-1, k-1})$ ) $v = y_1$
12	ما دام ( $j \geq 2$ ) فاعمل الآتي: ضع $y_{j-1} = y_j + \frac{y_j - y_{j-1}}{Q_{k-1, j-1} - 1}$ (استكمال خارجي لحساب $(y_{j-1} \equiv y_{k, k-j+2})$ ) ( ملحوظة: $y_{j-1} = \frac{h_{j-1}^2 y_j - h_k^2 y_{j-1}}{h_{j-1}^2 - h_k^2}$ ) $j = j - 1$
13	إذا كان $ y_1 - v  \leq TOL$ فضع $NFLAG = 1$ (تقبّل $y_1$ بمنزلة $w$ الجديدة).
14	ضع $k = k + 1$
15	ضع $k = k - 1$
16	إذا كان $NFLAG = 0$ فطبّق الخطوتين 17 و 18. ( التمهيدية مرفوضة). أيضاً طبق الخطوتين 19 و 20. ( التمهيدية مقبولة).



17	ضع $h = h/2$ (قيمة جديدة لـ $w$ مرفوضة. أنقص $h$ ).
18	إذا كان $h < hmin$ فإن المخرجات ( $hmin$ تم تجاوزه). ضع $FLAG = 0$ (فرع صحيح قد استكمل. الخطوة الآتية هي الذهاب إلى الخطوة 4).
19	ضع $WO = y_1$ (قيمة جديدة لـ $w$ مقبولة). ضع $TO = TO + h$ المخرجات ( $TO, WO, h$ )
20	إذا كان $TO \geq b$ فضع $FLAG = 0$ (العملية استكملت بنجاح). وما عدا ذلك إذا كان $TO + h > b$ فضع $h = b - TO$ (توقف عند $t = b$ ) وما عدا ذلك إذا كان $k \leq 3$ و $h < 0.5(hmax)$ فضع $h = 2h$ (زيادة سعة الخطوة إذا أمكن).
21	توقف.



لنأخذ مسألة القيمة الابتدائية

مثال 1

$$y' = y - t^2 + 1 \quad 0 \leq t \leq 2 \quad y(0) = 0.5$$

التي لها حل  $y(t) = (t+1)^2 - 0.5e^t$ . ستطبق خوارزمية الاستكمال الخارجي على هذه المسألة مع  $h = 0.25$ ,  $TOL = 10^{-10}$  و  $hmin = 0.01$  وقد استخرج جدول (15.5) ضمن حساب  $w_1 \approx y(0.25)$ .

تتوقف الحسابات مع  $w_1 = y_{5.5}$  لأن  $|y_{5.5} - y_{4.4}| \leq 10^{-10}$  وقد قُبلت  $y_{5.5}$  بوصفها تقريباً إلى  $y(t_1) = y(0.25)$  تكون المجموعة الكاملة لهذه التقريبات دقيقة، والمواقع المعطاة في جدول (5.16) أيضاً.

جدول 15.5

$y_{1.1} = 0.9187311719$				
$y_{2.1} = 0.920079348$	$y_{2.2} = 0.9204835892$			
$y_{3.1} = 0.9202873589$	$y_{3.2} = 0.9204868761$	$y_{3.3} = 0.9204872870$		
$y_{4.1} = 0.9203747396$	$y_{4.2} = 0.9204871876$	$y_{4.3} = 0.9204872914$	$y_{4.4} = 0.9204872917$	
$y_{5.1} = 0.920447263$	$y_{5.2} = 0.9204872656$	$y_{5.3} = 0.9204872916$	$y_{5.4} = 0.9204872917$	$y_{5.5} = 0.9204872917$

جدول 16.5

$t_i$	$y_i = y(t_i)$	$w_i$	$h_i$	$k$
0.25	0.9204872917	0.9204872917	0.25	5
0.50	1.4256393646	1.4256393646	0.25	5
0.75	2.0039999917	2.0039999917	0.25	5
1.00	2.6408590858	2.6408590858	0.25	5
1.25	3.3173285213	3.3173285212	0.25	4
1.50	4.0091554648	4.0091554648	0.25	3
1.75	4.6851986620	4.6851986619	0.25	3
2.00	5.3054719505	5.3054719505	0.25	3



إن البرهان الذي بيئته الطريقة في تقاربات الخوارزمية (6.5) يتضمن نتائج من مبرهنة الجمع التي يمكن إيجادها في ورقة Gragg [Gr] البحثية الأصلية. وهناك عدد آخر من عمليات الاستكمال الخارجي المتوفرة، وبعضها يعتمد أساليب سعة الخطوة. وبشأن أساليب إضافية تستند إلى عملية الاستكمال الخارجي، انظر أوراق Bulirsch and Stoer ([BS1], [BS2], [BS3]) أو كتاب Stetter [Stet]. تتضمن الطرائق المستخدمة في Bulirsch and Stoer استيفاءً داخلياً مع دوال معقولة بدلاً من كثيرة حدود الاستكمال الداخلي المستخدم في عملية Gragg.

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 8.5

1. استخدم خوارزمية الاستكمال الخارجي مع حد سماح  $hmax = 0.25$  و  $TOL = 10^{-4}$  و  $hmin = 0.05$  لتقريب حلول مسائل القيمة الابتدائية الآتية، وقارن النتائج بالقيم الحقيقية:  
 أ.  $y' = te^{3t} - 2y$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 0$ . الحل الحقيقي  $y(t) = \frac{1}{5}te^{3t} - \frac{1}{25}e^{3t} + \frac{1}{25}e^{-2t}$ .  
 ب.  $y' = 1 + (t - y)^2$ ,  $2 \leq t \leq 3$ ,  $y(2) = 1$ . الحل الحقيقي  $y(t) = t + 1/(1 - t)$ .  
 ج.  $y' = 1 + y/t$ ,  $1 \leq t \leq 2$ ,  $y(1) = 2$ . الحل الحقيقي  $y(t) = t \ln t + 2t$ .  
 د.  $y' = \cos 2t + \sin 3t$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 1$ . الحل الحقيقي  $y(t) = \frac{1}{2} \sin 2t - \frac{1}{3} \cos 3t + \frac{2}{3}$ .  
 2. استخدم خوارزمية الاستكمال الخارجي مع  $TOL = 10^{-4}$  لتقريب حلول مسائل القيمة الابتدائية الآتية:

أ.  $y' = (y/t)^2 + y/t$ ,  $1 \leq t \leq 1.2$ ,  $y(1) = 1$ . مع  $hmax = 0.05$  و  $hmin = 0.02$ .  
 ب.  $y' = \sin t + e^{-t}$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 0$ . مع  $hmax = 0.25$  و  $hmin = 0.02$ .  
 ج.  $y' = (1/t)(y^2 + y)$ ,  $1 \leq t \leq 3$ ,  $y(1) = -2$ . مع  $hmax = 0.5$  و  $hmin = 0.02$ .  
 د.  $y' = -ty + 4t/y$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = 1$ . مع  $hmax = 0.25$  و  $hmin = 0.02$ .  
 3. استخدم خوارزمية الاستكمال الخارجي مع  $TOL = 10^{-4}$  و  $hmax = 0.5$  و  $hmin = 0.05$  لتقريب حلول مسائل القيمة الابتدائية الآتية، وقارن النتائج بالقيم الحقيقية:

أ.  $y' = y/t - (y/t)^2$ ,  $1 \leq t \leq 4$ ,  $y(1) = 1$ . الحل الحقيقي  $y(t) = t/(1 + \ln t)$ .  
 ب.  $y' = 1 + y/t + (y/t)^2$ ,  $1 \leq t \leq 3$ ,  $y(1) = 0$ . الحل الحقيقي  $y(t) = t \tan(\ln t)$ .  
 ج.  $y' = -(y + 1)(y + 3)$ ,  $0 \leq t \leq 3$ ,  $y(0) = -2$ . الحل الحقيقي  $y(t) = -3 + 2(1 + e^{-2t})^{-1}$ .  
 د.  $y' = (t + 2t^3)y^3 - ty$ ,  $0 \leq t \leq 2$ ,  $y(0) = \frac{1}{2}$ . الحل الحقيقي  $y(t) = (3 + 2t^2 + 6e^{t^2})^{-1/2}$ .

4. ليُمثل  $P(t)$  عدد الأشخاص في مجتمع عند الزمن  $t$ ، مقيسًا بالسنوات. فإذا كان معدل الولادات  $b$  ثابتاً، ومعدل الوفيات  $d$  يتناسب مع حجم المجتمع (بسبب الكثافة السكانية المفرطة)، فإن معدل نمو المجتمع مُعطى من خلال المعادلة اللوجستية

$$\frac{dP(t)}{dt} = bP(t) - k[P(t)]^2$$

حيث  $d = kP(t)$  افترض أن  $b = 2.9 \times 10^{-2}$  و  $P(0) = 50,976$  و  $k = 1.4 \times 10^{-7}$  أوجد حجم المجتمع بعد 5 سنوات.

## معادلات عالية الرتبة وأنظمة المعادلات التفاضلية

9.5

## Higher - Order Equations and Systems of Differential Equations

يتضمن هذا الفصل مقدمة للحل العددي لمسائل القيمة الابتدائية العالية الرتبة. والأساليب المعروضة محددة بتلك التي تتضمن تحويل معادلة عالية الرتبة إلى نظام معادلات تفاضلية

بالرتبة الأولى. وقبل شرح عملية التحويل، نحتاج إلى بعض الملاحظات ذات العلاقة بأنظمة تتضمن معادلات تفاضلية من الرتبة الأولى.

إن نظاماً من الرتبة  $m$  لمسائل القيمة الابتدائية من الرتبة الأولى تمتلك الصيغة

$$\begin{aligned} \frac{du_1}{dt}(t) &= f_1(t, u_1, u_2, \dots, u_m) \\ \frac{du_2}{dt}(t) &= f_2(t, u_1, u_2, \dots, u_m) \\ &\vdots \\ \frac{du_m}{dt}(t) &= f_m(t, u_1, u_2, \dots, u_m) \end{aligned} \quad (44.5)$$

لـ  $a \leq t \leq b$  مع الشروط الابتدائية

$$u_1(a) = \alpha_1, u_2(a) = \alpha_2, \dots, u_m(a) = \alpha_m \quad (45.5)$$

الهدف هو إيجاد  $m$  من الدوال  $u_1, u_2, \dots, u_m$  من شأنها تحقيق كل واحدة من المعادلات التفاضلية مع الشروط الابتدائية جميعها. ولناقشة وجود الحلول لأنظمة المعادلات ووحدايتها، فإننا نحتاج إلى توسيع تعريف شرط Lipschitz لدوال بعدة متغيرات.

### تعريف 16.5

الدالة  $f(t, y_1, \dots, y_m)$  المعرف على المجموعة  $\{i = 1, 2, \dots, m \text{ لكل } D = (t, u_1, \dots, u_m) \mid a \leq t \leq b, -\infty < u_i < \infty\}$  يقال إنه يحقق شرط Lipschitz على  $D$ ، في المتغيرات  $u_1, u_2, \dots, u_m$  في حالة وجود ثابت  $L > 0$  حيث

$$|f(t, u_1, \dots, u_m) - f(t, z_1, \dots, z_m)| \leq L \sum_{j=1}^m |u_j - z_j| \quad (46.5)$$

لكل من  $(t, u_1, \dots, u_m)$  و  $(t, z_1, \dots, z_m)$  ينتمي إلى  $D$ . وباستخدام مبرهنة القيمة الوسطية، يمكن إثبات أنه إذا كانت  $f$  ومشتقاتها الجزئية الأولى متصلة على  $D$ ، وإذا كان

$$\left| \frac{\partial f(t, u_1, \dots, u_m)}{\partial u_i} \right| \leq L$$

لكل من  $i = 1, 2, \dots, m$  و  $(t, u_1, \dots, u_m)$  جميعها ضمن  $D$ ، فإن  $f$  يحقق شرط Lipschitz على  $D$  مع ثابت Lipschitz  $L$ . (انظر [BiR, p. 141])، وفيما يلي مبرهنة الوجود والحدانية الرئيسية، ويمكن إيجاد برهانها في [BiR, pp. 152–154].

### مبرهنة 17.5

افترض أن  $\{i = 1, 2, \dots, m \text{ لكل } D = (t, u_1, u_2, \dots, u_m) \mid a \leq t \leq b, -\infty < u_i < \infty\}$  وليكن  $f_i(t, u_1, \dots, u_m)$  لكل من  $i = 1, 2, \dots, m$  متصلاً على  $D$ ، ويحقق شرط Lipschitz هناك. إن نظام المعادلات التفاضلية من الرتبة الأولى (معادلة 44.5) ضمن الشروط الابتدائية (معادلة 45.5) له حل وحيد  $u_1(t), \dots, u_m(t)$  لـ  $a \leq t \leq b$ .

إن طرائق حل أنظمة المعادلات التفاضلية من الرتبة الأولى عبارة عن تعميمات لطرائق معادلة الرتبة الأولى المفردة التي قد شُرحَت مبكراً ضمن هذه الوحدة. وعلى سبيل المثال فطريقة Runge-Kutta التقليدية من الرتبة 4 المعطاة بالصيغة

$$\begin{aligned}
 w_0 &= \alpha, \\
 k_1 &= hf(t_i, w_i), \\
 k_2 &= hf\left(t_i + \frac{h}{2}, w_i + \frac{1}{2}k_1\right), \\
 k_3 &= hf\left(t_i + \frac{h}{2}, w_i + \frac{1}{2}k_2\right), \\
 k_4 &= hf(t_{i+1}, w_i + k_3), \\
 w_{i+1} &= w_i + \frac{1}{6}(k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4) \quad \text{و} \quad i = 0, 1, \dots, N-1
 \end{aligned}$$

المستخدمة لحل مسألة القيمة الابتدائية من الرتبة الأولى  $y' = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = \alpha$

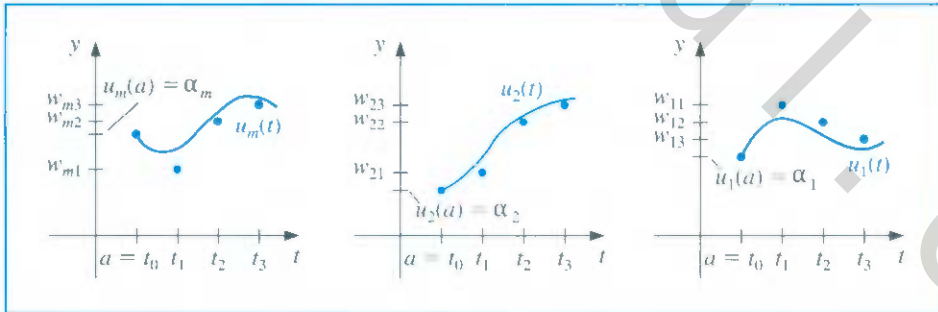
يمكن تعميمها كما يلي:

افترض أن اختيار  $N > 0$  عدد صحيح، وضع  $h = (b - a)/N$ . قسّم الفترة  $[a, b]$  إلى  $N$  من الفترات الجزئية مع النقاط الشبكية

$$t_j = a + jh \quad \text{لكل } j = 0, 1, \dots, N$$

استخدم الرمز  $w_{ij}$  لكل  $i = 1, 2, \dots, m$  و  $j = 0, 1, \dots, N$  لتمثيل تقريب إلى  $u_i(t_j)$  بمعنى أن  $w_{ij}$  تقرب الحل بتسلسل  $i$  وهو  $u_i(t)$  للمعادلة (44.5) عند النقطة الشبكية  $t_j$  بتسلسل  $j$ . أما الشروط الابتدائية. فضع: (انظر شكل 5.5)

$$w_{1,0} = \alpha_1, \quad w_{2,0} = \alpha_2, \quad \dots, \quad w_{m,0} = \alpha_m \quad (47.5)$$



شكل 5.5

افترض أن القيم  $w_{1,j}, w_{2,j}, \dots, w_{m,j}$  قد حُسِبَت. فنجد  $w_{1,j+1}$  من خلال حساب

$$k_{1,i} = hf_i(t_j, w_{1,j}, w_{2,j}, \dots, w_{m,j}), \quad (48.5)$$

$$k_{2,i} = hf_i\left(t_j + \frac{h}{2}, w_{1,j} + \frac{1}{2}k_{1,1}, w_{2,j} + \frac{1}{2}k_{1,2}, \dots, w_{m,j} + \frac{1}{2}k_{1,m}\right) \quad (49.5)$$

$$k_{3,i} = hf \left( t_j + \frac{h}{2}, w_{1,j} + \frac{1}{2}k_{2,1}, w_{2,j} + \frac{1}{2}k_{2,2}, \dots, w_{m,j} + \frac{1}{2}k_{2,m} \right) \quad (50.5)$$

$$k_{4,i} = hf_i(t_j + h, w_{1,j} + k_{3,1}, w_{2,j} + k_{3,2}, \dots, w_{m,j} + k_{3,m}) \quad (51.5)$$

ثم بعد ذلك

$$w_{i,j+1} = w_{i,j} + \frac{1}{6}(k_{1,i} + 2k_{2,i} + 2k_{3,i} + k_{4,i}) \quad (52.5)$$

وذلك في المعادلات جميعها لكل من  $i = 1, 2, \dots, m$

ولكل من  $i = 1, 2, \dots, m$  انظر أن القيم  $k_{1,1}, k_{1,2}, \dots, k_{1,m}$  يجب حسابها قبل أن نتكهن من حساب أي من الحدود ذات الصيغة  $k_{2,i}$ . وعموماً يجب حساب كل من  $k_{1,1}, k_{1,2}, \dots, k_{1,m}$  قبل أي من القيم  $k_{i+1,i}$ . تنفذ الخوارزمية (7.5) طريقة من الرتبة الرابعة لأنظمة مسائل القيمة الابتدائية.

### طريقة رونج-كوتا لأنظمة معادلات تفاضلية

#### Runge-Kutta Methods for Systems of Differential Equations

لتقريب حل نظام من رتبة  $m$  لمسائل القيمة الابتدائية من الرتبة أولى

$$u_j'(a) = \alpha_j \text{ مع } a \leq t \leq b, u_j' = f_j(t, u_1, u_2, \dots, u_m)$$

لكل  $j = 1, 2, \dots, m$  عند  $(N + 1)$  من الأرقام المتساوية التباعد في الفترة  $[a, b]$

المدخلات: نقاط نهاية  $a, b$ , عدد المعادلات  $N \cdot m$  عدد صحيح، شروط ابتدائية  $\alpha_1, \dots, \alpha_m$ .  
المخرجات: التقريبات  $w_j$  إلى  $u_j(t)$  عند  $(N + 1)$  من القيم لـ  $t$ .

الخطوة	المضمون
1	ضع $h = (b - a) / N$ $t = a$
2	عند $j = 1, 2, \dots, m$ ضع $w_j = \alpha_j$
3	المخرجات $(t, w_1, w_2, \dots, w_m)$
4	عند $i = 1, 2, \dots, N$ طبق الخطوات 5 - 11.
5	عند $j = 1, 2, \dots, m$ ضع $k_{1,j} = hf_j(t, w_1, w_2, \dots, w_m)$
6	عند $j = 1, 2, \dots, m$ ضع $k_{2,j} = hf_j(t + \frac{h}{2}, w_1 + \frac{1}{2}k_{1,1}, w_2 + \frac{1}{2}k_{1,2}, \dots, w_m + \frac{1}{2}k_{1,m})$
7	عند $j = 1, 2, \dots, m$ ضع $k_{3,j} = hf_j(t + \frac{h}{2}, w_1 + \frac{1}{2}k_{2,1}, w_2 + \frac{1}{2}k_{2,2}, \dots, w_m + \frac{1}{2}k_{2,m})$
8	عند $j = 1, 2, \dots, m$ ضع $k_{4,j} = hf_j(t + h, w_1 + k_{3,1}, w_2 + k_{3,2}, \dots, w_m + k_{3,m})$

ALGORITHM

الخوارزمية

7.5



عند $j = 1, 2, \dots, m$ ضع	9
$w_j = w_j + (k_{1,j} + 2k_{2,j} + 2k_{3,j} + k_{4,j})/6$	
ضع $t = a + ih$	10
المخرجات $(t, w_1, w_2, \dots, w_m)$	11
توقف.	12



مثال 1

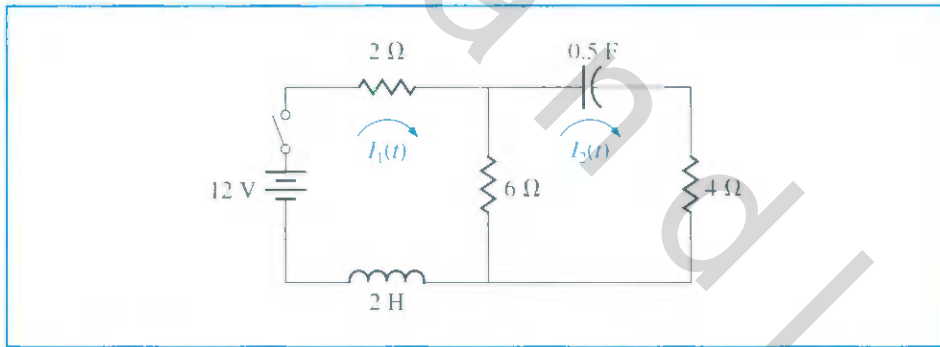
إن قانون Kirchhoff ينص على أن مجموع كل التغيرات اللحظية في الفولتية حول دائرة مغلقة يساوي صفرًا، ويؤدي هذا القانون إلى أن التيار  $I(t)$  في دائرة مغلقة مقدار مقاومتها  $R$  ohms وحمل مقداره  $C$ ، وحث مقداره  $L$ ، ومصدر فولتية مقداره  $E(t)$  يحقق المعادلة

$$LI'(t) + RI(t) + \frac{1}{C} \int I(t) dt = E(t)$$

إن التيارين  $I_1(t)$  و  $I_2(t)$  في الحلقتين اليسرى واليمنى على التوالي من الدائرة المبينة في شكل (6.5) هما الحل لنظام المعادلات

$$2I_1'(t) + 6[I_1(t) - I_2(t)] + 2I_1'(t) = 12$$

$$\frac{1}{0.5} \int I_2(t) dt + 4I_2(t) + 6[I_2(t) - I_1(t)] = 0$$



شكل 6.5

افتراض أن المفتاح في الدائرة مغلق عند الزمن  $t = 0$ ، وبذلك  $I_1(0) = 0$  و  $I_2(0) = 0$ . طبق الحل

لـ  $I_1'(t)$  في المعادلة الأولى. وفاضل المعادلة الثانية. ومن ثم عوّض  $I_1'(t)$  لتحصل على

$$I_1' = f_1(t, I_1, I_2) = -4I_1 + 3I_2 + 6, \quad I_1(0) = 0$$

$$I_2' = f_2(t, I_1, I_2) = 0.6I_1' - 0.2I_2 = -2.4I_1 + 1.6I_2 + 3.6, \quad I_2(0) = 0$$

والحل الصحيح لهذا النظام هو

$$I_1(t) = -3.375e^{-2t} + 1.875e^{-0.4t} + 1.5$$

$$I_2(t) = -2.25e^{-2t} + 2.25e^{-0.4t}$$

سنطبق طريقة Runge-Kutta من الرتبة 4 لهذا النظام مع  $h = 0.1$  وحيث  $w_{1,0} = I_1(0) = 0$

و  $w_{2,0} = I_2(0) = 0$  فإن

$$k_{1,1} = hf_1(t_j, w_{1,0}, w_{2,0}) = 0.1 f_1(0, 0, 0) = 0.1(-4(0) + 3(0) + 6) = 0.6$$

$$k_{1,2} = hf_2(t_j, w_{1,0}, w_{2,0}) = 0.1 f_2(0, 0, 0) = 0.1(-2.4(0) + 1.6(0) + 3.6) = 0.36$$

$$k_{2,1} = hf_1\left(t_j + \frac{1}{2}h, w_{1,0} + \frac{1}{2}k_{1,1}, w_{2,0} + \frac{1}{2}k_{1,2}\right) = 0.1 f_1(0.05, 0.3, 0.18) \\ = 0.1(-4(0.3) + 3(0.18) + 6) = 0.534$$

$$k_{2,2} = hf_2\left(t_j + \frac{1}{2}h, w_{1,0} + \frac{1}{2}k_{1,1}, w_{2,0} + \frac{1}{2}k_{1,2}\right) = 0.1 f_2(0.05, 0.3, 0.18) \\ = 0.1(-2.4(0.3) + 1.6(0.18) + 3.6) = 0.3168$$

وتوليد بقية المدخلات بنفس الأسلوب يعطينا

$$k_{3,1} = (0.1) f_1(0.05, 0.267, 0.1584) = 0.54072$$

$$k_{3,2} = (0.1) f_2(0.05, 0.267, 0.1584) = 0.321264$$

$$k_{4,1} = (0.1) f_1(0.1, 0.54072, 0.321264) = 0.4800912$$

$$k_{4,2} = (0.1) f_2(0.1, 0.54072, 0.321264) = 0.28162944 \quad \text{و}$$

وتمهيدية لذلك

$$I_1(0.1) \approx w_{-1} = w_{1,0} + \frac{1}{6}(k_{1,1} + 2k_{2,1} + 2k_{3,1} + k_{4,1})$$

$$= 0 + \frac{1}{6}(0.6 + 2(0.534) + 2(0.54072) + 0.4800912) = 0.5382552$$

$$I_2(0.1) \approx w_{-1} = w_{2,0} + \frac{1}{6}(k_{1,2} + 2k_{2,2} + 2k_{3,2} + k_{4,2}) = 0.3196263 \quad \text{و}$$

وتتولد البيانات المتبقية في جدول (5.17) بنفس الأسلوب.

$ I_2(t_j) - w_{2,j} $	$ I_1(t_j) - w_{1,j} $	$w_{2,j}$	$w_{1,j}$	$t_j$
0	0	0	0	0.0
$0.5303 \times 10^{-5}$	$0.8285 \times 10^{-5}$	0.3196263	0.5382550	0.1
$0.9596 \times 10^{-5}$	$0.1514 \times 10^{-4}$	0.5687817	0.9684983	0.2
$0.1216 \times 10^{-4}$	$0.1907 \times 10^{-4}$	0.7607328	1.310717	0.3
$0.1311 \times 10^{-4}$	$0.2098 \times 10^{-4}$	0.9063208	1.581263	0.4
$0.1240 \times 10^{-4}$	$0.2193 \times 10^{-4}$	1.014402	1.793505	0.5

جدول 17.5

ويمكن استخدام الأمر dsolve في Maple's لحل أنظمة معادلات تفاضلية من الرتبة الأولى.

يحتفظ Maple بالحرف D للتعبير عن المشتقة

ويُعرّف النظام في مثال (1) من خلال

```
>sys2:=D(u1)(t)=-4*u1(t)+3*u2(t)+6,D(u2)(t)=-2.4*u1(t)+1.6*u2(t)+3.6;
```

والشروط الابتدائية من خلال

```
>init2:=u1(0)=0,u2(0)=0;
```

يكون حل النظام من خلال الأمر

```
>sol2:=dsolve({sys2,init2},{u1(t),u2(t)});
```

لإيجاد

$$\text{sol2} := \left\{ u_1(t) = \frac{3}{2} - \frac{27}{8}e^{(-2t)} + \frac{15}{8}e^{(-2/5t)}, u_2(t) = -\frac{9}{4}e^{(-2t)} + \frac{9}{4}e^{(-2/5t)} \right\}$$

ولحصر الحل في صيغة دالة، استخدم

```
>r1:=rhs(sol2[2]);
```

$$r1 := \frac{3}{2} - \frac{27}{8}e^{(-2t)} + \frac{15}{8}e^{(-2/5t)}$$

و

```
>r2:=rhs(sol2[1]);
```

الذي يعطي استجابة مماثلة.

ولتقييم  $u_2(0.5)$  و  $u_1(0.5)$  استخدم

```
>evalf(subs(t=0.5,r1));evalf(subs(t=0.5,r2));
```

لتحصل على 1.014415451 و 1.793527048.

سيفشل الأمر dsolve لو كان ثمة حل ضمني لا يمكن إيجاده. ويمكننا في تلك الحالة

استخدام معادلة عددية في dsolve التي تطبق أسلوب Runge-Kutta-Fehlberg وعلى سبيل المثال فإن

```
>g:=dsolve({sys2,init2},{u1(t),u2(t)},numeric);
```

يعيد العملية

```
g := proc(rkf45_x) ... end proc
```

ولتقريب الحل عند  $t = 0.5$ ؛ أدخل

```
>g(0.5);
```

لإيجاد

$$[t = .5, u_2(t) = 1.01441545470291761, u_1(t) = 1.79352705243766586]$$

تتضمن العديد من المسائل الفيزيائية المهمة. مثل الدوائر الكهربائية ونظم الاهتزاز مسائل القيمة الابتدائية ومعادلاتها من الرتبة أكبر من 1. ولا يتطلب الأمر أساليب جديدة لحل هذه المسائل، ويمكننا من خلال إعادة تسمية المتغيرات. تخفيض المعادلة التفاضلية من الرتبة العالية إلى نظام معادلات تفاضلية من الرتبة الأولى. وبعد ذلك نطبق إحدى الطرائق التي شرحت. إن مسألة قيمة ابتدائية عامة من الرتبة  $m$

$$y^{(m)}(t) = f(t, y, y', \dots, y^{(m-1)}), \quad a \leq t \leq b$$

مع شروط ابتدائية  $y(a) = \alpha_1, y'(a) = \alpha_2, \dots, y^{(m-1)}(a) = \alpha_m$  يمكن قلبها إلى نظام

معادلات بصيغة المعادلتين (44.5) و(45.5).

لتكن  $u_1(t) = y(t)$ ,  $u_2(t) = y'(t)$ , ...,  $u_m(t) = y^{(m-1)}(t)$ . هذا يعطي النظام من الرتبة الأولى

$$\frac{du_1}{dt} = \frac{dy}{dt} = u_2, \quad \frac{du_2}{dt} = \frac{dy'}{dt} = u_3, \quad \dots, \quad \frac{du_{m-1}}{dt} = \frac{dy^{(m-2)}}{dt} = u_m$$

و

$$\frac{du_m}{dt} = \frac{dy^{(m-1)}}{dt} = y^{(m)} = f(t, y, y', \dots, y^{(m-1)}) = f(t, u_1, u_2, \dots, u_m)$$

مع شروط ابتدائية

$$u_1(a) = y(a) = \alpha_1, \quad u_2(a) = y'(a) = \alpha_2, \quad \dots, \quad u_m(a) = y^{(m-1)}(a) = \alpha_m$$

مثال 2 افترض مسألة القيمة الابتدائية من الرتبة الثانية

$$y'' - 2y' + 2y = e^{2t} \sin t \quad \text{لكل } 0 \leq t \leq 1 \quad \text{مع } y(0) = -0.4, \quad y'(0) = -0.6$$

ليكن  $u_1(t) = y(t)$  و  $u_2(t) = y'(t)$ ، وهذا يحول المعادلة إلى النظام

$$u_1'(t) = u_2(t), \quad u_2'(t) = e^{2t} \sin t - 2u_1(t) + 2u_2(t)$$

مع شروط ابتدائية

$$u_1(0) = -0.4, \quad u_2(0) = -0.6$$

وستستخدم طريقة Runge-Kutta من الرتبة الرابعة لتقريب حل هذه المسألة باستخدام  $h = 0.1$ .

الشروط الابتدائية تعطي  $w_{1,0} = -0.4$  و  $w_{2,0} = -0.6$ . المعادلات من (51.5) إلى (51.5)

مع  $z = 0$  تعطي

$$k_{1,1} = hf_1(t_0, w_{1,0}, w_{2,0}) = hw_{2,0} = -0.06$$

$$k_{1,2} = hf_2(t_0, w_{1,0}, w_{2,0}) = h[e^{2t_0} \sin t_0 - 2w_{1,0} + 2w_{2,0}] = -0.04$$

$$k_{2,1} = hf_1\left(t_0 + \frac{h}{2}, w_{1,0} + \frac{1}{2}k_{1,1}, w_{2,0} + \frac{1}{2}k_{1,2}\right) = h[w_{2,0} + \frac{1}{2}k_{1,2}] = -0.062$$

$$k_{2,2} = hf_2\left(t_0 + \frac{h}{2}, w_{1,0} + \frac{1}{2}k_{1,1}, w_{2,0} + \frac{1}{2}k_{1,2}\right)$$

$$= h \left[ e^{2(t_0+0.05)} \sin(t_0+0.05) - 2 \left( w_{1,0} + \frac{1}{2}k_{1,1} \right) + 2 \left( w_{2,0} + \frac{1}{2}k_{1,2} \right) \right]$$

$$= -0.13247644757$$

$$k_{3,1} = h \left[ w_{2,0} + \frac{1}{2}k_{2,2} \right] = -0.06162832238$$

$$k_{3,2} = h \left[ e^{2(t_0+0.05)} \sin(t_0+0.05) - 2 \left( w_{1,0} + \frac{1}{2}k_{2,1} \right) + 2 \left( w_{2,0} + \frac{1}{2}k_{2,2} \right) \right]$$

$$= -0.13152409237$$

$$k_{4,1} = h \left[ w_{2,0} + k_{3,2} \right] = -0.06315240924$$



و

$$k_{4,2} = h [e^{2(t_0+0.1)} \sin(t_0 + 0.1) - 2(u_{1,0} + k_{3,1}) + 2(w_{2,0} + k_{3,2})] = -0.02178637298$$

ومن ثم فإن

$$w_{1,1} = w_{1,0} + \frac{1}{6}(k_{1,1} + 2k_{2,1} + 2k_{3,1} + k_{4,1}) = -0.4617333423$$

$$w_{2,1} = w_{2,0} + \frac{1}{6}(k_{1,2} + 2k_{2,2} + 2k_{3,2} + k_{4,2}) = -0.6316312421 \quad \text{و}$$

القيمة  $w_{1,1}$  تقرب  $u_1(0.1) = y(0.1) = 0.2e^{2(0.1)}(\sin 0.1 - 2 \cos 0.1)$  والقيمة  $w_{2,1}$  تقرب  $u_2(0.1) = y'(0.1) = 0.2e^{2(0.1)}(4 \sin 0.1 - 3 \cos 0.1)$

وتوجد مجموعة القيم  $w_{1,j}$  و  $w_{2,j}$  عند  $j = 0, 1, \dots, 10$  باستخدام طريقة Runge-Kutta من الرتبة الرابعة، وقد عُرضت في جدول (18.5) وقُورنت بالقيم الحقيقية لـ

$$u_1(t) = 0.2e^{2t}(\sin t - 2 \cos t) \quad \text{و} \quad u_2(t) = 0.2e^{2t}(4 \sin t - 3 \cos t)$$

جدول 18.5

$ y'(t_j) - w_{2,j} $	$ y(t_j) - w_{1,j} $	$w_{2,j}$	$y'(t_j) = u_2(t_j)$	$w_{1,j}$	$y(t_j) = u_1(t_j)$	$j$
0	0	-0.60000000	-0.60000000	-0.40000000	-0.40000000	0
$7.75 \times 10^{-7}$	$3.7 \times 10^{-7}$	-0.63163124	-0.6316304	-0.46173334	-0.46173297	1
$1.01 \times 10^{-6}$	$8.3 \times 10^{-7}$	-0.64014895	-0.6401478	-0.52555988	-0.52555905	2
$8.34 \times 10^{-7}$	$1.39 \times 10^{-6}$	-0.61366381	-0.6136630	-0.58860144	-0.58860005	3
$1.79 \times 10^{-7}$	$2.03 \times 10^{-6}$	-0.53658203	-0.5365821	-0.64661231	-0.64661028	4
$5.96 \times 10^{-7}$	$2.71 \times 10^{-6}$	-0.38873810	-0.3887395	-0.69356666	-0.69356395	5
$7.75 \times 10^{-7}$	$3.41 \times 10^{-6}$	-0.14438087	-0.1443834	-0.72115190	-0.72114849	6
$2.03 \times 10^{-6}$	$4.05 \times 10^{-6}$	0.22899702	0.2289917	-0.71815295	-0.71814890	7
$5.30 \times 10^{-6}$	$4.56 \times 10^{-6}$	0.77199180	0.7719815	-0.66971133	-0.66970677	8
$9.54 \times 10^{-6}$	$4.76 \times 10^{-6}$	1.5347815	1.534764	-0.55644290	-0.55643814	9
$1.34 \times 10^{-5}$	$4.50 \times 10^{-6}$	2.5787663	2.578741	-0.35339886	-0.35339436	10

يمكننا أيضاً تطبيق dsolve من Maple على معادلات برتب أعلى. ولتعريف المعادلة التفاضلية في مثال (2)؛ استخدم

في Maple المشتقة اليونانية  $y^{(n)}$  محددة بـ  $(D@@n)(y)$

```
>def2:=(D@@2)(y)(t)-2*D(y)(t)+2*y(t)=exp(2*t)*sin(t);
```

ولوصف الشروط الابتدائية؛ استخدم

```
>init2:=y(0)=-0.4, D(y)(0)=-0.6;
```

ويستخرج الحل من خلال الأمر

```
>sol2:=dsolve({def2,init2},y(t));
```

لإيجاد

$$\text{sol2} := y(t) = -\frac{2}{5}e^{2t} \cos(t) + \frac{1}{5}e^{2t} \sin(t)$$

ولحصر الحل في صيغة دالة باستخدام

```
>g:=rhs(sol2),
```

ولإيجاد  $y(1.0) = g(1.0)$ ، أدخل

```
>evalf(subs(t=1.0,g));
```

الذي يعطي التمهيدية  $-0.3533943558$ .

وطريقة Runge-Kutta-Fehlberg متوفرة أيضاً لمعادلات برتب أعلى من خلال الأمر `dsolve` خيار عددي. ندخل الأمر

```
>g:=dsolve({coef2,init2},y(t),numeric);
```

مع استجابة Maple

```
g := proc(rkf45_x)... end proc
```

```
>g(1.0);
```

ويمكننا تقريب  $y(1.0)$  باستخدام الأمر

لنحصل على

$$\left[ t = 1.0, y(t) = -0.353394346807534676, \frac{\partial}{\partial t} y(t) = 2.57874665940482072 \right]$$

يمكن توسيع طرائق الخطوة الواحدة الأخرى للنظم بالأسلوب نفسه. وعند توسيع طرائق سيطرة الخطأ مثل طريقة Runge-Kutta-Fehlberg، يجب فحص دقة كل مركبة من الحل العددي  $(w_{1j}, w_{2j}, \dots, w_{mj})$ . وفي حالة كون أيٍّ من هذه المركبات غير دقيقة، يجب إعادة حساب الحل العددي  $(w_{1j}, w_{2j}, \dots, w_{mj})$  برمته.

ويمكن توسيع طرائق متعددة الخطوات وأساليب المتنبئ - المصحح أيضاً للنظم وفي حالة استخدام السيطرة على الخطأ مرة أخرى. فإن كل مركبة يجب أن تكون دقيقة. وإن توسيع أسلوب الاستكمال الخارجي للأنظمة ممكن أيضاً، لكن ستشمل الرموز إلى حد ما. وإذا كان هذا الموضوع يستقطب اهتمامك فانظر [HNW1].

إن نظريات التقارب وتقديرات الخطأ للأنظمة هي نفسها التي تناولناها في الفصل (5.10) لمعادلة مفردة. فضلاً عن أن الحدود معطاة بدلالة صيغ المتجه، وهو الموضوع الذي سنتناوله في الباب السابع. ([Gea1, pp. 45-72] مصدر جيد لهذه النظريات).

## مجموعة التمارين 9.5

### EXERCISE SET

1. استخدم طريقة Runge-Kutta للأنظمة لتقريب حلول أنظمة المعادلات التفاضلية الآتية من الرتبة الأولى. وقارن النتائج بالحلول الحقيقية.

$$\begin{aligned} u_1' &= 3u_1 - 2u_2 - (2t^2 + 1)e^{2t}, & u_1(0) &= 1 \\ u_2' &= 4u_1 - u_2 + (t^2 + 2t - 4)e^{2t}, & u_2(0) &= 1; & 0 \leq t \leq 1; & h = 0.2 \end{aligned} \quad \text{أ.}$$

$$u_1(t) = \frac{1}{3}e^{5t} - \frac{1}{3}e^{-t} + e^{2t} \quad \text{و} \quad u_2(t) = \frac{1}{3}e^{5t} + \frac{2}{3}e^{-t} + t^2e^{2t} \quad \text{الحلول الحقيقية}$$

$$u_1' = -4u_1 - 2u_2 + \cos t + 4 \sin t, \quad u_1(0) = 0 \\ u_2' = 3u_1 + u_2 - 3 \sin t, \quad u_2(0) = -1; \quad 0 \leq t \leq 2; \quad h = 0.1$$

$$u_1(t) = 2e^{-t} - 2e^{-2t} + \sin t \quad \text{و} \quad u_2(t) = -3e^{-t} + 2e^{-2t} \quad \text{الحلول الحقيقية}$$

$$u_1' = u_2, \quad u_1(0) = 1 \\ u_2' = -u_1 - 2e^t + 1, \quad u_2(0) = 0 \\ u_3' = -u_1 - e^t + 1, \quad u_3(0) = 1; \quad 0 \leq t \leq 2; \quad h = 0.5$$

$$\text{الحلول الحقيقية} \quad u_3(t) = -\sin t + \cos t \quad \text{و}$$

$$u_1(t) = \cos t + \sin t - e^t + 1, \quad u_2(t) = -\sin t + \cos t - e^t$$

$$u_1' = u_2 - u_3 + t, \quad u_1(0) = 1 \\ u_2' = 3t^2, \quad u_2(0) = 1$$

$$u_3' = u_2 + e^{-t}, \quad u_3(0) = -1; \quad 0 \leq t \leq 1; \quad h = 0.1$$

$$\text{الحلول الحقيقية} \quad u_1(t) = -0.05t^5 + 0.25t^4 + t + 2 - e^{-t}, \quad u_2(t) = t^3 + 1$$

$$u_3(t) = 0.25t^4 + t - e^{-t}$$

2. استخدم طريقة Runge-Kutta للأنظمة لتقريب حلول أنظمة المعادلات التفاضلية الآتية من الرتبة الأولى. وقارن النتائج بالحلول الحقيقية.

$$u_1' = u_1 - u_2 + 2, \quad u_1(0) = -1 \\ u_2' = -u_1 + u_2 + 4t, \quad u_2(0) = 0; \quad 0 \leq t \leq 1; \quad h = 0.1$$

$$u_1(t) = -\frac{1}{2}e^{2t} + t^2 + 2t - \frac{1}{2} \quad \text{و} \quad u_2(t) = \frac{1}{2}e^{2t} + t^2 - \frac{1}{2} \quad \text{الحلول الحقيقية}$$

$$u_1' = \frac{1}{9}u_1 - \frac{2}{3}u_2 - \frac{1}{9}t^2 + \frac{2}{3}, \quad u_1(0) = -3 \\ u_2' = u_2 + 3t - 4, \quad u_2(0) = 5; \quad 0 \leq t \leq 2; \quad h = 0.2$$

$$u_1(t) = -3e^t + t^2 \quad \text{و} \quad u_2(t) = 4e^t - 3t + 1 \quad \text{الحلول الحقيقية}$$

$$u_1' = u_1 + 2u_2 - 2u_3 + e^{-t}, \quad u_1(0) = 3$$

$$u_2' = u_2 + u_3 - 2e^{-t}, \quad u_2(0) = -1$$

$$u_3' = u_1 + 2u_2 + e^{-t}, \quad u_3(0) = 1; \quad 0 \leq t \leq 1; \quad h = 0.1$$

$$u_2(t) = \frac{3}{2}e^{-t} + \frac{3}{10} \sin t - \frac{21}{10} \cos t - \frac{2}{5}e^{2t} \quad \text{و} \quad u_1(t) = -3e^{-t} - 3 \sin t + 6 \cos t \\ u_3(t) = -e^{-t} + \frac{12}{5} \cos t + \frac{9}{5} \sin t - \frac{2}{5}e^{2t}$$

$$u_1' = 3u_1 + 2u_2 - u_3 - 1 - 3t - 2 \sin t, \quad u_1(0) = 5$$

$$u_2' = u_1 - 2u_2 + 3u_3 + 6 - t + 2 \sin t + \cos t, \quad u_2(0) = -9$$

$$u_3' = 2u_1 + 4u_3 + 8 - 2t, \quad u_3(0) = -5; \quad 0 \leq t \leq 2; \quad h = 0.2$$

$$\text{الحلول الحقيقية} \quad u_3(t) = 2e^{4t} - 4e^{3t} - e^{-2t} - 2$$

$$\text{و} \quad u_1(t) = 2e^{3t} + 3e^{-2t} + 1, \quad u_2(t) = -8e^{-2t} + e^{4t} - 2e^{3t} + \sin t$$

3. استخدم خوارزمية Runge-Kutta للأنظمة لتقريب حلول أنظمة المعادلات التفاضلية الآتية من الرتبة الأعلى. وقارن النتائج بالحلول الحقيقية.

$$h = 0.1 \quad \text{عند} \quad y'' - 2y' + y = te^t - t, \quad 0 \leq t \leq 1, \quad y(0) = y'(0) = 0$$

$$\text{الحلول الحقيقية} \quad y(t) = \frac{1}{6}t^3e^t - te^t + 2e^t - t - 2$$

$$h = 0.1 \quad \text{عند} \quad t^2y'' - 2ty' + 2y = t^3 \ln t, \quad 1 \leq t \leq 2, \quad y(1) = 1, \quad y'(1) = 0$$

$$\text{الحلول الحقيقية} \quad y(t) = \frac{7}{4}t + \frac{1}{2}t^3 \ln t - \frac{3}{4}t^3$$

$$h = 0.2 \quad \text{عند} \quad y''' + 2y'' - y' - 2y = e^t, \quad 0 \leq t \leq 3, \quad y(0) = 1, \quad y'(0) = 2, \quad y''(0) = 0$$

$$\text{الحلول الحقيقية} \quad y(t) = \frac{43}{36}e^t + \frac{1}{4}e^{-t} - \frac{4}{9}e^{-2t} + \frac{1}{6}te^t$$

د.  $t^3 y''' - t^2 y'' + 2ty' - 4y = 5t^3 \ln t + 9t^3$ ,  $1 \leq t \leq 2$ ,  $y(1) = 0$ ,  $y'(1) = 1$ ,  $y''(1) = 3$

مع  $h = 0.1$  الحل الحقيقي  $y(t) = -t^2 + t \cos(\ln t) + t \sin(\ln t) + t^3 \ln t$

4. استخدم خوارزمية Runge-Kutta للأنظمة لتقريب حلول أنظمة المعادلات التفاضلية الآتية من الرتبة الأعلى، وقارن النتائج بالحلول الحقيقية:

أ.  $h = 0.1$  عند  $y'' - 3y' + 2y = 6e^{-t}$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = y'(0) = 2$

الحلول الحقيقية  $y(t) = 2e^{2t} - e^t + e^{-t}$

ب.  $t = 0.2$  عند  $t^2 y'' + ty' - 4y = -3t$ ,  $1 \leq t \leq 3$ ,  $y(1) = 4$ ,  $y'(1) = 3$

الحلول الحقيقية  $y(t) = 2t^2 + t + t^{-2}$

ج.  $h = 0.2$  عند  $y'' + y' - 4y' - 4y = 0$ ,  $0 \leq t \leq 2$ ,  $y(0) = 3$ ,  $y'(0) = -1$ ,  $y''(0) = 9$

الحلول الحقيقية  $y(t) = e^{-t} + e^{2t} + e^{-2t}$

د.  $h = 0.1$  عند  $t^3 y' + t^2 y'' - 2ty' + 2y = 8t^3 - 2$ ,  $1 \leq t \leq 2$ ,  $y(1) = 2$ ,  $y'(1) = 8$ ,  $y''(1) = 6$

الحلول الحقيقية  $y(t) = 2t - t^{-1} + t^2 + t^3 - 1$

5. غيّر خوارزمية متنبئ-مصصح آدم من الرتبة 4 لإيجاد حلول تقريبية لأنظمة معادلات من الرتبة أولى.

6. كرّر التمرين (2) مستخدماً الخوارزمية التي طوّرت في التمرين (5).

7. كرّر التمرين (1) مستخدماً الخوارزمية التي طوّرت في التمرين (5).

8. افترض أن الرقاص الموضح في المثال السابق لهذا الفصل بطول 2 ft وأن  $g = 32.17 \text{ ft/s}^2$  مع  $h = 0.1 \text{ s}$ . قارن الزاوية  $\theta$  الناتجة من مسألتي القيمة الابتدائية الآتيتين عند  $t = 0$ ، و  $t = 2$

أ.  $\frac{d^2\theta}{dt^2} + \frac{g}{L} \sin \theta = 0$ ,  $\theta(0) = \frac{\pi}{6}$ ,  $\theta'(0) = 0$

ب.  $\frac{d^2\theta}{dt^2} + \frac{g}{L} \theta = 0$ ,  $\theta(0) = \frac{\pi}{6}$ ,  $\theta'(0) = 0$

9. إن دراسة النماذج الرياضية للتنبؤ بديناميكية مجتمع تنافس الأنواع لها صلة بعمال مستقلة نُشرت في بدايات هذا القرن من قبل A.J. Lotka و V. Volterra. لنأخذ مسألة اتنبؤ بمجتمع من نوعين، أحدهما من النوع المفترس وحجم مجتمعه في الزمن  $t$  هو  $x_2(t)$ ، وبقوات على النوع الآخر الذي هو الفريسة، وحجم مجتمعه  $x_1(t)$ . سنفترض توفر ما يكفي من اقوت لتتقات الفريسة عليه، وأن معدل تولده عند أي زمن يتناسب مع حجم المجتمع الحي في ذلك الوقت ويساوي  $k_1 x_1(t)$ . ويعتمد معدل وفيات الفريسة على عددها وعدد المفترسين الأحياء في ذلك الوقت. وللتبسيط، لنفترض أن معدل وفيات الفريسة هو  $k_2 x_1(t) x_2(t)$ ، ومن جانب آخر يعتمد معدل ولادات المفترس على إمدادات الغذاء  $x_1(t)$ ، بالإضافة إلى عدد المفترسين المتاح لأغراض التوالد. لذا نفترض أن معدل ولادات المفترس هو  $k_3 x_1(t) x_2(t)$ ، ومعدل وفيات المفترس سوف يكون متناسباً مع عدد المفترسين الأحياء في زمن معين يساوي  $k_4 x_2(t)$ . ولما كان  $x_1(t)$  و  $x_2(t)$  يمثلان التغير في مجتمعي الفريسة والمفترس على التوالي نسبة إلى الزمن، فإن المسألة يمكن وضعها على صورة نظام معادلات تفاضلية لاختطية

$$x_1'(t) = k_1 x_1(t) - k_2 x_1(t) x_2(t) \quad \text{و} \quad x_2'(t) = k_3 x_1(t) x_2(t) - k_4 x_2(t)$$

حلّ هذا النظام لـ  $0 \leq t \leq 4$  مفترضاً أن المجتمع الابتدائي للفريسة هو 1000 والمفترس 500، والنواتج هي  $k_1 = 3$ ,  $k_2 = 0.002$ ,  $k_3 = 0.0006$ ,  $k_4 = 0.5$ . ارسم رسماً بيانياً لحلول هذه المسألة، ورسماً يعيّن للمجتمعين مع الزمن، ووضح الظاهرة الفيزيائية المثلة. وهل هناك حل مستقر لنموذج اجتماع هذا؟ وإذا كان كذلك فلأي قيم  $x_1$  و  $x_2$  يكون الحل مستقرًا؟

10. في التمرين (9) افترضنا مسألة التنبؤ للمجتمع في نموذج المفترس-الفريسة. وإن مسألة أخرى

من هذا النوع تأخذ في الحسبان تنافس النوعين على نفس كمية الغذاء. فإذا كانت  $x_1(t)$  و  $x_2(t)$  ترمزان إلى عدد الأحياء من النوعين عند الزمن  $t$  فإنه غالباً ما يفترض الآتي: على الرغم من أن معدل الولادات لكل نوع يتناسب مع عدد الأحياء من ذلك النوع عند ذلك الزمن، إلا أن معدل الوفيات لكل نوع يتناسب مع مجموع كلا النوعين. سنفترض أن مجتمع زوج معين من الأنواع موضح في المعادلتين

$$\frac{dx_1(t)}{dt} = x_1(t)[4 - 0.0003x_1(t) - 0.0004x_2(t)]$$

$$\frac{dx_2(t)}{dt} = x_2(t)[2 - 0.0002x_1(t) - 0.0001x_2(t)] \quad \text{و}$$

فإذا كان معروفاً أن المجتمع الابتدائي لكل نوع هو 10000 فأوجد حلاً لهذا النظام  $0 \leq t \leq 4$ . هل هناك حل مستقر لنموذج المجتمع هذا؟ وإذا كان كذلك فلأي قيم  $x_1$  و  $x_2$  يكون الحل مستقرًا؟

## Stability

## 10.5 الاستقرار

تناولنا عدداً من الطرائق ضمن هذا الباب لتقريب حل مسألة القيمة الابتدائية. وعلى الرغم من توفر العديد من الأساليب الأخرى، إلا أننا اخترنا الطرائق المبينة هنا، لأنها تحقق ثلاثة معايير عموماً:

- إن تكوينها عملية واضحة على نحو كافٍ لجعلك تفهم كيف تعمل. ولماذا.
- واحدة أو أكثر من هذه الطرائق ستعطي نتائج وافية لغالبية المسائل التي تواجه الطلبة في العلوم والهندسة.
- تستند غالبية الأساليب الأكثر تقدماً وتعقيداً إلى واحدة أو مجموعة من العمليات الموضحة هنا. ناقش في هذا الفصل لماذا تعطي هذه الطرائق نتائج وافية، حيث إن بعض الطرائق الأخرى المماثلة ليست كذلك.

وقبل بدء نقاشنا هذا، نحتاج إلى عرض تعريفين متعلقين بتقارب طرائق معادلة الفرق بخطوة واحدة لحل المعادلة التفاضلية مع تناقص سعة الخطوة.

نقول إن طريقة معادلة الفرق بخطوة واحدة مع خطأ قطع محلي  $\tau_i(h)$  عند الخطوة  $i$  نقول متسقة مع المعادلة التفاضلية التي تقربها إذا كان

$$\lim_{h \rightarrow 0} \max_{1 \leq i \leq N} |\tau_i(h)| = 0$$

انظر أن هذا التعريف هو تعريف محلي؛ لأننا نفترض لكل من القيم  $\tau_i(h)$  أن التقريب  $w_{i-1}$  والحل الصحيح  $y(t_{i-1})$  هما نفس الشيء. وتكمن السبل الأخرى الواقعية لتحليل الآثار الناتجة عن جعل  $h$  صغيرة في تحديد الأثر الكلي للطريقة. وهذا الأثر هو أكبر خطأ للطريقة خلال كامل مدى التقريب، مقترضين فقط أن الطريقة تعطي التمهيدية الصحيحة عند القيمة الابتدائية.

يقال إن طريقة معادلة الفرق بخطوة واحدة متقاربة نسبة إلى المعادلة التفاضلية التي تقربها إذا كان

$$\lim_{h \rightarrow 0} \max_{1 \leq i \leq N} |w_i - y(t_i)| = 0$$

حيث يمثل  $y_i = y(t_i)$  القيمة الصحيحة لحل المعادلة التفاضلية و  $w_i$  هو التقريب المستخرج من طريقة الفرق عند الخطوة  $i$ .

### تعريف 18.5

طريقة الخطوة الواحدة تكون ثابتة عند تكون معادلة الفرق للطريقة تقرب من المعادلة التفاضلية مع اقتراب حجم الخطوة لمصفر

### تعريف 19.5

تكون الطريقة تقاربية عندما يقترب حل معادلة الفرق من حل معادلة التفاضلية مع اقتراب حجم الخطوة للمصفر.

ومن خلال فحص المتباينة (10.5) من الفصل (2.5) بصيغة حد الخطأ لطريقة Euler، يمكننا التوّن إنه في ظل فرضيات البرهنة (9.5) يكون

$$\max_{1 \leq i \leq N} |w_i - y(t_i)| \leq \frac{Mh}{2L} |e^{L(b-a)} - 1|$$

وبذلك فإن طريقة Euler متقاربة بالنسبة إلى معادلة تفاضلية تحقق شروط هذا التعريف، ومحد التقارب هو  $O(h)$ .

إن الطريقة المتسفة بخطوة واحدة تمتاز باقتراب معادلة الفرق لهذه الطريقة من المعادلة التفاضلية عندما تقترب سعة الخطوة إلى الصفر. لذا فإن خطأ القطع المحلي لطريقة متسفة يقترب إلى الصفر مع اقتراب سعة الخطوة من الصفر.

أما النوع الآخر من حد الخطأ لمسألة ما تظهر عند استخدام طرائق الفرق لتقريب حلول المعادلات التفاضلية فإنه ناتج عن عدم استخدام نتائج صحيحة. في التطبيق العملي، لا اشترط الابتدائية ولا العمليات الحسابية المتتبعه بعد ذلك تكون ممثلة بدقة بسبب خطأ التدوير المرتبط بالعمليات الحسابية محدودة المواقع العشرية. ولقد رأينا في الفصل (2.5) أن هذا الافتراض يمكن أن يؤدي إلى مصاعب حتى مع طريقة Euler المتقاربة. ولتحليل هذه الحالة جزئياً، سنحاول تحديد أي الطرائق مستقرة، لكون تغييرات أو تشويشات صغيرة في الشروط الابتدائية تنتج في المقابل تغييرات صغيرة في التقريبات التي تلي ذلك.

ولأن الأساس في استقرارية معادلة الفرق بخطوة واحدة يكون إلى حد ما مماثلاً لشروط المعتدة التفاضلية الجيدة التقديم، فإنه ليس بمستغرب أن يظهر شرط Lipschitz هنا، كما حدث في البرهنة المقابلة للمعادلات التفاضلية، البرهنة (6.5).

إن الجزء (i) من البرهنة التالية يأخذ في الحسبان استقرارية طريقة الخطوة لواحدة، وبرهن هذه التمهيدية ليس صعباً وقد أخذ في الحسبان في التمرين (1). والجزء (ii) من البرهنة (20.5) يتضمن شروطاً وافية لطريقة متسفة لكي تكون متقاربة. ويبرر الجزء (iii) الملاحظة التي ظهرت في الفصل (5.5) حول السيطرة على الخطأ التام لطريقة ما من خلال السيطرة على خطأ القطع المحلي له. الذي يؤدي إلى أنه حينما يكون للخطأ بالقطع المحلي معد تقارب  $O(h^2)$  فسيكون للخطأ الكلي نفس معدل التقارب. وإن برهان الجزأين (ii) و (iii) أكثر صعوبة من الجزء (i)، ويمكن إيجاده ضمن موضوع عرض في [Geal, pp. 57-58].

لنفترض أن مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = \alpha$$

تم تقريبها بطريقة الفرق بخطوة واحدة بالصيغة

$$w_0 = \alpha, \quad w_{i+1} = w_i + h\phi(t_i, w_i, h)$$

لنفترض أيضاً وجود  $h_0 > 0$ ، وأن  $\phi(t, w, h)$  متصلة، وتحقق شرط Lipschitz في المتغير  $u$  مع ثابت  $L$  على المجموعة

$$D = \{(t, w, h) \mid a \leq t \leq b, -\infty < w < \infty, 0 \leq h \leq h_0\}$$

عندئذ

(i) الطريقة مستقرة.

(ii) طريقة الفرق متقاربة إذا فقط إذا كانت متسفة. وتكافئ

الطريقة المستقرة هي التي تعتمد نتائجها باستمرار على البيانات الابتدائية.

مبرهنة 20.5

$$a \leq t \leq b \text{ لكل } \phi(t, y, 0) = f(t, y)$$

(iii) إذا كانت الدالة  $\tau$  موجودة، ولكل  $i = 1, 2, \dots, N$  يكون خطأ القطع المحلي  $\tau_i(h)$  محققاً  $|\tau_i(h)| \leq \tau(h)$ ، حيث  $0 \leq h \leq h_0$  فإن

$$|y(t_i) - w_i| \leq \frac{\tau(h)}{L} e^{L(t_i - a)}$$

افتراض طريقة Modified Euler المعطاة من خلال **مثال 1**

$$w_0 = \alpha, \quad w_{i+1} = w_i + \frac{h}{2} [f(t_i, w_i) + f(t_{i+1}, w_i + hf(t_i, w_i))]$$

عند  $i = 0, 1, \dots, N-1$  سنتحقق من أن هذه الطريقة hypothesis تحقق فرضية البرهنة (5.20). ولهذه الطريقة

$$\phi(t, w, h) = \frac{1}{2} f(t, w) + \frac{1}{2} f(t+h, w + hf(t, w))$$

فإذا كانت  $f$  تحقق شرط Lipschitz على  $\{(t, w) \mid a \leq t \leq b, -\infty < w < \infty\}$  في المتغير  $w$  مع ثابت  $L$  فإن

$$\begin{aligned} \phi(t, w, h) - \phi(t, \bar{w}, h) &= \frac{1}{2} f(t, w) + \frac{1}{2} f(t+h, w + hf(t, w)) \\ &\quad - \frac{1}{2} f(t, \bar{w}) - \frac{1}{2} f(t+h, \bar{w} + hf(t, \bar{w})) \end{aligned}$$

وإن شرط Lipschitz على  $f$  يؤدي إلى

$$\begin{aligned} |\phi(t, w, h) - \phi(t, \bar{w}, h)| &\leq \frac{1}{2} L |w - \bar{w}| + \frac{1}{2} L |w + hf(t, w) - \bar{w} - hf(t, \bar{w})| \\ &\leq L |w - \bar{w}| + \frac{1}{2} L |hf(t, w) - hf(t, \bar{w})| \\ &\leq L |w - \bar{w}| + \frac{1}{2} h L^2 |w - \bar{w}| \\ &= (L + \frac{1}{2} h L^2) |w - \bar{w}|. \end{aligned}$$

لذا فإن  $\phi$  تحقق شرط Lipschitz في  $w$  على المجموعة

$$\{(t, w, h) \mid a \leq t \leq b, -\infty < w < \infty, 0 \leq h \leq h_0\}$$

ولأي  $h_0 > 0$  مع ثابت

$$L' = L + \frac{1}{2} h_0 L^2$$

وأخيراً إذا كانت  $f$  متصلة على  $\{(t, w) \mid a \leq t \leq b, -\infty < w < \infty\}$ ، فإن  $\phi$  متصلة على

$$\{(t, w, h) \mid a \leq t \leq b, -\infty < w < \infty, 0 \leq h \leq h_0\}$$

ومن ثم فالبرهنة (20.5) تؤدي إلى أن طريقة Modified Euler متسقة. وبوضع  $h = 0$ ، يكون

$$\phi(t, w, 0) = \frac{1}{2} f(t, w) + \frac{1}{2} f(t+0, w+0 \cdot f(t, w)) = f(t, w) \text{ لدينا}$$

ولذا فإن شرط الاتساق المنوّه عنه في الجزء (ii) من البرهنة (20.5) يتحقق، وبذلك فالطريقة متقاربة. والأكثر من ذلك لاحظنا أن خطأ القطع المحلي لهذه الطريقة يكون  $O(h^2)$ ، ولذلك فإن  $O(h^2)$  تقارب طريقة Modified Euler هو أيضاً  $O(h^2)$ .

أما الطرائق المتعددة الخطوات، فإن المسائل ذات العلاقة بالاتساق والاستمرارية والاستقرار تكون مركبة بسبب عدد التقريبات الداخلة في كل خطوة. ونجد في طرائق الخطوة الواحدة أن التقريب  $w_{i+1}$  يعتمد مباشرة على التقريب السابق  $w_i$ ، حيث تستخدم طرائق متعددة الخطوات على الأقل اثنين من التقريبات السابقة، وتتضمن الطرائق الاعتيادية المطبقة أكثر من ذلك ويمكن كتابة الطريقة المتعددة الخطوات العامة لتقريب حل معادلة القيمة الابتدائية:

$$y' = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = \alpha \quad (53.5)$$

بالصيغة

$$w_0 = \alpha, \quad w_1 = \alpha_1, \quad \dots, \quad w_{m-1} = \alpha_{m-1},$$

$$\tau_{i+1} = a_{m-1}w_i + a_{m-2}w_{i-1} + \dots + a_0w_{i+1-m} + hF(t_i, h, w_{i+1}, w_i, \dots, w_{i+1-m}), \quad (54.5)$$

لكل من  $i = m-1, m, \dots, N-1$  حيث إن  $a_0, a_1, \dots, a_{m-1}$  ثوابت و  $h = (b-a)/N$  كالعادة و  $t_i = a + ih$

إن خطأ القطع المحلي للطريقة المتعددة الخطوات وفقاً لهذه الصيغة يكون

$$\tau_{i-1}(h) = \frac{y(t_{i+1}) - a_{m-1}y(t_i) - \dots - a_0y(t_{i+1-m})}{h} - F(t_i, h, y(t_{i+1}), y(t_i), \dots, y(t_{i+1-m})),$$

لكل من  $i = m-1, m, \dots, N-1$  وكما في طريقة الخطوة الواحدة، فإن خطأ القطع المحلي يقيس فشل الحل  $y$  للمعادلة التفاضلية في تحقيق معادلة الفرق.

لقد لاحظنا في طريقة Adams-Bashforth بأربع خطوات أن

$$\tau_{i+1}(h) = \frac{251}{720}y^{(6)}(\mu_i)h^4$$

أما الطريقة Adams-Moulton بثلاث خطوات فلها

$$\tau_{i+1}(h) = -\frac{19}{720}y^{(5)}(\mu_i)h^4$$

مع تحقق كون  $y \in C^5[a, b]$  على أي حال.

ومن خلال التحليل، افترضنا افتراضين يتعلقان بالدالة  $F$ :

1. إذا كان  $f \equiv 0$  (بمعنى أنه إذا كانت المعادلة التفاضلية متجانسة)، فإن  $f \equiv 0$  أيضاً.

2. تحقق  $F$  شرط Lipschitz بالنسبة إلى  $\{w_j\}$ ، في ضوء وجود الثابت  $L$ ، وأنه لكل من أزواج

المتتاليات  $\{v_j\}_{j=0}^N$  و  $\{\bar{v}_j\}_{j=0}^N$ ، وعند  $i = m-1, m, \dots, N-1$ ، يكون لدينا

$$|F(t_i, h, v_{i+1}, \dots, v_{i+1-m}) - F(t_i, h, \bar{v}_{i+1}, \dots, \bar{v}_{i+1-m})| \leq L \sum_{j=0}^m |v_{i+1-j} - \bar{v}_{i+1-j}|$$

إن طرائق Adams-Bashforth الواضحة و Adams-Moulton الضمنية تحقق كلا الشرطين.



مفترضين أن  $f$  تحقق شرط Lipschitz. (انظر التمرين 2).

إن مفهوم تقارب الطرائق متعددة الخطوات هو نفسه في طرائق الخطوة الواحدة والطرائق متعددة الخطوات متقاربة إذا كان حل معادلة الفرق يقترب من حل المعادلة التفاضلية كلما اقتربت سعة الخطوة من الصفر. معنى ذلك أن  $\lim_{h \rightarrow 0} \max_{0 \leq i \leq N} |w_i - y(t_i)| = 0$  وبالنسبة إلى الاتساق، فهناك حالة مختلفة قليلاً. ومرةً أخرى نريد للطريقة المتعددة الخطوات أن تكون متسقة على أن تقترب معادلة الفرق من المعادلة التفاضلية كلما اقتربت سعة الخطوة من الصفر، بمعنى أن خطأ القطع المحلي يقترب من الصفر كلما اقتربت سعة الخطوة منه. ويظهر الشرط الخارجي هنا بسبب عدد نقاط البداية التي تتطلبها الطرائق متعددة الخطوات. ولأن قيمة البداية الأولى  $w_0 = \alpha$  فقط تكون موجودة عادةً، فإننا نحتاج - كمتطلب - إلى اقتراب الأخطاء في قيم البداية  $\{\alpha_i\}$  جميعها من الصفر كلما اقتربت سعة الخطوة منه. ولذلك فإن كلاً من:

$$i = m, m+1, \dots, N \quad \text{لكل} \quad \lim_{h \rightarrow 0} |\tau_i(h)| = 0 \quad (55.5)$$

و

$$i = 1, 2, \dots, m-1 \quad \text{لكل} \quad \lim_{h \rightarrow 0} |\alpha_i - y(t_i)| = 0 \quad (56.5)$$

يجب أن تكون صحيحة. لكي تكون الطريقة متعددة الخطوات بصيغة المعادلة (54.5) متسقة. انظر إلى المعادلة (56.5) التي تشير إلى أن الطريقة المتعددة الخطوات لن تكون متسقة ما لم تكن طريقة الخطوة الواحدة التي تولد قيم البداية متسقة أيضاً.

وإن المبرهنة التالية للطرائق المتعددة الخطوات مشابهة للمبرهنة (20.5) الجزء (iii). وتعطي علاقة ما بين خطأ القطع المحلي والخطأ التام لطريقة متعددة الخطوات. إنها تعطي التبرير النظري لمحاولة السيطرة على الخطأ التام من خلال السيطرة على خطأ القطع المحلي. ويمكن إيجاد برهان صيغة لهذه المبرهنة أعم قليلاً في [IK, pp. 387-388].

لنفترض أنه تم تقريب مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = \alpha$$

بطريقة متنبئ - مصحح آدمز الواضحة مع معادلة متنبئ Adams-Bashforth في  $m$  من

$$w_{i+1} = w_i + h[b_{m-1}f(t_i, w_i) + \dots + b_0f(t_{i+1-m}, w_{i+1-m})] \quad \text{الخطوات}$$

بخطأ قطع محلي  $\tau_{i+1}(h)$  ومعادلة المصحح Adams-Moulton الضمنية في  $(m-1)$  من الخطوات

$$w_{i+1} = w_i + h[\bar{b}_{m-1}f(t_i, w_{i+1}) + \bar{b}_{m-2}f(t_i, w_i) + \dots + \bar{b}_0f(t_{i+2-m}, w_{i+2-m})]$$

بخطأ قطع محلي  $\bar{\tau}_{i+1}(h)$ . بالإضافة إلى ذلك لنفترض أن  $f(t, y)$  و  $f_y(t, y)$  متصلان على  $D = (t, y) | a \leq t \leq b$  و  $-\infty < y < \infty$ ، وأن  $f_y$  محددة، لذا فإن خطأ القطع المحلي

$\sigma_{i+1}(h)$  لطريقة متنبئ - مصحح هو

$$\sigma_{i+1}(h) = \bar{\tau}_{i+1}(h) + \tau_{i+1}\bar{b}_{m-1}\frac{\partial f}{\partial y}(t_{i+1}, \theta_{i+1})$$

## مبرهنة 21.5

حيث إن  $\theta_{i+1}$  عبارة عن عدد ما بين الصفر و  $h\tau_{i+1}(h)$  بالإضافة إلى ذلك يوجد ثابتان  $k_1$  و  $k_2$  بحيث

$$|w_i - y(t_i)| \leq \left[ \max_{0 \leq j \leq m-1} |w_j - y(t_j)| + k_1 \sigma(h) \right] e^{k_2 \theta_{i+1}}$$

حيث إن  $\sigma(h) = \max_{m \leq j \leq N} |\sigma_j(h)|$ .

وقبل مناقشة الروابط ما بين الاتساق، والتقارب، واستقرارية الطرائق المتعددة الخطوات، علينا أن نأخذ في الحسبان تفصيلات أكثر لمعادلة الفرق للطريقة متعددة الخطوات. وبذلك سنكتشف سبب اختيار طرائق Adams بمثابة الطرائق المتعددة الخطوات المعيارية المعتمدة. وبالربط بمعادلة الفرق (54.5) المعطاة في بداية هذا النقاش، فإن

$$w_0 = \alpha, \quad w_1 = \alpha_1, \dots, \quad w_{m-1} = \alpha_{m-1}$$

$$w_{i+1} = c_m w_i - a_{m-2} w_{i-1} + \dots + a_0 w_{i+1-m} + hF(t_i, h, w_{i+1}, w_i, \dots, w_{i+1-m})$$

كثيرة حدود، وتسمى كثيرة حدود الميزة Characteristic polynomial للطريقة، ويكون

$$P(\lambda) = \lambda^m - a_{m-1} \lambda^{m-1} - a_{m-2} \lambda^{m-2} - \dots - a_1 \lambda - a_0 \quad (57.5)$$

إن استقرارية الطريقة المتعددة الخطوات بالنسبة إلى خطأ التدوير تكون مختلفة من حيث مقادير الأصفار لكثيرة حدود الميزة. ولكي نرى ذلك، افترض تطبيق الطريقة المتعددة الخطوات المعيارية في المعادلة (54.5) لمسألة القيمة الابتدائية الاعتيادية

$$y' = 0, \quad y(a) = \alpha \quad \text{حيث } \alpha \neq 0 \quad (58.5)$$

لهذه المسألة حل صحيح  $y(t) \equiv \alpha$ . ومن خلال فحص المعادلتين (26.5) و (27.5) في الفصل (6.5) نستطيع أن نرى بأن أي طريقة المتعددة الخطوات سوف تنتج نظرياً الحل الصحيح  $w_n = \alpha$  لقيم  $n$  الانحراف الوحيد عن الحل الصحيح هو تمهيدية خطأ التدوير للطريقة

الطرف الأيمن من المعادلة التفاضلية في (58.5) له  $f(t, y) \equiv 0$ . ولذلك من خلال الافتراض (1) يكون لدينا  $F(t_i, h, w_{i+1}, w_{i+2}, \dots, w_{i+1-m}) = 0$  في معادلة الفرق (54.5). وتمهيدية لتلك تصح الصيغة المعيارية لمعادلة الفرق

$$w_{i+1} = a_{m-1} w_i + a_{m-2} w_{i-1} + \dots + a_0 w_{i+1-m} \quad (59.5)$$

لنفترض أن  $\lambda$  أحد أصفار كثيرة حدود الميزة المرتبطة بالمعادلة (54.5). لذا فإن  $w_i = \lambda^i$  وكل هو حل للمعادلة (59.5)، لأن

$$\lambda^{i+1} - a_{m-1} \lambda^i - a_{m-2} \lambda^{i-1} - \dots - a_0 \lambda^{i+1-m} = \lambda^{i+1-m} [\lambda^m - a_{m-1} \lambda^{m-1} - \dots - a_0] = 0$$

وفي الحقيقة إذا كانت  $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_m$  أصفاراً مختلفة لكثيرة حدود الميزة لمعادلة (54.5)

فمن الممكن ملاحظة أن كل حل للمعادلة (59.5) يمكن وضعه بالصيغة

$$w_n = \sum_{i=1}^m c_i \lambda_i^n \quad (60.5)$$

لمجموعة وحيدة من الثوابت  $c_1, c_2, \dots, c_m$ .

ولما كان الحل الصحيح للمعادلة (58.5) هو  $y(t) = \alpha$ . فإن اختيار  $w_n = \alpha$  لقيه  $n$  كلها هو حل

للمعادلة (59.5). وباستخدام هذه الحقيقة في المعادلة (59.5) نحصل على

$$0 = \alpha - \alpha a_{m-1} - \alpha a_{m-2} - \dots - \alpha a_0 = \alpha(1 - a_{m-1} - a_{m-2} - \dots - a_0)$$

هذا يشير إلى أن  $\lambda = 1$  هو أحد أصفار كثيرة حدود الميزة (57.5). سنفترض توضيح الحل في التمثيل (60.5) من خلال  $\lambda_1 = 1$  و  $c_1 = \alpha$ . ولذلك فإن كل حلول المعادلة (59.5) يعبر عنها بالصيغة

$$w_n = \alpha + \sum_{i=2}^m c_i \lambda_i^n \quad (61.5)$$

فإذا كانت الحسابات جميعها صحيحة فستكون أصفاراً. وفي التطبيق العملي لا تكون الثوابت  $c_2, c_3, \dots, c_m$  أصفاراً؛ بسبب خطأ التدوير. وخطأ التدوير في الحقيقة ينمو أسياً ما لم يكن  $|\lambda_i| \leq 1$  للجذور  $c_2, c_3, \dots, c_m$  جميعها. وكلما كانت قيم هذه الجذور صغيرة  $\lambda_2, \lambda_3, \dots, \lambda_m$  زادت استقرارية الطريقة بالنسبة إلى نمو خطأ التدوير.

عند اشتقاق المعادلة (61.5) افترضنا افتراضاً تبسيطياً بأن أصفار كثيرة حدود الميزة مختلفة. والحالة  $k$  مماثلة عندما تظهر أصفار متعددة. وعلى سبيل المثال إذا كان  $\lambda_k = \lambda_{k+1} = \dots = \lambda_{k+p}$  لقيم  $k$  و  $p$  المعينة، فإن ذلك يتطلب استبدال المجموع

$$c_k \lambda_k^n + c_{k+1} \lambda_{k+1}^n + \dots + c_{k+p} \lambda_{k+p}^n$$

في المعادلة (61.5) بالمقدار

$$c_k \lambda_k^n + c_{k+1} n \lambda_k^{n-1} + c_{k+2} n(n-1) \lambda_k^{n-2} + \dots + c_{k+p} [n(n-1) \dots (n-p+1)] \lambda_k^{n-p} \quad (62.5)$$

(انظر [He2, pp. 119–145]) وعلى الرغم من تعديل صيغة الحل، إلا أن خطأ التدوير يستمر في النمو أسياً إذا كان  $|\lambda_k| > 1$ .

وعلى الرغم من أننا افترضنا الحالة الخاصة فقط لتقريب مسائل القيمة الابتدائية بصيغة المعادلة (58.5). إلا أن سمات استقرارية هذه المعادلة تحدد استقرارية الحالة عندما لا تكون  $f(t, y)$  صفراً بالتحديد، وهذا بسبب كون حل المعادلة المتجانسة (58.5) جزءاً من حل أي معادلة. وقد صيغت التعريفات الآتية من خلال هذا النقاش.

**تعريف 22.5** لتكن  $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_m$  جذور المعادلة المميزة (ليس بالضرورة أن تكون مختلفة).

$$P(\lambda) = \lambda^m - a_{m-1} \lambda^{m-1} - \dots - a_1 \lambda - a_0 = 0$$

المرتبطة بطريقة الفرق متعددة الخطوات

$$w_0 = \alpha, \quad w_1 = \alpha_1, \quad \dots, \quad w_{m-1} = \alpha_{m-1}$$

$$w_{i+1} = a_{m-1} w_i + a_{m-2} w_{i-1} + \dots + a_0 w_{i+1-m} + hF(t_i, h, w_{i+1}, w_i, \dots, w_{i+1-m})$$

فإذا كانت  $|\lambda_i| \leq 1$  لكل من  $i = 1, 2, \dots, m$  والجذور جميعها ذات القيمة المطلقة 1 هي جذور بسيطة، فإن طريقة الفرق توصف بأنها تحقق شرط الجذر root condition.

(i) الطرائق التي تحقق شرط الجذر وفيها  $\lambda = 1$  بمنزلة الجذر الوحيد للمعادلة المميزة بقيمة 1

تسمى مستقرة بقوة strongly stable.

(ii) الطرائق التي تحقق شرط الجذر ولها أكثر من جذر واحد مختلف بقيمة 1 تسمى مستقرة بضعف weakly stable.

(iii) الطرائق التي لا تحقق شرط الجذر تسمى غير مستقرة unstable. الاتساق والتقارب للطريقة متعددة الخطوات مرتبطان باستقرارية التدوير بطريقة. تعطي المبرهنة الآتية تفصيلاً لهذه الارتباطات. ولبرهنة هذه النتائج والمبرهنة المستندة إليها، انظر [IK, pp. 410–417].

الطريقة المتعددة الخطوات بالصيغة مبرهنة 24.5

$$w_0 = \alpha, \quad w_1 = \alpha_1, \quad \dots, \quad w_{m-1} = \alpha_{m-1}$$

حيث إن

$$w_{i+1} = a_{m-1}w_i + a_{m-2}w_{i-1} + \dots + a_0w_{i+1-m} + hF(t_i, h, w_{i+1}, w_i, \dots, w_{i+1-m})$$

مستقرة إذا وفقط إذا تحقق شرط الجذر. والأكثر من ذلك، إذا كانت طريقة امخرق متسقة مع المعادلة التفاضلية، فإن الطريقة مستقرة إذا وكانت متقاربة.

مثال 2 قد لاحظنا أن طريقة Adams–Bashforth من الرتبة الرابعة يمكن وضعها بالصيغة

$$w_{i+1} = w_i + hF(t_i, h, w_{i+1}, w_i, \dots, w_{i-3})$$

حيث إن

$$F(t_i, h, w_{i+1}, w_i, \dots, w_{i-3}) = \frac{h}{24} [55f(t_i, w_i) - 59f(t_{i-1}, w_{i-1}) + 37f(t_{i-2}, w_{i-2}) - 9f(t_{i-3}, w_{i-3})]$$

وبذلك فإن  $m = 4$ ،  $a_0 = 0$ ،  $a_1 = 0$ ،  $a_2 = 0$ ،  $a_3 = 1$

إن المعادلة المميزة لطريقة Adams–Bashforth هذه تعطينا

$$0 = P(\lambda) = \lambda^4 - \lambda^3 = \lambda^3(\lambda - 1)$$

التي لها جذور  $\lambda_1 = 1$ ،  $\lambda_2 = 0$ ،  $\lambda_3 = 0$ ،  $\lambda_4 = 0$ ، وإنها تحقق شرط الجذر ومستقرة بقوة. ولطريقة Adams–Bashforth نفس كثيرة حدود المميزة  $P(\lambda) = \lambda^3 - \lambda^2$  مع أصفار  $\lambda_1 = 1$ ،  $\lambda_2 = 0$ ،  $\lambda_3 = 0$ ، وإنها أيضاً مستقرة بقوة.

مثال 3 إن الطريقة متعددة الخطوات الواضحة المعطاة من خلال

$$w_{i-1} = w_{i-3} + \frac{4h}{3} [2f(t_i, w_i) - f(t_{i-1}, w_{i-1}) + 2f(t_{i-2}, w_{i-2})]$$

قد تناولناها في الفصل (5.6) على أنها طريقة Milne من الرتبة رابعة. وحيث إن المعادلة المميزة لهذه الطريقة  $P(\lambda) = \lambda^4 - 1 = 0$  لها أربعة جذور بقيمة  $\lambda_1 = 1$ ،  $\lambda_2 = -1$ ،  $\lambda_3 = i$ ،  $\lambda_4 = -i$ ، فإن الطريقة تحقق شرط الجذر، لكنها فقط مستقرة بضعف. افترض مسألة القيمة الابتدائية

$$y' = -6y + 6, \quad 0 \leq t \leq 1, \quad y(0) = 2$$

التي لها حل صحيح  $y(t) = 1 + e^{-6t}$ . ولأغراض المقارنة فإن طريقة Adams–Bashforth من الرتبة الرابعة والمستقرة بقوة وطريقة Milne المستقرة بضعف تُستخدمان في تقريب حل هذه المسألة عند  $h = 0.1$  مع قيم بداية صحيحة. وتبين النتائج في جدول (19.5) تأثيرات الطريقة المستقرة بضعف لهذه المسألة مقابل الطريقة المستقرة بقوة.

جدول 19.5

الخطأ	طريقة مالين	الخطأ	طريقة آدمز - باشفورت	الصحيحة	
$ y_i - w_i $	$w_i$	$ y_i - w_i $	$w_i$	$y(t_i)$	$t_i$
	1.5488116		1.5488116		0.10000000
	1.3011942		1.3011942		0.20000000
	1.1652989		1.1652989		0.30000000
$7.661 \times 10^{-3}$	1.0983785	$8.906 \times 10^{-3}$	1.0996236	1.0907180	0.40000000
$8.053 \times 10^{-3}$	1.0417344	$1.548 \times 10^{-3}$	1.0513350	1.0497871	0.50000000
$2.132 \times 10^{-2}$	1.0486438	$1.524 \times 10^{-2}$	1.0425614	1.0273237	0.60000000
$5.154 \times 10^{-2}$	0.9634506	$1.020 \times 10^{-2}$	1.0047990	1.0149956	0.70000000
$1.208 \times 10^{-1}$	1.1289977	$2.768 \times 10^{-2}$	1.0359090	1.0082297	0.80000000
$2.762 \times 10^{-1}$	0.7282684	$3.872 \times 10^{-2}$	0.9657936	1.0045166	0.90000000
$6.426 \times 10^{-1}$	1.6450917	$6.845 \times 10^{-2}$	1.0709304	1.0024788	1.00000000

إن سبب اختيارنا Adams–Bashforth–Moulton ليكون أسلوب التنبئ - المصحح المعياري من الرتبة الرابعة، الذي نعتمده في الفصل (6.5) والمقدم على طريقة Milne–Simpson بنفس الرتبة هو أن كلاً من طريقتي Adams–Bashforth و Adams–Moulton مستقرة بقوة. وهما أكثر احتمالاً لإعطاء تقريبات دقيقة لصنف أوسع من المسائل مقارنة بالتنبئ - المصحح المستند إلى أساليب Milne و Simpson. حيث إن كلاً منهما مستقر بضعف.

## EXERCISE SET

## مجموعة التمرين 10.5

1. لبرهنة المبرهنة (20.5) الفقرة (i)، أثبت أن الفرضيات تؤدي إلى وجود ثابت  $K > 0$  بحيث

$$|u_i - v_i| \leq K|u_0 - v_0| \quad \text{لكل } 1 \leq i \leq N$$

متى ما حققت  $\{u_i\}_{i=1}^N$  و  $\{v_i\}_{i=1}^N$  معادلة الفرق  $u_{i+1} = u_i + h\phi(t_i, u_i, h)$

2. لكل من طريقتي Adams–Bashforth و Adams–Moulton من الرتبة الرابعة

أ. أثبت أنه إذا كانت  $f = 0$  فإن

$$F(t_i, h, w_{i+1}, \dots, w_{i+1-m}) = 0$$

ب. أثبت أنه إذا كانت  $f$  تحقق شرط Lipschitz بثابت  $L$  فإن ثابت  $C$  موجود مع

$$|F(t_i, h, w_{i+1}, \dots, w_{i+1-m}) - F(t_i, h, v_{i+1}, \dots, v_{i+1-m})| \leq C \sum_{j=0}^m |w_{i+1-j} - v_{i+1-j}|$$

3. استخدم نتائج التمرين (31) في الفصل (4.5) لإثبات أن طريقة Runge–Kutta من الرتبة الرابعة المتسقة.

4. افترض المعادلة التفاضلية

$$y' = f(t, y), \quad a \leq t \leq b, \quad y(a) = a$$

أ. أثبت أن

$$y'(t_i) = \frac{-3y(t_i) + 4y(t_{i+1}) - y(t_{i-2}))}{2h} + \frac{h^2}{3} y'''(\xi_i)$$

لـ  $\xi_i$  معينة، حيث  $t_i < \xi_i < t_{i+2}$

ب. تقترح الفقرة (أ) طريقة الفرق الآتية:

$$i = 0, 1, \dots, N-2 \quad \text{لكل} \quad w_{i+2} = 4w_{i+1} - 3w_i - 2hf(t_i, w_i)$$

استخدم هذه الطريقة لحل المسألة

$$y' = 1 - y, \quad 0 \leq t \leq 1, \quad y(0) = 0$$

مع  $h = 0.1$ . استخدم قيم البداية  $w_0 = 0$  و  $w_1 = y(t_1) = 1 - e^{-0.1}$

ج. كرر الفقرة (ب) مع  $h = 0.01$  و  $w_1 = 1 - e^{-0.01}$

د. حلل هذه الطريقة بالنسبة إلى الاتساق، الاستقرار، والتقارب.

5. لنفترض طريقة متعددة الخطوات

$$i = 2, \dots, N-1 \quad \text{لكل} \quad w_{i+1} = -\frac{3}{2}w_i + 3w_{i-1} - \frac{1}{2}w_{i-2} + 3hf(t_i, w_i)$$

مع قيم بداية  $w_0, w_1, w_2$ :

أ. أوجد خطأ القطع المحلي.

ب. علق على حالات الاتساق، الاستقرار، والتقارب.

6. أوجد حلاً تقريبياً للمعادلة التفاضلية

$$y' = -y, \quad 0 \leq t \leq 10, \quad y(0) = 1$$

مستخدماً طريقة Milne مع  $h = 0.1$ ، ثم مع  $h = 0.01$ ، وقيم بداية  $w_0 = 1$  و  $w_1 = e^{-h}$  للحالتين.

كيف يظهر تأثير انخفاض  $h$  من  $0.1$  إلى  $0.01$  في عدد الخانات الصحيحة في تقريب الحلول عند  $t = 1$  و  $t = 10$ ؟

7. تحقق من استقرارية طريقة الفرق

$$w_{i+1} = -4w_i + 5w_{i-1} + 2h[f(t_i, w_i) + 2hf(t_{i-1}, w_{i-1})]$$

عند  $i = 1, 2, \dots, N-1$  مع قيم بداية  $w_0, w_1$ .

8. افترض المسألة  $y' = 0, 0 \leq t \leq 10, y(0) = 0$  التي لها حل  $y \equiv 0$ . فإننا كانت طريقة الفرق

في التمرين (4) هي المطبقة على المسألة فإن

$$i = 1, 2, \dots, N-1 \quad \text{لكل} \quad w_{i+1} = 4w_i - 3w_{i-1}$$

$$w_1 = \alpha_1 \quad \text{و} \quad w_0 = 0$$

افترض  $w_1 = \alpha_1 = \varepsilon$ ، حيث إن  $\varepsilon$  خطأ تدوير صغير. احسب  $w_i$  بدقة عند  $i = 2, 3, \dots, 6$  للوقوف على كيفية تضخم الخطأ  $\varepsilon$ .

## 11.5 المعادلات التفاضلية الشديدة Stiff Differential Equations

للطرائق المستخدمة في تقريب حل مسائل القيمة الابتدائية حدود خطأ تتضمن مشتقة عالية لحل المعادلة. فإذا كان بالإمكان وضع حدود معقولة للمشتقة فإن الطريقة سيكون لها حد خطأ متوقع يمكن استخدامه في تقدير دقة التقريب. وحتى لو أن المشتقة تنمو مع زيادة الخطوات، فإنه يمكن إبقاء الخطأ ضمن سيطرة نسبية، مع تحقق نمو الحل من حيث القيمة. على أي حال فغالبا ما تظهر مشاكل عندما تزداد قيمة المشتقة، ولكن لا يكون الحل كذلك. ويمكن للخطأ في هذه الحالة أن ينمو نموًا كبيرًا لرتبة تجعله يسيطر على الحسابات. إن مسائل القيمة الابتدائية التي من المحتمل أن يحصل لها مثل ذلك تسمى معادلات شديدة stiff equations. وهي شائعة إلى حد ما، وخصوصًا في دراسة الاهتزازات، التفاعلات الكيميائية، والدوائر الكهربائية. تتميز المعادلات التفاضلية الشديدة بأن لحلها الصحيح حدًا بالصيغة  $e^{-ct}$ . حيث  $c$  ثابت كبير موجب.

وهذا عادةً يشكّل جزءًا فقط من الحل، ويُسمى الحل العابر transient solution. الجزء الأكثر أهمية في الحل يسمى حل الحالة المستقرة steady-state solution. الجزء العابر من المعادلة الشديدة سيتضاءل بسرعة نحو الصفر مع زيادة  $t$ ، ولكن لما كان للمشتقة من الرتبة  $n$  لهذا الجزء قيمة  $e^{-ct}$ ، فإن المشتقة لن تتضاءل بمثل هذه السرعة. وفي الحقيقة لما كانت المشتقة في حد الخطأ فإنها لا تقيّم عند  $t$ ، بل عند عدد ما بين الصفر و  $t$ ، فإن حدود المشتقة يمكن أن تزداد مع زيادة  $t$  وبسرعة كبيرة في الواقع. ولحسن الحظ، فالمعادلات الشديدة عمومًا يمكن التنبؤ بها من طبيعة المسألة التي اشتقت المعادلة منها، ويمكن إبقاء الخطأ تحت السيطرة مع الحذر. وسنتناول في هذا الفصل الأسلوب الذي يمكن من خلاله عمل ذلك.

إن نظام مسائل القيمة الابتدائية

$$\begin{aligned} u_1' &= 9u_1 + 24u_2 + 5 \cos t - \frac{1}{3} \sin t, & u_1(0) &= \frac{4}{3} \\ u_2' &= -24u_1 - 51u_2 - 9 \cos t + \frac{1}{3} \sin t, & u_2(0) &= \frac{2}{3} \end{aligned}$$

له حل وحيد

$$\begin{aligned} u_1(t) &= 2e^{-3t} - e^{-39t} + \frac{1}{3} \cos t \\ u_2(t) &= -e^{-3t} + 2e^{-39t} - \frac{1}{3} \cos t \end{aligned}$$

إن الحد العابر  $e^{-39t}$  في الحل يدفع هذا النظام إلى أن يكون شديدًا. وتطبيق الخوارزمية (7.5) فإن طريقة Runge-Kutta للأنظمة من الرتبة الرابعة تعطي النتائج المبينة في جدول (20.5). وعندما  $h = 0.05$ ، نحصل على الاستقرار. وتكون التقريبات دقيقة. وعلى أي حال تؤدي زيادة سعة الخطوة لـ  $h = 0.1$  إلى نتائج خطيرة تُنظر في جدول.

وعلى الرغم من أن الشدة ترتبط عادةً بأنظمة المعادلات التفاضلية، فإن خصائص التقريب لطريقة عددية معينة تطبق على نظام شديد يمكن التنبؤ به من خلال فحص الخطأ الناتج عند تطبيق الطريقة على معادلة اختبار بسيطة

$$y' = \lambda y, \quad y(0) = \alpha \quad (63.5) \quad \text{حيث } \lambda < 0$$

النظم الشديدة تستقي اسمها من حركة نابض ونظم الكتلة التي لها ثوابت ناضية كبيرة.

مثال 1

## جدول 20.5

$w_2(t)$ $h = 0.1$	$w_2(t)$ $h = 0.05$	$u_2(t)$	$w_1(t)$ $h = 0.1$	$w_1(t)$ $h = 0.05$	$u_1(t)$	$t$
-7.844527	-7.8705152	-1.032001	-2.645169	1.712219	1.793061	0.1
-8.87631	-8.8550148	-0.8746809	-18.45158	1.414070	1.423901	0.2
-75.4828	-75.4225910	-0.7249984	-87.47221	1.130523	1.131575	0.3
-782.3540	-782.6079475	-0.6082141	-934.0722	0.9092763	0.9094086	0.4
-3520.00	-3515.5810	-0.5156575	-1760.016	0.7387506	0.7387877	0.5
-5697.84	-5697.4405558	-0.4404108	-7848.550	0.6056833	0.6057094	0.6
-9379.87	-9379.3773540	-0.3774038	-34989.63	0.4998361	0.4998603	0.7
-1959.5	-1959.3229078	-0.3229535	-155979.4	0.4136490	0.4136714	0.8
-30664.	-30664.2743673	-0.2744088	-695332.0	0.3415939	0.3416143	0.9
-19352.	-19352.2296511	-0.2298877	-3099671.	0.2796568	0.2796748	1.0

وحلُّ هذه المعادلة هو  $y(t) = \alpha e^{\lambda t}$ ، الذي يتضمن الحل العابر  $e^{\lambda t}$ . إن حل الحالة المستقرة هو صفر، ولذلك فمن السهل تحديد خصائص تقريب الطريقة. (تتطلب مناقشة أكثر تمهولية لخطأ التدوير المرتبط بالأنظمة الشديدة فحص معادلة الاختبار عندما تكون  $\lambda$  عدداً معاداً جزءاً حقيقي سالب، انظر (Geal, p. 222).

افترض أولاً طريقة أويلر Euler مطبقة على معادلة الاختبار. وبجعل  $h = (\lambda - a)/N$  و  $t_j = jh$  عند  $j = 0, 1, 2, \dots, N$  فإن المعادلة (5.8) تعطي

$$w_{j+1} = w_j + h(\lambda w_j) = (1 + h\lambda)w_j \text{ و } w_0 = \alpha$$

ومن ثم فإن

$$w_{j+1} = (1 + h\lambda)^{j+1} w_0 = (1 + h\lambda)^{j+1} \alpha \quad (64.5) \text{ لكل } j = 0, 1, \dots, N-1$$

وحيث إن الحل الصحيح هو  $y(t) = \alpha e^{\lambda t}$ ، فإن الخطأ المطلق هو

$$y(t_j) - w_j = |e^{jh\lambda} - (1 + h\lambda)^j| |\alpha| = |(e^{h\lambda})^j - (1 + h\lambda)^j| |\alpha|$$

وتُحدّد الدقة من خلال أي مدى يكون الحد  $1 + h\lambda$  يقرب  $e^{h\lambda}$ . وعندما  $0 < \lambda < 1$ ، فإن الحل الصحيح  $(e^{h\lambda})^j$  يتضاءل نحو الصفر مع تزايد  $j$ ، ولكن من خلال المعادلة (5.64)، ستكون هذه السمة التقريب فقط إذا كان  $|1 + h\lambda| < 1$  التي تعطي  $0 < h\lambda < 2$ . وهذا يجعل سعة الخطوة  $h$  لطريقة Euler مقتصرة على تحقق  $h < 2/|\lambda|$ .

لنفترض الآن أن خطأ التدوير  $\delta_0$  قد أدخل ضمن الشرط الابتدائي لطريقة Euler،  $w_0 = \alpha + \delta_0$ ، وعند الخطوة  $j$  يكون خطأ التدوير

$$\delta_j = (1 + h\lambda)^j \delta_0$$

ولأن  $\lambda < 0$  فإن شرط السيطرة على نمو خطأ التدوير هو نفسه شرط السيطرة على خطأ المطلق  $|1 + h\lambda| < 1$ ، الذي يؤدي إلى أن  $h < 2/|\lambda|$ .

والحالة شبيهة بطرائق خطوة واحدة أخرى. وعموماً فالدالة  $Q$  موجودة مع خاصية وجود طريقة فالدالة الفرق، وعند تطبيقها على معادلة الاختبار تعطي

$$w_{i+1} = Q(h\lambda)w_i \quad (65.5)$$

وتعتمد دقة الطريقة على أي مدى تكون  $Q(h\lambda)$  أقرب إلى  $e^{h\lambda}$ ، وعلى أن الخط سوف ينمو بلا حدود إذا كانت  $|Q(h\lambda)| > 1$ . وسيكون لطريقة Taylor من الرتبة  $n$  على سبيل مثل استقرارية



بالنسبة إلى كل من نمو خطأ التدوير والخطأ المطلق، على شرط اختيار  $h$  لتحقيق

$$\left| 1 + h\lambda + \frac{1}{2}h^2\lambda^2 + \dots + \frac{1}{n!}h^n\lambda^n \right| < 1$$

يختبر التصيرين (10) الحالة الخاصة حينما تكون الطريقة هي طريقة Runge-Kutta من الرتبة الرابعة الاعتيادية، وهي طريقة Taylor من الرتبة الرابعة.

وعند تطبيق طريقة كثيرة الحدود من صيغة المعادلة (54.5) في معادلة الاختبار، فإن التمهيدية هي

$$w_{j+1} = a_{m-1}w_j + \dots + a_0w_{j+1-m} + h\lambda(b_mw_{j+1} + b_{m-1}w_j + \dots + b_0w_{j+1-m})$$

عند  $j = m - 1, \dots, N - 1$  أو

$$(1 - h\lambda b_m)w_{j+1} - (a_{m-1} + h\lambda b_{m-1})w_j - \dots - (a_0 + h\lambda b_0)w_{j+1-m} = 0$$

وترتبط بمعادلة الفرق المتجانس هذه كثيرة حدود المميزة

$$Q(z, h\lambda) = (1 - h\lambda b_m)z^m - (a_{m-1} + h\lambda b_{m-1})z^{m-1} - \dots - (a_0 + h\lambda b_0)$$

وكثيرة الحدود هذه تشبه كثيرة حدود المميزة (57.5)، لكنها تشمل معادلة الاختبار أيضاً.

والمبرهنة هنا توازي نقاش الاستقرار في الفصل (10.5).

افرض أنك أعطيت  $w_0, \dots, w_{m-1}$ ، وعند ثبوت  $h\lambda$ ، لتعبر  $\beta_1, \dots, \beta_m$  عن أصفار كثيرة حدود

$Q(z, h\lambda)$ . فإذا كانت  $\beta_1, \dots, \beta_m$  مختلفة فإن  $c_1, \dots, c_m$  موجودة مع

$$w_j = \sum_{k=1}^m c_k (\beta_k)^j \quad \text{لكل } j = 0, \dots, N \quad (66.5)$$

إذا كانت  $Q(z, h\lambda)$  أصفار متعددة فإن  $w_j$  تعرف بنفس الأسلوب. (انظر المعادلة (62.5) في

الفصل (10.5). وإذا كانت  $w_j$  تقرب  $e^{jh\lambda} = e^{j\lambda t} = y(t_j)$  بدقة فإن على الأصفار  $\beta_k$  جميعها

أن تحقق  $|\beta_k| < 1$ ، وبخلاف ذلك، فإن اختيارات معينة لـ  $\alpha$  ستنتج  $c_k \neq 0$ ، وإن الحد  $c_k (\beta_k)^j$  لن يتضاءل نحو الصفر.

إن معادلة الاختبار التفاضلية

مثال 1

$$y' = -30y, \quad 0 \leq t \leq 1.5, \quad y(0) = \frac{1}{3}$$

لها حل صحيح  $y = \frac{1}{3}e^{-30t}$  باستخدام  $h = 0.1$  لخوارزمية Euler (1.5)، وخوارزمية Runge-Kutta

(2.5) من الرتبة الرابعة، وخوارزمية متنبئ- مصحح آدم Adams Predictor-Corrector

(4.5). وتعطي عند  $t = 1.5$  النتائج المبينة في جدول (5.21).

طريقة	الخطأ
الحل الصحيح	$9.54173 \times 10^{-21}$
طريقة أويلر	$-1.09225 \times 10^4$
طريقة رونج كوتا	$3.95730 \times 10^1$
طريقة توقع - المصحح	$8.03840 \times 10^5$

جدول 21.5

إن عدم الدقة في مثال (2) يعود إلى حقيقة كون  $|Q(h\lambda)| > 1$  لطريقتي Euler و Runge-Kutta.

وإن لـ  $Q(z, h\lambda)$  أصفاراً مع معامل تزيد على 1 لطريقة المتنبئ- المصحح. ولتطبيق هذه الطرائق

على هذه المسألة، يجب إنقاص سعة الخطوة. ويُستخدم التعريف الآتي لتوضيح مقدار الإنقاص

المطلوب لسعة الخطوة.

## تعريف 25.5

المنطقة  $R$  للاستقرارية المطلقة لطريقة بخطوة واحدة هو  $R = \{h\lambda \in \mathbb{C} \mid |Q(h\lambda)| < 1\}$ ، وللطرائق

متعددة الخطوات فهو  $R = \{h\lambda \in \mathbb{C} \mid |\beta_k| < 1\}$  لجميعها  $Q(z, h\lambda)$ .  
 تشير المعادلتان (65.5) و(66.5) إلى إمكانية تطبيق طريقة ما بكفاءة على معادلة شديدة فقط إذا كانت  $h\lambda$  ضمن حقل الاستقرارية المطلقة، الذي يضع قيوداً على السعة  $h$  لمسألة ما. وعلى الرغم من أن الحد الأسي في الحل الصحيح يتضاءل بسرعة نحو الصفر، إلا أن  $h$  يجب أن تبقى ضمن حقل الاستقرارية المطلقة عبر فترة قيم  $t$  لجعل التقريب يتضاءل نحو الصفر. وليتني نمو الخطأ تحت السيطرة. هذا يعني أنه على الرغم من أن  $h$  يمكن أن يزداد طبيعياً بسبب افتراضات خطأ القطع، إلا أن المعيار يدفع  $h$  ليبقى صغيراً. وتكون الطرائق متعيرة سعة الحصة غير حصينة تجاه هذه المشكلة؛ لأن فحص خطأ القطع المحلي قد يشير إلى إمكانية زيادة سعة الخطوة، التي قد تعطي من غير قصد قيماً لـ  $h\lambda$  خارج حقل الاستقرارية المطلقة ولما كان حقل الاستقرارية المطلقة لطريقة ما هو عموماً العامل الحرج في الحصول على تقريبات دقيقة للأنظمة الشديدة، فإن الطرائق العددية يؤمل أن تكون ذات حقل كبير للاستقرارية المطلقة قدر الإمكان.

يقال للطريقة العددية: إنها A-stable إذا كان حقلها للاستقرارية المطلقة يتضمن نصف السطح الأيسر كاملاً.

إن طريقة شبه المنحرف الضمني Implicit Trapezoidal المعطاة من خلال

$$w_{j+1} = a, \quad (67.5)$$

$$w_{j+1} = w_j + \frac{h}{2} [f(t_{j+1}, w_{j+1}) + f(t_j, w_j)], \quad 0 \leq j \leq N-1$$

تكون A-stable. (انظر التمرين 15) وهي الطريقة متعددة الخطوات الوحيدة بصفة A-stable. وعلى الرغم من أن طريقة شبه المنحرف لا تعطي تقريبات دقيقة عند سعات كبيرة للخطوة، إلا أن خطأها لا ينمو أسياً.

إن أساليب الأنظمة الشديدة المستخدمة عادة هي طرائق ضمنية متعددة الخطوات. ونحصل عموماً على  $w_{j+1}$  من خلال حل معادلة لاخطية أو نظام لاخطي على نحو تكراري. وغالباً من خلال طريقة نيوتن. افترض على سبيل مثال طريقة شبه المنحرف الضمني

$$w_{j+1} = w_j + \frac{h}{2} [f(t_{j+1}, w_{j+1}) + f(t_j, w_j)]$$

لقيم محسوبة لـ  $t_j, t_{j+1}$  و  $w_j$ . فإننا نحتاج إلى تحديد  $w_{j+1}$ . وهو الحل لـ

$$F(w) = w - w_j - \frac{h}{2} [f(t_{j+1}, w) + f(t_j, w_j)] = 0 \quad (68.5)$$

ولتقريب هذا الحل، نختار  $w_{j+1}^{(0)}$  وهو عادةً  $w_j$ ، وتنتج  $w_{j+1}^{(k)}$  من خلال تطبيق طريقة نيوتن للمعادلة (68.5)

$$\begin{aligned} w_{j+1}^{(k)} &= w_{j+1}^{(k-1)} - \frac{F(w_{j+1}^{(k-1)})}{F'(w_{j+1}^{(k-1)})} \\ &= w_{j+1}^{(k-1)} - \frac{w_{j+1}^{(k-1)} - w_j - \frac{h}{2} [f(t_j, w_j) + f(t_{j+1}, w_{j+1}^{(k-1)})]}{1 - \frac{h}{2} f_y(t_{j+1}, w_{j+1}^{(k-1)})} \end{aligned}$$

حتى نحصل على  $|w_{j+1}^{(k)} - w_{j+1}^{(k-1)}|$  صغيرة بما يكفي. وتستخدم هذه العملية في الخوارزمية

هذه الطريقة ضمنية لكونها تتضمن  $w_{j+1}$  بطرفي المعادلة.

(8.5). ومن الطبيعي أن يتطلب هذا 3 أو 4 فقط من الإعادات لكل خطوة. إن طريقة القاطع يمكن استخدامها بديلاً لطريقة نيوتن في المعادلة (68.5). ولكن هذا يتطلب تقريبين ابتدائيين مختلفين لـ  $w_{j+1}$ . ولتطبيق طريقة القاطع، فإن الإجراء المعتاد هو جعل  $w_{j+1}^{(0)} = w_j$  وإيجاد  $w_{j+1}^{(1)}$  من طريقة ما متعددة الخطوات الواضحة. وعندما يكون نظام معادلات شديدة ضمن العملية، فإن ذلك يتطلب تعميماً ما لطريقة نيوتن أو طريقة القاطع. وسنتناول هذه المواضيع في الباب العاشرة.

### شبه المنحرف مع إعادة نيوتن Trapezoidal with Newton iteration

لتقريب الحل لنظام من رتبة  $m$  لمسائل القيمة الابتدائية من الرتبة أولى  $y'(a) = \alpha$  عند  $a \leq t \leq b$  لكل  $y' = f(t, y)$  عند  $(N + 1)$  من الأرقام المتساوية التباعد في الفترة  $[a, b]$ : المدخلات: نقاط نهاية  $a, b$ ، عدد صحيح  $N$ ، شرط ابتدائي  $\alpha$ ، حد سماح  $TOL$ ، أكبر عدد إعادات  $M$  عند أي من الخطوات. المخرجات: التقريب  $w$  إلى  $y$  عند  $(N + 1)$  من القيم لـ  $t$ ، أو عبارة فشل.

الخطوة	المضمون
1	ضع $h = (b - a) / N$ $t = a$ $w = \alpha$ المخرجات $(t, w)$
2	عند $i = 1, 2, \dots, N$ طبق الخطوات 3 - 7.
3	ضع $k_1 = w + \frac{h}{2} f(t, w)$ $w_0 = k_1$ $j = 1$ $FLAG = 0$
4	ما دام $FLAG = 0$ ، فطبق الخطوتين 5 و 6.
5	ضع $w = w_0 - \frac{w_0 - \frac{h}{2} f(t + h, w_0) - k_1}{1 - \frac{h}{2} f_y(t + h, w_0)}$
6	إذا كان $ w - w_0  < TOL$ فضع $FLAG = 1$ وما عدا ذلك ضع $j = j + 1$ $w_0 = w$ وإذا كان $j > M$ فإن المخرجات (تم تجاوز أكبر عدد من الإعادات). توقف.
7	ضع $t = a + ih$ ; المخرجات $(t, w)$
8	توقف.



إن مسألة القيمة الابتدائية الشديدة

$$y' = 5e^{5t}(y - t)^2 + 1, \quad 0 \leq t \leq 1, \quad y(0) = -1$$

مثال 3

لها حل  $y(t) = t - e^{-5t}$ . وللوقوف على آثار الشدة، نطبّق طريقة شبه المنحرف الضمنية وطريقة Runge-Kutta من الرتبة رابعة مع  $N = 4$ ، لتعطي  $h = 0.25$ ، و  $h = 0.20$  لتعطي  $N = 5$ ،  $TOL = 10^{-6}$ ،  $M = 10$  إن أداء طريقة شبه المنحرف جيد في كلا الحالتين مستخدمين  $h = 0.25$  وكما هو الحال في طريقة Runge-Kutta مع  $h = 0.2$ ، وعلى أي حال تقع  $h = 0.25$  خارج حقل الاستقرارية المطلقة لطريقة Runge-Kutta، وهو ما تثبته النتائج في جدول (22.5).

جدول 22.5

طريقة شبه المنحرف		طريقة رونج - كوتا		$t_i$
$h = 0.2$		$h = 0.2$		
$w_i$	$ y(t_i) - w_i $	$w_i$	$ y(t_i) - w_i $	
-1.000000	0	-1.000000	0	0.0
-0.1414969	$2.6383 \times 10^{-2}$	-0.1488521	$1.9027 \times 10^{-2}$	0.2
0.2743614	$1.0197 \times 10^{-2}$	0.2684884	$3.8237 \times 10^{-3}$	0.4
0.5532328	$3.7700 \times 10^{-3}$	0.5519927	$1.7798 \times 10^{-3}$	0.6
0.7833720	$1.3876 \times 10^{-3}$	0.7822857	$6.0131 \times 10^{-4}$	0.8
0.9937726	$5.1050 \times 10^{-4}$	0.9934905	$2.2845 \times 10^{-4}$	1.0
$h = 0.25$		$h = 0.25$		
$w_i$	$ y(t_i) - w_i $	$w_i$	$ y(t_i) - w_i $	$t_i$
-1.000000	0	-1.000000	0	0.0
0.0054557	$4.1961 \times 10^{-2}$	0.4014315	$4.37936 \times 10^{-1}$	0.25
0.4267572	$8.8422 \times 10^{-3}$	3.4374753	$3.01956 \times 10^0$	0.5
0.7294528	$2.6706 \times 10^{-3}$	$1.44639 \times 10^{23}$	$1.44639 \times 10^{23}$	0.75
0.9941199	$7.5790 \times 10^{-4}$	فيض	فيض	1.0

لقد قدمنا هنا كمية صغيرة فقط مما يجب على القارئ معرفته حول المعادلات التفاضلية الشديدة ولزيت من التفاصيل، راجع ([Lam], [Gea2], أو [SGe]).

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 11.5

- حل مسائل القيمة الابتدائية الشديدة الآتية مستخدماً طريقة Euler، يقارن النتائج بالحل الحقيقي:
  - أ.  $y' = -9y$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = e$  عند  $h = 0.1$  الحل الحقيقي  $y(t) = e^{1-9t}$ .
  - ب.  $y' = -20(y - t^2) + 2t$ ,  $0 \leq t \leq 1$ ,  $y(0) = \frac{1}{3}$  عند  $h = 0.1$  الحل الحقيقي  $y(t) = t^2 + \frac{1}{3}e^{-20t}$ .
  - ج.  $y' = -20y + 20 \sin t + \cos t$ ,  $0 \leq t \leq 2$ ,  $y(0) = 1$  عند  $h = 0.25$  الحل الحقيقي  $y(t) = \sin t + e^{-20t}$ .

$$h = 0.1 \text{ عند } y' = 50/y - 50y, \quad 0 \leq t \leq 1, \quad y(0) = \sqrt{2} \text{ د.}$$

$$y(t) = (1 + e^{-100t})^{1/2} \text{ الحل الحقيقي}$$

2. حل مسائل القيمة الابتدائية الشديدة الآتية مستخدماً طريقة Euler. وقارن النتائج بالحل

الحقيقي:

$$\text{أ. } h = 0.1 \text{ عند } y' = -5y + 6e^t, \quad 0 \leq t \leq 1, \quad y(0) = 2 \text{ الحل الحقيقي } y(t) = e^{-5t} + e^t$$

$$\text{ب. } h = 0.1 \text{ عند } y' = -10y + 10t + 1, \quad 0 \leq t \leq 1, \quad y(0) = e$$

$$\text{الحل الحقيقي } y(t) = e^{-10t+1} + t$$

$$\text{ج. } h = 0.25 \text{ عند } y' = -15(y - t^{-3}) - 3/t^4, \quad 1 \leq t \leq 3, \quad y(1) = 0.9999997$$

$$\text{الحل الحقيقي } y(t) = -e^{-15t} + t^{-3}$$

$$\text{د. } h = 0.25 \text{ عند } y' = -20y + 20 \cos t - \sin t, \quad 0 \leq t \leq 2, \quad y(0) = 0$$

$$\text{الحل الحقيقي } y(t) = -e^{-20t} + \cos t$$

3. كرر تمرين (1) مستخدماً طريقة Runge-Kutta من الرتبة الرابعة.

4. كرر تمرين (2) مستخدماً طريقة Runge-Kutta من الرتبة الرابعة.

5. كرر تمرين (1) مستخدماً طريقة Adams fourth-order predictor-corrector.

6. كرر تمرين (2) مستخدماً طريقة Adams fourth-order predictor-corrector.

7. كرر تمرين (1) مستخدماً خوارزمية شبه المنحرف مع  $TOL = 10^{-5}$ .

8. كرر تمرين (2) مستخدماً خوارزمية شبه المنحرف مع  $TOL = 10^{-5}$ .

9. حل مسائل القيمة الابتدائية الشديدة الآتية مستخدماً طريقة Runge-Kutta من الرتبة

الرابعة، مع (أ)  $h = 0.1$  و (ب)  $h = 0.025$ .

$$u_1' = 32u_1 + 66u_2 + \frac{2}{3}t + \frac{2}{3}, \quad 0 \leq t \leq 0.5, \quad u_1(0) = \frac{1}{3}$$

$$u_2' = -66u_1 - 133u_2 - \frac{1}{3}t - \frac{1}{3}, \quad 0 \leq t \leq 0.5, \quad u_2(0) = \frac{1}{3}$$

قارن النتائج بالحل الحقيقي:

$$u_1(t) = \frac{2}{3}t + \frac{2}{3}e^{-t} - \frac{1}{3}e^{-100t} \quad \text{and} \quad u_2(t) = -\frac{1}{3}t - \frac{1}{3}e^{-t} + \frac{2}{3}e^{-100t}$$

10. أثبت أن طريقة Runge-Kutta من الرتبة الرابعة

$$k_1 = hf(t_i, w_i)$$

$$k_2 = hf(t_i + h/2, w_i + k_1/2)$$

$$k_3 = hf(t_i + h/2, w_i + k_2/2)$$

$$k_4 = hf(t_i + h, w_i + k_3)$$

$$w_{i+1} = w_i + \frac{1}{6}(k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4)$$

يمكن كتابتها حين تطبق على المعادلة التفاضلية  $y' = \lambda y$  بالصيغة

$$w_{i+1} = (1 + h\lambda + \frac{1}{2}(h\lambda)^2 + \frac{1}{6}(h\lambda)^3 + \frac{1}{24}(h\lambda)^4) w_i$$

11. ناقش: الاتساق، الاستقرار، والتقارب لطريقة شبه المنحرف الضمنية

$$i = 0, 1, \dots, N-1 \text{ لكل } w_{i+1} = w_i + \frac{h}{2}(f(t_{i+1}, w_{i+1}) + f(t_i, w_i))$$

مع  $w_0 = \alpha$  بتطبيقها على المعادلة التفاضلية

$$y' = f(t, y) \quad a \leq t \leq b \quad y(a) = a$$

12. تعرف طريقة Backward Euler one-step بخطوة واحدة من خلال

$$w_{i+1} = w_i + hf(t_{i+1}, w_{i+1}) \quad i = 0, \dots, N-1$$

أثبت أن  $Q(h\lambda) = 1/(1-h\lambda)$  لطريقة Backward Euler one-step.

13. طبّق طريقة Backward Euler على المعادلة التفاضلية المعطاة في تمرين (1) استخدم طريقة

نيوتن لإيجاد حل لـ  $w_{i+1}$ .

14. طبّق طريقة Backward Euler على المعادلة التفاضلية المعطاة في تمرين (2) استخدم طريقة

نيوتن لإيجاد حل لـ  $w_{i+1}$ .

15. أ. أثبت أن طريقة شبه المنحرف الضمنية (67.5) هي A-stable.

ب. أثبت أن طريقة Backward Euler في تمرين (12) هي A-stable.

## 12.5 مسح للطرائق والبرمجيات Survey of Methods and Software

تناولنا في هذا الباب طرائق لتقريب حلول مسائل القيمة الابتدائية لمعادلات تفاضلية عادية ولقد بدأنا بمناقشة الأسلوب العددي الأكثر أولوية وهو طريقة Euler. وهذه العملية ليست دقيقة بما يكفي لاستخدامها في التطبيقات. ولكنها توضح السلوك العام للأساليب الأكثر قوة دين الدخول في مصاصب جبرية. لذلك فقد افترضت طرائق Taylor بمنزلة تعميمات لطريقة Euler. ولقد تبين أنها كانت دقيقة، ولكنها بطيئة بسبب الحاجة إلى تحديد اشتقاقات جزئية واسعة للدالة الموصوفة للمعادلة التفاضلية. إن صيغ Runge-Kutta تبسّط طرائق Taylor، حيث لا تزيد الخطأ معنوياً. وعند هذا الحد فقد كان اهتمامنا بطرائق الخطوة الواحدة أساليب تستخدم البيانات فقط عند النقاط التي حُسبتت. وقد تناولنا الطرائق متعددة الخطوات في الفصل (6.5). حيث افترضت طرائق واضحة من نوع Adams-Bashforth وطرانق ضمنية من نوع Adams-Moulton. وتوجت هذه في طرائق المتنبئ-المصحح التي تستخدم طرائق واضحة مثل Adams-Bashforth للتنبؤ بالحل، ومر ثم تطبيق طريقة ضمنية مقابلة لها مثل Adams-Moulton لتصحيح التقريب. أوضح الفصل (8.5) كيفية استخدام هذه الأساليب لحل مسائل القيمة الابتدائية برتب أعلى وأنظمة مسائل القيمة الابتدائية.

وتستند الطرائق الأذق والمتبناة إلى أساليب بخطوة واحدة وبعده خطوات وغير عقدة سعياً. وقد لاحظنا في الفصل (5.5) خصوصاً أن طريقة Runge-Kutta-Fehlberg هي عملية بخطوة واحدة تتحرى اختيار مبادعة شبكية لإبقاء خطأ التقريب المحلي تحت المعطرة. إن طريقة المتنبئ-المصحح بسعة خطوات متغيرة التي عرضت في الفصل (7.5) تستند إلى طريقة Adams-Bashforth من الرتبة الرابعة وطريقة Adams-Moulton من الرتبة الثالثة. وهي أيضاً تغير من سعة الخطوة لإبقاء الخطأ المحلي ضمن حد السماح المحدد. إن طريقة الاستكمال الخارجي التي نوقشت في الفصل (8.5) تستند إلى تعديل طريقة النقطة لسطية، وتشمل استكمالاً خارجياً للإبقاء على الدقة المطلوبة للتقريب. وتتناول المادة الأخيرة في الفصل الصحية

الملازمة لتقريب حل المعادلة الشديدة. أو المعادلة التفاضلية التي يتضمن حلها الصحيح جزءاً بصيغة  $e^{-\lambda t}$ ، حيث إن  $\lambda$  ثابت موجب. ويجب الحذر عند التعامل مع مسائل من هذا النوع، أو أن تغطي النتائج على خطأ التدوير.

إن طرائق من نوع Runge-Kutta-Fehlberg تكون وافية عموماً لمسائل غير شديدة، وتتطلب دقة وسيطية. وعمليات الاستكمال الخارجي تعتمد على مسائل غير شديدة، وتتطلب دقة عالية. وتستخدم توسعات طريقة شبه المنحرف الضمنية لطرائق متغيرة الرتبة ومتغيرة سعة الخطوة من نوع Adams الضمنية لمسائل القيمة الابتدائية الشديدة.

وتتضمن مكتبة IMSL اثنين من البرامج الفرعية لتقريب حلول مسائل القيمة الابتدائية. وكل واحد منها يحل نظاماً من  $m$  من المعادلات من الرتبة الأولى في  $m$  من المتغيرات. والمعادلات ذات صيغة

$$\frac{du_i}{dt} = f_i(t, u_1, u_2, \dots, u_m) \quad \text{لكل } i = 1, 2, \dots, m$$

حيث إن  $u_i(t_0)$  معطاة عند كل  $i$ . ويستند البرنامج الفرعي سعة الخطوة المتغيرة IVPK إلى طرائق Runge-Kutta-Verner من الرتبين 5 و 6 الموضحتين في التمرين (4) من الفصل (5.5). ويستخدم برنامج فرعي من نوع Adams في المعادلات الشديدة يعود إلى C. William Gear ومعطى من خلال IVPAG. هذه الطريقة تستخدم طرائق ضمنية متعددة الخطوات من رتبة حتى 12 وصيغ تفاضلية تراجعية من رتبة حتى 5.

وتحتوي مكتبة NAG عمليات من نوع Runge-Kutta تسمى D02PCF، D02BHF، D02BGF و D02PDF، D02BGF و D02BHF تستند إلى صيغة Merson لطريقة Runge-Kutta. وطريقة Adams متغيرة الرتبة ومتغيرة سعة الخطوة متضمنة في العملية D02CJF. وطرائق الفرق المتراجع متغيرة الرتبة ومتغيرة سعة الخطوة لنظام شديد متضمنة في العملية D02EJF. وتتضمن برامج فرعية أخرى نفس الطرائق. ولكن بإعادات حتى تقترب مكونة الحل لقيمة معطاة أو حتى يكون دالة الحل صفراً. إن مكتبة netlib تتضمن برامج فرعية متعددة لتقريب حلول مسائل القيمة الابتدائية في الحزمة ODE الموجودة عند الموقع <http://www.netlib.org>. والبرنامج الفرعي dverk f يستند إلى طرائق Runge-Kutta-Verner من الرتبين 5 و 6. والبرنامج الفرعي rkf45 f يستند إلى طرائق Runge-Kutta-Fehlberg من الرتبين 4 و 5. وكما وُضح في الفصل (5.5)، ولمسائل القيمة الابتدائية لمعادلة تفاضلية شديدة اعتيادية. يمكن استخدام البرنامج الفرعي epsode.f المستند إلى صيغة التفاضل التراجعي المتغيرة المعامل. وهناك العديد من الكتب مختصة في الحل العددي لمسائل القيمة الابتدائية، يتقدمها اثنان ككتابي Henrici [He1] و Gear [Ge1]. وتتناول كتب أخرى هذا الحقل مثل Botha، Ortega Pinder [BP]، Golub, Poole [OP]، Ortega [GO] و Warner [Sh]، Dor-mand [Do]، وهناك أيضاً كتابان لـ Hairer, Nörsett و Burrage [Bur] نقاشاً مستفيضاً حول مسائل [HNW1] عديمة الشدة و [HNW2] الشديدة، وكتاب لـ

obeykandi.com

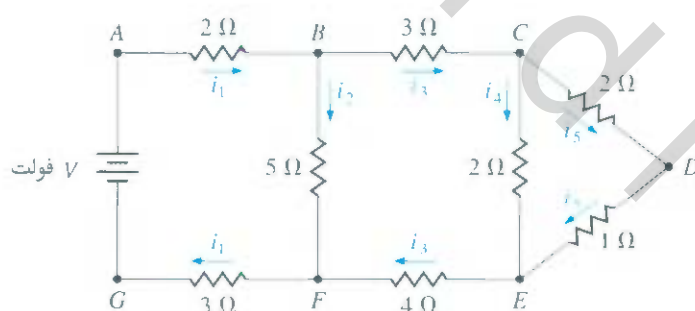


## الطرائق المباشرة لحل الأنظمة الخطية Direct Methods for Solving Linear Systems

### مقدمة

تنص قوانين كيرشوف Kirchhoff في الدارات الكهربائية على أن صافي تدفق التيار عند كل عروة وصافي انخفاض الجهد حول كل دائرة في الدارة يساوي صفراً. افترض أن طاقة وضع قيمتها  $V$  فولت وُضعت بين النقطتين  $A$  و  $G$  في الدارة، وأن  $i_1, i_2, i_3, i_4, i_5$  تمثل اندفاع التيار كما في الشكل أدناه بافتراض  $G$  نقطة مرجعية، وإن قوانين كيرشوف تعني أن التيارات تحقق نظام المعادلات الخطية الآتية:

$$\begin{aligned} 5i_1 + 5i_2 &= V \\ i_3 - i_4 - i_5 &= 0 \\ 2i_4 - 3i_5 &= 0 \\ i_1 - i_2 - i_3 &= 0 \\ 5i_2 - 7i_3 - 2i_4 &= 0 \end{aligned}$$



سيتناول هذا الباب حل الأنظمة من هذا النوع. لقد سُرح هذا التطبيق في التمرين (29) من الفصل (6.6).

إن أنظمة المعادلات الخطية مرتبطة بكثير من مسائل الهندسة والعلوم وكذلك بتطبيقات الرياضيات في العلوم الاجتماعية والدراسات الكمية في الأعمال والمسائل الاقتصادية.

ندرس في هذا الباب طرائق مباشرة لحل نظام خطي على الصيغة

$$E_1: a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \quad (1.6)$$

$$E_2: a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2$$

⋮

$$E_n: a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n = b_n$$

في المجاهيل (المتغيرات)  $x_1, \dots, x_n$  حيث  $a_{ij}$  ثوابت معطاة لكل  $i, j = 1, 2, \dots, n$ . لكل  $i = 1, 2, \dots, n$  إن الطرائق المباشرة هي طرائق تعطي الحل بعدد محدد من الخطوات، وخاضعة لأخطاء تقريب فقط. وسنقدم خلال عرضنا بعض المفاهيم الابتدائية في موضوع الجبر الخطي.

أما طرائق تقريب حل الأنظمة الخطية باستخدام الطرائق المتكررة فستعرض في الفصل السابع.

## Linear Systems of Equations

## أنظمة المعادلات الخطية

1.6

نستخدم ثلاث عمليات (تدعى العمليات الابتدائية) لتبسيط النظام الخطي في المعادلة (1.6):

أ. يمكن ضرب المعادلة  $E_i$  في أي ثابت غير صفري  $\lambda$  والحصول على معادلة تكافئ المعادلة  $(E_i)$ ، ونعبر عن هذه العملية بالرمز  $(E_i) \rightarrow (\lambda E_i)$ .

ب. يمكن ضرب المعادلة  $E_i$  في أي ثابت  $\lambda$ ، ثم إضافة الناتج إلى المعادلة  $E_j$ ، ونعبر عن هذه العملية بالرمز  $(E_i) \rightarrow (E_i + \lambda E_j)$ .

ج. يمكن تبديل المعادلتين  $E_i$  و  $E_j$ . ونعبر عن هذه العملية بالرمز  $(E_i) \leftrightarrow (E_j)$ .

يمكن تحويل نظام خطي باستخدام متتالية من هذه العمليات. إلى نظام خطي آخر يسهل حله. وله حلول النظام الأول نفسها.

حلّ المعادلات الأربع الآتية للمجاهيل  $x_1, x_2, x_3, x_4$ :

$$\begin{aligned} E_1: & x_1 + x_2 + 3x_4 = 4 \\ E_2: & 2x_1 + x_2 - x_3 + x_4 = 1 \\ E_3: & 3x_1 - x_2 - x_3 + 2x_4 = -3 \\ E_4: & -x_1 + 2x_2 + 3x_3 - x_4 = 4 \end{aligned} \quad (2.6)$$

نستخدم  $E_1$  أولاً لحذف المجهول  $x_1$  من  $E_2, E_3, E_4$  وذلك باستخدام

$$(E_4 + E_1) \rightarrow (E_4) \text{ و } (E_2 - 2E_1) \rightarrow (E_2), (E_3 - 3E_1) \rightarrow (E_3)$$

$$\begin{aligned} E_1: & x_1 + x_2 + 3x_4 = 4 \\ E_2: & -x_2 - x_3 - 5x_4 = -7 \\ E_3: & -4x_2 - x_3 - 7x_4 = -15 \\ E_4: & 3x_2 + 3x_3 + 2x_4 = 8 \end{aligned} \quad \text{لنحصل على النظام}$$

حيث رمزنا إلى المعادلات الجديدة بالرموز  $E_1, E_2, E_3$  و  $E_4$  للتبسيط.

مثال 1

في النظام الجديد نستخدم  $E_2$  لحذف  $x_2$  من  $E_3$  و  $E_4$  من خلال تشكيل  $(E_3 - 4E_2) \rightarrow (E_3)$  و  $(E_4 + 3E_2) \rightarrow (E_4)$  فنحصل على

$$\begin{aligned} E_1: & x_1 + x_2 + 3x_4 = 4 \\ E_2: & -x_2 - x_3 - 5x_4 = -7 \\ E_3: & 3x_3 + 13x_4 = 13 \\ E_4: & -13x_4 = -13 \end{aligned} \quad (3.6)$$

إن نظام المعادلات (3.6) الآن في صيغة مثلثية (أو مختزلة) triangular (or reduced). وبهذا يمكن إيجاد الحلول بعملية التعويض العكسي. (backward - substitution process) بما أن  $E_4$  تعطي  $x_4 = 1$  فيمكننا حل  $E_3$  لإيجاد  $x_3$ . وذلك باستخدام

$$x_3 = \frac{1}{3}(13 - 13x_4) = \frac{1}{3}(13 - 13) = 0$$

وباستمرار هذه العملية فإن  $E_2$  تعطي

$$x_2 = -(-7 + 5x_4 + x_3) = -(-7 + 5 + 0) = 2$$

و  $E_1$  تعطي

$$x_1 = 4 - 3x_4 - x_2 = 4 - 3 - 2 = -1$$

ولذلك فإن حل نظام المعادلات (3.6) ومن ثم نظام المعادلات (2.6) هو  $x_1 = -1$ ,  $x_2 = 2$ ,  $x_3 = 0$ .

و  $x_4 = 1$ .

عند القيام بالحسابات في مثال (1)، لم تكن هناك حاجة إلى كتابة المعادلات كاملة في كل خطوة أو حمل المتغيرات  $x_1$ ,  $x_2$ ,  $x_3$  و  $x_4$  خلال الحسابات؛ لأنها بقيت دائماً في العمود نفسه. إن التغيير الوحيد الذي طرأ عند الانتقال من نظام إلى آخر كان في معاملات المجاهيل وفي قيم الطرف الأيمن للمعادلات. ولهذا السبب غالباً ما تستخدم المصفوفة بدلاً من النظام الخطي. وهذه المصفوفة تحتوي على المعلومات الضرورية جميعها في النظام للحل. ولكن بطريقة أفضل. المصفوفة من الدرجة (أو الشكل أو السعة)  $n \times m$  هي مستطيل من العناصر عدد صفوفه  $n$  وعدد أعمده  $m$ . حيث يتحدد العنصر بقيمته وموقعه معاً.

**تعريف 1.6** يعبر عن المصفوفة  $n \times m$  بحرف كبير مثل  $A$ ، وبحروف صغيرة وعددي دليل مثل  $a_{ij}$  لكل

مدخل (أو عنصر) في تقاطع الصف  $i$  والعمود  $j$ ، أي

$$A = [a_{ij}] = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1m} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nm} \end{bmatrix}$$

المصفوفة

مثال 2

هي مصفوفة  $2 \times 3$  حيث

$$A = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 7 \\ 3 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

و  $a_{11} = 2$ ,  $a_{12} = -1$ ,  $a_{13} = 7$ ,  $a_{21} = 3$ ,  $a_{22} = 1$  و  $a_{23} = 0$ .

تسمى المصفوفة  $n \times 1$ ، ويعبر عنها  $A = [a_{11} \ a_{12} \ \dots \ a_{1n}]$  متجهًا صفيًا ذا بعد  $n$

وتسمى المصفوفة  $1 \times n$

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} \\ a_{21} \\ \vdots \\ a_{n1} \end{bmatrix}$$

متجهًا عموديًا ذا بعد  $n$

نحذف في العادة الرموز غير الضرورية عند التعبير عن المتجهات، وتستخدم حروف صغيرة غامقة اللون للتعبير عنها فمثلاً

$$\mathbf{x} = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix}$$

متجه عمودي، و

$$\mathbf{y} = [y_1 \ y_2 \ \dots \ y_n]$$

متجه صفّي.

يمكن تمثيل نظام المعادلات الخطية

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2$$

$$\vdots \quad \quad \quad \vdots$$

$$a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n = b_n$$

بمصفوفة من الدرجة  $n \times (n-1)$  على النحو التالي:

$$\mathbf{t} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix} \text{ و } A = [a_{ij}] = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{bmatrix} \text{ بوضع}$$

ثم بتجميع هاتين المصفوفتين للحصول على المصفوفة الموسعة augmented matrix

$$[A, \mathbf{b}] = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & \vdots & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} & \vdots & b_2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} & \vdots & b_n \end{bmatrix}$$

حيث استخدمنا الخط العمودي المنقوط ليفصل بين معاملات المجاهيل عن القيم في الجهة اليمنى للمعادلات.

كلمة معززة (مزيدة) تشير إلى حقيقة أن الحدود الثابتة قد زادت وضمت إلى المصفوفة

إن إعادة العمليات التي أجريت في مثال (1) باستخدام رموز المصفوفة تنتج بالمصفوفة الموسعة أولاً.

$$\left[ \begin{array}{cccc|c} 1 & 1 & 0 & 3 & 4 \\ 2 & 1 & -1 & 1 & 1 \\ 3 & -1 & -1 & 2 & -3 \\ \hline 1 & 2 & 3 & 1 & 4 \end{array} \right]$$

وبإجراء العمليات الصفية للمثال المذكور نحصل على المصفوفتين

$$\left[ \begin{array}{cccc|c} 1 & 1 & 0 & 3 & 4 \\ 0 & -1 & -1 & -5 & -7 \\ 0 & 0 & 3 & 13 & 13 \\ \hline 0 & 0 & 0 & -13 & -13 \end{array} \right] \text{ و } \left[ \begin{array}{cccc|c} 1 & 1 & 0 & 3 & 4 \\ 0 & -1 & -1 & -5 & -7 \\ 0 & -4 & -1 & -7 & -15 \\ \hline 0 & 3 & 3 & 2 & 8 \end{array} \right]$$

ويمكن تحويل المصفوفة النهائية للنظام الخطي المرتبط بها، ومن ثم الحصول على حل المجاهيل  $x_1, x_2, x_3$  و  $x_4$ .

تسمى الطريقة المستخدمة في هذه العملية طريقة الحذف لجاوس باستخدام التعويض التراجعي Gaussian elimination with backward substitution

تعمم طريقة الحذف لجاوس على النظام العام للمعادلات الخطية بصورة مماثلة على النحو الآتي:

$$\begin{aligned} E_1 : a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n &= b_1 \\ E_2 : a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n &= b_2 \\ &\vdots \\ E_n : a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n &= b_n \end{aligned} \quad (4.6)$$

إن الصيغة الأولى للمصفوفة الموسعة  $\tilde{A}$  هي

$$\tilde{A} = [A, \mathbf{b}] = \left[ \begin{array}{cccc|c} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & a_{1,n+1} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} & a_{2,n+1} \\ \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} & a_{n,n+1} \end{array} \right] \quad (5.6)$$

حيث تعبر  $A$  عن المصفوفة المكوّنة من المعاملات.

إن مدخلات العمود  $(n+1)$  هي قيم  $\mathbf{b}$ ، أي أن  $a_{i,n+1} = b_i$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$  في حالة  $a_{11} \neq 0$ ، ويمكن تنفيذ العمليات المقابلة للتحويل  $(E_j - (a_{j1}/a_{11})E_1) \rightarrow (E_j)$

لكل من  $j = 2, 3, \dots, n$ ؛ للتخلص من معامل  $x_1$  في كل صف من هذه الصفوف.

وعلى الرغم من أنه من المتوقع أن تتغير المدخلات في الصفوف  $2, 3, \dots, n$ ، فإننا ولتبسيط الرموز سنعتبر عن المدخل في الصف  $i$  والعمود  $j$  بالرمز  $a_{ij}$ . وبإبقاء هذا الأمر ضمن الافتراض سننتج متتالية من العمليات لكل  $i = 2, 3, \dots, n-1$ ، ونجري العملية  $(E_j - (a_{ji}/a_{ii})E_i) \rightarrow (E_j)$ .

لكل  $j = i+1, i+2, \dots, n$  على أن  $a_{ii} \neq 0$

إن هذا يحذف (يغير المعامل ليصبح صفراً)  $x_i$  في كل صف تحت الصف  $i$ ، وللقيم  $i = 1, 2, \dots, n-1$  جميعها تأخذ المصفوفة الناتجة الصيغة الآتية:

$$\tilde{A} = \left[ \begin{array}{cccc|c} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & a_{1,n+1} \\ 0 & a_{22} & \dots & a_{2n} & a_{2,n+1} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & a_{nn} & a_{n,n+1} \end{array} \right]$$

ظهرت طريقة مشابهة لطريقة الحذف لجس لأول مرة في فترة حكم سلالة Han في الصين. وكان ذلك في الكتاب "سبع فصول في فن الرياضيات" الذي كتب عام 200 قبل الميلاد تقريباً.

لقد وصف جوزيف لويس لاگرانج (1768-1813) طريقة مماثلة لهذه الطريقة عام 1778 في حالة أن قيمة كل معادلة صفراً وإعطي جاوس وصفاً أعم في كتابه

Theoria Motuum corporum coelestium in sectionibus solem ambientium

التي شرح طريقة المربعات الصغرى التي استخدمها عام 1801 ليصف مدار الكوكب الصغير سيريز

إذ لا يتوقع أن تتوافق قيم  $a_{ij}$  عدا التي في الصف الأول مع مثيلاتها في المصفوفة الأصلية  $\tilde{A}$  وتمثل المصفوفة  $\tilde{A}$  نظاماً خطياً له مجموعة من حلول النظام الأصلي (4.6) نفسها.

وبما أن النظام الخطي الجديد مثلثي فإن

$$\begin{aligned} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n &= a_{1,n+1} \\ a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n &= a_{2,n+1} \\ &\vdots \\ a_{nn}x_n &= a_{n,n+1} \end{aligned}$$

ويمكن تطبيق التعويض الارتجاعي. وبحل المعادلة ذات العدد  $n$  لإيجاد قيمة  $x_n$  نجد أن

$$x_n = \frac{a_{n,n+1}}{a_{nn}}$$

وبحل المعادلة عدد  $(n-1)$  لإيجاد قيمة  $x_{n-1}$  واستخدام القيمة المعلومة لـ  $x_n$  نجد أن

$$x_{n-1} = \frac{a_{n-1,n+1} - a_{n-1,n}x_n}{a_{n-1,n-1}}$$

وباستمرار هذه العملية نحصل على

$$x_i = \frac{a_{i,n+1} - a_{i,n}x_n - a_{i,n-1}x_{n-1} - \dots - a_{i,i+1}x_{i+1}}{a_{ii}} = \frac{a_{i,n+1} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij}x_j}{a_{ii}}$$

لكل  $i = n-1, n-2, \dots, 2, 1$

ويمكن عرض طريقة جاوس بالحذف بدقة أكبر على الرغم من كونه أكثر تعقيداً، عن طريق

تكوين المصفوفات الموسعة

$\tilde{A}^{(1)}, \tilde{A}^{(2)}, \dots, \tilde{A}^{(n)}$  حيث إن  $\tilde{A}^{(1)}$  المعطاة في المعادلة (5.6) و  $\tilde{A}^{(k)}$  لكل  $k = 2, 3, \dots, n$

لها المدخلات  $a_{ij}^{(k)}$  حيث

عندما  $j = 1, 2, \dots, n+1$  و  $i = 1, 2, \dots, k-1$

عندما  $j = 1, 2, \dots, k-1$  و  $i = k, k+1, \dots, n$

عندما  $j = k, k+1, \dots, n+1$  و  $i = k, k+1, \dots, n$

$$\left. \begin{aligned} &a_{ij}^{(k-1)} \\ &0 \\ &a_{ij}^{(k-1)} - \frac{a_{i,k-1}^{(k-1)}}{a_{k-1,k-1}^{(k-1)}} a_{k-1,j}^{(k-1)} \end{aligned} \right\} = a_{ij}^{(k)}$$

وهكذا

$$\tilde{A}^k = \begin{pmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & a_{13}^{(1)} & \dots & a_{1,k-1}^{(1)} & a_{1k}^{(1)} & \dots & a_{1n}^{(1)} & \dots & a_{1,n+1}^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & a_{23}^{(2)} & \dots & a_{2,k-1}^{(2)} & a_{2k}^{(2)} & \dots & a_{2n}^{(2)} & \dots & a_{2,n+1}^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & a_{k-1,k-1}^{(k-1)} & a_{k-1,k}^{(k-1)} & \dots & a_{k-1,n}^{(k-1)} & \dots & a_{k-1,n+1}^{(k-1)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & a_{kk}^{(k)} & \dots & a_{kn}^{(k)} & \dots & a_{k,n+1}^{(k)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & \dots & \dots & \dots & 0 & a_{nk}^{(k)} & \dots & a_{nn}^{(k)} & \dots & a_{n,n+1}^{(k)} \end{pmatrix} \quad (6.6)$$

يمثل النظام الخطي المكافئ الذي حذف فيه  $x_{k-1}$  من المعادلات  $E_k, E_{k+1}, \dots, E_n$ .

وستفشل العملية إذا كان أي من  $a_{11}^{(1)}, a_{22}^{(2)}, a_{33}^{(3)}, \dots, a_{n-1,n-1}^{(n-1)}, a_{nn}^{(n)}$  يساوي صفرًا؛ لأن الخطوة

$$\left( E_i - \frac{a_{i,k}^{(k)}}{a_{kk}^{(k)}} E_k \right) \rightarrow E_i$$

إما أنه لا يمكن تنفيذها (هذا في حالة أن واحدًا من  $a_{11}^{(1)}, \dots, a_{n-1,n-1}^{(n-1)}$  يساوي صفرًا)، وإما أنه لا يمكن إجراء التعويض الارتجاعي (في حالة  $a_{nn}^{(n)} = 0$ ). ومن الممكن أن النظام ما زال له حل، ولكن لا بد من تغيير الطريقة لإيجاد الحل. والتوضيح في مثال الآتي:

لديك النظام الخطي

مثال 3

$$\begin{aligned} E_1: & x_1 - x_2 + 2x_3 - x_4 = -8 \\ E_2: & 2x_1 - 2x_2 + 3x_3 - 3x_4 = -20 \\ E_3: & x_1 + x_2 + x_3 = -2 \\ E_4: & x_1 - x_2 + 4x_3 + 3x_4 = 4 \end{aligned}$$

إن المصفوفة الموسعة هي

$$\tilde{A} = \tilde{A}^{(1)} = \left[ \begin{array}{cccc|c} 1 & -1 & 2 & -1 & -8 \\ 2 & -2 & 3 & -3 & -20 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & -2 \\ 1 & -1 & 4 & 3 & 4 \end{array} \right]$$

وإن إجراء العمليات

$$(E_4 - E_1) \rightarrow (E_4) \text{ و } (E_2 - 2E_1) \rightarrow (E_2), (E_3 - E_1) \rightarrow (E_3)$$

يعطي

$$\tilde{A}^{(2)} = \left[ \begin{array}{cccc|c} 1 & -1 & 2 & -1 & -8 \\ 0 & 0 & -1 & -1 & -4 \\ 0 & 2 & -1 & 1 & 6 \\ 0 & 0 & 2 & 4 & 12 \end{array} \right]$$

وبما أن  $a_{22}^{(2)}$  المسمى بالعنصر المحوري pivot element يساوي صفرًا، فإنه لا يمكن استمرار الطريقة بنمطها الحالي، ولكن العملية  $(E_i) \leftrightarrow (E_j)$  مسموح بها، ولذلك نبدأ بتبديل العناصر  $a_{32}^{(2)}$  و  $a_{42}^{(2)}$  للتوصل إلى أول عنصر غير صفري. وبما أن  $a_{32}^{(2)} \neq 0$  نجري العملية  $(E_2) \leftrightarrow (E_3)$  لنحصل على مصفوفة جديدة

إن العنصر المحوري في أي عمود محدد هو العنصر المستخدم لوضع أصفار في الخلايا الأخرى لذلك العمود

$$\tilde{A}^{(2)'} = \left[ \begin{array}{cccc|c} 1 & -1 & 2 & -1 & -8 \\ 0 & 2 & -1 & 1 & 6 \\ 0 & 0 & -1 & -1 & -4 \\ 0 & 0 & 2 & 4 & 12 \end{array} \right]$$

بما أن  $x_2$  قد حذفت من  $E_3$  و  $E_4$  فإن  $\tilde{A}^{(3)}$  تصبح  $\tilde{A}^{(2)'}$  ويستمر الحساب في العملية  $(E_4 + 2E_3) \rightarrow (E_4)$  التي تعطي

$$\tilde{A}^{(4)} = \left[ \begin{array}{cccc|c} 1 & -1 & 2 & -1 & -8 \\ 0 & 2 & -1 & 1 & 6 \\ 0 & 0 & -1 & -1 & -4 \\ 0 & 0 & 0 & 2 & 4 \end{array} \right]$$

وأخيراً، يطبق التعويض الارتجاعي ليعطي

$$\begin{aligned}x_4 &= \frac{4}{2} = 2, \\x_3 &= \frac{[-4 - (-1)x_4]}{-1} = 2 \\x_2 &= \frac{[6 - x_4 - (-1)x_3]}{2} = 3 \\x_1 &= \frac{[-8 - (-1)x_4 - 2x_3 - (-1)x_2]}{1} = -7\end{aligned}$$

يوضح مثال (3) ما يمكن عمله إذا كان  $a_{kk}^{(k)} = k$  عدد ما  $k = 1, 2, \dots, n-1$ . يجب تعيّن العمود  $k$  للمصفوفة  $\bar{A}^{(k-1)}$  من الصف  $k$  حتى الصف  $n$  للحصول على أول مدخل غير صفري. إذا كان  $a_{pk}^{(k)} \neq 0$  لعدد ما  $p$  حيث  $k+1 \leq p \leq n$  يجب إجراء العملية  $(E_p) \leftarrow (E_k)$  للحصول على  $\bar{A}^{(k-1)}$ . ويمكن بعد ذلك استمرار العملية لتكوين  $\bar{A}^{(k)}$ . إذا كان  $a_{pk}^{(k)} = 0$  لكل  $p$  يمكن برهنة (انظر البرهنة (16.6) في الفصل (4.6)) أن النظام الخطي ليس له حل وحيد، وأن العملية تتوقف. وأخيراً إذا كان  $a_{nn}^{(n)} = 0$  فإن النظام الخطي ليس له حل وحيد، وعلب تتوقف العملية مرة أخرى. إن الخوارزمية 1.6 تلخص عملية الحذف لجاوس باستخدام لتعويض الارتجاعي. وتستخدم الخوارزمية عملية التمحور عندما يقوم المحور  $a_{kk}^{(k)} = 0$  بتبديل الصف  $k$  بالصف  $p$  حيث  $p$  أصغر عدد صحيح وأكبر من  $k$ . فسيكون له  $a_{pk}^{(k)}$  غير صفري.

طريقة جاوس للحذف باستخدام التعويض الارتجاعي

Gaussian Elimination with Backward Substitution

لحل النظام الخطي  $n \times n$  الآتي:

$$\begin{aligned}E_1: & a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = a_{1,n+1} \\E_2: & a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = a_{2,n+1} \\& \vdots \\E_n: & a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n = a_{n,n+1}\end{aligned}$$

المدخلات: عدد من المجاهيل والمعادلات  $n$ ، مصفوفة معززة  $A = [a_{ij}]$ ، حيث

$$1 \leq i \leq n \text{ و } 1 \leq j \leq n+1$$

المخرجات: حل  $x_1, x_2, \dots, x_n$  أو رسالة تقول: ليس للنظام الخطي حل وحيد

الخطوة	المضمون
1	لكل $i = 1, \dots, n-1$ نفذ الخطوات 2، 3، 4. (عملية الحذف)
2	افتراض $p$ أصغر عدد صحيح بحيث $a_{pi} \neq 0$ و $i \leq p \leq n$ . إذا لم يحقق العدد $p$ ذلك فعددت ذلك فعددت يكون المخرج (لا يوجد حل وحيد). توقف.
3	إذا كان $i \neq p$ فعددت $(E_i) \leftarrow (E_p)$ .
4	لكل $j = i+1, \dots, n$ نفذ الخطوتين 5 و6.
5	ضع $m_{ji} = a_{ji}/a_{ii}$





6	أجر العملية $(E_j - m_{ji} E_i) \rightarrow (E_j)$
7	إذا كان $a_{nn} = 0$ فإن المخرج (لا يوجد حل وحيد). توقف.
8	ضع $x_n = a_{n,n+1}/a_{nn}$ (ابدأ بالتعويض الارتجاعي).
9	لكل $i = n-1, \dots, 1$ ضع $x_i = [a_{i,n+1} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j] / a_{ii}$
10	المخرج $(x_1, \dots, x_n)$ (نجحت العملية). توقف.



إن برمجيات CAS جميعها تحوي برمجيات المصفوفات. ولتعريف المصفوفات وتنفيذ عمليات الحذف لجاوس باستخدام ما بل Maple؛ عليك أولاً الدخول إلى مكتبة الجبر الخطي Linear Algebra باستخدام الأمر `>with(LinearAlgebra)` لتعريف المصفوفة  $\tilde{A}^{(1)}$  في مثال 2 التي سنسميها AA استخدم الأمر `>AA:=Matrix([[1,-1,2,-1,-8],[2,-2,3,-3,-20],[1,1,1,0,-2],[1,-1,4,3,4]])` إن هذا يعمل قائمة بالمدخلات بحسب صفوف المصفوفة الموسعة  $\tilde{A}^{(1)}$ : إن الدالة

`RowOperation(AA,[i,j],m)`

يجري العملية  $(E_j + m E_i) \rightarrow (E_j)$ .

وهذا الأمر نفسه دون المعلمة الأخيرة `RowOperation(AA,[i,j],m)` يجري العملية  $(E_i) \leftrightarrow (E_j)$  ومن ثم فإن متتالية العمليات

```
>AA1:=RowOperation(AA,[2,1],-2)
>AA2:=RowOperation(AA1,[3,1],-1)
>AA3:=RowOperation(AA2,[4,1],-1)
>AA4:=RowOperation(AA3,[2,3])
>AA5:=RowOperation(AA4,[4,3],2)
```

تؤدي إلى النتيجة  $\tilde{A}^{(4)}$ . AA5 ≡  $\tilde{A}^{(4)}$   
وبطريقة أخرى فإن الأمر المنفرد

`AA5:=GaussianElimination(AA)`

يؤدي إلى المصفوفة المنخفضة نفسها.  
وفي أي من الحالتين فالعملية النهائية

`>x:=BackwardSubstitute(AA5)`

تعطي الحل

$$x := \begin{bmatrix} -7 \\ 3 \\ 2 \\ 2 \end{bmatrix}$$

مثال 4 إن الغرض من هذا مثال هو توضيح ما يمكن أن يحدث لو فشلت الخوارزمية (1.6).

إن الحسابات ستجري آتياً على نظامين خطيين

$$\begin{array}{l} x_1 + x_2 + x_3 = 4 \\ 2x_1 + 2x_2 + x_3 = 4 \\ x_1 + x_2 + 2x_3 = 6 \end{array} \quad \text{و} \quad \begin{array}{l} x_1 + x_2 + x_3 = 4 \\ 2x_1 + 2x_2 + x_3 = 6 \\ x_1 + x_2 + 2x_3 = 6 \end{array}$$

وإن هذين النظامين ينتجان المصفوفتين

$$\bar{A} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & : & 4 \\ 2 & 2 & 1 & : & 6 \\ 1 & 1 & 2 & : & 6 \end{bmatrix} \quad \text{و} \quad \bar{A} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & : & 4 \\ 2 & 2 & 1 & : & 4 \\ 1 & 1 & 2 & : & 6 \end{bmatrix}$$

وبما أن  $a_{11} = 1$  نجري  $(E_2 - 2E_1) \rightarrow (E_2)$  و  $(E_3 - E_1) \rightarrow (E_3)$  فينتج

$$\bar{A} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & : & 4 \\ 0 & 0 & -1 & : & -4 \\ 0 & 0 & 1 & : & 2 \end{bmatrix} \quad \text{و} \quad \bar{A} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & : & 4 \\ 0 & 0 & -1 & : & -2 \\ 0 & 0 & 1 & : & 2 \end{bmatrix}$$

عند هذه النتيجة  $a_{22} = a_{32} = 0$

تتطلب الخوارزمية توقف العملية، ومن ثم عدم الحصول على حل لأي من النظامين. إن كتابة المعادلات لكل نظام يعطي

$$\begin{array}{rcl} x_1 + x_2 + x_3 = 4 & & x_1 + x_2 + x_3 = 4 \\ -x_3 = -2 & \text{و} & -x_3 = -4 \\ x_3 = 2 & & x_3 = 2 \end{array}$$

إن النظام الخطي الأول له عدد لانهاثي من الحلول

$$x_1 \text{ و } x_3 = 2, x_2 = 2 - x_1$$

النظام الخطي الثاني يؤدي إلى تناقض

$x_3 = 4$  و  $x_3 = 2$  لذلك لا يوجد حل.

لا يوجد حل وحيد لكل حالة ضمن ما نستنتجه من الخوارزمية (1.6).

وعلى الرغم من أنه يمكن النظر إلى الخوارزمية (1.6) على أنها إنشاء المصفوفات  $\bar{A}^{(1)}, \dots, \bar{A}^{(n)}$  فإنه يمكن إجراء الحسابات على الحاسوب بتخزين مصفوفة واحدة  $n \times (n+1)$  فقط ويمكن أن نعوض في كل خطوة عن قيمة  $a_{ij}$ ، السابقة بالقيمة الجديدة. بالإضافة إلى ذلك يمكننا تخزين  $m_{ji}$  في مواقع  $a_{ij}$  لأن قيمته  $a_{ij}$  0 لكل  $i = 1, 2, \dots, n-1$  و  $i = 1, 2, \dots, n$  و  $j = i+1, i-2, \dots, n$ . وهكذا بدلاً من  $A$  يمكن كتابة المضارب تحت القطر الرئيس وكتابة مدخلات  $(m_{ji})$  غير الصفرية على القطر الرئيس وفوقه. ويمكن استخدام هذه القيم لحل أنظمة خطية أخرى محتوية على المصفوفة الأصلية  $A$ . كما سنرى في الفصل (5.6). إن الوقت اللازم لكل من الحسابات وتدوير الخطأ الناتج يعتمد على عدد عمليات الحساب للنقطة العائمة اللازمة لحل المسألة روتينياً.

وعموماً فإن الوقت اللازم لإجراء الضرب أو القسمة على الحاسوب هو نفسه تقريباً، وهو أكثر بكثير من الوقت اللازم لإجراء الجمع أو القسمة. وعلى كل حال فإن الفروق الفعلية تعتمد على نظام الحساب المحدد. ولعرض تعداد العمليات لأي طريقة معينة: سنعده العمليات اللازمة لحل نظام خطي نمطي مؤلف من  $n$  معادلات بعدد  $n$  من المجاهيل باستخدام الخوارزمية 1.6. سنسقي عدد عمليات الجمع/الطرح منفصلاً عن عمليات الضرب/القسمة بسبب الفرق في الوقت. وإذا وجد أي عمليات حسابية لغاية الخطوتين 5 و 6 في الخوارزمية. وتتطلب الخطوة 5  $(n-i)$  من عمليات القسمة. وإن وضع  $(E_j - m_{ji}E_i)$  بدلاً من  $E_j$  في الخطوة 6 يتطلب ضرب  $m_{ji}$  في كل حد في  $E_i$ ، وينتج من ذلك  $(n-i)(n-i+1)$  من عمليات الضرب.

وبعد استكمال هذا، فإن كل حد في المعادلة الناتجة يطرح من الحد المقابل في  $E_i$ .

إن هذا يتطلب  $(n-i)(n-i+1)$  من عمليات الطرح. لكل  $i = 1, 2, \dots, n-1$  فإن العمليات

للزامة في الخطوتين 5 و 6 هي كما يلي:

ضرب/قسمة

$$(n - i) + (n - i)(n - i + 1) = (n - i)(n - i + 2)$$

جمع/طرح

$$(n - i)(n - i + 1)$$

يمكن الحصول على العدد الكلي للعمليات اللازمة لهذه الخطوات بجمع تعداد العمليات لكل  $i$ . تذكر من حساب التفاضل والتكامل أن

$$\sum_{j=1}^m j^2 = \frac{m(m+1)(2m+1)}{6} \quad \text{و} \quad \sum_{j=1}^m 1 = m, \quad \sum_{j=1}^m j = \frac{m(m+1)}{2}$$

ومن ثم نحصل على تعدادات العمليات الآتية:

$$\sum_{i=1}^{n-1} (n - i)(n - i + 2) = \sum_{i=1}^{n-1} (n^2 - 2ni + i^2 + 2n - 2i) \quad \text{الضرب/القسمة}$$

$$= (n^2 + 2n) \sum_{i=1}^{n-1} 1 - 2(n+1) \sum_{i=1}^{n-1} i + \sum_{i=1}^{n-1} i^2 = \frac{2n^3 + 3n^2 - 5n}{6}$$

الجمع/الطرح

$$\sum_{i=1}^{n-1} (n - i)(n - i + 1) = \sum_{i=1}^{n-1} (n^2 - 2ni + i^2 + n - i)$$

$$= (n^2 + n) \sum_{i=1}^{n-1} 1 - (2n+1) \sum_{i=1}^{n-1} i + \sum_{i=1}^{n-1} i^2 = \frac{n^3 - n}{3}$$

إن الخطوات الوحيدة الأخرى في الخوارزمية (1.6) التي تحتوي على عمليات حسابية هي تلك اللازمة للتعبير الارتجاعي، وهي الخطوتان 8 و9. وتتطلب الخطوة 8 عملية قسمة واحدة. وتتطلب الخطوة 9  $(n - i)$  من عمليات الضرب و  $(n - i - 1)$  من عمليات الجمع لكل حد جمع، ثم عملية طرح واحدة وعملية قسمة واحدة.

إن العدد الكلي للعمليات في الخطوتين 8 و9 هو كما يلي:

ضرب/قسمة

$$1 + \sum_{i=1}^{n-1} ((n - i) + 1) = \frac{n^2 + n}{2}$$

جمع/طرح

$$\sum_{i=1}^{n-1} ((n - i - 1) + 1) = \frac{n^2 - n}{2}$$

ولذلك فإن العدد الكلي للعمليات الحسابية في الخوارزمية 1.6 هو

$$\frac{2n^3 + 3n^2 - 5n}{6} + \frac{n^2 + n}{2} = \frac{n^3}{3} + n^2 - \frac{n}{3}$$

ضرب/قسمة

$$\frac{n^3 - n}{3} + \frac{n^2 - n}{2} = \frac{n^3}{3} + \frac{n^2}{2} - \frac{5n}{6}$$

جمع/طرح

عندما تكون  $n$  كبيرة فإن العدد الكلي لعمليات الضرب والقسمة هو  $n^3/3$  تقريباً، كما هو الحال في العدد الكلي لعمليات الجمع والطرح. وهكذا تزداد كمية الحساب والوقت اللازم مع  $n$  بالتناسب مع  $n^3$  كما في جدول (1.6).

جدول 1.6

$n$	جمع/طرح	ضرب/قسمة
3	17	11
10	430	375
50	44,150	42,875
100	343,300	338,250

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 1.6

1. أوجد حلاً بالطرائق البيانية إن أمكن لكل من الأنظمة الخطية الآتية، وشرح النتائج من

$$\begin{array}{llll} 2x_1 + x_2 = -1 & & & \text{وجهة نظر هندسية:} \\ 4x_1 + 2x_2 = -2 & x_1 + 2x_2 = 0 & x_1 + 2x_2 = 3 & x_1 + 2x_2 = 3 \\ x_1 - 3x_2 = 5 & 2x_1 + 4x_2 = 0 & 2x_1 + 4x_2 = 6 & x_1 - x_2 = 0 \end{array}$$

2. أوجد حلاً بالطرائق البيانية إن أمكن لكل من الأنظمة الخطية الآتية، وشرح النتائج من

$$\begin{array}{ll} x_1 + 2x_2 = 3 & \text{وجهة نظر هندسية:} \\ -2x_1 - 4x_2 = 6 & \text{ب.} \\ 2x_1 + x_2 + x_3 = 1 & \text{د.} \\ 2x_1 + 4x_2 - x_3 = -1 & \end{array}$$

$$\begin{array}{ll} x_1 + 2x_2 = 0 & \text{أ.} \\ x_1 - x_2 = 0 & \text{ب.} \\ 2x_1 + x_2 = -1 & \text{ج.} \\ x_1 + x_2 = 2 & \text{د.} \\ x_1 - 3x_2 = 5 & \end{array}$$

3. استخدم طريقة جاوس للحذف باستخدام التعويض الارتجاعي وحساب تقريب عددين في حل الأنظمة الخطية الآتية، ولا تعد ترتيب المعادلات: (إن الحل لصحيح لكل نظام هو  $(x_1 = 1, x_2 = -1, x_3 = 3)$ )

$$\begin{array}{ll} 4x_1 - x_2 + x_3 = 8 & \text{ب.} \\ 2x_1 + 5x_2 + 2x_3 = 3 & \\ x_1 + 2x_2 + 4x_3 = 11 & \end{array}$$

$$\begin{array}{ll} 4x_1 + x_2 + 2x_3 = 9 & \text{أ.} \\ 2x_1 + 4x_2 - x_3 = -5 & \\ x_1 + x_2 - 3x_3 = -9 & \end{array}$$

4. استخدم طريقة جاوس للحذف باستخدام التعويض الارتجاعي وحساب تقريب عددين في حل الأنظمة الخطية الآتية، ولا تعد ترتيب المعادلات: (إن الحل لصحيح لكل نظام هو

$$.3 \quad (x_1 = -1, x_2 = 1, x_3 = 3)$$

$$.ب \quad 4x_1 + 2x_2 - x_3 = -5$$

$$\frac{1}{9}x_1 + \frac{1}{9}x_2 - \frac{1}{3}x_3 = -1$$

$$x_1 + 4x_2 + 2x_3 = 9$$

$$.أ \quad -x_1 + 4x_2 + x_3 = 8$$

$$\frac{4}{3}x_1 + \frac{2}{3}x_2 + \frac{2}{3}x_3 = 1$$

$$2x_1 + x_2 + 4x_3 = 11$$

5. استخدم خوارزمية الحذف لجاوس لحل الأنظمة الخطية الآتية إذا كان ذلك ممكناً. وحدد ما إذا كانت التبادلات في الصفوف ضرورية أو لا:

$$.ب \quad 2x_1 - 1.5x_2 + 3x_3 = 1$$

$$-x_1 + 2x_3 = 3$$

$$4x_1 - 4.5x_2 + 5x_3 = 1$$

$$.أ \quad x_1 - x_2 + 3x_3 = 2$$

$$3x_1 - 3x_2 + x_3 = -1$$

$$x_1 + x_2 = 3$$

$$.د \quad x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 2$$

$$2x_1 + x_2 - x_3 + x_4 = 1$$

$$4x_1 - x_2 - 2x_3 + 2x_4 = 0$$

$$3x_1 - x_2 - x_3 + 2x_4 = -3$$

$$.ج \quad 2x_1 = 3$$

$$x_1 + 1.5x_2 = 4.5$$

$$-3x_2 + 0.5x_3 = -6.6$$

$$2x_1 - 2x_2 + x_3 + x_4 = 0.8$$

6. استخدم خوارزمية الحذف لجاوس لحل الأنظمة الخطية الآتية إذا كان ذلك ممكناً. وحدد ما إذا كانت التبادلات في الصفوف ضرورية أو لا:

$$.ب \quad x_1 - \frac{1}{2}x_2 + x_3 = 4$$

$$2x_1 - x_2 - x_3 + x_4 = 5$$

$$x_1 + x_2 + \frac{1}{2}x_3 = 2$$

$$x_1 - \frac{1}{2}x_2 + x_3 + x_4 = 5$$

$$.د \quad x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 2$$

$$2x_1 + x_2 - x_3 + x_4 = 1$$

$$-x_1 + 2x_2 + 3x_3 - x_4 = 4$$

$$3x_1 - x_2 - x_3 + 2x_4 = -3$$

$$.أ \quad x_2 - 2x_3 = 4$$

$$x_1 - x_2 + x_3 = 6$$

$$x_1 - x_3 = 2$$

$$2x_1 - x_2 + x_3 - x_4 = 6$$

$$.ج \quad x_2 - x_3 + x_4 = 5$$

$$x_4 = 5$$

$$x_3 - x_4 = 3$$

7. استخدم الخوارزمية 1.6 ومابل Maple بالأمر DIGITS=10 لحل الأنظمة الخطية الآتية:

$$.ب \quad 3.333x_1 + 15920x_2 - 10.333x_3 = 15913$$

$$2.222x_1 + 16.71x_2 + 9.612x_3 = 28.544$$

$$1.5611x_1 + 5.1791x_2 + 1.6852x_3 = 8.4254$$

$$.د \quad 2x_1 + x_2 - x_3 + x_4 - 3x_5 = 7$$

$$x_1 + 2x_3 - x_4 + x_5 = 2$$

$$-2x_2 - x_3 + x_4 - x_5 = -5$$

$$3x_1 + x_2 - 4x_3 + 5x_5 = 6$$

$$x_1 - x_2 - x_3 - x_4 + x_5 = 3$$

$$.أ \quad \frac{1}{4}x_1 + \frac{1}{5}x_2 + \frac{1}{6}x_3 = 9$$

$$\frac{1}{3}x_1 + \frac{1}{4}x_2 + \frac{1}{5}x_3 = 8$$

$$\frac{1}{2}x_1 + x_2 + 2x_3 = 8$$

$$.ج \quad x_1 + \frac{1}{2}x_2 + \frac{1}{3}x_3 + \frac{1}{4}x_4 = \frac{1}{6}$$

$$\frac{1}{2}x_1 + \frac{1}{3}x_2 + \frac{1}{4}x_3 + \frac{1}{5}x_4 = 1$$

$$\frac{1}{3}x_1 + \frac{1}{4}x_2 + \frac{1}{5}x_3 + \frac{1}{6}x_4 = \frac{1}{8}$$

$$\frac{1}{4}x_1 + \frac{1}{5}x_2 + \frac{1}{6}x_3 + \frac{1}{7}x_4 = \frac{1}{6}$$

8. استخدم الخوارزمية 1.6 ومابل Maple بالأمر DIGITS=10 لحل الأنظمة الخطية الآتية:

$$.ب \quad 2.71x_1 + x_2 + 1032x_3 = 12$$

$$4.12x_1 - x_2 + 500x_3 = 11.49$$

$$3.33x_1 + 2x_2 - 200x_3 = 41$$

$$.د \quad x_1 + x_2 - x_3 + x_4 - x_5 = 2$$

$$2x_1 + 2x_2 + x_3 - x_4 + x_5 = 4$$

$$3x_1 + x_2 - 3x_3 - 2x_4 + 3x_5 = 8$$

$$4x_1 + x_2 - x_3 + 4x_4 - 5x_5 = 16$$

$$16x_1 - x_2 + x_3 - x_4 - x_5 = 32$$

$$.أ \quad \frac{1}{2}x_1 + \frac{1}{4}x_2 - \frac{1}{8}x_3 = 0$$

$$\frac{1}{3}x_1 - \frac{1}{6}x_2 + \frac{1}{9}x_3 = 1$$

$$\frac{1}{7}x_1 + \frac{1}{7}x_2 + \frac{1}{10}x_3 = 2$$

$$.ج \quad \pi x_1 + \sqrt{2}x_2 - x_3 + x_4 = 0$$

$$e x_1 - x_2 + x_3 + 2x_4 = 1$$

$$x_1 + x_2 - \sqrt{3}x_3 + x_4 = 2$$

$$-x_1 - x_2 + \sqrt{3}x_3 - \sqrt{5}x_4 = 3$$

9. لديك النظام الخطي

$$2x_1 - 6\alpha x_2 = 3$$

$$3\alpha x_1 - x_2 = \frac{3}{2}$$

أ. أوجد قيمة (قيماً) للمعامل  $\alpha$  بحيث لا يكون هناك حلول للنظام.

ب. أوجد قيمة (قيماً) للمعامل  $\alpha$  بحيث يكون للنظام ما لانهاية من الحلول.

ج. على فرض وجود حل وحيد لقيمة معطاة للمعامل  $\alpha$ ، أوجد الحل.

$$\begin{aligned}x_1 - x_2 + \alpha x_3 &= -2 \\ -x_1 + 2x_2 - \alpha x_3 &= 3 \\ \alpha x_1 + x_2 + x_3 &= 2\end{aligned}$$

10. لديك النظام الخطي

- أ. أوجد قيمة (قيماً) للمعامل  $\alpha$  بحيث لا يكون هناك حلول للنظام.  
ب. أوجد قيمة (قيماً) للمعامل  $\alpha$  بحيث يكون للنظام ما لانهاية من الحلول.  
ج. على فرض وجود حل وحيد لقيمة معطاة للمعامل  $\alpha$ . أوجد الحل.

11. أن العمليات

- أ.  $(\lambda E_i) \rightarrow (E_i)$   
ب.  $(E_i + \lambda E_j) \rightarrow (E_i)$   
ج.  $(E_i) \leftrightarrow (E_j)$

لا تغير مجموعة حل النظام الخطي.

12. طريقة جاوس - جوردين Gauss - Jordan Method

توصف هذه الطريقة كما يلي:

استخدم المعادلة  $i$  ليس فقط لحذف  $x_i$  من المعادلات  $E_{i+2}, \dots, E_n$ . كما استخدمت في طريقة الحذف لجاوس. بل لحذف  $x_i$  من  $E_1, E_2, \dots, E_{i-1}$  وعند تخفيض [A b] إلى الصيغة

$$\begin{bmatrix} a_{11}^{(1)} & 0 & \dots & 0 & \dots & a_{1,n+1}^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \dots & \dots & \dots & a_{2,n+1}^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & a_{nn}^{(n)} & \dots & a_{n,n+1}^{(n)} \end{bmatrix}$$

نحصل على الحل بوضع

$$x_i = \frac{a_{i,n+1}^{(i)}}{a_{ii}^{(i)}}$$

لكل  $i = 1, 2, \dots, n$

إن هذه الطريقة تتحاشى التعويض الرجاعي في طريقة الحذف لجاوس. ابن حوارمية لطريقة جاوس - جوردين على غرار الخوارزمية (1.6).

13. استخدم طريقة جاوس - جوردين وحساب تقريب لخانتين لحل الأنظمة في التمرين (3)

14. أعد حل التمرين 7 باستخدام طريقة جاوس - جوردين.

15. برهن أن طريقة جاوس - جوردين تتطلب

أ.  $\frac{n^3}{2} + n^2 - \frac{n}{2}$  من عمليات الضرب/القسمة. و  $\frac{n^3}{2} - \frac{n}{2}$  من عمليات الجمع/الطرح.  
ب. اعمل جدولاً لمقارنة عدد العمليات اللازمة لطريقة جاوس - جوردين وطريقة الحذف لجاوس للقيم  $n = 3, 10, 50, 100$

أي الطريقتين تتطلب عدد عمليات أقل؟

16. افترض الطريقة الآتية الهجين من الطريقتين الحذف لجاوس/جاوس - جوردين لحل النظام

(4.6). أولاً. طبق طريقة الحذف لجاوس لتحويل النظام إلى صيغة مثلثية، ثم استخدم المعادلة

$n$  لحذف معاملات  $x_n$  في كل صف من الصفوف  $n - 1$  الأولى.

بعد استكمال ذلك استخدم المعادلة  $(n - 1)$ st لحذف معادلات  $x_{n-1}$  من الصفوف  $n - 2$  الأولى وهكذا.

سيظهر النظام في النهاية مثل النظام المختزل في التمرين (12).

أ. برهن أن هذه الطريقة تتطلب  $\frac{5}{6}n^3 + \frac{3}{2}n^2 - \frac{5}{6}n$  من عمليات الضرب/القسمة و  $\frac{n^3}{3} + \frac{n^2}{2} - \frac{5}{6}n$  من عمليات الجمع/الطرح.

ب. اعمل جدولاً لمقارنة العمليات اللازمة لطريقة الحذف لجاوس. جاوس - جوردين، والطريقة الهجين للقيم  $n = 3, 10, 50, 100$ .

17. استخدم طريقة جاوس - جوردين وحساب تقريب لخانتين لحل الأنظمة في التمرين (3).

18. أعد حل التمرين (7) باستخدام الطريقة الموصوفة في التمرين (16).

19. افترض أنه في نظام بيولوجي يوجد  $n$  نوع من الحيوانات و  $m$  مصدر للغذاء.

افترض أن  $x_j$  تمثل مجتمع النوع  $j$  لكل  $j = 1, \dots, n$ ، وافترض  $b_i$  تمثل كمية الغذاء المتاحة يوميًا من الغذاء  $i$ ، وأن  $a_{ij}$  تمثل كمية الغذاء  $i$  المستهلكة من قبل النوع  $j$ .

إن النظام الخطي

$$\begin{aligned} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n &= b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n &= b_2 \\ \vdots & \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n &= b_m \end{aligned}$$

يمثل التوازن، حيث توجد كمية يومية من الغذاء تساوي الكمية المستهلكة من قبل كل نوع يوميًا.

$$A = [a_{ij}] = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 0 & 3 \\ 1 & 0 & 2 & 2 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \end{bmatrix} \quad \text{أ. افترض}$$

$$[x = (x_j)] = [1000, 500, 350, 400] \quad \text{و}$$

$$b = (b_i) = [3500, 2700, 900] \quad \text{و}$$

هل يوجد غذاء كاف لمعدل الاستهلاك اليومي؟

ب. ما أكبر عدد من الحيوانات من كل نوع يمكن إضافته إلى النظام بانفراد على أن يبقى الغذاء كافيًا للاستهلاك؟

ج. إذا انقرض النوع 1، فكم يزداد كل نوع بحيث يكون الغذاء كافيًا؟

د. إذا انقرض النوع 2، فكم يزداد كل نوع بحيث يكون الغذاء كافيًا؟

20. إن معادلة تكامل فريدهولم Fredholm من النوع الثاني تكون على الصيغة

$$u(x) = f(x) + \int_a^b K(x, t)u(t) dt$$

حيث  $a, b$  والدالتان  $f$  و  $K$  معطاة.

لإيجاد تقريب للدالة  $u$  على الفترة  $[a, b]$ ؛ نختار التجزئة

$$x_0 = a < x_1 < \dots < x_{m-1} < x_m = b$$

$$u(x_i) = f(x_i) + \int_a^b K(x_i, t)u(t) dt$$

لكل  $i = 0, \dots, m$

ونحل المعادلات لإيجاد  $u(x_0), u(x_1), \dots, u(x_m)$

تقرَّب التكاملات باستخدام معادلات التكامل المبنية على النقاط  $x_0, \dots, x_m$

ليكن في مسألتنا  $x^2 = f(x)$  و  $a = 0, b = 1, K(x, t) = e^{x-t}$

أ. برهن أنه يجب حل النظام الخطي

$$u(0) = f(0) + \frac{1}{2}[K(0, 0)u(0) + K(0, 1)u(1)], \quad u(1) = f(1) + \frac{1}{2}[K(1, 0)u(0) + K(1, 1)u(1)]$$

عند استخدام قاعدة شبه المنحرف.

ب. كوّن النظام الخطي وحلّه عند استخدام قاعدة شبه المنحرف المركبة بأخذ  $n = 4$ .

ج. أعد الفقرة (ب) باستخدام قاعدة سمبسون المركبة.

## Pivoting Strategies

## 2.6 استراتيجيات التمحور

وجدنا في إثبات الخوارزمية (1.6) الحاجة إلى التغيير الصفي عندما يكون أحد عناصر التمحور  $a_{kk}^{(k)} = 0$ . إن صيغة التغيير الصفي من النوع  $(E_k) \rightarrow (E_p)$  حيث  $p$  أصغر عدد صحيح يكون أكبر من  $k$  ويحقق  $a_{pk}^{(k)} \neq 0$ . ولتخفيض خطأ التدوير؛ غالباً ما يكون من الضرورة إجراء تغييرات صفية حتى لو كان التمحور غير صفري.

إذا كان المقدار  $a_{kk}^{(k)}$  صغيراً مقارنة بـ  $a_{jk}^{(k)}$  فإن مقدار حد الضرب

$$m_{jk} = \frac{a_{jk}^{(k)}}{a_{kk}^{(k)}}$$

سيكون أكبر من 1 كثيراً.

إن خطأ تقريب الداخل في حساب أحد الحدود  $a_{kl}^{(k)}$  سيضرب في المقدار  $m_{jk}$  عندما نحسب  $a_{jl}^{(k+1)}$  مما يزيد من الخطأ الأصلي.

وكذلك عند إجراء التعويض الإرجاعي للمجهول

$$x_k = \frac{a_{k,n+1}^{(k)} - \sum_{j=k+1}^n a_{kj}^{(k)}}{a_{kk}^{(k)}}$$

الذي فيه  $a_{kk}^{(k)}$  قيمة صغيرة. فإن أي خطأ في البسط يمكن أن يكبر دراماتيكيًا، بسبب القسمة على  $a_{kk}^{(k)}$ . وسنرى في مثالنا الآتي أنه في الأنظمة الصغيرة جدًا، يمكن لخطأ تقريب أن يطغى على الحسابات.

إن النظام الخطي

مثال 1

$$\begin{aligned} E_1 : & 0.003000x_1 + 59.14x_2 = 59.17 \\ E_2 : & 5.291x_1 - 6.130x_2 = 46.78 \end{aligned}$$

له الحل الصحيح  $x_1 = 10.00$  و  $x_2 = 1.000$ . افترض أنه أُجريت طريقة الحذف لجاوس على هذا النظام باستخدام الحساب ذي الخانات الأربع مع التدوير. إن أول عنصر التمحور  $a_{11}^{(1)} = 0.003000$  صغير، والمضاعف المرتبط به هو

$$m_{21} = \frac{5.291}{0.003000} = 1763.6\bar{6}$$

ويدور إلى العدد الكبير 1764.

وبإجراء  $(E_2 - m_{21}E_1) \rightarrow (E_2)$

وإستخدام التقريب المناسب نحصل على

$$0.003000x_1 + 59.14x_2 \approx 59.17 - 104300x_2 \approx -104400$$

بدلاً من القيم الدقيقة

$$0.003000x_1 + 59.14x_2 = 59.17 - 104309.37\bar{6}x_2 = -104309.37\bar{6}$$

إن الاختلاف في مقادير  $m_{21}a_{13}$  و  $a_{23}$  قد أدى إلى خطأ تدوير. ولكن لم تجر زيادات على خطأ التدوير. إن التعويض الإرجاعي يعطي  $x_2 \approx 1.001$  الذي هو تقريب قريب من القيمة الفعلية  $x_2 = 1.000$ . وعلى كل حال فبسبب صغر عنصر التمحور  $a_{11} = 0.003000$  فإن

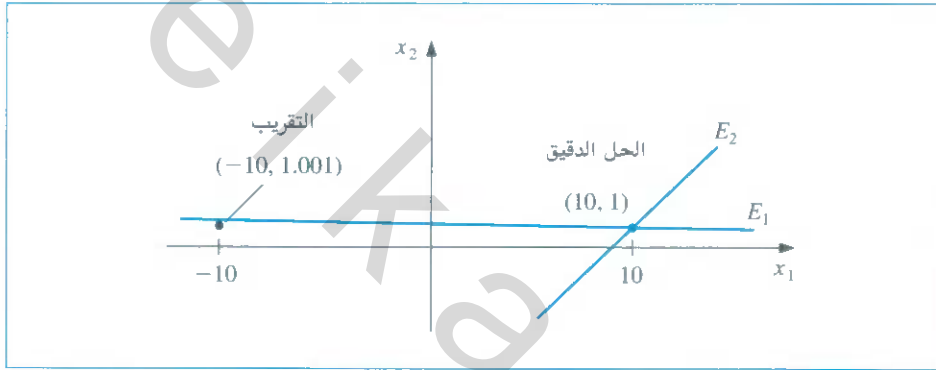


$$x_1 \approx \frac{59.17 - (59.14)(1.001)}{0.003000} = -10.00$$

يحتوي على خطأ صغير قيمته 0.001 مضروب في العدد

$$\frac{59.14}{0.003000} \approx 20000$$

إن هذا يهدم تقريب القيمة الفعلية  $x_1 = 10.00$ ، ومن الواضح أن هذا مثال مصطنع، ويُظهر الرسم في شكل (1.6) كيف يمكن حدوث الخطأ بسهولة، ولكن بالنسبة إلى الأنظمة الخطية الأكبر قليلاً فإن التنبؤ مسبقاً بمتى يمكن حدوث خطأ فادح أمر صعب.



شكل 1.6

إن مثال 1 يوضح كيفية ظهور الصعوبات عندما يكون عنصر مركز التمحور  $a_{kk}^{(k)}$  صغيراً بالنسبة إلى المدخلات  $a_{ij}^{(k)}$  لكل  $k \leq j \leq n$  و  $k \leq i \leq n$ . ولتجنب هذه المشكلة، يجري التمحور باختيار عنصر  $a_{pq}^{(k)}$  كبير القيمة ليكون مركزاً محورياً، وبعد ذلك يحدث تبادل بين الصفين  $k$  و  $p$ ، ونتبع بعد ذلك تبادل العمودين  $k$  و  $p$  إذا كان هناك ضرورة. إن أبسط استراتيجية هي أن تختار عنصراً في العمود نفسه الواقع تحت القطر، وله أكبر قيمة مطلقة، وبالتحديد نعيّن أصغر عدد  $p$ ، بحيث يحقق  $p \geq k$

$$|a_{pk}^{(k)}| = \max_{k \leq i \leq n} |a_{ik}^{(k)}|$$

ثم نجري  $(E_k) \leftrightarrow (E_p)$

ولا حاجة إلى تبادل الأعمدة في هذه الحالة.

مثال 2 افترض ثانية النظام

$$E_1: \quad 0.003000x_1 + 59.14x_2 = 59.17$$

$$E_2: \quad 5.291x_1 - 6.130x_2 = 46.78$$

إن عملية التمحور التي شرحت تؤدي أولاً إلى إيجاد

$$\max \{|a_{11}^{(1)}|, |a_{21}^{(1)}|\} = \max \{|0.003000|, |5.291|\} = |5.291| = |a_{21}^{(1)}|$$

تنفذ بعدئذ العملية  $(E_1) \leftrightarrow (E_2)$  لتعطي النظام

$$E_1: 5.291x_1 - 6.130x_2 = 46.78$$

$$E_2: 0.003000x_1 + 59.14x_2 = 59.17$$

إن المضاعف (العدد الذي نضرب فيه) لهذا النظام هو

$$m_{21} = \frac{a_{21}^{(1)}}{a_{11}^{(1)}} = 0.0005670$$

والعملية  $(E_2 - m_{21}E_1) \rightarrow (E_2)$  تختزل النظام إلى

$$5.291x_1 - 6.130x_2 \approx 46.78$$

$$59.14x_2 \approx 59.14$$

وتكون الإجابات ذات الخانت الأربع الناتجة من التعويض الإرجاعي هي القيم الصحيحة

$$x_2 = 1.000 \text{ و } x_1 = 10.00$$

إن الطريقة التي شرحت تسمى التمحور الجزئي Partial Pivoting أو محور العمود الأعظم

maximal column pivoting وتفصل في الخوارزمية (2.6). إن التبادل الصني التعلبي قد حوكي

في الخوارزمية بتبادل القيم في الأمر NROW في الخطوة 5.

طريقة الحذف لجاوس بالتمحور الجزئي

Gaussian Elimination with Partial Pivoting

لحل النظام الخطي  $n \times n$

$$E_1: a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = a_{1,n+1}$$

$$E_2: a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = a_{2,n+1}$$

⋮

$$E_n: a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n = a_{n,n+1}$$

المدخلات: عدد من المجاهيل والمعادلات  $n$ ، المصفوفة المربعة  $A = [a_{ij}]$  حيث  $1 \leq i \leq n$

و  $1 \leq j \leq n+1$

المخرجات: حل المجاهيل  $x_1, \dots, x_n$  أو رسالة تقول: إن النظام الخطي ليس له حل وحيد.

الخطوة	المضمون
1	لكل $i = 1, \dots, n$ ضع $NROW(i) = i$ (حدد مؤشر الصف الابتدائي).
2	لكل $i = 1, \dots, n-1$ نفذ الخطوات 3-6. (عملية الحذف)
3	اجعل $p$ أصغر عدد صحيح بحيث $i \leq p \leq n$ و $ a(NROW(p), i)  = \max_{i \leq j \leq n}  a(NROW(j), i) $ (Notation: $a(NROW(i), j) \equiv a_{NROW(i), j}$ )
4	إذا كان $a(NROW(p), i) = 0$ تنتج المخرجات (لا يوجد حل وحيد). توقف
5	إذا كان $NROW(i) \neq NROW(p)$ فضع $NCOPY = NROW(i)$ $NROW(i) = NROW(p)$ $NROW(p) = NCOPY$ (التبادل الصني المحاكى)



6	لكل $j = i + 1, \dots, n$ نفذ الخطوتين 7 و 8.
7	ضع $m(NROW(j), i) = a(NROW(j), i) / a(NROW(i), i)$
8	نفذ $(ENROW(j) - m(NROW(j), i) \cdot ENROW(i)) \rightarrow (ENROW(j))$ .
9	إذا كان $a(NROW(n), n) = 0$ فضع المخرجات (لا يوجد حل وحيد). توقف.
10	ضع $x_n = a(NROW(n), n + 1) / a(NROW(n), n)$ (ابدأ بالتعويض التراجعي).
11	لكل $i = n - 1, \dots, 1$ ضع $x_i = \frac{a(NROW(i), n + 1) - \sum_{j=i+1}^n a(NROW(i), j) \cdot x_j}{a(NROW(i), i)}$
12	المخرجات $(x_1, \dots, x_n)$ (نجحت العملية). توقف.



كل مضاعف  $m_{ji}$  في خوارزمية التمحور الجزئي له قيمة تساوي أو أقل من 1. وعلى الرغم من أن هذه الاستراتيجية كافية لمعظم النظم الخطية، إلا أنه تظهر حالات لا تكون الاستراتيجية فيها ناجحة.

النظام الخطي الآتي هو ذاته في مثالين 1 و 2. إلا أن المدخلات في المعادلة الأولى قد ضربت في العدد  $10^4$ .

$$E_1: 30.00x_1 + 591400x_2 = 591700$$

$$E_2: 5.291x_1 - 6.130x_2 = 46.78$$

إن العملية الموصوفة في الخوارزمية (2.6) بالحساب ذي الخانات الأربع تؤدي إلى النتائج نفسها كما في مثال (1).

إن أكبر قيمة في العمود الأول هي 30.00 والمضاعف

$$m_{21} = \frac{5.291}{30.00} = 0.1764$$

يؤدي إلى النظام

$$30.00x_1 + 591400x_2 \approx 591700$$

$$-104300x_2 \approx -104400$$

الذي يعطي الحلول غير الدقيقة كما في مثال 1 وهي  $x_2 \approx 1.001$  و  $x_1 \approx -10.00$ .

التمحور الجزئي الموزون Scaled Partial Pivoting الذي يُسمى أيضاً تمحور العمود الموزون

Scaled-column Pivoting هو عملية مناسبة للنظام في مثال (3) بحيث يضع العنصر الأكبر

من المدخلات في صفه بوصفه مركزاً للتمحور. إن الخطوة الأولى في هذه العملية تبدأ بتعريف

عامل ضرب (وزن)  $s_i$  لكل صف كما يلي:

$$s_i = \max_{1 \leq j \leq n} |a_{ij}|$$

إذا حدث وكان  $s_i = 0$  لأي عدد  $i$ ، فهذا يعني أنه ليس للنظام حل وحيد؛ لأن المدخلات جميعها في الصف  $i$  هي أصفار.

وعلى فرض أن هذه ليست هي الحالة، فإن التبادل الصفّي المناسب لوضع أصفار في العمود الأيل يتحدد باختيار أصغر عدد صحيح  $p$  بحيث

$$\frac{|a_{p1}|}{s_p} = \max_{1 \leq k \leq n} \frac{|a_{k1}|}{s_k}$$

ومن ثم إجراء التبدّل  $(E_1) \leftrightarrow (E_p)$ .

إن تأثير الوزن يكون لضمان أن العنصر الأكبر في كل صف له قيمة نسبية أقل إجراء المقارنة لتبدّل الصفوف، وبطريقة مماثلة وقبل حذف المتغير  $x_i$  باستخدام العمليات  $E_k - m_{ki}E_i$  لكل  $k = i + 1, \dots, n$  نختار أصغر عدد صحيح  $p \geq i$  بحيث

$$\frac{|a_{pi}|}{s_p} = \max_{i \leq k \leq n} \frac{|a_{ki}|}{s_k}$$

وتنفذ المبادلة الصفية  $E_i \leftrightarrow E_p$  إذا كان  $i \neq p$ . إن العوامل الضربية  $s_1, \dots, s_n$  تحسب مرة واحدة فقط عند البدء بالعليا. ويجب مبادلتها عند تنفيذ مبادلة الصفوف.

إن تطبيق التمحور الجزئي الموزون على مثال 3 يعطي

$$s_2 = \max\{5.291, |-6.130|\} = 6.130 \text{ و } s_1 = \max\{30.00, |591400|\} = 591400$$

ومن ثم

$$\frac{|a_{11}|}{s_1} = \frac{30.00}{591400} = 0.5073 \times 10^{-4}, \quad \frac{|a_{21}|}{s_2} = \frac{5.291}{6.130} = 0.8631$$

وتحدث المبادلة  $(E_1) \leftrightarrow (E_2)$ .

وتطبيق عملية الحذف لجاوس على النظام الجديد

$$5.291x_1 - 6.130x_2 = 46.78$$

$$30.00x_1 + 591400x_2 = 591700$$

نحصل على النتائج الصحيحة  $x_1 = 10.00$  و  $x_2 = 1.000$ .

تنفذ الخوارزمية 3.6 عملية التمحور الجزئي الموزون.

عملية جاوس بالتمحور الجزئي الموزون

Gaussian Elimination with Scaled Partial Pivoting

الخطوات الوحيدة في هذه الخوارزمية التي تختلف عن الخوارزمية 2.6 هي:

الخطوة	المضمون
1	لكل $i = 1, \dots, n$ ضع $s_i = \max_{1 \leq j \leq n}  a_{ij} $ إذا كان $s_i = 0$ فعندئذ تكون المخرجات (لا يوجد حل وحيد). توقف. ضع $NROW(i) = i$ .
2	لكل $i = 1, \dots, n-1$ نفذ الخطوات 3-6. (عملية الحذف).
3	افتراض $p$ أصغر عدد صحيح حيث $i \leq p \leq n$ و $\frac{ a(NROW(p), i) }{s(NROW(p))} = \max_{1 \leq j \leq n} \frac{ a(NROW(j), i) }{s(NROW(j))}$



يشرح المثال الآتي طريقة التمحور الجزئي الموزون باستخدام مابل Mable ومكتبة الجبر الخطي Linear Algebra library ذات الحساب بتقريب بعدد منتهٍ من الخانات.

حلّ النظام الخطي باستخدام حساب تقريب لثلاث خانوات

$$2.11x_1 - 4.21x_2 + 0.921x_3 = 2.01$$

$$4.01x_1 + 10.2x_2 - 1.12x_3 = -3.09$$

$$1.09x_1 + 0.987x_2 + 0.832x_3 = 4.21$$

لكي نحصل على حساب تقريب بثلاث خانوات؛ أدخل

>Digits:=3

$$\text{لدينا } s_3 = 1.09 \text{ و } s_1 = 4.21, s_2 = 10.2$$

ولذلك يكون

$$\frac{|a_{31}|}{s_3} = \frac{1.09}{1.09} = 1 \text{ و } \frac{|a_{11}|}{s_1} = \frac{2.11}{4.21} = 0.501, \quad \frac{|a_{21}|}{s_1} = \frac{4.01}{10.2} = 0.393$$

بعد ذلك نحمل مكتبة الجبر الخطي بالأمر

>with(LinearAlgebra)

إن المصفوفة المربعة AA تكون معرفة بـ

>AA:=Matrix([[2.11,-4.21,0.921,2.01],[4.01,10.2,-1.12,-3.09],[1.09  
0.987,0.832,4.21]])

التي تعطي

$$AA := \begin{bmatrix} 2.11 & -4.21 & .921 & 2.01 \\ 4.01 & 10.2 & -1.12 & -3.09 \\ 1.09 & .987 & .832 & 4.21 \end{bmatrix}$$

وبما أن  $|a_{31}|/s_3$  هو الأكبر، نجري  $(E_3) \leftrightarrow (E_1)$  باستخدام

>AA1:=RowOperation(AA,[1,3])

لنحصل على

$$AA := \begin{bmatrix} 1.09 & .987 & .832 & 4.21 \\ 4.01 & 10.2 & -1.12 & -3.09 \\ 2.11 & -4.21 & .921 & 2.01 \end{bmatrix}$$

وحساب المضاعفات يعطي

>m21:=AA1[2,1]/AA1[1,1]

$$m21 := 3.68$$

>m31:=AA1[3,1]/AA1[1,1]

$$m31 := 1.94$$

ننقذ أول عمليتين للحذف باستخدام

```
>AA2:=RowOperation(AA1,[2,1],-m21)
```

و

```
>AA3:=RowOperation(AA2,[3,1],-m31)
```

$$AA3 := \begin{bmatrix} 1.09 & .987 & .832 & 4.21 \\ 0 & 6.57 & -4.18 & -18.6 \\ 0 & -6.12 & -.689 & -6.16 \end{bmatrix}$$

لنحصل على

وبما أن

$$\frac{|a_{22}|}{s_2} = \frac{6.57}{10.2} = 0.644 < \frac{|a_{32}|}{s_3} = \frac{6.12}{4.21} = 1.45$$

ننفذ

```
>AA4:=RowOperation(AA3,[2,3])
```

$$AA4 := \begin{bmatrix} 1.09 & .987 & .832 & 4.21 \\ 0 & -6.12 & -.689 & -6.16 \\ 0 & 6.57 & -4.18 & -18.6 \end{bmatrix}$$

التي تعطي

إن المضاعف  $m_{32}$  يُحسب بالأمر

```
>m32:=AA4[3,2]/AA4[2,2]
```

$$m_{32} := -1.07$$

وخطوة الحذف

```
>AA5:=RowOperation(AA4,[3,2],-m32)
```

$$AA5 := \begin{bmatrix} 1.09 & .987 & .832 & 4.21 \\ 0 & -6.12 & -.689 & -6.16 \\ 0 & .02 & -4.92 & -25.2 \end{bmatrix}$$

تعطي

ولا نستطيع استخدام التعويض الإرجاعي Backward Substitute؛ لأن المدخل 02 موجود في المكان (3,2). وإن هذا المدخل غير صفري بسبب التدوير. ولكن يمكن أن تصوب هذه المشكلة البسيطة باستخدام الأمر

```
>AA5[3,2]:=0
```

التي تعوض عن 02 بالصفري. ولكي تشاهد ذلك؛ أدخل

```
>AA5
```

الذي يعرض المصفوفة AA5.

وأخيراً

```
>>=BackwardSubstitute(AA5)
```

يعطي الحل

$$\mathbf{x} = \begin{bmatrix} -0.431 \\ 0.430 \\ 5.12 \end{bmatrix}$$

إن أول الحسابات الإضافية اللازمة لطريقة التمحوّر الجزئي الموزون تنتج عن تحديد العوامل الضريبية بثوابت؛ هناك  $(n - 1)$  من المقارنات لكل صف من الصفوف التي عددها  $n$ . ومن ثم فيكون  $(n - 1)$  من المقارنات لتحديد أول خطوة تبادل صحيحة؛ نجري  $n$  من عمليات القسمة متبوعة بمقارنات عددها  $(n - 1)$ .

ولذلك فإن أول تحديد للتبادل يضيف  $n$  من عمليات القسمة مع  $(n - 1)$  من المقارنات. ولما كانت العوامل الضريبية تحسب لمرة واحدة، فإن الخطوة الثانية تحتاج إلى  $(n - 1)$  من عمليات قسمة و  $(n - 2)$  من عمليات مقارنة.

ونستمر بطريقة مماثلة حتى نحصل على أصفار في المدخلات جميعها تحت القطر الرئيس عدا الصف  $n$ . إن الخطوة النهائية تتطلب عمليتي قسمة و عملية مقارنة واحدة.

وبالنتيجة فإن عملية التمحوّر الجزئي الموزون تضيف

$$n(n - 1) + \sum_{k=1}^{n-1} k = n(n - 1) + \frac{(n - 1)n}{2} = \frac{3}{2}n(n - 1) \quad (7.6)$$

من عمليات المقارنة،

$$\sum_{k=2}^n k = \sum_{k=1}^n k - 1 = \frac{n(n + 1)}{2} - 1$$

و من عمليات القسمة إلى طريقة الحذف لجاوس.

إن الوقت اللازم لإجراء مقارنة يقارب الوقت المطلوب لعمليات الجمع/ الطرح. ولما كان الوقت الكلي اللازم لإجراء عملية الحذف لجاوس هو من الرتبة  $O(n^3/3)$  من عمليات الضرب/ القسمة و  $O(n^3/3)$  من عمليات الجمع/ الطرح، فإن عملية التمحوّر الجزئي الموزون لا تحتاج إلى وقت إضافي ذي قيمة مهمة لحل نظام ذي قيم كبيرة لـ  $n$ .

ولنؤكد أهمية اختيار عوامل الضرب لمرة واحدة؛ نفترض كمية الحسابات الإضافية التي ستكون مطلوبة في حالة تعديل الطريقة. بحيث تحدّد عوامل ضربية جديدة في كل مرة يتخذ فيها قرار تبادل صفي.

في هذه الحالة، فإن الحدّ  $n(n - 1)$  في المعادلة (7.6) يجب التعويض عنه بالمقدار

$$\sum_{k=2}^n k(k - 1) = \frac{1}{3}n(n^2 - 1)$$

ونتيجة لذلك، فإن طريقة التمحوّر ستضيف  $O(n^3/3)$  من المقارنات، بالإضافة إلى  $[n(n + 1)/2] - 1$  من عمليات القسمة.

يجب إذن ضمن نظام ما من نوع التمحوّر هذا استخدام ما يُسمى التمحوّر التام (الأعظمي) Complete (or maximal).

إن التمحوّر الكامل في الخطوة  $k$  يتفحص استخدام المدخلات  $a_{ij}$  جميعها لكل  $i = k, k + 1, \dots, n$

و  $z = k, k + 1, \dots, n$  لمحاولة إيجاد المدخلة ذات القيمة الأعلى. تُجرى المبادلات الصفية والعمودية كلها لتوصيل هذه المدخلة إلى مركز المحور. إن الخطوة الأولى للتمحور الكلي تتطلب إجراء  $n^2 - 1$  من المقارنات. وتتطلب الخطوة الثانية  $1 - (n - 1)^2$  من المقارنات. وهكذا. ولذلك فإن الوقت الإضافي الكلي اللازم لاستكمال التمحور الكامل في عملية الحذف لجاوس هو

$$\sum_{k=2}^n (k^2 - 1) = \frac{n(n-1)(2n+5)}{6} \quad \text{من المقارنات.}$$

إن هذا العدد قابل للمقارنة بالعدد اللازم لعملية التمحور العمودي الموزون، ولكن لا حاجة إلى عمليات القسمة، ومن ثم فإن التمحور الكامل هو استراتيجية محبذة للأنظمة، حيث إن الدقة مهمة والوقت اللازم لتنفيذ هذه الطريقة مبرر.

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 2.6

1. أوجد المبادلات الصفية اللازمة لحل الأنظمة الخطية الآتية باستخدام الخوارزمية (1.6):

أ. $x_1 - 5x_2 + x_3 = 7$	ب. $x_1 + x_2 - x_3 = 1$
$10x_1 + 20x_3 = 6$	$x_1 + x_2 + 4x_3 = 2$
$5x_1 - x_3 = 4$	$2x_1 - x_2 + 2x_3 = 3$
ج. $2x_1 - 3x_2 + 2x_3 = 5$	د. $x_2 + x_3 = 6$
$-4x_1 + 2x_2 - 6x_3 = 14$	$x_1 - 2x_2 - x_3 = 4$
$2x_1 + 2x_2 + 4x_3 = 8$	$x_1 - x_2 + x_3 = 5$

2. أوجد المبادلات الصفية اللازمة لحل الأنظمة الخطية الآتية باستخدام الخوارزمية 1.6:

أ. $13x_1 + 17x_2 + x_3 = 5$	ب. $x_1 + x_2 - x_3 = 0$
$x_2 + 19x_3 = 1$	$12x_2 - x_3 = 4$
$12x_2 - x_3 = 0$	$2x_1 + x_2 + x_3 = 5$
ج. $5x_1 + x_2 - 6x_3 = 7$	د. $x_1 - x_2 + x_3 = 5$
$2x_1 + x_2 - x_3 = 8$	$7x_1 + 5x_2 - x_3 = 8$
$6x_1 + 12x_2 + x_3 = 9$	$2x_1 + x_2 + x_3 = 7$

3. كرر التمرين (1) باستخدام الخوارزمية (2.6).
4. كرر التمرين (2) باستخدام الخوارزمية (2.6).
5. كرر التمرين (1) باستخدام الخوارزمية (3.6).
6. كرر التمرين (2) باستخدام الخوارزمية (3.6).
7. كرر التمرين (1) باستخدام التمحور الكامل.
8. كرر التمرين (2) باستخدام التمحور الكامل.
9. استخدم طريقة الحذف لجاوس وحساب القطع ذي الخانات الثلاث لحل الأنظمة الخطية الآتية. وقارن التقريب بالحل الفعلي:

أ. $0.03x_1 + 58.9x_2 = 59.2$	ب. $3.03x_1 - 12.1x_2 + 14x_3 = -119$
$5.31x_1 - 6.10x_2 = 47.0$	$-3.03x_1 + 12.1x_2 - 7x_3 = 120$
الحل الفعلي [10, 1]	$6.11x_1 - 14.2x_2 + 21x_3 = -139$
	لحل الفعلي $[0, 10, \frac{1}{7}]$



$$\begin{aligned} \pi x_1 - \epsilon x_2 + \sqrt{2}x_3 - \sqrt{3}x_4 &= \sqrt{11} \quad .\text{د} \\ \pi^2 x_1 + \epsilon x_2 - \epsilon^2 x_3 + \frac{3}{7}x_4 &= 0 \\ \sqrt{5}x_1 - \sqrt{6}x_2 + x_3 - \sqrt{2}x_4 &= \pi \\ \pi^3 x_1 + \epsilon^2 x_2 - \sqrt{7}x_3 + \frac{1}{9}x_4 &= \sqrt{2} \end{aligned}$$

الحل الفعلي [0.788, -3.12, 0.167, 4.55]

$$\begin{aligned} 1.19x_1 + 2.11x_2 - 100x_3 + x_4 &= 1.12 \quad .\text{ج} \\ 14.2x_1 - 0.122x_2 + 12.2x_3 - x_4 &= 3.44 \\ 100x_2 - 99.9x_3 + x_4 &= 2.15 \\ 15.3x_1 + 0.110x_2 - 13.1x_3 - x_4 &= 4.16 \end{aligned}$$

الحل الفعلي [0.176, 0.0126, -0.0206, -1.18]

10. استخدم طريقة الحذف لجاوس وحساب القطع ذي الخانات الثلاث لحل الأنظمة الخطية الآتية، وقارن التقريب بالحل الفعلي:

$$\begin{aligned} 3.3330x_1 + 15920x_2 + 10.333x_3 &= 7953 \quad .\text{ب} \\ 2.2220x_1 + 16.710x_2 + 9.6120x_3 &= 0.965 \\ -1.5611x_1 + 5.1792x_2 - 1.6855x_3 &= 2.714 \end{aligned}$$

الحل الفعلي [1, 0.5, -1]

$$\begin{aligned} 58.9x_1 + 0.03x_2 &= 59.2 \quad .\text{أ} \\ -6.10x_1 + 5.31x_2 &= 47.0 \end{aligned}$$

الحل الفعلي [1, 10]

$$\begin{aligned} \pi x_1 + \sqrt{2}x_2 - x_3 + x_4 &= 0 \quad .\text{د} \\ \epsilon x_1 - x_2 + x_3 + 2x_4 &= 1 \\ x_1 + x_2 - \sqrt{3}x_3 + x_4 &= 2 \\ -x_1 - x_2 + x_3 - \sqrt{5}x_4 &= 3 \end{aligned}$$

الحل الفعلي [1.35, -4.68, -4.03, -1.66]

$$\begin{aligned} 2.12x_1 - 2.12x_2 + 51.3x_3 + 100x_4 &= \pi \quad .\text{ج} \\ 0.333x_1 - 0.333x_2 - 12.2x_3 + 19.7x_4 &= \sqrt{2} \\ 6.19x_1 + 8.20x_2 - 1.00x_3 - 2.01x_4 &= 0 \\ -5.73x_1 + 6.12x_2 + x_3 - x_4 &= -1 \end{aligned}$$

الحل الفعلي [0.0998, -0.0683, -0.0363, 0.0465]

11. كرر التمرين (9) باستخدام حساب التقريب ذي الخانات الثلاث.
12. كرر التمرين (10) باستخدام حساب التقريب ذي الخانات الثلاث.
13. كرر التمرين (9) باستخدام طريقة الحذف لجاوس مع التمحور الجزئي.
14. كرر التمرين (10) باستخدام طريقة الحذف لجاوس مع التمحور الجزئي.
15. كرر التمرين (9) باستخدام طريقة الحذف لجاوس مع التمحور الجزئي وحساب التدوير ذي الثلاث خانات.
16. كرر التمرين (10) باستخدام طريقة الحذف لجاوس مع التمحور الجزئي وحساب التدوير ذي الخانات الثلاث.
17. كرر التمرين (9) باستخدام طريقة الحذف لجاوس مع التمحور الجزئي الموزون.
18. كرر التمرين (10) باستخدام طريقة الحذف لجاوس مع التمحور الجزئي الموزون.
19. كرر التمرين (9) باستخدام طريقة الحذف لجاوس مع التمحور الجزئي الموزون وحساب التقريب ذي الخانات الثلاث.
20. كرر التمرين (9) باستخدام طريقة الحذف لجاوس مع التمحور الجزئي الموزون وحساب التقريب ذي الخانات الثلاث.
21. كرر التمرين (9) باستخدام الخوارزمية (1.6) في مابل Maple ذات DIGITS:= 10.
22. كرر التمرين (10) باستخدام الخوارزمية (1.6) في مابل Maple ذات DIGITS:= 10.
23. كرر التمرين (9) باستخدام الخوارزمية (2.6) في مابل Maple ذات DIGITS:= 10.
24. كرر التمرين (10) باستخدام الخوارزمية (2.6) في مابل Maple ذات DIGITS:= 10.
25. كرر التمرين (9) باستخدام الخوارزمية (3.6) في مابل Maple ذات DIGITS:= 10.
26. كرر التمرين (10) باستخدام الخوارزمية (3.6) في مابل Maple ذات DIGITS:= 10.

27. كرر التمرين (9) باستخدام طريقة الحذف لجاوس مع التمحور الكامل.
28. كرر التمرين (10) باستخدام طريقة الحذف لجاوس مع التمحور الكامل.
29. كرر التمرين (9) باستخدام طريقة الحذف لجاوس مع التمحور الكامل وحساب التقريب ذي الخانات الثلاث.
30. كرر التمرين (10) باستخدام طريقة الحذف لجاوس مع التمحور الكامل وحساب التقريب ذي الثلاث خانات.
- $$2x_1 + x_2 + 3x_3 = 1$$
- $$4x_1 + 6x_2 + 8x_3 = 5$$
- $$6x_1 + \alpha x_2 + 10x_3 = 5$$
31. افترض أن  $|\alpha| < 10$  لأي من قيم  $\alpha$  الآتية. فليس هناك ضرورة لمبادلة صفية عند حل هذا النظام باستخدام التمحور الجزئي الموزون.
- أ.  $\alpha = 6$       ب.  $\alpha = 9$       ج.  $\alpha = -3$
32. أنشئ خوارزمية لعملية التمحور الكامل التي وصفت في الكتاب.
33. استخدم خوارزمية التمحور الكلي لحل التمرين (9) باستخدام مايل Maple ذي (1) DIGITS.
34. استخدم خوارزمية التمحور الكلي لحل التمرين (10) باستخدام مايل Maple ذي (1) DIGITS.

### 3.6 الجبر الخطي ومعكوس المصفوفة

## Linear Algebra and Matrix Inversion

قدمنا المصفوفات في الفصل (1.6) على أنها طريقة ملائمة للتعبير عن الأنظمة الخطية والتعامل معها. وسنناقش في هذا الفصل بعض المفاهيم الجبرية المرتبطة بالمصفوفات، ثم بيئنا كيفية استخدامها في حل المسائل المشتملة على أنظمة خطية.

تكون المصفوفتان  $A$  و  $B$  متساويتين إذا كان لهما العدد نفسه من الصفوف ولأعمدة. وليكن  $n \times m$  وكان  $a_{ij} = b_{ij}$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$  و  $j = 1, 2, \dots, m$  على سبيل المثال

$$\begin{bmatrix} 2 & -1 & 7 \\ 3 & 1 & 0 \end{bmatrix} \neq \begin{bmatrix} 2 & 3 \\ -1 & 1 \\ 7 & 0 \end{bmatrix}$$

لأنهما يختلفان في البعد (dimension). هناك عمليتان مهمتان تُجرى على المصفوفات، وهما حاصل جمع مصفوفتين. وضرب مصفوفة في عدد حقيقي.

إذا كانت كل من  $A$  و  $B$  مصفوفة من الشكل  $n \times m$  فيعرف مجموعها  $A + B$  على أنه مصفوفة  $n \times m$  عناصرها  $a_{ij} + b_{ij}$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$  و  $j = 1, 2, \dots, m$ .

عملية الضرب في ثابت Scalar multiplication

إذا كانت  $A$  مصفوفة  $n \times m$  وكان  $\lambda$  عدداً حقيقياً فإن ضرب  $\lambda$  في العدد  $A$  يعبر عنه بالرمز  $\lambda A$  هو المصفوفة  $n \times m$  التي عناصرها  $\lambda a_{ij}$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$  و  $j = 1, 2, \dots, m$ .

## مثال 1 ليكن

$$A = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 7 \\ 3 & 1 & 0 \end{bmatrix}, \quad B = \begin{bmatrix} 4 & 2 & -8 \\ 0 & 1 & 6 \end{bmatrix}$$

و  $\lambda = -2$  فإن

$$A + B = \begin{bmatrix} 2+4 & -1+2 & 7-8 \\ 3+0 & 1+1 & 0+6 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 6 & 1 & -1 \\ 3 & 2 & 6 \end{bmatrix}$$

$$\lambda A = \begin{bmatrix} -2(2) & -2(-1) & -2(7) \\ -2(3) & -2(1) & -2(0) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -4 & 2 & -14 \\ -6 & -2 & 0 \end{bmatrix}$$

عبر بالرمز  $O$  عن المصفوفة التي عناصرها جميعها هي  $0$  و  $A$  - المصفوفة التي عناصرها  $a_{ij}$  -  
ولدينا الخصائص العامة التالية لجمع المصفوفات والضرب في ثابت. وإن هذه الخصائص كافية  
لتصنيف المصفوفات  $n \times m$  التي مدخلاتها (عناصرها) أعداد حقيقية بوصفها فضاء متجهات (أو  
فضاء خطي) Vector Space على حقل (field) الأعداد الحقيقية. انظر ( [ND, pp. 107-109] )  
لتكن  $A$  و  $B$  و  $C$  مصفوفات  $n \times m$ . وليكن  $\lambda$  و  $\mu$  عددين حقيقيين. عندئذ تتحقق الخواص الآتية

## مبرهنة 5.6

لعمليات الجمع والضرب في ثابت:

$$A + B = B + A \quad \text{أ.} \quad (A + B) + C = A + (B + C) \quad \text{ب.}$$

$$A + O = O + A = A \quad \text{ج.} \quad A + (-A) = -A + A = O \quad \text{د.}$$

$$\lambda(A + B) = \lambda A + \lambda B \quad \text{هـ.} \quad (\lambda + \mu)A = \lambda A + \mu A \quad \text{و.}$$

$$\lambda(\mu A) = (\lambda\mu)A \quad \text{ز.} \quad 1A = A \quad \text{ح.}$$

إثبات هذه الخواص مماثل لنظرياتنا في الأعداد الحقيقية.

## تعريف 6.6 ضرب المصفوفات Matrix product

إذا كانت  $A = [a_{ij}]$  مصفوفة من الشكل  $n \times m$ . وكانت  $B = [b_{ij}]$  مصفوفة من الشكل  $m \times p$   
فإن  $AB = [c_{ij}]$  مصفوفة من الشكل  $n \times p$ . حيث  $c_{ij}$  هو العنصر الذي نحصل عليه على النحو  
التالي:

$$c_{ij} = \sum_{k=1}^m a_{ik}b_{kj} = a_{i1}b_{1j} + a_{i2}b_{2j} + \dots + a_{im}b_{mj}$$

$$i = 1, 2, \dots, n \quad \text{و} \quad j = 1, 2, \dots, p$$

يمكن النظر إلى حساب  $c_{ij}$  على أنه حاصل ضرب عناصر الصف  $i$  في المصفوفة  $A$  في العناصر  
المقابلة لها في العمود  $j$  للمصفوفة  $B$  متبوعاً بجمع حاصل الضرب هذا. أي

$$[a_{i1}, a_{i2}, \dots, a_{im}] \begin{bmatrix} b_{1j} \\ b_{2j} \\ \vdots \\ b_{mj} \end{bmatrix} = c_{ij}$$

حيث

$$c_{ij} = a_{i1}b_{1j} + a_{i2}b_{2j} + \dots + a_{im}b_{mj} = \sum_{k=1}^m a_{ik}b_{kj}$$

إن هذا يفسّر سبب كون عدد الأعمدة في  $A$  مساوياً بالضرورة عدد الصفوف في  $B$  لكي يكون حاصل الضرب  $AB$  معرفاً.

إن المثال الآتي كافٍ لتوضيح عملية ضرب المصفوفات.

مثال 2 ليكن

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 1 & -1 \\ 3 & 1 & 2 \\ 0 & -2 & -3 \end{bmatrix} \quad B = \begin{bmatrix} 3 & 2 \\ -1 & 1 \\ 6 & 4 \end{bmatrix}$$

$$C = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 0 \\ -1 & 3 & 2 \end{bmatrix} \quad D = \begin{bmatrix} 1 & -1 & 1 \\ 2 & -1 & 2 \\ 3 & 0 & 3 \end{bmatrix}$$

فإن

$$D \neq \begin{bmatrix} 1 & -3 & 1 \\ 11 & -4 & 11 \\ -13 & 2 & -13 \end{bmatrix} \neq \begin{bmatrix} -1 & -2 & -6 \\ 1 & -3 & -10 \\ 6 & -3 & -12 \end{bmatrix} = DA$$

وبالإضافة إلى ذلك

$$CB = \begin{bmatrix} 5 & 5 \\ 6 & 9 \end{bmatrix} \quad \text{و} \quad BC = \begin{bmatrix} 4 & 9 & 4 \\ -3 & 2 & 2 \\ 8 & 18 & 8 \end{bmatrix}$$

وهما ليسا من الحجم نفسه.

وأخيراً

$$AB = \begin{bmatrix} -1 & 1 \\ 20 & 15 \\ -16 & -14 \end{bmatrix}$$

ولكن لا يمكن حساب  $BA$ .

المصفوفة المربعة (Square)  $A$  هي المصفوفة التي عدد صفوفها يساوي عدد أعمدتها.

المصفوفة القطرية (diagonal)  $D = [d_{ij}]$  هي مصفوفة مربعة فيها  $d_{ij} = 0$  لكل  $i \neq j$ .

المصفوفة المحايدة ذات الرتبة  $n$   $I_n = [\delta_{ij}]$  (identity matrix of order  $n$ ) هي مصفوفة قطرية عناصرها

تعريف 7.6

$$\delta_{ij} = \begin{cases} 1, & i = j \\ 0, & i \neq j \end{cases}$$

وعندما يكون حجم  $I_n$  واضحاً في السياق، يعبر عنه عادة بالرمز  $I$ .

إن كلمة "قطري" المستعملة في المصفوفة تشير إلى عناصر القطر الذي يبدأ من أعلى اليسار، وينتهي إلى أسفل اليمين.

فعلى سبيل المثال فإن المصفوفة المحايدة ذات الرتبة 3 هي

$$I = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

المصفوفة  $n \times n$  المثلثية العلوية (upper - triangular)  $U = [u_{ij}]$  فيها لكل  $j = 1, 2, \dots, n$  العناصر  $u_{ij} = 0$  لكل  $i = j + 1, j + 2, \dots, n$  والمصفوفة المثلثية السفلية (lower - triangular)

$L = [l_{ij}]$  فيها لكل  $j = 1, 2, \dots, n$  العناصر

$$l_{ij} = 0 \text{ لكل } i = 1, 2, \dots, j - 1$$

لديك المصفوفة المحايدة ذات الرتبة الثالثة

$$I_3 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

إذا كانت  $A$  مصفوفة  $3 \times 3$  فإن

$$AI_3 = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{bmatrix} = A$$

### تعريف 8.6

عناصر المصفوفة المثلثية ميمعها صفار. تلك التي على القطر الرئيس أو فوقه (علوية) أو تلك التي على القطر الرئيس أو تحت (سلفية).

### مثال 3

إن المصفوفة المحايدة  $I_n$  تبادلية مع أي مصفوفة  $A$  بالحجم  $n \times n$ ، أي أن الترتيب في عملية الضرب ليس مهمًا، أي أن  $I_n A = A = A I_n$ . يتضح في مثال 2 أن  $AB = BA$  ليس صحيحًا بالنسبة إلى ضرب المصفوفات. وإن خواص ضرب المصفوفات المحققة ستعرض في المبرهنة الآتية:

لتكن  $A$  مصفوفة  $n \times m$ ،  $B$  مصفوفة  $m \times k$ ،  $C$  مصفوفة  $k \times p$ ،  $D$  مصفوفة  $m \times k$  و  $\lambda$  عددًا حقيقيًا، فإن الخواص الآتية صحيحة:

### مبرهنة 9.6

$$A(BC) = (AB)C \quad (\text{أ})$$

$$A(B + D) = AB + AD \quad (\text{ب})$$

$$I_m B = B \text{ و } B I_k = B \quad (\text{ج})$$

$$\lambda(AB) = (\lambda A)B = A(\lambda B) \quad (\text{د})$$

البرهان نعطي برهان الخاصية في الفقرة (أ) لشرح الطريقة المستخدمة في البرهان. ويمكن برهنة الفروع الأخرى بطريقة مشابهة. ولبرهنة أن  $A(BC) = (AB)C$ ؛ نحسب العنصر  $i, j$  لكل طرف من المعادلة. ومن الواضح أن  $BC$  هي مصفوفة  $m \times p$ ، ويكون العنصر  $i, j$  فيها هو

$$(BC)_{ij} = \sum_{l=1}^k b_{il}c_{lj}$$

وهكذا تكون  $A(BC)$  مصفوفة  $n \times p$  وعناصرها

$$[A(BC)]_{ij} = \sum_{s=1}^m a_{is}(BC)_{sj} = \sum_{s=1}^m a_{is} \left( \sum_{l=1}^k b_{sl}c_{lj} \right) = \sum_{s=1}^m \sum_{l=1}^k a_{is}b_{sl}c_{lj}$$

وبالمثل، فإن  $AB$  تكون مصفوفة  $n \times k$  وعناصرها

$$(AB)_{ij} = \sum_{s=1}^m a_{is}b_{sj}$$

وعليه  $(AB)C$  تكون مصفوفة  $n \times p$  وعناصرها

$$[(AB)C]_{ij} = \sum_{l=1}^k (AB)_{il}c_{lj} = \sum_{l=1}^k \left( \sum_{s=1}^m a_{is}b_{sl} \right) c_{lj} = \sum_{l=1}^k \sum_{s=1}^m a_{is}b_{sl}c_{lj}$$

وبتبديل ترتيب الجمع في الطرف الأيمن نحصل على

$$[(AB)C]_{ij} = \sum_{s=1}^m \sum_{l=1}^k a_{is}b_{sl}c_{lj} = [A(BC)]_{ij}$$

لكل  $i = 1, 2, \dots, n$  و  $j = 1, 2, \dots, p$ ، ولذلك فإن  $A(BC) = (AB)C$ .

ويمكن النظر إلى النظام الخطي

$$\begin{aligned} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n &= b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n &= b_2 \\ &\vdots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n &= b_n \end{aligned}$$

على أنه معادلة مصفوفات  $AX = b$ ، حيث

$$b = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix} \quad \text{و} \quad A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{bmatrix}, \quad x = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix}$$

هناك مفهوم ذو علاقة بالأنظمة الخطية، ألا وهو معكوس المصفوفة (inverse of a matrix).

تسمى المصفوفة  $n \times n$  غير المنفردة (nonsingular) أو القابلة للعكس (invertible) إذا وجدت

مصفوفة  $n \times n$  يعبر عنها بالرمز  $A^{-1}$ .

$$AA^{-1} = A^{-1}A = I$$

تسمى المصفوفة  $A^{-1}$  معكوس  $A$  أو النظير الضربي للمصفوفة  $A$ . وتسمى أي مصفوفة دون

معكوس منفردة (singular) أو غير قابلة للعكس (noninvertible).

الخواص الآتية متعلقة بمعكوس المصفوفة من تعريف (1.6)، وبراهين هذه النتائج مطلوبة في التمرين 5.

لكل مصفوفة  $n \times n$  غير منفردة  $A$ ، يتحقق ما يلي:

أ.  $A^{-1}$  وحيدة.

ب.  $A^{-1}$  غير منفردة ويكون  $(A^{-1})^{-1} = A$ .

ج. إذا كانت  $B$  مصفوفة  $n \times n$  غير منفردة فإن  $(AB)^{-1} = B^{-1}A^{-1}$ .

### تعريف 10.6

كلمة منفردة تعني أنها تخرج عن المعتاد. ولذلك فالمصفوفة المنفردة ليس لها معكوس.

### مبرهنة 11.6

مثال 4 ليكن

$$B = \begin{bmatrix} -\frac{2}{9} & \frac{5}{9} & -\frac{1}{9} \\ \frac{4}{9} & -\frac{1}{9} & \frac{2}{9} \\ -\frac{1}{3} & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} \end{bmatrix} \quad \text{و} \quad A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 2 & 1 & 0 \\ -1 & 1 & 2 \end{bmatrix}$$

فإن

$$AB = \begin{bmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 2 & 1 & 0 \\ -1 & 1 & 2 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} -\frac{2}{9} & \frac{5}{9} & -\frac{1}{9} \\ \frac{4}{9} & -\frac{1}{9} & \frac{2}{9} \\ -\frac{1}{3} & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = I_3$$

وبطريقة مماثلة  $BA = I_3$ ، ولذلك فإن  $A$  و  $B$  غير منفردتين ويكون  $B = A^{-1}$  و  $A = B^{-1}$ .

إذا كان لدينا معكوس  $A$  فإننا نتمكن من حل النظام الخطي على الصيغة  $Ax = b$ .

افترض على سبيل مثال أننا نريد حل النظام

$$\begin{aligned} x_1 + 2x_2 - x_3 &= 2 \\ 2x_1 + x_2 &= 3 \\ -x_1 + x_2 + 2x_3 &= 4 \end{aligned}$$

أولاً: نحول النظام إلى معادلة بالمصفوفات

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 2 & 1 & 0 \\ -1 & 1 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 \\ 3 \\ 4 \end{bmatrix}$$

ثم نضرب طرفي المعادلة في المعكوس

$$\begin{bmatrix} -\frac{2}{9} & \frac{5}{9} & -\frac{1}{9} \\ \frac{4}{9} & -\frac{1}{9} & \frac{2}{9} \\ -\frac{1}{3} & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} \end{bmatrix} \left( \begin{bmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 2 & 1 & 0 \\ -1 & 1 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} \right) = \begin{bmatrix} -\frac{2}{9} & \frac{5}{9} & -\frac{1}{9} \\ \frac{4}{9} & -\frac{1}{9} & \frac{2}{9} \\ -\frac{1}{3} & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 \\ 3 \\ 4 \end{bmatrix} \\ = \begin{bmatrix} \frac{7}{9} \\ \frac{13}{9} \\ \frac{5}{3} \end{bmatrix}$$

ولذلك فإن

$$\begin{bmatrix} \frac{7}{9} \\ \frac{13}{9} \\ \frac{5}{3} \end{bmatrix} = \left( \begin{bmatrix} -\frac{2}{9} & \frac{5}{9} & -\frac{1}{9} \\ \frac{4}{9} & -\frac{1}{9} & \frac{2}{9} \\ -\frac{1}{3} & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 2 & 1 & 0 \\ -1 & 1 & 2 \end{bmatrix} \right) \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} \\ = I_3 \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix}$$

وهذا يعطي الحل  $x_1 = \frac{7}{9}$ ،  $x_2 = \frac{13}{9}$  و  $x_3 = \frac{5}{3}$ . وعلى الرغم من أنه من السهل حل نظام خطي على الصيغة  $Ax = b$  إذا كانت  $A^{-1}$  معلومة فإن عملية تحديد  $A^{-1}$  لحل النظام ليست ذات فاعلية حسابياً. (انظر التمرين 8) وعلى الرغم من

هذا كله فإنه من المفيد من وجهة نظر مفاهيمية، شرح طريقة لإيجاد معكوس لمصفوفة. وإيجاد طريقة لحساب  $A^{-1}$  على فرض وجودها؛ دعنا نتفحص ضرب المصفوفات ثنائية. افترض  $B_j$  العمود  $j$  للمصفوفة  $B$  ذات  $n \times n$ .

$$B_j = \begin{bmatrix} b_{1j} \\ b_{2j} \\ \vdots \\ b_{nj} \end{bmatrix}$$

إذا كان  $AB = C$  فإن العمود  $j$  للمصفوفة  $C$  يعطى بحاصل الضرب

$$\begin{bmatrix} c_{1j} \\ c_{2j} \\ \vdots \\ c_{nj} \end{bmatrix} = C_j = AB_j = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} b_{1j} \\ b_{2j} \\ \vdots \\ b_{nj} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \sum_{k=1}^n a_{1k}b_{kj} \\ \sum_{k=1}^n a_{2k}b_{kj} \\ \vdots \\ \sum_{k=1}^n a_{nk}b_{kj} \end{bmatrix}$$

افترض أن  $A^{-1}$  موجودة، وأن  $A^{-1} = B = (b_{ij})$ ، عندئذ  $AB = I$  ويكون

$$AB_j = \begin{bmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix}$$

حيث تظهر القيمة 1 في الصف  $j$ .

ولإيجاد  $B$ ، يجب حل  $n$  من الأنظمة الخطية التي يكون فيها العمود  $j$  للمعكوس هو حل النظام الخطي الذي يكون الطرف الأيمن له العمود  $j$  في  $I$ . ويوضح مثال الآتي هذه الطريقة:

مثال 5 لإيجاد معكوس المصفوفة

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 2 & 1 & 0 \\ -1 & 1 & 2 \end{bmatrix}$$

نجد أولاً حاصل ضرب  $AB$  حيث  $B$  هي أي مصفوفة  $3 \times 3$

$$\begin{aligned} AB &= \begin{bmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 2 & 1 & 0 \\ -1 & 1 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} b_{11} & b_{12} & b_{13} \\ b_{21} & b_{22} & b_{23} \\ b_{31} & b_{32} & b_{33} \end{bmatrix} \\ &= \begin{bmatrix} b_{11} + 2b_{21} - b_{31} & b_{12} + 2b_{22} - b_{32} & b_{13} + 2b_{23} - b_{33} \\ 2b_{11} + b_{21} & 2b_{12} + b_{22} & 2b_{13} + b_{23} \\ -b_{11} + b_{21} + 2b_{31} & -b_{12} + b_{22} + 2b_{32} & -b_{13} + b_{23} + 2b_{33} \end{bmatrix} \end{aligned}$$

إذا كانت  $B = A^{-1}$  فإن  $AB = I$  ولذلك يجب أن يكون لدينا



$$\begin{aligned} b_{11} + 2b_{21} - b_{31} &= 1, & b_{12} + 2b_{22} - b_{32} &= 0, & b_{13} + 2b_{23} - b_{33} &= 0 \\ 2b_{11} + b_{21} &= 0, & 2b_{12} + b_{22} &= 1, & 2b_{13} + b_{23} &= 0 \\ -b_{11} + b_{21} + 2b_{31} &= 0, & -b_{12} + b_{22} + 2b_{32} &= 0, & -b_{13} + b_{23} + 2b_{33} &= 1 \end{aligned}$$

انظر أن المعاملات في كل أنظمة المعادلات هي نفسها؛ والتغير في الأنظمة موجود في الطرف الأيمن من المعادلات. ونتيجة لذلك، يمكن إجراء عملية الحذف لجاوس على المصفوفة المربعة المكوّنة من توليفة المصفوفات لكل نظام من الأنظمة

$$\left[ \begin{array}{ccc|ccc} 1 & 2 & -1 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ -1 & 1 & 2 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right]$$

أولاً: إجراء  $(E_2 - 2E_1) \rightarrow (E_2)$  و  $(E_3 + E_1) \rightarrow (E_3)$   
متبوعاً بالعملية  $(E_3 + E_2) \rightarrow (E_3)$  ينتج

$$\left[ \begin{array}{ccc|ccc} 1 & 2 & -1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -3 & 2 & -2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 3 & -1 & 1 & 1 \end{array} \right] \text{ و } \left[ \begin{array}{ccc|ccc} 1 & 2 & -1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -3 & 2 & -2 & 1 & 0 \\ 0 & 3 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{array} \right]$$

إن إجراء التعويض الإرجاعي على كل مصفوفة من المصفوفات المربعة

$$\left[ \begin{array}{ccc|c} 1 & 2 & -1 & 1 \\ 0 & -3 & 2 & -2 \\ 0 & 0 & 3 & -1 \end{array} \right], \left[ \begin{array}{ccc|c} 1 & 2 & -1 & 0 \\ 0 & -3 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & 3 & 1 \end{array} \right], \left[ \begin{array}{ccc|c} 1 & 2 & -1 & 0 \\ 0 & -3 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 3 & 1 \end{array} \right]$$

يعطي في النهاية

$$\begin{aligned} b_{13} &= -\frac{1}{9}, & b_{11} &= -\frac{2}{9}, & b_{12} &= \frac{5}{9}, \\ b_{23} &= \frac{2}{9}, & \text{ و } & b_{21} &= \frac{4}{9}, & b_{22} &= -\frac{1}{9}, \\ b_{32} &= \frac{1}{3}, & b_{31} &= -\frac{1}{3}, & b_{33} &= \frac{1}{3}, \end{aligned}$$

وكما يظهر في المثال (4) هذه هي العناصر في  $A^{-1}$ :

$$A^{-1} = \begin{bmatrix} -\frac{2}{9} & \frac{5}{9} & -\frac{1}{9} \\ \frac{4}{9} & -\frac{1}{9} & \frac{2}{9} \\ -\frac{1}{3} & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} \end{bmatrix}$$

لقد شرحنا في المثال الأخير حساب  $A^{-1}$ . وكما رأينا في ذلك مثال، فمن الملائم تكوين مصفوفة موسعة أكبر

$$[A : I]$$

وبتنفيذ الحذف بحسب الخوارزمية (1.6)، نحل المصفوفة المربعة بالصيغة

$$[U : Y]$$

حيث  $U$  مصفوفة مثلثية عليا، و  $Y$  مصفوفة ناتجة من تنفيذ العمليات على المصفوفة المحايدة  $I$  التي نُفِذت لتُنقل  $A$  إلى  $U$ .

وإن عملية الحذف لجاوس بالتعويض الإرجاعي تتطلب  $4n^3/3 - n/3$  من عمليات الضرب/ القسمة و  $4n^3/3 - 3n^2/2 + n/6$  من عمليات الجمع/ الطرح لحل الأنظمة الخطية  $n$ . (انظر التمرين 8 (أ)). يجب أخذ الحيطة التامة في ملاحظة العمليات التي لا حاجة إلى تنفيذها، فعلى سبيل المثال في عملية الضرب عندما يكون أحد المضاعفات هو الباب 1، أو في عملية الطرح عندما يكون العدد المطروح صفراً، فإن عدد عمليات الضرب/ القسمة اللازمة يمكن إنقاصه إلى  $n^3$ . ويمكن إنقاص عدد عمليات الجمع/ الطرح إلى  $n^3 - 2n^2 + n$ . (انظر تمرين 8 (د)).

وهناك مصفوفة مهمة مرتبطة بأي مصفوفة  $A$  وتسمى منقولاً (transpose). ويعبر عنها بالرمز  $A^t$  منقول المصفوفة  $n \times m$  المعبر عنها  $A = [a_{ij}]$  هو المصفوفة  $m \times n$  المعبر عنها  $A^t = [a_{ji}]$  حيث لكل  $i$  يكون العمود  $i$  في المصفوفة  $A^t$  هو نفسه الصف  $i$  في المصفوفة  $A$ . أي أن  $A^t = (a_{ji})$  وتسمى المصفوفة المربعة متماثلة (symmetric) إذا كان  $A = A^t$ .

### تعريف 12.6

على سبيل المثال المصفوفات

$$A = \begin{bmatrix} 7 & 2 & 0 \\ 3 & 5 & -1 \\ 0 & 5 & -6 \end{bmatrix}, \quad B = \begin{bmatrix} 2 & 4 & 7 \\ 3 & -5 & -1 \end{bmatrix}, \quad C = \begin{bmatrix} 6 & 4 & -3 \\ 4 & -2 & 0 \\ -3 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

لها المنقولات

$$A^t = \begin{bmatrix} 7 & 3 & 0 \\ 2 & 5 & 5 \\ -1 & -6 & -6 \end{bmatrix}, \quad B^t = \begin{bmatrix} 2 & 3 \\ 4 & -5 \\ 7 & -1 \end{bmatrix}, \quad C^t = \begin{bmatrix} 6 & 4 & -3 \\ 4 & -2 & 0 \\ -3 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

والمصفوفة  $C$  متماثلة، لأن  $C^t = C$ ، ولكن المصفوفات  $A$  و  $B$  غير متماثلة. وبرهان النتيجة الآتية يتضح مباشرة من تعريف المنقول.

### مبرهنة 13.6

تتحقق العمليات الآتية حول منقول المصفوفة في كل حالة تكون العملية فيها ممكنة

أ.  $(A^t)^t = A$       ب.  $(A + B)^t = A^t + B^t$

ج.  $(AB)^t = B^t A^t$       د. إذا كانت  $A^{-1}$  موجودة فإن  $(A^{-1})^t = (A^t)^{-1}$

يمكن استخدام أي CAS لتنفيذ أي عمليات قابلة للتنفيذ على المصفوفات. ويمكن على سبيل المثال إجراء جمع المصفوفات باستخدام مكتبة الجبر الخطي في Maple بـ  $F-B$ . أما الضرب في ثابت فهو معرف بـ  $c*A$ . وضرب المصفوفات  $AB$  ينفذ باستخدام  $A.B$ . يوجد منقول المصفوفة باستخدام  $\text{Transpose}(A)$ . ويوجد معكوس المصفوفة باستخدام  $\text{MatrixInverse}(A)$ .

## EXERCISE SET

### مجموعة التمارين 3.6

1. حدّد أيّاً من المصفوفات الآتية غير منفردة (قابلة للانعكاس):

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 2 & 1 & -1 \\ 3 & 1 & 1 \end{bmatrix} \text{ ب.} \quad \begin{bmatrix} 4 & 2 & 6 \\ 3 & 0 & 7 \\ -2 & -1 & -3 \end{bmatrix} \text{ أ.}$$

$$\begin{bmatrix} 4 & 0 & 0 & 0 \\ 6 & 7 & 0 & 0 \\ 9 & 11 & 1 & 0 \\ 5 & 4 & 1 & 1 \end{bmatrix} \text{ د.} \quad \begin{bmatrix} 1 & 1 & -1 & 1 \\ 1 & 2 & -4 & -2 \\ 2 & 1 & 1 & 5 \\ -1 & 0 & -2 & -4 \end{bmatrix} \text{ ج.}$$

2. حدّد أيًا من المصفوفات الآتية غير منفردة، واحسب المعكوس لكل منها:

$$\begin{bmatrix} 4 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \end{bmatrix} \text{ ب.} \quad \begin{bmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 0 & 1 & 2 \\ -1 & 4 & 3 \end{bmatrix} \text{ أ.}$$

$$\begin{bmatrix} 2 & 0 & 1 & 2 \\ 1 & 1 & 0 & 2 \\ 2 & -1 & 3 & 1 \\ 3 & -1 & 4 & 3 \end{bmatrix} \text{ د.} \quad \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 1 & -1 & 1 \\ -3 & 2 & 0 & 1 \\ 0 & 5 & 2 & 6 \end{bmatrix} \text{ ج.}$$

3. لديك مجموعتان من  $4 \times 4$  من الأنظمة الخطية لهما مصفوفة المعاملات نفسها:

$$\begin{aligned} x_1 - x_2 + 2x_3 - x_4 &= 6, & x_1 - x_2 + 2x_3 - x_4 &= 1, \\ x_1 - x_3 + x_4 &= 4, & x_1 - x_3 + x_4 &= 1, \\ 2x_1 + x_2 + 3x_3 - 4x_4 &= -2, & 2x_1 + x_2 + 3x_3 - 4x_4 &= 2, \\ -x_2 + x_3 - x_4 &= 5, & -x_2 + x_3 - x_4 &= -1. \end{aligned}$$

أ. حلّ الأنظمة الخطية باستخدام طريقة الحذف لجاوس على المصفوفة المزيّدة.

$$\left[ \begin{array}{cccc|cc} 1 & -1 & 2 & -1 & 6 & 1 \\ 1 & 0 & -1 & 1 & 4 & 1 \\ 2 & 1 & 3 & -4 & -2 & 2 \\ 0 & -1 & 1 & -1 & 5 & -1 \end{array} \right]$$

ب. حلّ الأنظمة الخطية بإيجاد معكوس المصفوفة  $A$  ثم الضرب في معكوس هذه المصفوفة.

$$A = \begin{bmatrix} 1 & -1 & 2 & -1 \\ 1 & 0 & -1 & 1 \\ 2 & 1 & 3 & -4 \\ 0 & -1 & 1 & -1 \end{bmatrix}$$

ج. أي الطريقتين تحتاج إلى عمليات أكثر؟

4. لديك أربعة أنظمة خطية  $3 \times 3$  ذات مصفوفة معاملات واحدة:

$$\begin{aligned} 2x_1 - 3x_2 + x_3 &= 2 & 2x_1 - 3x_2 + x_3 &= 6 \\ x_1 + x_2 - x_3 &= -1 & x_1 + x_2 - x_3 &= 4 \\ -x_1 + x_2 - 3x_3 &= 0 & -x_1 + x_2 - 3x_3 &= 5 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 2x_1 - 3x_2 + x_3 &= 0 & 2x_1 - 3x_2 + x_3 &= -1 \\ x_1 + x_2 - x_3 &= 1 & x_1 + x_2 - x_3 &= 0 \\ -x_1 + x_2 - 3x_3 &= -3 & -x_1 + x_2 - 3x_3 &= 0 \end{aligned}$$

أ. حُلِّ الأنظمة الخطية باستخدام طريقة الحذف لجاوس على المصفوفة الزائدة

$$\left[ \begin{array}{ccc|ccc} 2 & -3 & 1 & 2 & 6 & 0 & -1 \\ 1 & 1 & -1 & -1 & 4 & 1 & 0 \\ -1 & 1 & -3 & 0 & 5 & -3 & 0 \end{array} \right]$$

ب. حُلِّ الأنظمة الخطية بإيجاد معكوس المصفوفة  $A$ ، ثم الضرب في معكوس هذه المصفوفة.

$$A = \begin{bmatrix} 2 & -3 & 1 \\ 1 & 1 & -1 \\ -1 & 1 & -3 \end{bmatrix}$$

ج. أي الطريقتين تحتاج إلى عمليات أكثر؟

5. العبارات الآتية مطلوبة لبرهان المبرهنة (11.6):

أ. برهن أن  $A^{-1}$  موجودة فهي وحيدة.

ب. برهن أنه إذا كانت  $A$  غير منفردة فإن  $(A^{-1})^{-1} = A$ .

ج. إذا كانت  $A$  و  $B$  مصفوفتين  $n \times n$  غير منفردتين فإن  $(AB)^{-1} = B^{-1}A^{-1}$ .

6. برهن العبارات الآتية أو أعط أمثلة مضادة تبرهن أنها غير صحيحة:

أ. حاصل ضرب مصفوفتين متماثلتين مصفوفة متماثلة.

ب. معكوس أي مصفوفة متماثلة غير منفردة هو مصفوفة متماثلة غير منفردة.

ج. إذا كانت  $A$  و  $B$  مصفوفتين  $n \times n$  فإن  $(AB)^t = A^t B^t$ .

7. أ. برهن أن حاصل ضرب أي مصفوفتين مثلثتين سفليتين  $n \times n$  هو مصفوفة مثلثية سفلية.

ب. برهن أن حاصل ضرب أي مصفوفتين مثلثتين علويين  $n \times n$  هو مصفوفة مثلثية علوية.

ج. برهن أن معكوس أي مصفوفة غير منفردة مثلثية سفلية  $n \times n$  هو مصفوفة مثلثية سفلية.

8. افترض أن  $m$  من الأنظمة الخطية

$$Ax^{(p)} = b^{(p)}, \quad p = 1, 2, \dots, m$$

مطلوب حلها، حيث كل منها مصفوفة المعاملات  $n \times n$  هي  $A$ .

أ. برهن أن تطبيق عملية الحذف لجاوس بالتعويض الإرجاعي على المصفوفة الزائدة

$$\left[ \begin{array}{c|ccc} A & b^{(1)} & b^{(2)} & \dots & b^{(m)} \end{array} \right]$$

يتطلب عمليات ضرب/قسمة عددها  $\frac{1}{3}n^3 + mn^2 - \frac{1}{3}n$

وعمليات جمع/ طرح عددها  $\frac{1}{2}n^3 + mn^2 - \frac{1}{2}n^2 - mn + \frac{1}{6}n$

ب. برهن أن تطبيق طريقة جاوس-جوردان (انظر التمرين 12 من الفصل 16) على المصفوفة

المزيدة

$$\left[ \begin{array}{c|ccc} A & b^{(1)} & b^{(2)} & \dots & b^{(m)} \end{array} \right]$$

يتطلب عمليات ضرب/قسمة عددها  $\frac{1}{2}n^3 + mn^2 - \frac{1}{2}n$

وعمليات جمع/ طرح عددها  $\frac{1}{2}n^3 + (m-1)n^2 + (\frac{1}{2} - m)n$

ج. بالنظر إلى الحالة الخاصة

$$\mathbf{b}^{(p)} = \begin{bmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix} \leftarrow \text{الصف } p$$

لكل  $p = 1, \dots, m$  حيث  $m = n$  فإن الحل  $\mathbf{x}^{(p)}$  هو العمود  $p$  في المصفوفة  $A^{-1}$ .

برهن أن طريقة الحذف لجاوس بالتعويض الإرجاعي تتطلب

عدد عمليات الضرب/القسمة  $\frac{4}{3}n^3 - \frac{1}{3}n$

وعدد عمليات الجمع/الطرح  $\frac{4}{3}n^3 - \frac{3}{2}n^2 + \frac{1}{6}n$

وأن طريقة جاوس - جوردان تتطلب

عدد عمليات الضرب/القسمة  $\frac{3}{2}n^3 - \frac{1}{2}n$

وعدد عمليات الجمع/الطرح  $\frac{3}{2}n^3 - 2n^2 + \frac{1}{2}n$

د. أنشئ خوارزمية باستخدام طريقة الحذف لجاوس لإيجاد  $A^{-1}$ ، ولكن لا تنفذ عمليات ضرب إذا كان أحد المضاعفات معلوماً أنه 1، ولا تنفذ أي عمليات جمع/طرح عندما يساوي أحد العناصر صفراً.

برهن أن الحسابات اللازمة تُنقص إلى  $n^3$  من عمليات الضرب/القسمة و  $n^3 - 2n^2 + n$  من عمليات الجمع/الطرح.

هـ. برهن أن حل النظام الخطي  $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$  عندما تكون  $A^{-1}$  معلومة ما زال يتطلب  $n^2$  من عمليات الضرب/القسمة و  $n^2 - n$  من عمليات الجمع/الطرح.

و. برهن أن حل  $m$  من الأنظمة الخطية  $A\mathbf{x}^{(p)} = \mathbf{b}^{(p)}$  للقيم  $p = 1, 2, \dots, m$  بالطريقة  $\mathbf{x}^{(p)} = A^{-1}\mathbf{b}^{(p)}$  يتطلب  $mn^2$  من عمليات الضرب و  $m(n^2 - n)$  من عمليات الجمع إذا كانت  $A^{-1}$  معلومة.

لتكن  $A$  مصفوفة  $n \times n$ . قارن عدد العمليات اللازمة لحل  $n$  من الأنظمة الخطية المحتوية على  $A$  بطريقة الحذف لجاوس بالتعويض الإرجاعي وبطريقة إيجاد معكوس  $A$  أولاً، ثم بضرب طرفي  $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$  في المصفوفة  $A^{-1}$  للأعداد  $n = 3, 10, 50, 100$ .

هل من المفيد على الإطلاق أن تحسب  $A^{-1}$  لغرض حل الأنظمة الخطية؟

9. استخدم الخوارزمية التي أنشئت في التمرين (8) (د) لإيجاد معكوس كل مصفوفة غير منفردة في التمرين (1).

10. غالباً ما يكون من المفيد تجزئة المصفوفات إلى مجموعة من المصفوفات الصغيرة؛ فيمكن على سبيل المثال تجزئة المصفوفتين

$$B = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 7 & 0 \\ 3 & 0 & 4 & 5 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ -2 & 1 & -3 & 1 \end{bmatrix} \quad \text{و} \quad A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 3 & -4 & -3 \\ \dots & \dots & \dots \\ 6 & 5 & 0 \end{bmatrix}$$

إلى

$$\begin{bmatrix} 2 & -1 & 7 & \vdots & 0 \\ 3 & 0 & 4 & \vdots & 5 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ -2 & 1 & -3 & \vdots & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} B_{11} & \vdots & B_{12} \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ B_{21} & \vdots & B_{22} \end{bmatrix} \quad \text{و} \quad \begin{bmatrix} 1 & 2 & \vdots & -1 \\ 3 & -4 & \vdots & -3 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 6 & 5 & \vdots & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} A_{11} & \vdots & A_{12} \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ A_{21} & \vdots & A_{22} \end{bmatrix}$$

أ. برهن أن حاصل ضرب  $A$  في  $B$  في هذه الحالة هو

$$AB = \begin{bmatrix} A_{11}B_{11} + A_{12}B_{21} & \vdots & A_{11}B_{12} + A_{12}B_{22} \\ A_{21}B_{11} + A_{22}B_{21} & \vdots & A_{21}B_{12} + A_{22}B_{22} \end{bmatrix}$$

ب. إذا جُزئ  $B$  بدلاً من التجزئة السابقة إلى

$$B = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 7 & \vdots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 3 & 0 & 4 & \vdots & 5 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ -2 & 1 & -3 & \vdots & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} B_{11} & \vdots & B_{12} \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ B_{21} & \vdots & B_{22} \end{bmatrix}$$

فهل ستبقى النتيجة (أ) متحققة؟

ج. أعط اقتراحاً أو تخميناً عن الشروط الضرورية للتحقق النتيجة في الفقرة (أ) في الحالة العامة.

11. ورقة بحث بعنوان "موجات المجتمع" Bernadelli (Ber) "Population Waves," (انظر أيضاً [Se])

يضع بيرناديللي فرضية عن نوع مبسط من البيتل طول مدى حياته 3 سنوات. وإن معدل حياة أنثى هذا النوع  $\frac{1}{2}$  في السنة الأولى من الحياة، و  $\frac{1}{3}$  في السنة الثانية إلى السنة الثالثة، وتلد بمعدل 6 إناث جديدة قبل نهاية حياتها في نهاية السنة الثالثة. ويمكن تمثيل ما تساهم به أنثى البيتل في مجتمع نوعها بمصفوفة يعبر عنها بمعنى احتمالي، وذلك بالمصفوفة  $n \times n$  حيث تمثل  $a_{ij}$  مساهمة أنثى البيتل الواحدة في العمر  $j$  نحو المجتمع الأنثوي ذي العمر  $i$  في السنة التالية، أي أن

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 6 \\ \frac{1}{3} & 0 & 0 \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & 0 \end{bmatrix}$$

أ. إن ما تساهم به أنثى البيتل في المجتمع بعد سنتين يتحدد من عناصر  $A^2$  وبعد ثلاث سنوات  $A^3$  وهكذا. احسب  $A^2$  و  $A^3$  وحاول إعطاء عبارة عامة حول مساهمة أنثى البيتل في المجتمع خلال  $n$  سنة، حيث  $n$  عدد صحيح موجب.

ب. استخدم نتائجك في الفقرة (أ) لتصف ما سيحدث في السنوات القادمة في مجتمع لبيتل المكون من 6000 أنثى من فئات الأعمار الثلاث.

ج. أوجد  $A^{-1}$ ، وصف أهميتها لمجتمع هذا النوع.

12. إن دراسة سلاسل الغذاء موضوع مهم في تحديد انتشار الملوثات البيئية في المادة الحية وتراكمها. افترض أن لسلسلة غذاء ثلاث روابط: الرابط الأول يتألف من النباتات من الأنواع  $v_1, v_2, \dots, v_n$  التي تزود الأنواع جميعها نباتية الغذاء  $h_1, h_2, \dots, h_m$  في الرابط الثاني بالغذاء المطلوب. ويتألف الرابط الثالث من الحيوانات آكلة اللحوم  $c_1, c_2, \dots, c_k$  التي تعتمد في غذائها كلياً على الأنواع آكلة النبات في الرابط الثاني. إن العنصر  $a_{ij}$  في المصفوفة

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1m} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nm} \end{bmatrix}$$

تمثل النباتات جميعها من النوع  $v_i$  المستهلكة من قبل الحيوانات نباتية الغذاء من النوع  $h_j$ .

$$B = \begin{bmatrix} b_{11} & b_{12} & \dots & b_{1k} \\ b_{21} & b_{22} & \dots & b_{2k} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{m1} & b_{m2} & \dots & b_{mk} \end{bmatrix}$$

أما العنصر  $b_{ij}$  في المصفوفة

فيمثل عدد الحيوانات النباتية الغذاء من النوع  $h_j$  التي تستهلكها الحيوانات من نوع  $c_i$ .  
أ. وضح أن نباتات النوع  $v_i$  التي تنتهي أخيراً بحيوانات النوع  $c_i$  تعطى بالعنصر في الصف  $i$  والعمود  $j$  في المصفوفة  $AB$ .

ب. ما الأهمية الطبيعية للمصفوفات

$$A^{-1}, B^{-1} \text{ و } (AB)^{-1} = B^{-1}A^{-1}$$

13. وجدنا في الفصل 5.3 أن الصيغة البارمترية  $(x(t), y(t))$  في كثيرات حدود هرمائت (Hermite) التكعيبية المارة من  $(x(0), y(0)) = (x_0, y_0)$  و  $(x(1), y(1)) = (x_1, y_1)$  وبنقاط مؤشرة

$(x_0 + \alpha_0, y_0 + \beta_0)$  و  $(x_1 - \alpha_1, y_1 - \beta_1)$  على التوالي تعطى بالصيغتين

$$x(t) = (2(x_0 - x_1) + (\alpha_0 + \alpha_1))t^3 + (3(x_1 - x_0) - \alpha_1 - 2\alpha_0)t^2 + \alpha_0 t + x_0$$

$$y(t) = (2(y_0 - y_1) + (\beta_0 + \beta_1))t^3 + (3(y_1 - y_0) - \beta_1 - 2\beta_0)t^2 + \beta_0 t + y_0 \quad \text{و}$$

إن كثيرات حدود بيزيه (Bezier) التكعيبية تعطى بالصيغتين

$$\hat{x}(t) = (2(x_0 - x_1) + 3(\alpha_0 + \alpha_1))t^3 + (3(x_1 - x_0) - 3(\alpha_1 + 2\alpha_0))t^2 + 3\alpha_0 t + x_0$$

$$\hat{y}(t) = (2(y_0 - y_1) + 3(\beta_0 + \beta_1))t^3 + (3(y_1 - y_0) - 3(\beta_1 + 2\beta_0))t^2 + 3\beta_0 t + y_0 \quad \text{و}$$

أ. إن المصفوفة

$$A = \begin{bmatrix} 7 & 4 & 4 & 0 \\ -6 & -3 & -6 & 0 \\ 0 & 0 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

تحول معاملات كثيرات حدود هرمائت إلى معاملات كثيرات حدود بيزيه.

ب. أوجد المصفوفة  $B$  التي تحول معاملات كثيرات حدود بيزيه إلى معاملات كثيرات حدود هرمائت.

$$14. \text{ لديك النظام الخطي } 2 \times 2 \quad (A + iB)(x + iy) = c + id$$

بمدخلات مركبة في صيغة المركبات

$$(a_{11} + ib_{11})(x_1 + iy_1) + (a_{12} + ib_{12})(x_2 + iy_2) = c_1 + id_1$$

$$(a_{21} + ib_{21})(x_1 + iy_1) + (a_{22} + ib_{22})(x_2 + iy_2) = c_2 + id_2$$

أ. استخدم خواص الأعداد المركبة لتحويل هذا النظام إلى نظام خطي حقيقي  $4 \times 4$ .

$$Ax - By = c.$$

$$Bx + Ay = d.$$

حل النظام الخطي

$$(1 - 2i)(x_1 + iy_1) + (3 + 2i)(x_2 + iy_2) = 5 + 2i$$

$$(2 + i)(x_1 + iy_1) + (4 + 3i)(x_2 + iy_2) = 4 - i$$

## The Determinant of a matrix

## 4.6 محددة المصفوفة

إن محددة المصفوفة تبين ما إذا كانت حلول الأنظمة الخطية التي يساوي فيها عدد المجاهيل عدد المعادلات موجودة ووحيدة.

نعبّر عن محددة المصفوفة المربعة  $A$  بالرمز  $\det A$ . علمًا بأن الرمز  $|A|$  شائع الاستخدام أيضًا.

تحريف 14.6

أ. إذا كانت  $A = [a]$  مصفوفة  $1 \times 1$  فإن  $\det A = a$ .

ب. إذا كانت  $A$  مصفوفة  $n \times n$  فإن المصغر  $M_{ij}$  (minor) هو محددة المصفوفة الجزئية  $(n-1) \times (n-1)$  من  $A$  التي نحصل عليها بحذف الصف  $i$  والعمود  $j$  في المصفوفة  $A$ .

ج. العامل المشارك (cofactor)  $A_{ij}$  المقترن بـ  $M_{ij}$  يعرف بالمعادلة  $A_{ij} = (-1)^{i+j} M_{ij}$ .  
د. إن محددة المصفوفة  $A$  ذات  $n \times n$ . حيث  $n > 1$  تعطى بإحدى المعادلتين

$$\det A = \sum_{j=1}^n a_{ij} A_{ij} = \sum_{j=1}^n (-1)^{i+j} a_{ij} M_{ij} \quad \text{لكل } i = 1, 2, \dots, n$$

أو

$$\det A = \sum_{i=1}^n a_{ij} A_{ij} = \sum_{i=1}^n (-1)^{i+j} a_{ij} M_{ij} \quad \text{لكل } j = 1, 2, \dots, n$$

يمكن برهنة (انظر التمرين 9) أنه لحساب محدّدة مصفوفة عامة  $n \times n$  في تعريف السابق يلزم  $O(n!)$  من عمليات الضرب/القسمة والجمع/الطرح. وحتى إذا كانت قيم  $n$  صغيرة سببياً فإن عدد الحسابات يخرج عن السيطرة.

وعلى الرغم من وجود  $2n$  من التعاريف المختلفة لـ  $\det A$  وفق أي صف أو عمود تختاره. فإن تعريفات جميعها تعطي النتيجة العددية نفسها. استخدمت مرونة تعريف في حل مثال الآتي.

إن الأكثر ملاءمة في حساب  $\det A$  هو استخدام الصف أو العمود ذي عدد الأضار الأكثر.

لتكن

مثال 1

$$A = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 3 & 0 \\ 4 & -2 & 7 & 0 \\ -3 & -4 & 1 & 5 \\ 6 & -6 & 8 & 0 \end{bmatrix}$$

لحساب  $\det A$  يكون من الأسهل استخدام العمود الرابع.

$$\det A = a_{14}A_{14} + a_{24}A_{24} + a_{34}A_{34} + a_{44}A_{44} = 5A_{34} = -5M_{34}$$

ويحذف الصف الثالث والعمود الرابع نحصل على

$$\det A = -5 \det \begin{bmatrix} 2 & -1 & 3 \\ 4 & -2 & 7 \\ 6 & -6 & 8 \end{bmatrix}$$

$$= -5 \left\{ 2 \det \begin{bmatrix} -2 & 7 \\ -6 & 8 \end{bmatrix} - (-1) \det \begin{bmatrix} 4 & 7 \\ 6 & 8 \end{bmatrix} + 3 \det \begin{bmatrix} 4 & -2 \\ 6 & -6 \end{bmatrix} \right\} = -30$$

يمكن حساب محددة مصفوفة ما في مايل Maple عن طريق مكتبة الجبر الخصي باستخدام الأمر determinant (A)

وتعد الخواص الآتية مفيدة في ربط الأنظمة الخطية وطريقة الحذف لجاوس بالمحددات.

ويمكن الرجوع إلى أي كتاب في الجبر الخطي لبرهنة هذه الخواص. (انظر على سبيل المثال

[ND, pp. 200–201])

لتكن  $A$  مصفوفة  $n \times n$ :

مبرهنة 15.6

أ. إذا كانت عناصر أي صف أو عمود من  $A$  أصفاراً فإن  $\det A = 0$ .

ب. إذا تساوى أي صفين أو عمودين في  $A$  فإن  $\det A = 0$ .

لقد ظهر مفهوم المحدّدة في عام 1683 في كل من اليابان وأوروبا. على الرغم من أن تكاكازو كوا Takakazu Seki (1642-1708) وليبنيز (Gottfried Leibniz (1646-1716) لم يستخدموا عبارة المحدّدة



- ج. إذا حصلنا على  $\bar{A}$  من  $A$  في العملية  $(E_i) \leftrightarrow (E_j)$ ، حيث  $i \neq j$  فإن  $\det \bar{A} = -\det A$ .
- د. إذا حصلنا على  $\bar{A}$  من  $A$  في العملية  $(\lambda E_i) \rightarrow (E_i)$  فإن  $\det \bar{A} = \lambda \det A$ .
- هـ. إذا حصلنا على  $\bar{A}$  من  $A$  في العملية  $(E_i + \lambda E_j) \rightarrow (E_i)$ ، حيث  $i \neq j$  فإن  $\det \bar{A} = \det A$ .
- و. إذا كانت  $B$  مصفوفة  $n \times n$  أيضاً فإن  $\det AB = \det A \det B$ .
- ز.  $\det A^t = \det A$ .
- ح. إذا كانت  $A^{-1}$  موجودة فإن  $\det A^{-1} = (\det A)^{-1}$ .
- ط. إذا كانت  $A$  مصفوفة مثلثية عليا أو مثلثية سفلى أو قطرية فإن  $\det A = \prod_{i=1}^n a_{ii}$ .
- إن المصفوفة في الصيغة المثلثية يسهل حساب محددتها، وعليه فإن حساب محددة أي مصفوفة يمكن تبسيطه عن طريق تحويل المصفوفة إلى مصفوفة مثلثية أولاً. ثم نستخدم الفقرة (ط) من البرهنة لحساب محددة المصفوفة.

## مثال 2 احسب محددة المصفوفة

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 1 & -1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 3 \\ -1 & 2 & 3 & -1 \\ 3 & -1 & -1 & 2 \end{bmatrix}$$

باستخدام الفروع (ب)، (د) و(هـ) في البرهنة (15.6)، وباستخدام الحسابات في Maple من

مكتبة الجبر الخطي. وإن المصفوفة  $A$  معرفة بالأمر

$$A := \text{Matrix}([[2,1,-1,1],[1,1,0,3],[-1,2,3,-1],[3,-1,-1,2]]);$$

إن توالي العمليات في الجدول (2.6) يعطينا المصفوفة

$$A8 = \begin{bmatrix} 1 & \frac{1}{2} & -\frac{1}{2} & \frac{1}{2} \\ 0 & 1 & 1 & 5 \\ 0 & 0 & 3 & 13 \\ 0 & 0 & 0 & -13 \end{bmatrix}$$

ومن الفقرة (ط) نجد  $\det A8 = -39$  ولذلك  $\det A = 39$ .

## جدول 2.6

الأثر	مايل	العملية
$\det A1 = \frac{1}{2} \det A$	$A1 := \text{RowOperation}(A,1,1/2)$	$\frac{1}{2}E_1 \rightarrow E_1$
$\det A2 = \det A1 = \frac{1}{2} \det A$	$A2 := \text{RowOperation}(A1,[2,1],-1)$	$E_2 - E_1 \rightarrow E_2$
$\det A3 = \det A2 = \frac{1}{2} \det A$	$A3 := \text{RowOperation}(A2,[3,1],1)$	$E_3 + E_1 \rightarrow E_3$
$\det A4 = \det A3 = \frac{1}{2} \det A$	$A4 := \text{RowOperation}(A3,[4,1],-3)$	$E_4 - 3E_1 \rightarrow E_4$
$\det A5 = 2 \det A4 = \det A$	$A5 := \text{RowOperation}(A4,2,2)$	$2E_2 \rightarrow E_2$
$\det A6 = \det A5 = \det A$	$A6 := \text{RowOperation}(A5,[3,2],-5/2)$	$E_3 - \frac{5}{2}E_2 \rightarrow E_3$
$\det A7 = \det A6 = \det A$	$A7 := \text{RowOperation}(A6,[4,2],5/2)$	$E_4 + \frac{5}{2}E_2 \rightarrow E_4$
$\det A8 = -\det A7 = -\det A$	$A8 := \text{RowOperation}(A7,[3,4])$	$E_3 \leftrightarrow E_4$

النتيجة التالية لها أهمية خاصة حيث تربط بين قابلية العكس للمصفوفة وطريقة جاوس للحذف.

مبرهنة 16.6 العبارات الآتية جميعها متكافئة للمصفوفة المربعة  $A$  من الدرجة  $n \times n$ :

(أ) للمعادلة  $Ax = 0$  حل وحيد  $x = 0$ .

(ب) للنظام  $Ax = b$  حل وحيد لأي متجه  $b$  من البعد  $n$ .

(ج) المصفوفة  $A$  غير منفردة. أي  $A^{-1}$  موجودة.

(د)  $\det A \neq 0$ .

(هـ) يمكن أن تنفذ عملية الحذف لجاوس بالتبديل الصف على النظام  $Ax = b$  لأي متجه  $b$  من

البعد  $n$ .

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 4.6

1. استخدم تعريف 14.6 لتحسب محدّدات المصفوفات الآتية:

$$\begin{array}{ll} \text{أ.} & \begin{bmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 2 & 1 & -1 \\ 3 & 1 & 1 \end{bmatrix} \\ \text{ب.} & \begin{bmatrix} 4 & 0 & 1 \\ 2 & 1 & 0 \\ 2 & 2 & 3 \end{bmatrix} \\ \text{ج.} & \begin{bmatrix} 1 & 1 & -1 & 1 \\ 1 & 2 & -4 & -2 \\ 2 & 1 & 1 & 5 \\ -1 & 0 & -2 & -4 \end{bmatrix} \\ \text{د.} & \begin{bmatrix} 2 & 0 & 1 & 2 \\ 1 & 1 & 0 & 2 \\ 2 & -1 & 3 & 1 \\ 3 & -1 & 4 & 3 \end{bmatrix} \end{array}$$

2. استخدم تعريف 14.6 لتحسب محدّدات المصفوفات الآتية:

$$\begin{array}{ll} \text{أ.} & \begin{bmatrix} 4 & 2 & 6 \\ -1 & 0 & 4 \\ 2 & 1 & 7 \end{bmatrix} \\ \text{ب.} & \begin{bmatrix} 2 & 2 & 1 \\ 3 & 4 & -1 \\ 3 & 0 & 5 \end{bmatrix} \\ \text{ج.} & \begin{bmatrix} 1 & 1 & 2 & 1 \\ 2 & -1 & 2 & 0 \\ 3 & 4 & 1 & 1 \\ -1 & 5 & 2 & 3 \end{bmatrix} \\ \text{د.} & \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 1 & -1 & 1 \\ -3 & 2 & 0 & 1 \\ 0 & 5 & 2 & 6 \end{bmatrix} \end{array}$$

3. كرر التمرين 1 باستخدام الطريقة في مثال 2.

4. كرر التمرين 2 باستخدام الطريقة في مثال 2.

5. أوجد قيم  $\alpha$  جميعها التي تجعل المصفوفة الآتية منفردة (غير قابلة للانعكاس):

$$A = \begin{bmatrix} 1 & -1 & \alpha \\ 2 & 2 & 1 \\ 0 & \alpha & -\frac{3}{2} \end{bmatrix}$$

6. أوجد قيم  $\alpha$  جميعها التي تجعل المصفوفة الآتية منفردة (غير قابلة للانعكاس):

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 1 & \alpha & 1 \\ 2 & \alpha & -1 \end{bmatrix}$$

7. أوجد قيم  $\alpha$  جميعها بحيث إن النظام الخطي الآتي لا يملك أي حلول:

$$2x_1 - x_2 + 3x_3 = 5.$$

$$4x_1 + 2x_2 + 2x_3 = 6.$$

$$-2x_1 + \alpha x_2 + 3x_3 = 4.$$

8. أوجد قيم  $\alpha$  جميعها بحيث يكون للنظام الخطي الآتي ما لانهاية من الحلول:

$$2x_1 - x_2 + 3x_3 = 5.$$

$$4x_1 + 2x_2 + 2x_3 = 6.$$

$$-2x_1 + \alpha x_2 + 3x_3 = 1.$$

9. استخدم الاستقراء الرياضي لتثبت أنه إذا كان  $n > 1$  فإن حساب محددة المصفوفة  $n \times n$

باستخدام تعريف يتطلب عددًا من عمليات الضرب/ القسمة يساوي  $n! \sum_{k=1}^{n-1} \frac{1}{k!}$

وعددًا من عمليات الجمع/ الطرح يساوي  $n! - 1$ .

10. لتكن  $A$  مصفوفة  $3 \times 3$ . برهن أنه إذا حصلنا على  $\bar{A}$  من  $A$  باستخدام أي من العمليات،

$$\det \bar{A} = -\det A \text{ فإن } (E_2) \leftrightarrow (E_3) \text{ أو } (E_1) \leftrightarrow (E_3), \quad (E_1) \leftrightarrow (E_3)$$

11. برهن أن  $AB$  غير منفردة إذا وفقط إذا كان كل من  $A$  و  $B$  غير منفردتين.

12. حلّ النظام الخطي

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 = b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 = b_2$$

$$a_{31}x_1 + a_{32}x_2 + a_{33}x_3 = b_3$$

بقاعدة كرامر Cramer's rule يعطينا

$$x_1 = \frac{1}{D} \det \begin{vmatrix} b_1 & a_{12} & a_{13} \\ b_2 & a_{22} & a_{23} \\ b_3 & a_{32} & a_{33} \end{vmatrix} \equiv \frac{D_1}{D}, \quad x_2 = \frac{1}{D} \det \begin{vmatrix} a_{11} & b_1 & a_{13} \\ a_{21} & b_2 & a_{23} \\ a_{31} & b_3 & a_{33} \end{vmatrix} \equiv \frac{D_2}{D}$$

$$x_3 = \frac{1}{D} \det \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & b_2 \\ a_{31} & a_{32} & b_3 \end{vmatrix} \equiv \frac{D_3}{D}, \quad D = \det \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{vmatrix}$$

أ. أوجد حلّ النظام الخطي الآتي باستخدام قاعدة كرامر:

$$2x_1 + 3x_2 - x_3 = 4$$

$$x_1 - 2x_2 + x_3 = 6$$

$$x_1 - 12x_2 + 5x_3 = 10$$

ب. أثبت أن النظام الخطي

$$2x_1 + 3x_2 - x_3 = 4$$

$$x_1 - 2x_2 + x_3 = 6$$

$$-x_1 - 12x_2 + 5x_3 = 9$$

ليس له حل. احسب  $D_1, D_2, D_3$ .

نشر جبرائيل كرامر

Gabriel Cramer (1704-1752)

فأعجبه الحلّ وكما في التعميرين 12 عام 1750

وكذلك قد نشرت من قبل ماكلورين

Colin Maclaurin في عام 1748

ج. أثبت أن للنظام الخطي

$$\begin{aligned} 2x_1 + 3x_2 - x_3 &= 4 \\ x_1 - 2x_2 + x_3 &= 6 \\ -x_1 - 12x_2 + 5x_3 &= 10 \end{aligned}$$

عدداً لانهائياً من الحلول. احسب  $D_1, D_2$  و  $D_3$ .

د. برهن إذا كان النظام الخطي  $3 \times 3$  فيه  $D = 0$  حلول، وأن  $D_1 = D_2 = D_3 = 0$ .

هـ. حدّد عدد عمليات الضرب/ القسمة والجمع/ الطرح اللازمة لاستخدام قاعدة كرامر على النظام الخطي  $3 \times 3$ .

13. أ. عمّم قاعدة كرامر للأنظمة الخطية  $n \times n$ .

ب. استخدم نتيجة التمرين 9 لحساب عدد عمليات الضرب/ القسمة والجمع/ الطرح اللازمة لاستخدام قاعدة كرامر على الأنظمة  $n \times n$ .

## Matrix Factorization

## 5.6 تحليل المصفوفات

إن طريقة الحذف لجاوس هي الأداة الرئيسية في الحل المباشر لأنظمة المعادلات الخطية، ولذلك فليس مدهشاً ظهورها في صور أخرى. وسنرى في هذا الفصل أن الخطوات المستخدمة في حل نظام على الصيغة  $Ax = b$  يمكن استخدامها لتحليل المصفوفة إلى العوامل. إن التحليل إلى العوامل مفيد وخصوصاً عندما يأخذ الصيغة  $A = LU$ ، حيث  $L$  مثلثية سفلية، و  $U$  مثلثية علوية. وعلى الرغم من عدم امتلاك كل المصفوفات لهذا التمثيل. إلا أن كثيراً منها يمتلكه، وتظهر كثيراً في دراسة الطرائق العددية. ولقد وجدنا في الفصل 1.6 أن تطبيق طريقة الحذف لجاوس على أي نظام خطي  $Ax = b$  يتطلب  $O(n^3/3)$  من العمليات الحسابية لتحديد  $x$ . وعلى كل حال فإن حل النظام الخطي الذي يحوي نظاماً مثلثياً علوياً يتطلب التعويض الإرجاعي الذي يحتاج إلى  $O(n^2)$  من العمليات. إن وضع الأنظمة المثلثية السفلية مشابه، لذلك إذا حللنا  $A$  إلى الصيغة المثبتة  $A = LU$  فعندئذ يمكننا حل المتجه  $x$  بسهولة أكبر باستخدام عملية ذات حطوتين. أولاً: نفترض  $y = Ux$  ونحل  $Ly = b$  لإيجاد  $y$ . ولما كانت  $L$  مثلثية، فإن تحديد  $y$  من هذه المعادلة يحتاج إلى  $O(n^2)$  من العمليات. وإذا وجدنا  $y$  فإن النظام المثلثي  $y = Ux$  يتطلب  $O(n^2)$  فقط من العمليات الإضافية لإيجاد  $x$ . إن هذه الحقيقة تعني أن عدد العمليات اللازمة لحل النظام  $Ax = b$  قد نقص من  $O(n^3/3)$  إلى  $O(2n^2)$  في الأنظمة الأكبر من 100%، تنقص هذه الطريقة مقدار الحساب بأكثر من 99%؛ لأن  $(0.01)(100)^3 = (0.01)(1,000,000) = 10,000 = 100^2$ .

إن التخفيض باستخدام التحليل إلى العوامل له ثمن؛ إذ إن تحديد المصفوفتين الخاصتين  $L$  و  $U$  يتطلب  $O(n^3)$  من العمليات. ولكن في حال حدّد التحليل، فإن الأنظمة ذات لمصفوفة  $A$  يمكن حلها بالطريقة المبسطة هذه لأي عدد من المتجهات  $b$ . ولفحص أي المصفوفات تملك التحليل  $LU$  ولتحديدها؛ نفترض أولاً أنه يمكن إجراء طريقة الحذف لجاوس على النظام  $Ax = b$  بدون تبديلات صفية. وباستخدام الرموز في الفصل 1.6، فإن هذا يكافئ وجود مراكز دورانية غير صفية لكل  $a_{ii}^{(i)}$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$ . إن الخطوة الأولى في عملية الحذف لجاوس تتألف من تنفيذ العمليات

لكل

$$m_{j,1} = \frac{a_{j1}^{(1)}}{a_{11}^{(1)}} \quad \text{حيث} \quad (E_j - m_{j,1}E_1) \rightarrow (E_j) \quad (8.6)$$

إن هذه العمليات تحوّل النظام إلى نظام آخر تكون فيه مدخلات العمود الأول تحت القطر أصفًا.

ويمكن النظر إلى نظام العمليات في المعادلة (6.8) بطريقة أخرى، بحيث يمكن تحقيقها آتياً

$$\text{بضرب المصفوفة الأصلية } A \text{ عن اليسار في المصفوفة}$$

$$M^{(1)} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ -m_{21} & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & 0 & \ddots & \vdots \\ -m_{n1} & 0 & \dots & 1 \end{bmatrix}$$

وتسمى هذه المصفوفة جاوس التحويلية الأولى first Gaussian Transformation matrix. سنعتبر عن حاصل ضرب هذه المصفوفة في المصفوفة  $A^{(1)} \equiv A$  بالرمز  $A^{(2)}$  وحاصل الضرب في المتجه  $\mathbf{b}$  بالرمز  $\mathbf{b}^{(2)}$ ، لذلك يكون

$$A^{(2)}\mathbf{x} = M^{(1)}A\mathbf{x} = M^{(1)}\mathbf{b} = \mathbf{b}^{(2)}$$

ونبني  $M^{(2)}$  بطريقة مشابهة، وهي المصفوفة المحايدة بعد وضع سوابل المضاعفات

$$m_{j,2} = \frac{a_{j2}^{(2)}}{a_{22}^{(2)}}$$

في المدخلات تحت القطر في العمود الثاني تكون عناصر حاصل ضرب هذه المصفوفة في المصفوفة  $A^{(2)}$  أصفًا تحت القطر في العمودين الابتدائيين. ومن ثم نضع

$$A^{(3)}\mathbf{x} = M^{(2)}A^{(2)}\mathbf{x} = M^{(2)}M^{(1)}A\mathbf{x} = M^{(2)}M^{(1)}\mathbf{b} = \mathbf{b}^{(3)}$$

ويوجد  $A^{(k)}\mathbf{x} = \mathbf{b}^{(k)}$  عمومًا، ونضرب في مصفوفة جاوس التحويلية ذات العدد  $k$

$$M^{(k)} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 \end{bmatrix}$$

لنجد

$$A^{(k+1)}\mathbf{x} = M^{(k)}A^{(k)}\mathbf{x} = M^{(k)} \dots M^{(1)}A\mathbf{x} = M^{(k)}\mathbf{b}^{(k)} = \mathbf{b}^{(k+1)} = M^{(k)} \dots M^{(1)}\mathbf{b} \quad (9.6)$$

وتنتهي العملية بتكوين  $A^{(n)}\mathbf{x} = \mathbf{b}^{(n)}$ ، حيث  $A^{(n)}$  هي المصفوفة المثلثية العليا

تحليل المصفوفة إلى عوامل هو طريقة أخرى مهمة من تلك التي عرضها جاوس عام 1809 في الطرائق المبرهنة  
Theona Matus

$$A^{(n)} = \begin{bmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \dots & a_{1n}^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \dots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \ddots & a_{n-1,n}^{(n-1)} \\ 0 & \dots & 0 & a_{nn}^{(n)} \end{bmatrix}$$

المعطاة بالصيغة  $A^{(n)} = M^{(n-1)} M^{(n-2)} \dots M^{(1)} A$

تشكل هذه العملية الجزء  $U = A^{(n)}$  من تحليل المصفوفة  $A = LU$ .

ولتحديد المصفوفة المثلثية السفلى المتممة للتحليل  $L$ ، تذكر أولاً حاصل ضرب  $A^{(k+1)} \mathbf{x} = \mathbf{b}^{(k+1)}$

في مصفوفة جاوس التحويلية  $M^{(k)}$  المستخدمة في الحصول على المعادلة (9.6)

$$A^{(k+1)} \mathbf{x} = M^{(k)} A^{(k)} \mathbf{x} = M^{(k)} \mathbf{b}^{(k)} = \mathbf{b}^{(k+1)}$$

حيث تولد  $M^{(k)}$  عمليات الصف

$$(E_j - m_{j,k} E_k) \rightarrow (E_j) \quad \text{لكل } j = k+1, \dots, n$$

يتطلب عكس تأثيرات هذا التحويل والرجوع إلى  $A^{(k)}$ ، إجراء العمليات

$$(E_j + m_{j,k} E_k) \rightarrow (E_j) \quad \text{لكل } j = k+1, \dots, n$$

هذا مكافئ للضرب في معكوس المصفوفة  $M^{(k)}$  والمصفوفة هي

$$L^{(k)} = [M^{(k)}]^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & m_{k+1,k} & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & m_{n,k} & \dots & 1 \end{bmatrix}$$

إن المصفوفة المثلثية السفلية  $L$  في تحليل  $A$  هي حاصل ضرب المصفوفات  $L^{(k)}$ .

$$L = L^{(1)} L^{(2)} \dots L^{(n-1)} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ m_{21} & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ m_{n1} & \dots & m_{n,n-1} & 1 \end{bmatrix}$$

ولما كان حاصل ضرب  $L$  في المصفوفة المثلثية العليا  $U = M^{(n-1)} \dots M^{(2)} M^{(1)} A$  يعطي

$$LU = L^{(1)} L^{(2)} \dots L^{(n-1)} M^{(n-1)} M^{(n-2)} M^{(n-3)} \dots M^{(2)} M^{(1)} A$$

$$= [M^{(1)}]^{-1} [M^{(2)}]^{-1} \dots [M^{(n-2)}]^{-1} [M^{(n-1)}]^{-1} M^{(n-1)} M^{(n-2)} \dots M^{(2)} M^{(1)} A = A$$

عندها تنتج البرهنة (17.6) من هذه الخطوات.

إذا أمكن تطبيق طريقة الحذف لجاوس على النظام الخطي  $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$  دون تبديل صفي فإن

المصفوفة  $A$  قابلة للتحليل إلى حاصل ضرب مصفوفة مثلثية سفلى  $L$  في مصفوفة مثثية عليا  $U$

مبرهنة 17.6

أي  $A = LU$ ، حيث  $m_{ji} = a_{ji}^{(i)} / a_{ii}^{(i)}$

$$L = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ m_{21} & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ m_{n1} & \dots & m_{n,n-1} & 1 \end{bmatrix} \quad \text{و} \quad U = \begin{bmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \dots & a_{1n}^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \dots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & a_{nn}^{(n)} \end{bmatrix}$$

لقد تعاملنا مع النظام الخطي الآتي في الفصل (1.6):

$$\begin{aligned} x_1 + x_2 + 3x_4 &= 4 \\ 2x_1 + x_2 - x_3 + x_4 &= 1 \\ 3x_1 - x_2 - x_3 + 2x_4 &= -3 \\ -x_1 + 2x_2 + 3x_3 - x_4 &= 4 \end{aligned}$$

إن توالي العمليات

$$(E_2 - 2E_1) \rightarrow (E_2), (E_3 - 3E_1) \rightarrow (E_3)$$

$$(E_4 - (-1)E_1) \rightarrow (E_4), (E_3 - 4E_2) \rightarrow (E_3), (E_4 - (-3)E_2) \rightarrow (E_4)$$

يحوّل النظام إلى الصيغة المثلثية

$$\begin{aligned} x_1 + x_2 + 3x_4 &= 4 \\ -x_2 - x_3 - 5x_4 &= -7 \\ 3x_3 + 13x_4 &= 13 \\ -13x_4 &= -13 \end{aligned}$$

إن المضاعفات  $m_{ij}$  والمصفوفة المثلثية العليا تنتج التحليل

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 3 \\ 2 & 1 & -1 & 1 \\ 3 & -1 & -1 & 2 \\ -1 & 2 & 3 & -1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 4 & 1 & 0 \\ -1 & -3 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 3 \\ 0 & -1 & -1 & -5 \\ 0 & 0 & 3 & 13 \\ 0 & 0 & 0 & -13 \end{bmatrix} = LU$$

إن هذا التحليل يتيح لنا حل أي نظام يحوي  $A$  بسهولة، فعلى سبيل المثال لكي تحل

$$Ax = LUx = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 4 & 1 & 0 \\ -1 & -3 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 3 \\ 0 & -1 & -1 & -5 \\ 0 & 0 & 3 & 13 \\ 0 & 0 & 0 & -13 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 8 \\ 7 \\ 14 \\ -7 \end{bmatrix}$$

نعوض أولاً  $y = Ux$ ، ثم  $Ly = b$  بمعنى أن

$$LUx = Ly = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 4 & 1 & 0 \\ -1 & -3 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 8 \\ 7 \\ 14 \\ -7 \end{bmatrix}$$

ويُحلّ هذا النظام لإيجاد  $y$  بعملية تعويض أمامي سهلة

$$y_1 = 8;$$

$$y_2 = 7 - 2y_1 = -9; \quad \text{لذا} \quad 2y_1 + y_2 = 7,$$

$$y_3 = 14 - 3y_1 - 4y_2 = 26; \quad \text{لذا} \quad 3y_1 + 4y_2 + y_3 = 14,$$

$$y_4 = -7 + y_1 + 3y_2 = -26. \quad \text{لذا} \quad -y_1 - 3y_2 + y_4 = -7,$$

بعد ذلك نحل  $Ux = y$  لإيجاد  $x$  وهو حل النظام الأصلي، أي أن

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 3 \\ 0 & -1 & -1 & -5 \\ 0 & 0 & 3 & 13 \\ 0 & 0 & 0 & -13 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 8 \\ -9 \\ 26 \\ -26 \end{bmatrix}$$

وباستخدام التعويض الإرجاعي نحصل على  $x_4 = 2, x_3 = 0, x_2 = -1, x_1 = 3$ .  
 إن التحليل إلى العوامل المستخدمة في مثال (1) يسمى طريقة دوليتل Doolittle's method. ويتطلب أن يكون 1 في عناصر قطر  $L$  جميعها الذي يؤدي إلى التحليل الذي شرح في المبرهنة (17.6) سنبحث في الفصل (6.6) في طريقة كروات Crout's method التي تتطلب وجود 1 في عنصر قطر  $U$  جميعها، وسنبحث في طريقة تشولسكي Cholesky's method التي تتطلب أن يكون  $l_{ii} = u_{ii}$  لكل  $i$ .

إن الخوارزمية (4.6) تعطي طريقة عامة لتحليل المصفوفات إلى حاصل ضرب مصفوفات مثلثية. وعلى الرغم من إنشاء مصفوفتين جديدتين  $L$  و  $U$ ، فإن القيم الناتجة تحل محل عناصر  $A$  المقابلة التي لم تعد هناك حاجة إليها. تسمح الخوارزمية (4.6) بأن يكون قطر  $L$  أو قطر  $U$  هو المحدد.

### تحليل LU Factorization

لتحليل المصفوفة  $n \times n$  المعبر عنها  $A = [a_{ij}]$  لحاصل ضرب مصفوفة مثلثية سفية  $L = [l_{ij}]$  في مصفوفة مثلثية عليا  $U = [u_{ij}]$  أي  $A = LU$  حيث كل عنصر (مدخله) في لقطر الرئيس في  $L$  أو  $U$  هو 1 (الوحدة).

المدخلات: البعد  $n$ ، العناصر  $a_{ij}, 1 \leq i, j \leq n$  للمصفوفة  $A$ ، حيث  $l_{11} = \dots = l_{nn} = 1$ ، القطر  $u_{11} = \dots = u_{nn} = 1$  في المصفوفة  $L$  أو القطر  $U$  في المصفوفة. المخرجات: العناصر  $l_{ij}$  حيث  $1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq i$  في المصفوفة  $L$  والعناصر  $u_{ij}$  حيث  $i \leq j \leq n$  في  $U$ .

الخطوة	المضمون
1	اختر $l_{11}$ و $u_{11}$ بحيث $l_{11}u_{11} = a_{11}$ . إذا كان $l_{11}u_{11} = 0$ فالخروج (التحليل مستحيل). توقف.
2	لكل $j = 2, \dots, n$ ضع $u_{1j} = a_{1j}/l_{11}$ (الصف الأول في $U$ ). $l_{j1} = a_{j1}/u_{11}$ (العمود الأول في $L$ ).
3	لكل $i = 2, \dots, n-1$ نفذ الخطوات 4 و 5.
4	اختر $l_{ii}$ و $u_{ii}$ بحيث $l_{ii}u_{ii} = a_{ii} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{ik}u_{ki}$ . إذا كان $l_{ii}u_{ii} = 0$ فإن المخرجات (التحليل مستحيل). توقف.
5	لكل $j = i+1, \dots, n$ ضع $u_{ij} = \frac{1}{u_{ii}} \left[ a_{ij} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{ik}u_{kj} \right]$ (الصف $i$ في $U$ ). $l_{ij} = \frac{1}{u_{ii}} \left[ a_{ij} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{ik}u_{kj} \right]$ (العمود $i$ في $L$ ).





اختر $l_{nn}$ و $u_{nn}$ بحيث إن $l_{nn}u_{nn} = a_{nn} - \sum_{k=1}^{n-1} l_{nk}u_{kn}$ (ملحوظة: إذا كان $l_{nn}u_{nn} = 0$ فإن $A = LU$ ولكن $A$ مفردة).	6
المرجات $(l_{ij})$ لكل $i = 1, \dots, n$ و $j = 1, \dots, i$ ، المرجات $(u_{ij})$ لكل $i = 1, \dots, n$ و $j = i, \dots, n$ توقف.	7



عندما يكتمل تحليل المصفوفة، يوجد حل النظام الخطي على الصيغة  $Ax = LUx = b$  عن طريق وضع  $y = Ux$  أولاً. ثم حُلَّ  $Ly = b$  لإيجاد  $y$ .

بما أن  $L$  مثلثية سفلية يكون لدينا  $y_1 = \frac{b_1}{l_{11}}$  ولكل  $i = 2, 3, \dots, n$  يكون

$$y_i = \frac{1}{l_{ii}} \left[ b_i - \sum_{j=1}^{i-1} l_{ij}y_j \right]$$

وبعد إيجاد  $y$  بعملية التعويض الأمامي هذه، نحل النظام المثلثي العلوي  $Ux = y$  لإيجاد  $x$  بعملية التعويض الإرجاعي وباستخدام

$$x_i = \frac{1}{u_{ii}} \left[ y_i - \sum_{j=i+1}^n u_{ij}x_j \right] \text{ و } x_n = \frac{y_n}{u_{nn}}$$

لقد افترضنا في الشرح السابق أن  $Ax = b$  قابلة للحل باستخدام طريقة الحذف لجاوس دون مبادلات صفية. ومن وجهة نظر عملية يكون التحليل إلى العوامل مفيداً فقط عندما لا يكون هناك لزوم للمبادلات الصفية للتحكم في خطأ تقريب الناتج عن استخدام الحساب منتهي الأرقام. ولحسن الحظ، فإن كثيراً من الأنظمة التي تقابلنا عند استخدام التقريب هي من هذا النوع. ولكن سنتعامل الآن مع التعديلات التي يجب إجراؤها عندما يتطلب الأمر مبادلات صفية. وسنبدأ الشرح بتقديم مجموعة من المصفوفات التي تستخدم لإعادة ترتيب صفوف مصفوفة ما أو تبديلها. مصفوفة التبادل (Permutation Matrix)  $n \times n$  هي  $P = [p_{ij}]$  ناتجة عن تبادل صفوف المصفوفة الحيدادية  $I_n$ . وإن هذا يعطي مصفوفة في كل صف فيها مدخلة واحدة فقط غير صفرية، وفي كل عمود فيها مدخلة واحدة فقط غير صفرية، وكل قيمة غير صفرية هي 1.

المصفوفة مثال 2

$$P = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

هي مصفوفة التبادل  $3 \times 3$  لأي مصفوفة  $A$  بحجم  $3 \times 3$ ، الضرب من اليسار في المصفوفة  $P$  ينتج أثر تبادل الصفين الثاني والثالث للمصفوفة  $A$ :

$$PA = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \end{bmatrix}$$

وبالمثل فالضرب من اليمين في المصفوفة  $A$  ينتج  $P$  عند تبادل العمودين الثاني والثالث للمصفوفة  $A$ .

تتعلق طريقة الحذف لجاوس بخاصيتين مفيدتين للمصفوفات التبادلية. وضحت الأولى في مثال السابق. افترض أن  $k_1, \dots, k_n$  هي تبادل للأعداد الصحيحة  $1, \dots, n$ . وأن مصفوفة التبادل  $P = (p_{ij})$  معرفة بما يلي:

$$p_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{إذا كان } j = k_i \\ 0 & \text{عدا ذلك} \end{cases}$$

فإن  $PA$  تنتج تبديل صفوف  $A$  ملحوظة: ينتج ضرب المصفوفة من جهة اليمين. أي  $PA$  تبديل أعمدة  $A$ .

$$PA = \begin{bmatrix} a_{k_1 1} & a_{k_1 2} & \cdots & a_{k_1 n} \\ a_{k_2 1} & a_{k_2 2} & \cdots & a_{k_2 n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{k_n 1} & a_{k_n 2} & \cdots & a_{k_n n} \end{bmatrix}$$

(ii)  $P^{-1} = P^t$  موجودة ويكون

رأينا في نهاية الفصل 4.6 أنه يمكن لكل مصفوفة غير منفردة  $A$  حل النظام الخطي  $Ax = b$  بطريقة الحذف لجاوس مع إمكانية استخدام مبادلة الصفوف. إذا ما علمنا مبادلات الصيغة اللازمة لحل النظام بطريقة الحذف لجاوس، أمكننا ترتيب المعادلات الأصلية في ترتيب يضمن عدم الحاجة إلى مبادلة صفوف.

يُعاد إذن ترتيب المعادلات في النظام، بحيث يسمح لطريقة الحذف لجاوس بالاستمرار دون مبادلات صفية. وإن هذا يحتم وجود مصفوفة تبديل  $P$  لكل مصفوفة غير منفردة، بحيث يمكن حل النظام  $PAX = Pb$  دون مبادلة صفية. ولكن يمكن تحليل هذه المصفوفة  $PA$  إلى  $LU=A$ . حيث  $L$  مثلثية سفلية. و  $U$  مثلثية علوية. بما أن  $P^{-1} = P^t$ . يكون لدينا التحليل  $A = P^{-1}LU = (P^tL)U$

لا تزال المصفوفة  $U$  مثلثية علوية، أما  $P^tL$  فليست مثلثية سفلية إلا إذا كان  $P = I$ .

مثال 3 بما أن  $a_{11} = 0$ ، فإن المصفوفة

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & -1 & 1 \\ 1 & 1 & -1 & 2 \\ -1 & -1 & 1 & 0 \\ 1 & 2 & 0 & 2 \end{bmatrix}$$

لا تملك تحليلاً  $LU$ .

على كل حال، فإن استخدام المبادلة الصفية  $(E_2) \leftrightarrow (E_1)$  متبوعاً بالعمليات  $E_3 + E_1 \rightarrow E_3$  ثم  $E_4 - E_1 \rightarrow E_4$  ينتج

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 & -1 & 2 \\ 0 & 1 & -1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 2 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

بعد ذلك يعطي  $(E_4) \leftrightarrow (E_3) \leftrightarrow (E_3 - E_2) \rightarrow E_3$  متبوعاً بالعملية  $E_3$  المصفوفة

$$U = \begin{bmatrix} 1 & 1 & -1 & 2 \\ 0 & 1 & -1 & 1 \\ 0 & 0 & 2 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 2 \end{bmatrix}$$

وإن مصفوفة التبديل المقترنة بالمبادلات الصفية  $(E_2) \leftrightarrow (E_1)$  و  $(E_3) \leftrightarrow (E_4)$  هي

$$P = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

ويمكن تنفيذ طريقة الحذف لجاوس على  $PA$  دون مبادلات صفية لتعطي التحليل  $UL$  للمصفوفة  $PA$  على الصيغة

$$PA = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ -1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 1 & -1 & 2 \\ 0 & 1 & -1 & 1 \\ 0 & 0 & 2 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 2 \end{bmatrix} = LU$$

وعليه ينتج

$$A = P^{-1}(LU) = P^t(LU) = (P^tL)U = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 1 & -1 & 2 \\ 0 & 1 & -1 & 1 \\ 0 & 0 & 2 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 2 \end{bmatrix}$$

إن التحليل على الصيغة  $A = PLU$  للمصفوفة  $A$  يمكن الحصول عليه باستخدام مكتبة الجبر الخطي في ما بل بالأمر  $\text{LUdecomposition}(A)$  وعندما تنشأ المصفوفة  $A$ ، فإن الاستدعاء الدالي

$\text{>}(P, L, U) := \text{LUdecomposition}(A)$

سيعطي التحليل، ويخزن مصفوفة التبديل بوصفها قيمة للمصفوفة  $P$ ، والمصفوفة المثلثية السفلية بوصفها قيمة، والمصفوفة  $L$  المثلثية العلوية بوصفها قيمة للمصفوفة  $U$ .

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 5.6

1. حل الأنظمة الخطية الآتية:

$$\begin{bmatrix} 2 \\ -1 \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 3 & -1 \\ 0 & -2 & 1 \\ 0 & 0 & 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 \\ -1 & 0 & 1 \end{bmatrix} \quad \text{أ.}$$

$$\begin{bmatrix} -1 \\ 3 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 2 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & 0 \\ 3 & 2 & -1 \end{bmatrix} \quad \text{ب.}$$

2. حل الأنظمة الخطية الآتية:

$$\begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ -5 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 1 & -1 \\ 0 & 4 & 2 \\ 0 & 0 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -2 & 1 & 0 \\ 3 & 0 & 1 \end{bmatrix} \text{ أ.}$$

$$\begin{bmatrix} 4 \\ 5 \\ 3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 2 & -3 \\ 0 & 1 & 2 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 \\ -3 & 2 & 1 \end{bmatrix} \text{ ب.}$$

3. لديك المصفوفات الآتية. أوجد مصفوفة التبديل  $P$  بحيث تكون  $PA$  قبلة لتحليل إلى حاصل الضرب  $LU$ ، حيث  $L$  مثلثية سفلية عناصر قطرها كلها الباب 1، و  $U$  مثلثية علوية:

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 2 & 4 & 0 \\ 0 & 1 & -1 \end{bmatrix} \text{ أ.}$$

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 1 & -2 & -1 \\ 1 & -1 & 1 \end{bmatrix} \text{ ب.}$$

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & -1 & 0 \\ 1 & 1 & 4 & 3 \\ 2 & -1 & 2 & 4 \\ 2 & -1 & 2 & 3 \end{bmatrix} \text{ ج.}$$

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 2 \\ 0 & 1 & 1 & -1 \\ 1 & 2 & -1 & 3 \\ 1 & 1 & 2 & 0 \end{bmatrix} \text{ د.}$$

4. لديك المصفوفات الآتية. أوجد مصفوفة التبديل  $P$  بحيث تكون  $PA$  قبلة لتحليل إلى حاصل الضرب  $LU$ ، حيث  $L$  مثلثية سفلية عناصر قطرها كلها الباب 1، و  $U$  مثلثية علوية:

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 2 & -1 \\ 1 & -1 & 2 \\ 1 & -1 & 4 \end{bmatrix} \text{ أ.}$$

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 2 & 4 & 7 \\ -1 & 2 & 5 \end{bmatrix} \text{ ب.}$$

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & -1 & 2 \\ -1 & -1 & 1 & 5 \\ 2 & 2 & 3 & 7 \\ 2 & 3 & 4 & 5 \end{bmatrix} \text{ ج.}$$

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & -1 & 2 \\ 2 & 2 & 4 & 5 \\ 1 & -1 & 1 & 7 \\ 2 & 3 & 4 & 6 \end{bmatrix} \text{ د.}$$

5. حل المصفوفات الآتية إلى التحليل  $LU$  باستخدام خوارزمية التحليل  $LU$  حيث  $l_{ii} = 1$  لكل مما يلي:

$$A = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 1 \\ 3 & 3 & 9 \\ 3 & 3 & 5 \end{bmatrix} \text{ أ.}$$

$$A = \begin{bmatrix} 1.012 & -2.132 & 3.104 \\ -2.132 & 4.906 & -7.013 \\ 3.104 & -7.013 & 0.014 \end{bmatrix} \text{ ب.}$$

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1.5 & 0 & 0 \\ 0 & -3 & 0.5 & 0 \\ 2 & -2 & 1 & 1 \end{bmatrix} \text{ ج.}$$

$$A = \begin{bmatrix} 2.1756 & 4.0231 & -2.1732 & 5.1967 \\ -4.0231 & 6.0000 & 0 & 1.1973 \\ -1.0000 & -5.2107 & 1.1111 & 0 \\ 6.0231 & 7.0000 & 0 & -4.1561 \end{bmatrix} \text{ د.}$$

6. حل المصفوفات الآتية إلى التحليل  $LU$  باستخدام خوارزمية التحليل  $LU$  حيث  $l_{ii} = 1$  جميعها:

$$A = \begin{bmatrix} 1 & -1 & 0 \\ 2 & 2 & 3 \\ -1 & 3 & 2 \end{bmatrix} \text{ أ.}$$

$$A = \begin{bmatrix} \frac{1}{3} & \frac{1}{2} & -\frac{1}{4} \\ \frac{1}{5} & \frac{2}{3} & \frac{3}{8} \\ \frac{2}{5} & -\frac{1}{2} & \frac{5}{8} \end{bmatrix} \text{ ب.}$$

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 0 & 0 \\ -1 & 3 & 3 & 0 \\ 2 & -2 & 1 & 4 \\ -2 & 2 & 2 & 5 \end{bmatrix} \text{ ج.}$$

$$\begin{bmatrix} 2.121 & -3.460 & 0 & 5.217 \\ 0 & 5.193 & -2.197 & 4.206 \\ 5.132 & 1.414 & 3.141 & 0 \\ -3.111 & -1.732 & 2.718 & 5.212 \end{bmatrix} .د$$

7. عدّل خوارزمية التحليل LU لكي تكون قابلة للاستخدام بوصفها حلاً لنظام خطي. ثم حلّ الأنظمة الخطية الآتية:

$$ب. \quad 1.012x_1 - 2.132x_2 + 3.104x_3 = 1.984$$

$$-2.132x_1 + 4.906x_2 - 7.013x_3 = -5.049$$

$$3.104x_1 - 7.013x_2 + 0.014x_3 = -3.895$$

$$د. \quad 2.1756x_1 + 4.0231x_2 - 2.1732x_3 + 5.1967x_4 = 17.102$$

$$-4.0231x_1 + 6.0000x_2 + 1.1973x_4 = -6.1593$$

$$-1.0000x_1 - 5.2107x_2 - 1.1111x_3 = 3.0004$$

$$6.0235x_1 + 7.0000x_2 - 4.1561x_4 = 0.0000$$

$$أ. \quad 2x_1 - x_2 + x_3 = -1$$

$$3x_1 + 3x_2 + 9x_3 = 0$$

$$3x_1 + 3x_2 + 5x_3 = 4$$

$$ج. \quad 2x_1 = 3$$

$$x_1 + 1.5x_2 = 4.5$$

$$-3x_2 + 0.5x_3 = -6.6$$

$$2x_1 - 2x_2 + x_3 + x_4 = 0.8$$

8. عدّل خوارزمية التحليل LU لكي تكون قابلة للاستخدام بوصفها حلاً لنظام خطي. ثم حلّ الأنظمة الخطية الآتية:

$$ب. \quad \frac{1}{3}x_1 + \frac{1}{2}x_2 - \frac{1}{4}x_3 = 1$$

$$\frac{1}{5}x_1 + \frac{2}{3}x_2 + \frac{3}{8}x_3 = 2$$

$$\frac{2}{5}x_1 - \frac{2}{3}x_2 + \frac{5}{8}x_3 = -3$$

$$أ. \quad x_1 - x_2 = 2$$

$$2x_1 + 2x_2 + 3x_3 = -1$$

$$-x_1 + 3x_2 + 2x_3 = 4$$

$$د. \quad 2.121x_1 - 3.460x_2 + 5.217x_4 = 1.909$$

$$5.193x_2 - 2.197x_3 + 4.206x_4 = 0$$

$$5.132x_1 + 1.414x_2 + 3.141x_3 = -2.101$$

$$-3.111x_1 - 1.732x_2 + 2.718x_3 + 5.212x_4 = 6.824$$

$$ج. \quad 2x_1 + x_2 = 0$$

$$-x_1 + 3x_2 + 3x_3 = 5$$

$$2x_1 - 2x_2 + x_3 + 4x_4 = -2$$

$$-2x_1 + 2x_2 + 2x_3 + 5x_4 = 6$$

9. أوجد التحليل بالصيغة  $A = P^tLU$  للمصفوفات الآتية:

$$ب. \quad A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 1 & 2 & 3 \\ 2 & -1 & 4 \end{bmatrix}$$

$$د. \quad A = \begin{bmatrix} 1 & -2 & 3 & 0 \\ 1 & -2 & 3 & 1 \\ 1 & -2 & 2 & -2 \\ 2 & 1 & 3 & -1 \end{bmatrix}$$

$$أ. \quad A = \begin{bmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 1 & 1 & -1 \\ 0 & -1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$ج. \quad A = \begin{bmatrix} 1 & -2 & 3 & 0 \\ 3 & -6 & 9 & 3 \\ 2 & 1 & 4 & 1 \\ 1 & -2 & 2 & -2 \end{bmatrix}$$

10. افترض أن  $A = P^tLU$  حيث  $P$  مصفوفة تبديل.  $L$  مصفوفة مثلثية سفلية حيث كل عنصر على القطر هو 1. و  $U$  مصفوفة مثلثية علوية.

أ. احسب عدد العمليات اللازمة لحساب  $P^tLU$  لمصفوفة معطاة.

ب. برهن أنه إذا احتوت  $P$  مبادلات صفية عددها  $k$  فإن

$$\det P = \det P^t = (-1)^k$$

ج. استخدم  $\det A = \det P^t \det L \det U = (-1)^k \cdot 1 \cdot \det U$  لإيجاد عدد العمليات لتحديد  $\det A$  بالتحليل.

د. احسب  $\det A$ . وأوجد عدد العمليات عندما

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 2 & 1 & 4 & -1 & 3 \\ 1 & 2 & -1 & 3 & 4 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & -1 & 2 & -1 \\ 2 & 3 & -4 & 2 & 0 & 5 \\ 1 & 1 & 1 & 3 & 0 & 2 \\ -1 & -1 & 2 & -1 & 2 & 0 \end{bmatrix}$$

11. أ. برهن أن خوارزمية التحليل LU تتطلب

عمليات ضرب/قسمة عددها  $\frac{1}{3}n^3 - \frac{1}{3}n$ .

وعمليات جمع/ طرح عددها  $\frac{1}{3}n^3 - \frac{1}{2}n^2 + \frac{1}{6}n$ .

ب. برهن أن حل  $Ly = b$ ، حيث  $L$  مصفوفة مثلثية سفلية في العناصر  $i, i = 1$  لكل  $i$  يتطلب:

عمليات ضرب/ قسمة عددها  $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ .

وعمليات جمع/ طرح عددها  $\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$ .

ج. برهن أن حل  $Ax = b$  عن طريق تحليل  $A$  إلى  $A = LU$  أولاً، وأن حل  $Ly = b$  و  $Ux = y$

يتطلب عدد العمليات نفسه التي تتطلبها خوارزمية الحذف لجاوس (1.6).

د. أوجد عدد العمليات اللازمة لحل  $m$  من الأنظمة الخطية على الصيغة  $Ax^{(k)} = b^{(k)}$  لكل

$k = 1, \dots, m$  عن طريق تحليل  $A$  أولاً، ثم استخدام الطريقة في الفقرة (ح) من المرات

## 6.6 أنماط خاصة من المصفوفات Special Types of Matrices

سنحول الآن اهتمامنا إلى فئتين من المصفوفات، ويمكن أن نطبق عليهما طريقة الحذف لجوس تطبيقاً فعالاً دون مبادلات صفية.

الفئة الأولى توصف من خلال التعريف الآتي:

تُسمى المصفوفة  $A$  ذات  $n \times n$  مصفوفة ذات قطر سائد بالكامل (Strictly diagonally dominant) إذا كان

$$|a_{ii}| > \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n |a_{ij}|$$

لكل  $i = 1, 2, \dots, n$ .

لديك المصفوفات

$$E = \begin{bmatrix} 6 & 4 & -3 \\ 4 & -2 & 0 \\ -3 & 0 & 1 \end{bmatrix} \text{ و } A = \begin{bmatrix} 7 & 2 & 0 \\ 3 & 5 & -1 \\ 0 & 5 & -6 \end{bmatrix}$$

إن المصفوفة غير المتماثلة  $A$  هي ذات قطر سائد بالكامل؛ لأن  $|7| > |2| + |0|$  و  $|5| > |3| + |-1|$  و  $|5| > |0| + |-6|$ .

و  $|6| > |4| + |-3| = 7$ .

أما المصفوفة المتماثلة  $B$  فهي ليست ذات قطر سائد بالكامل؛ لأنه في الصف الأول على سبيل المثال

$$|6| < |4| + |-3| = 7$$

ومما يثير الدهشة أن  $A'$  ليست ذات قطر سائد بالكامل؛ لأن الصف الأوسط للمصفوفة  $A'$  هي  $[2 \ 5 \ 5]$ ، وكذلك

فإن  $B'$  التي تساوي  $B$  بهيئاً ليست ذات قطر سائد بالكامل أيضاً.

### تعريف 18.6

في كل صف من صفوف المصفوفة ذات القطر السائد بالكامل يكون مقدار كل عنصر في القطر أكبر من مجموع مقادير عناصر ذلك الصف مقداراً عنصر هو قيمة العنصر ذات العنصر.

### مثال 1

استخدمت المبرهنة الآتية في الفصل 4.3 لضمان وجود حلول وحيدة للأنظمة الخطية المطلوبة لتحديد استكمالات الشريحة المكعبة.

كل مصفوفة ذات قطر سائد بالكامل غير منفردة. ويمكن بالإضافة إلى ذلك تنفيذ طريقة الحذف لجاوس على أي نظام خطي على الصيغة  $Ax = b$  للحصول على حله الوحيد دون مبادلات صفية أو عمودية. كما ستكون حسابات نمو أخطاء تقريب مستقرة.

**البرهان** نستخدم البرهان بالتناقض لنثبت أن  $A$  غير منفردة. افترض أن النظام الخطي الموصوف بالصيغة  $Ax = 0$ . وافترض أن حلاً غير صفري  $x = (x_i)$  لهذا النظام موجود.

افترض  $k$  مؤشراً له

$$0 < |x_k| = \max_{1 \leq j \leq n} |x_j|$$

بما أن  $\sum_{j=1}^n a_{ij}x_j = 0$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$

يكون لدينا عندما  $i = k$

$$a_{kk}x_k = - \sum_{\substack{j=1, \\ j \neq k}}^n a_{kj}x_j$$

إن هذا يتضمن

$$|a_{kk}| \leq \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq k}}^n |a_{kj}| \frac{|x_j|}{|x_k|} \leq \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq k}}^n |a_{kj}| \quad \text{أو} \quad |a_{kk}||x_k| \leq \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq k}}^n |a_{kj}||x_j|$$

إن هذه المتراجحة تناقض خاصية أن  $A$  ذات قطر سائد بالكامل، ومن ثم فإن الحل الوحيد للنظام  $Ax = 0$  هو  $x = 0$ . وهذه الحالة مكافئة لخاصية  $A$  غير المنفردة وفق المبرهنة (16.6) لبرهنة أن طريقة الحذف لجاوس يمكن تطبيقها دون مبادلة صفية. سنثبت أن كلاً من المصفوفات  $A^{(2)}, A^{(3)}, \dots, A^{(n)}$  التي تولدت بطريقة الحذف لجاوس (كما وصفت في الفصل 5.6) هي ذات قطر سائد بالكامل.

بما أن  $A$  ذات قطر سائد بالكامل. فإن  $a_{11} \neq 0$  و  $A^{(2)}$  يمكن تركيبها. وهكذا لكل  $i = 2, 3, \dots, n$

$$a_{ij}^{(2)} = a_{ij}^{(1)} - \frac{a_{1j}^{(1)}a_{i1}^{(1)}}{a_{11}^{(1)}} \quad \text{لكل } 2 \leq j \leq n$$

بما أن  $a_{i1}^{(2)} = 0$  فإن

$$\begin{aligned} \sum_{\substack{j=2 \\ j \neq i}}^n |a_{ij}^{(2)}| &= \sum_{\substack{j=2 \\ j \neq i}}^n \left| a_{ij}^{(1)} - \frac{a_{1j}^{(1)}a_{i1}^{(1)}}{a_{11}^{(1)}} \right| \leq \sum_{\substack{j=2 \\ j \neq i}}^n |a_{ij}^{(1)}| + \sum_{\substack{j=2 \\ j \neq i}}^n \left| \frac{a_{1j}^{(1)}a_{i1}^{(1)}}{a_{11}^{(1)}} \right| \\ &< |a_{ii}^{(1)}| - |a_{i1}^{(1)}| + \frac{|a_{i1}^{(1)}|}{|a_{11}^{(1)}|} \sum_{\substack{j=2 \\ j \neq i}}^n |a_{1j}^{(1)}| < |a_{ii}^{(1)}| - |a_{i1}^{(1)}| + \frac{|a_{i1}^{(1)}|}{|a_{11}^{(1)}|} (|a_{11}^{(1)}| - |a_{i1}^{(1)}|) \\ &= |a_{ii}^{(1)}| - |a_{i1}^{(1)}| \frac{|a_{i1}^{(1)}|}{|a_{11}^{(1)}|} \leq \left| a_{ii}^{(1)} - \frac{a_{i1}^{(1)}a_{i1}^{(1)}}{a_{11}^{(1)}} \right| = |a_{ii}^{(2)}| \end{aligned}$$

إن هذا يثبت خاصية القطر السائد بالكامل في الصفوف  $n, \dots, 2$ ، ولما كان الصف الأول للمصفوفة  $A^{(2)}$  هو نفسه للمصفوفة  $A$ ، فهذا يعني أن  $A^{(2)}$  ذات قطر سائد بالكامل.

يستمر تنفيذ هذه العملية بالاستقراء حتى الحصول على المصفوفة المثلثية العلوية ذات القطر السائد بالكامل  $A^{(n)}$ .

ويتضمن هذا أن عناصر القطر جميعها غير صفرية، ومن ثم يمكن تنفيذ عملية الحذف لجاوس بكون مبادلات صفية.

إن إثبات استقرار هذه العملية يمكن الرجوع إليه في [We].

الفئة الثانية من المصفوفات الخاصة هي موجبة التحديد.

يقال للمصفوفة  $A$  إنها موجبة التحديد (Positive definite) إذا كانت متماثلة، وكان  $x'Ax > 0$  لكل متجه  $x \neq 0$ .

لا يرى كل المؤلفين ضرورة التماثل لمصفوفة موجبة التحديد. وعلى سبيل لمثال فإن Golub و [GV] Van Loan، اللذين يعدان مرجعين رئيسيين لطرائق المصفوفات ضرورة  $x'Ax > 0$  لكل  $x \neq 0$  وتسمى المصفوفات من نوع موجبة التحديد موجبة التحديد المتماثلة في [GV]. خذ هذا التوضيح في الحسبان إذا كنت تستخدم مواد من مصادر أخرى.

ولكي نكون دقيقين: فإن تعريف (20.6) يجب أن يحدد بأن المصفوفة  $1 \times 1$  قد تولدت بالعملية  $x'Ax$  التي لها قيمة موجبة لعنصرها الوحيد. لأن العملية تنفذ بشكل الآتي:

$$\begin{aligned} x'Ax &= [x_1, x_2, \dots, x_n] \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix} \\ &= [x_1, x_2, \dots, x_n] \begin{bmatrix} \sum_{j=1}^n a_{1j}x_j \\ \sum_{j=1}^n a_{2j}x_j \\ \vdots \\ \sum_{j=1}^n a_{nj}x_j \end{bmatrix} = \left[ \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n a_{ij}x_i x_j \right] \end{aligned}$$

مثال 2 تكون المصفوفة

$$A = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 \\ -1 & 2 & -1 \\ 0 & -1 & 2 \end{bmatrix}$$

موجبة التحديد عند افتراضنا أن  $x$  عبارة عن أي متجه عمودي بالبعد الثالث. لذلك

$$\begin{aligned} x'Ax &= [x_1, x_2, x_3] \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 \\ -1 & 2 & -1 \\ 0 & -1 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} \\ &= [x_1, x_2, x_3] \begin{bmatrix} 2x_1 - x_2 \\ -x_1 + 2x_2 - x_3 \\ -x_2 + 2x_3 \end{bmatrix} \\ &= 2x_1^2 - 2x_1x_2 + 2x_2^2 - 2x_2x_3 + 2x_3^2. \end{aligned}$$



وبإعادة ترتيب الحدود نحصل على

$$\begin{aligned} \mathbf{x}' A \mathbf{x} &= x_1^2 + (x_1^2 - 2x_1x_2 + x_2^2) + (x_2^2 - 2x_2x_3 + x_3^2) + x_3^2 \\ &= x_1^2 + (x_1 - x_2)^2 + (x_2 - x_3)^2 + x_3^2 \end{aligned}$$

و

$$x_1^2 + (x_1 - x_2)^2 + (x_2 - x_3)^2 + x_3^2 > 0,$$

إلا إذا كان  $x_1 = x_2 = x_3 = 0$ .

ويجب أن يكون واضحاً من مثال 2 أن استخدام تعريف لتقرير ما إذا كانت المصفوفة موجبة التحديد Positive definite قد يؤدي إلى صعوبات. ولحسن الحظ، توجد معايير أسهل ستناقش في الباب 9، لتحديد أفراد هذه الفئة المهمة. تبين النتيجة الآتية بعض الشروط التي يمكن استخدامها لاستبعاد بعض المصفوفات.

إذا كانت  $A$  مصفوفة  $n \times n$  موجبة التحديد:

أ. يوجد معكوس للمصفوفة  $A$ .

ب. إن العناصر  $a_{ii} > 0$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$ .

ج.  $\max_{1 \leq k, j \leq n} |a_{kj}| \leq \max_{1 \leq i \leq n} |a_{ii}|$ .

د.  $(a_{ij})^2 < a_{ii}a_{jj}$  لكل  $i \neq j$ .

**البرهان أ.** إذا كان  $\mathbf{x}$  يحقق  $A\mathbf{x} = \mathbf{0}$  فإن  $\mathbf{x}' A \mathbf{x} = 0$ . ولما كانت  $A$  موجبة التحديد فإن  $\mathbf{x} = \mathbf{0}$

لها الحل الصفري فقط. ومن ثم  $A$  غير منفردة (لها معكوس).

ب. لأي  $i$ ، ضع  $\mathbf{x} = (x_j)$  وعرّفها كما يلي:

$x_i = 1$  و  $x_j = 0$  إذا كان  $j \neq i$ .

بما أن  $\mathbf{x} = \mathbf{0}$  فإن

$$0 < \mathbf{x}' A \mathbf{x} = a_{ii}$$

ج. لكل  $j \neq k$  عرّف  $\mathbf{x} = (x_i)$  كما يلي:

$$\left. \begin{array}{l} 0, \text{ إذا كان } i \neq k \text{ و } i \neq j \\ 1, \text{ إذا كان } i = j \\ -1, \text{ إذا كان } i = k \end{array} \right\} = x_i$$

بما أن  $\mathbf{x} = \mathbf{0}$  فإن

$$0 < \mathbf{x}' A \mathbf{x} = a_{jj} + a_{kk} - a_{jk} - a_{kj}$$

ولكن  $A' = A$  لذا فإن  $a_{jk} = a_{kj}$

و

$$2a_{kj} < a_{jj} + a_{kk} \quad (10.6)$$

والآن عرّف  $\mathbf{z} = (z_i)$  كما يلي:

$$\left. \begin{array}{l} 0, \text{ إذا كان } i \neq k \text{ و } i \neq j \\ 1, \text{ إذا كان } i = j \text{ أو } i = k \end{array} \right\} = z_i$$

عندئذ  $\mathbf{z}' A \mathbf{z} > 0$  لذلك

### مبھنة 21.6

$$-2a_{kj} < a_{kk} + a_{jj} \quad (11.6)$$

إن المعادلتين (10.6) و (11.6) تتضمنان لكل  $k \neq j$ .

$$\max_{1 \leq k, j \leq n} |a_{kj}| \leq \max_{1 \leq i \leq n} |a_{ii}| \quad \text{لذلك} \quad |a_{kj}| < \frac{a_{kk} + a_{jj}}{2} \leq \max_{1 \leq i \leq n} |a_{ii}|$$

د. لكل  $j \neq i$ . عرّف  $\mathbf{x} = (x_k)$  كما يلي:

$$\left. \begin{array}{l} 0, \text{ إذا كان } k \neq j \text{ و } k \neq i \\ \alpha, \text{ إذا كان } k = i \\ 1, \text{ إذا كان } k = j \end{array} \right\} = x_k$$

حيث تمثل  $\alpha$  عددا حقيقياً مهماً اتفق.

بما أن  $\mathbf{x} \neq \mathbf{0}$  فإن

$$0 < \mathbf{x}' A \mathbf{x} = a_{ii} \alpha^2 + 2a_{ij} \alpha + a_{jj}$$

وبالنظر إلى  $P(\alpha) = a_{ii} \alpha^2 + 2a_{ij} \alpha + a_{jj}$  بافتراض كثيرة حدود تربيعية في  $\alpha$  ذي الجذور غير الحقيقية، فإن الميزة لـ  $P(\alpha)$  يجب أن تكون سالبة.

$$4a_{ij}^2 - 4a_{ii}a_{jj} < 0 \quad \text{و} \quad a_{ij}^2 < a_{ii}a_{jj}$$

وهكذا فإن

ومع أن المبرهنة (21.6) تعطي بعض الشروط المهمة التي يجب أن تتحقق في صفوفات الموجبة التحديد، إلا أنها لا تضمن للمصفوفة التي تحقق هذه الشروط أن تكون موجبة التحديد.

إن المفهوم الآتي سيستخدم استخدام الشرط الضروري والكافي:

تعرف المصفوفة الجزئية المتقدمة الرئيسية  $A$  (leading principal submatrix) على أنها مصفوفة من النوع

$$A_k = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1k} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2k} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{k1} & a_{k2} & \cdots & a_{kk} \end{bmatrix}$$

لعدد ما  $1 \leq k \leq n$ .

إن برهان النتيجة الآتية موجود في [stew 2,p.250].

تكون المصفوفة المتماثلة  $A$  موجبة التحديد إذا وفقط إذا كانت مصفوفاتها جميعها جزئية متقدمة رئيسية ذات محددات موجبة.

استخدمنا في مثال (2) تعريف لبرهنة أن المصفوفة

$$A = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 \\ -1 & 2 & -1 \\ 0 & -1 & 2 \end{bmatrix}$$

موجبة التحديد.

ولكي نؤكد هذا باستخدام المبرهنة 23.6، انظر أن

$$\det A_1 = \det[2] = 2 > 0$$

$$\det A_2 = \det \begin{bmatrix} 2 & -1 \\ -1 & 2 \end{bmatrix} = 4 - 1 = 3 > 0$$

## تعريف 22.6

## تمهيدية 23.6

### مثال 3

$$\det A_3 = \det \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 \\ -1 & 2 & -1 \\ 0 & -1 & 2 \end{bmatrix} = 2 \det \begin{bmatrix} 2 & -1 \\ -1 & 2 \end{bmatrix} - (-1) \det \begin{bmatrix} -1 & -1 \\ 0 & 2 \end{bmatrix}$$

$$= 2(4 - 1) + (-2 + 0) = 4 > 0$$

إن أمر مايل Maple في مكتبة الجبر الخطي

>IsDefinite(A, query = 'positive\_definite')

يعطي "صحيحة" true إذا كانت المصفوفة A المدخلات الحقيقية جميعها موجبة التحديد، فيما عدا ذلك يعطي "خطأ" false بوصفها إشارة للتحديد الموجب.

وبالتلاؤم مع تعريفنا فإن التماثل مطلوب للحصول على نتيجة صحيحة true. تعطي النتيجة الآتية تعميماً للفقرة (أ) للمبرهنة (21.6). وتوازي النتائج الخاصة بالقطر السائد المعطاة في المبرهنة (14.6). ولن نعطي برهاناً لهذه المبرهنة، لأنها تتطلب تقديم مصطلحات ونتائج غير ضرورية لأي عرض آخر.

إن تطوير هذه المبرهنة وبرهانها موجودان في [We.p.120ff].

المصفوفة A موجبة التحديد إذا وفقط إذا أمكن إجراء عملية الحذف لجاوس دون مبادلات صفية على النظام الخطي  $Ax = b$  حيث التمحور موجب. مبرهنة 24.6

وفي هذه الحالة، وبالإضافة إلى ذلك فإن الحسابات الخاصة بأخطاء تقريب مستقرة.

وإن بعض الحقائق الممتعة التي لا يكشف عنها برهان المبرهنة (24.6) تعرض في النتائج الآتية:

المصفوفة A موجبة التحديد إذا وفقط إذا أمكن تحليل A على الصيغة  $LDL'$ ، حيث L مصفوفة مثلثية سفلية بعناصر القطر كلها 1، و D مصفوفة قطرية بعناصر القطر الموجبة. تمهيدية 25.6

تكون المصفوفة A موجبة التحديد إذا وفقط إذا أمكن تحليلها على الصيغة  $LL'$ ، حيث L مثلثية سفلية بعناصر القطر كلها غير الصفريّة. تمهيدية 26.6

إن المصفوفة L في النتيجة (26.6) ليست هي نفسها في النتيجة (25.6). وهناك علاقة بينهما تعرض

في التمرين (32). إن الخوارزمية (5.6) مبنية على خوارزمية التحليل LU (4.6)، وتنتج التحليل

$LDL'$  الموصوف في النتيجة (25.6).

التحليل  $LDL^t$  Factorization  $LDL^t$ 

لتحليل المصفوفة  $n \times n$  موجبة التحديد  $A$  بالصيغة  $LDL^t$ ، حيث  $L$  مصفوفة مثلثية سفلية بعناصر القطر كلها 1، و  $D$  مصفوفة قطرية بعناصر القطر كلها الموجبة: المدخلات: البعد  $n$ ، العناصر المدخلة  $a_{ij}$ ، لكل  $1 \leq i, j \leq n$  للمصفوفة  $A$ . المخرجات: العناصر المدخلة  $l_{ij}$ ، لكل  $1 \leq j < i \leq n$  و  $1 \leq i \leq n$  للمصفوفة  $L$  و  $d_i$  لكل  $1 \leq i \leq n$  للمصفوفة  $D$ .

الخطوة	المضمون
1	لكل $i = 1, \dots, n$ نَقِّذ الخطوات 2-4.
2	لكل $j = 1, \dots, i-1$ ضع $v_j = l_{ij}d_j$ .
3	ضع $d_i = a_{ii} - \sum_{j=1}^{i-1} l_{ij}v_j$ .
4	لكل $j = i+1, \dots, n$ ضع $l_{ji} = (a_{ji} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{jk}v_k)/d_i$ .
5	المخرجات ( $l_{ij}$ لكل $i = 1, \dots, n$ و $j = 1, \dots, i-1$ ) المخرجات ( $d_i$ لكل $i = 1, \dots, n$ ) توقف

للنتيجة 25.6 نتيجة مقابلة عندما تكون  $A$  متماثلة؛ ولكنها ليست بالضرورة مرجبة التحديد. إن هذه النتيجة واسعة التطبيق؛ لأن المصفوفات المتماثلة شائعة، ويمكن تعرفها بسهولة.

لتكن  $A$  مصفوفة متماثلة  $n \times n$  يمكن أن نطبق عليها عملية الحذف لجاوس دون مبادلات صفية، ويمكن تحليل  $A$  إلى  $LDL^t$ ، حيث  $L$  مثلثية سفلية كل عناصر قطرها 1، و  $D$  لمصفوفة القطرية عناصر قطرها  $a_{11}^{(1)}, \dots, a_{nn}^{(n)}$ . يمكن تعديل الخوارزمية (5.6) لتحليل المصفوفات في النتيجة (27.6). إنها تتطلب بكل سهولة فحوصاً إضافية لضمان أن العناصر القطرية غير صفرية. إن خوارزمية تشولسكي (6.6) تنتج التحليل  $LL^t$  الموصوف في النتيجة (26.6).

## تشولسكي Cholesky

لتحليل المصفوفة موجبة التحديد  $A$  من نوع  $n \times n$  حيث  $LL^t$  حيث  $L$  مثلثية سفلية: المدخلات: البعد  $n$ . العناصر المدخلة  $a_{ij}$  لكل  $1 \leq i, j \leq n$  للمصفوفة  $A$ . المخرجات: العناصر المدخلة  $l_{ij}$ ، لكل  $1 \leq j \leq i \leq n$  و  $1 \leq i \leq n$  للمصفوفة  $L$  (مدخلات  $U = L^t$  هي  $u_{ij} = l_{ji}$  لكل  $1 \leq i \leq n$  و  $i \leq j \leq n$ ).

الخطوة	المضمون
1	ضع $l_{11} = \sqrt{a_{11}}$ .
2	لكل $j = 2, \dots, n$ ضع $l_{j1} = a_{j1}/l_{11}$ .
3	لكل $i = 2, \dots, n-1$ نَقِّذ الخطوتين 5 و 4.
4	ضع $l_{ii} = (a_{ii} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{ik}^2)^{1/2}$ .

## ALGORITHM

## الخوارزمية

5.6



## تمهيدية 27.6

أندريه - لويس تشولسكي كان قائداً عسكرياً فرنسياً. وكان مسؤولاً عن المساحة. وفي عام 1900 (Andre - Louis Cho-) (1875 - 1918) طور طريقة لتحليل لحساب حلول مسائل المربعات الصغرى.

## ALGORITHM

## الخوارزمية

6.6



5	لكل $j = i + 1, \dots, n$ ضع $l_{ji} = (a_{ji} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{jk}l_{ik}) / l_{ii}$
6	ضع $l_{nn} = (a_{nn} - \sum_{k=1}^{n-1} l_{nk}^2)^{1/2}$
7	المخرجات (لكل $l_{ij}$ لكل $i = 1, \dots, n$ و $j = 1, \dots, i$ ) توقف.



إن تحليل تشولسكي للمصفوفة  $A$  يحسب من مكتبة الجبر الخطي باستخدام عبارة Maple  
>L:=LUDecomposition(A, method='Cholesky')

ويعطي المصفوفة المثلثية السفلية  $L$  بوصفها مخرجاتًا.

المصفوفة مثال 4

$$A = \begin{bmatrix} 4 & -1 & 1 \\ -1 & 4.25 & 2.75 \\ 1 & 2.75 & 3.5 \end{bmatrix}$$

موجبة التحديد. إن التحليل  $LDL'$  للمصفوفة  $A$  المعطى في الخوارزمية (5.6) هو

$$A = LDL' = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -0.25 & 1 & 0 \\ 0.25 & 0.75 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 4 & 0 & 0 \\ 0 & 4 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & -0.25 & 0.25 \\ 0 & 1 & 0.75 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

وخوارزمية تشولسكي (6.6) تعطي التحليل

$$A = LL' = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 \\ -0.5 & 2 & 0 \\ 0.5 & 1.5 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & -0.5 & 0.5 \\ 0 & 2 & 1.5 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

إن التحليل  $LDL'$  الموصوف في الخوارزمية (5.6) يتطلب عمليات ضرب/قسمة عددها  
 $n^3/6 + n^2 - 7n/6$  وعمليات جمع/طرح عددها  $n^3/6 - n/6$ .

ويتطلب تحليل تشولسكي  $LL'$  للمصفوفة موجبة التحديد عمليات ضرب/قسمة عددها  
 $n^3/6 + n^2/2 - 2n/3$  وعمليات جمع/طرح عددها  $n^3/6 - n/6$ .

لكن الميزة الحسابية لتحليل تشولسكي مضللة؛ لأنها تتطلب إجراء  $n$  من الجذور التربيعية. لكن  
عدد العمليات اللازمة لحساب  $n$ ، من الجذور التربيعية هو عامل خطي في  $n$  وسيتناقض بشدة  
مع زيادة  $n$ .

توفر الخوارزمية (5.6) طريقة مستقرة لتحليل المصفوفة موجبة التحديد بالصيغة  $A = LDL'$ ،  
ولكن يجب تعديلها لحل النظام الخطي  $Ax = b$ .

ولعمل ذلك، نحذف عبارة توقف STOP من الخطوة 5 في الخوارزمية. ونضيف الخطوات الآتية  
لحل النظام المثلثي السفلي  $Ly = b$ :

6	ضع $y_1 = b_1$ .
7	لكل $i = 2, \dots, n$ ضع $y_i = b_i - \sum_{j=1}^{i-1} l_{ij}y_j$

بعد ذلك يمكن حل النظام الخطي  $Dz = y$ .

8	ضع $z_i = y_i/d_i$ لكل $i = 1, \dots, n$
9	ضع $x_n = z_n$
10	ضع $x_i = z_i - \sum_{j=i+1}^n l_{ji}x_j$ لكل $i = n-1, \dots, 1$
11	المخرجات ( $x_i$ لكل $i = 1, \dots, n$ ). توقف.

أخيراً يُحلُّ النظام المثلثي العلوي  $L'x = z$  بالخطوات:

يظهر جدول (3.6) العمليات الإضافية اللازمة لحل النظام الخطي.

الخطوة	الضرب/القسمة	الجمع/الطرح
6	0	0
7	$n(n-1)/2$	$n(n-1)/2$
8	$n$	0
9	0	0
10	$n(n-1)/2$	$n(n-1)/2$
المجموع	$n^2$	$n^2 - n$

جدول 3.6

إذا فضّل تحليل تشولسكي المعطى في الخوارزمية 6.6 فإن الخطوات الإضافية المطلوبة لحل النظام  $Ax = b$  هي كما يلي: أولاً: احذف عبارة توقف STOP من الخطوة 7 ثم أضف:

8	ضع $y_1 = b_1/l_{11}$
9	ضع $y_i = (b_i - \sum_{j=1}^{i-1} l_{ij}y_j) / l_{ii}$ لكل $i = 2, \dots, n$
10	ضع $x_n = y_n/l_{nn}$
11	ضع $x_i = (y_i - \sum_{j=i+1}^n l_{ji}x_j) / l_{ii}$ لكل $i = n-1, \dots, 1$
12	المخرجات ( $x_i$ لكل $i = 1, \dots, n$ ). توقف.

تحتاج الخطوات 8-12 إلى عمليات ضرب/قسمة عددها  $n^2 + n$  وعمليات جمع/طرح عددها  $n^2 - n$ .

إن فئة المصفوفات التي افترضت تسمى مصفوفات طوقية (band matrices) في معظم التطبيقات وهي أيضاً مصفوفات قطرية حتماً أو موجبة التحديد.

تسمى المصفوفة  $n \times n$  مصفوفة طوقية إذا وجد عدنان صحيحان  $p$  و  $q$ ، حيث  $1 < p, q < n$  في الخاصية  $a_{ij} = 0$  عندما  $p \leq j - i$  أو  $q \leq i - j$ .

تسمى المصفوفة  $n \times n$  مصفوفة طوقية إذا وجد عدنان صحيحان  $p$  و  $q$ ، حيث  $1 < p, q < n$  في الخاصية  $a_{ij} = 0$  عندما  $p \leq j - i$  أو  $q \leq i - j$ . إن طول طوق المصفوفة

الطوقية هو  $w = p + q - 1$ .

تعريف 28.6

إن العدد  $p$  يصف عدد الأقطار أعلى القطر الرئيس ومتضمنًا إياه، بحيث تقع العناصر غير الصفرية عليها. والعدد  $q$  يصف عدد الأقطار تحت القطر الرئيس ومتضمنًا إياه، بحيث تقع العناصر غير الصفرية عليها. فعلى سبيل المثال المصفوفة

$$A = \begin{bmatrix} 7 & 2 & 0 \\ 3 & 5 & -1 \\ 0 & -5 & -6 \end{bmatrix}$$

هي مصفوفة طوقية فيها  $p = q = 2$  وطول الطوق  $3 = 2 + 2 - 1$ .

إن تعريف المصفوفة الطوقية تجبر تلك المصفوفات على تركيز عناصرها غير الصفرية جميعها حول القطر. وهناك حالتان خاصتان من المصفوفات الطوقية المتكررة. وهما اللتان يكون فيهما  $p = q = 2$  و  $p = q = 4$ .

إن المصفوفات التي فيها طول الطوق 3 والتي تحدث عندما  $p = q = 2$  تُسمى ثلاثية الأقطار (tridiagonal)، لأنها تكون على الصيغة:

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & 0 & \dots & \dots & 0 \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & & & \vdots \\ 0 & a_{32} & a_{33} & a_{34} & & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & \dots & \dots & 0 & a_{n-1,n} \\ 0 & \dots & \dots & \dots & 0 & a_{n,n-1} & a_{nn} \end{bmatrix}$$

ستُعالج المصفوفات الثلاثية الأقطار في الباب 11، بربطها بدراسة التقريب الخطي المنقطع لمسائل القيم الحدودية. ستستخدم حالة  $p = q = 4$  لحل مسائل القيم الحدودية عندما تتخذ الدالة التقريبية صيغ الشريحة التكميلية.

من الممكن تبسيط خوارزميات التحليل على نحو كبير في حالة المصفوفات الطوقية؛ لأن عددًا كبيراً من الأصفار يظهر في هذه المصفوفات في صيغها المنتظمة. وعليك أن تناظر الصيغة التي تتخذها عملية كراوت Crout أو دوليتل Doolittle في هذه الحالة.

ولشرح هذه الحالة؛ افترض أن المصفوفة الثلاثية القطر  $A$  قابلة للتحليل إلى المصفوفات المثلية  $L$  و  $U$ ، وبما أن  $A$  فيها  $(3n - 2)$  من المدخلات غير الصفرية فقط، فإن هناك  $(3n - 2)$  فقط من الحالات اللازم تطبيقها لتحديد مدخلات  $U$  و  $L$ ، على شرط الحصول على المدخلات الصفرية في  $A$ . افترض إمكانية الحصول على المصفوفات بالصيغة:

$$U = \begin{bmatrix} 1 & u_{12} & 0 & \dots & \dots & 0 \\ 0 & 1 & & & & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & \dots & \dots & \dots & u_{n-1,n} & \vdots \\ 0 & \dots & \dots & \dots & 0 & 1 \end{bmatrix} \quad \text{و} \quad L = \begin{bmatrix} l_{11} & 0 & \dots & \dots & \dots & 0 \\ l_{21} & l_{22} & & & & \vdots \\ 0 & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & \dots & \dots & 0 & l_{n,n-1} & l_{nn} \end{bmatrix}$$

يوجد  $(2n - 1)$  من المدخلات غير المحددة في  $L$  و  $(n - 1)$  من المدخلات غير المحددة في  $U$  التي مجموعها عدد الحالات  $(3n - 2)$ . فنحصل على المدخلات الصفرية في  $A$  تلقائياً.

إن عملية الضرب المتضمنة في  $A = LU$  تعطينا بالإضافة إلى المدخلات الصفرية المدخلات الآتية:

$$a_{11} = l_{11}$$

$$a_{i,i-1} = l_{i,i-1} \quad i = 2, 3, \dots, n \quad \text{لكل} \quad (12.6)$$

$$a_{ii} = l_{i,i-1}u_{i-1,i} + l_{ii} \quad i = 2, 3, \dots, n \quad \text{لكل} \quad (13.6)$$

و

$$a_{i,i+1} = l_{ii}u_{i,i+1} \quad i = 1, 2, \dots, n-1 \quad \text{لكل} \quad (14.6)$$

ويمكن إيجاد حل لهذا النظام باستخدام المعادلة (12.6) أولاً للحصول على الحدود غير الصفرية جميعها خارج القطر في  $L$ ، ثم باستخدام المعادلتين (13.6) و (14.6) للحصول على المدخلات المتبقية في  $L$  و  $U$  على نحو متبادل.

ويمكن تخزين هذه المدخلات في مدخلات  $A$  المقابلة. إن الخوارزمية (7.6) تحل نظام المعادلات  $n \times n$  ذي مصفوفة معاملات ثلاثية. إن هذه الخوارزمية تتطلب (4 - 5) فقط من عمليات الضرب/القسمة و (3 - 3n) من عمليات الجمع/الطرح، ومن ثم فإن لها مزية حسابية في الطرائق الأخرى التي لا تستخدم الخاصية الثلاثية للمصفوفة.

### طريقة كراوت لتحليل الأنظمة الخطية ثلاثية الأقطار

#### Crout Factorization for Tridiagonal Linear Systems

حلّ النظام الخطي  $n \times n$

$$\begin{array}{l} E_1 \quad a_{11}x_1 + a_{12}x_2 = a_{1,n+1} \\ E_2 \quad a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 = a_{2,n+1} \\ \vdots \\ E_{n-1} \quad a_{n-1,n-2}x_{n-2} + a_{n-1,n-1}x_{n-1} + a_{n-1,n}x_n = a_{n-1,n+1} \\ E_n \quad a_{n,n-1}x_{n-1} + a_{nn}x_n = a_{n,n+1} \end{array}$$

ومن المفترض أن له حلاً وحيداً.

المدخلات: البعد  $n$ ، مدخلات  $A$

المخرجات: الحل  $x_1, \dots, x_n$

(الخطوات 3-1 وحل  $Lz = b$ )

الخطوة	المضمون
1	ضع $l_{11} = a_{11}$ $u_{12} = a_{12}/l_{11}$ $z_1 = a_{1,n+1}/l_{11}$
2	لكل $i = 2, \dots, n-1$ ضع $l_{i,i-1} = a_{i,i-1}$ (الصف $i$ في $L$ ) $l_{ii} = a_{ii} - l_{i,i-1}u_{i-1,i}$ $u_{i,i+1} = a_{i,i+1}/l_{ii}$ (العمود $i+1$ في $U$ ) $z_i = (a_{i,n+1} - l_{i,i-1}z_{i-1})/l_{ii}$
3	ضع $l_{n,n-1} = a_{n,n-1}$ (الصف $n$ في $L$ ) $l_{nn} = a_{nn} - l_{n,n-1}u_{n-1,n}$ $z_n = (a_{n,n+1} - l_{n,n-1}z_{n-1})/l_{nn}$ (تنفذ الخطوتان 4 و 5 $Ux = z$ )





ضع $x_n = z_n$	4
للكل $i = n-1, \dots, 1$ ضع $x_i = z_i - u_{i,i+1}x_{i+1}$	5
المخرجات $(x_1, \dots, x_n)$ توقف.	6



مثال 5

لتوضيح عملية المصفوفات الثلاثية الأقطار، لديك نظام ثلاثي الأقطار ذو المعادلات

$$\begin{aligned} 2x_1 - x_2 &= 1 \\ -x_1 + 2x_2 - x_3 &= 0 \\ -x_2 + 2x_3 - x_4 &= 0 \\ -x_3 + 2x_4 &= 1 \end{aligned}$$

الذي له المصفوفة الممتدة (الموسعة)

$$\begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 & 0 & \vdots & 1 \\ -1 & 2 & -1 & 0 & \vdots & 0 \\ 0 & -1 & 2 & -1 & \vdots & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 2 & \vdots & 1 \end{bmatrix}$$

إن خوارزمية كراوت للتحليل تعطي التحليل الآتي:

$$\begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 & 0 \\ -1 & 2 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & 2 & -1 \\ 0 & 0 & -1 & 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & \frac{3}{2} & 0 & 0 \\ 0 & -1 & \frac{4}{3} & 0 \\ 0 & 0 & -1 & \frac{5}{4} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & -\frac{1}{2} & 0 & 0 \\ 0 & 1 & -\frac{2}{3} & 0 \\ 0 & 0 & 1 & -\frac{3}{4} \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = LU$$

■ إن حل النظام  $Lz = b$  يعطي  $z = (\frac{1}{2}, \frac{1}{3}, \frac{1}{4}, 1)'$  وحل النظام  $Ux = z$  هو  $x = (1, 1, 1, 1)'$

يمكن تطبيق خوارزمية كراوت للتحليل عندما  $l_{ii} \neq 0$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$ . إن أيًا من الحالتين الآتيتين تضمن صحة هذا؛ فإما أن تكون مصفوفة المعادلات للنظام موجبة التحديد، وإما أنها ذات قطر سائد حتمًا. هناك حالة ثالثة تضمن إمكانية تطبيق هذه الخوارزمية وترد في البرهنة الآتية، ويرد برهانها في التمرين (28).

مرهنة 29.6 افترض أن  $A = [a_{ij}]$  ثلاثية الأقطار وفيها  $a_{i,i-1}a_{i,i+1} \neq 0$  لكل  $i = 2, 3, \dots, n-1$  إذا كان  $|a_{ii}| \geq |a_{i,i-1}| + |a_{i,i+1}|$  لكل  $i = 2, 3, \dots, n-1$  و  $|a_{nn}| > |a_{n,n-1}|$  فإن  $A$  تكون غير منفردة. وقيم  $l_{ii}$  المصفوفة في خوارزمية كراوت للتحليل غير صفرية لكل  $i = 1, 2, \dots, n$

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 6.6

1. حدّد أيّ من المصفوفات الآتية تكون (i) متماثلة، (ii) منفردة، (iii) ذات قطر سائد حتمًا، (iv) موجبة التحديد:

$$\text{ب.} \begin{bmatrix} 2 & 1 & 0 \\ 0 & 3 & 0 \\ 1 & 0 & 4 \end{bmatrix} \quad \text{أ.} \begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 3 \end{bmatrix}$$

$$\text{د.} \begin{bmatrix} 4 & 0 & 0 & 0 \\ 6 & 7 & 0 & 0 \\ 9 & 11 & 1 & 0 \\ 5 & 4 & 1 & 1 \end{bmatrix} \quad \text{ج.} \begin{bmatrix} 4 & 2 & 6 \\ 3 & 0 & 7 \\ -2 & -1 & -3 \end{bmatrix}$$

2. حدّد أيّ من المصفوفات الآتية تكون (i) متماثلة، (ii) منفردة، (iii) ذات قطر سائر حتماً. (iv) موجبة التحديد:

$$\text{ب.} \begin{bmatrix} 2 & 1 & 0 \\ 0 & 3 & 2 \\ 1 & 2 & 4 \end{bmatrix} \quad \text{أ.} \begin{bmatrix} -2 & 1 \\ 1 & -3 \end{bmatrix}$$

$$\text{د.} \begin{bmatrix} 2 & 3 & 1 & 2 \\ -2 & 4 & -1 & 5 \\ 3 & 7 & 1.5 & 1 \\ 6 & -9 & 3 & 7 \end{bmatrix} \quad \text{ج.} \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 \\ -1 & 4 & 2 \\ 0 & 2 & 2 \end{bmatrix}$$

3. استخدم خوارزمية التحليل  $LDL'$  لإيجاد تحليل على الصيغة  $A = LDL'$  للمصفوفات الآتية:

$$\text{ب.} A = \begin{bmatrix} 4 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 3 & -1 & 1 \\ 1 & -1 & 2 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 2 \end{bmatrix} \quad \text{أ.} A = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 \\ -1 & 2 & -1 \\ 0 & -1 & 2 \end{bmatrix}$$

$$\text{د.} A = \begin{bmatrix} 6 & 2 & 1 & -1 \\ 2 & 4 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 4 & -1 \\ -1 & 0 & -1 & 3 \end{bmatrix} \quad \text{ج.} A = \begin{bmatrix} 4 & 1 & -1 & 0 \\ 1 & 3 & -1 & 0 \\ -1 & -1 & 5 & 2 \\ 0 & 0 & 2 & 4 \end{bmatrix}$$

4. استخدم خوارزمية التحليل  $LDL'$  لإيجاد تحليل على الصيغة  $A = LDL'$  للمصفوفات الآتية:

$$\text{ب.} A = \begin{bmatrix} 4 & 2 & 2 \\ 2 & 6 & 2 \\ 2 & 2 & 5 \end{bmatrix} \quad \text{أ.} A = \begin{bmatrix} 4 & -1 & 1 \\ -1 & 3 & 0 \\ 1 & 0 & 2 \end{bmatrix}$$

$$\text{د.} A = \begin{bmatrix} 4 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 3 & 0 & -1 \\ 1 & 0 & 2 & 1 \\ 1 & -1 & 1 & 4 \end{bmatrix} \quad \text{ج.} A = \begin{bmatrix} 4 & 0 & 2 & 1 \\ 0 & 3 & -1 & 1 \\ 2 & -1 & 6 & 3 \\ 1 & 1 & 3 & 8 \end{bmatrix}$$

5. استخدم خوارزمية تشولسكي لإيجاد تحليل على الصيغة  $A = LL'$  للمصفوفات في التمرين (3).

6. استخدم خوارزمية تشولسكي لإيجاد تحليل على الصيغة  $A = LL'$  للمصفوفات في التمرين (4).

7. طوّر خوارزمية التحليل  $LDL'$  كما اقترح في الكتاب، لكي تكون صالحة للاستخدام لحل الأنظمة الخطية. استخدم الخوارزمية المطورة لحلّ الأنظمة الخطية الآتية.

$$\begin{aligned} 4x_1 + x_2 + x_3 + x_4 &= 0.65 & 2x_1 - x_2 &= 3 \\ x_1 + 3x_2 - x_3 + x_4 &= 0.05 & -x_1 + 2x_2 - x_3 &= -3 \\ x_1 - x_2 + 2x_3 &= 0 & -x_2 + 2x_3 &= 1 \\ x_1 + x_2 + 2x_4 &= 0.5 & & \\ 6x_1 + 2x_2 + x_3 - x_4 &= 0 & 4x_1 + x_2 - x_3 &= 7 \\ 2x_1 + 4x_2 + x_3 &= 7 & x_1 + 3x_2 - x_3 &= 8 \\ x_1 + x_2 + 4x_3 - x_4 &= -1 & -x_1 - x_2 + 5x_3 + 2x_4 &= -4 \\ -x_1 - x_3 + 3x_4 &= -2 & 2x_3 + 4x_4 &= 6 \end{aligned}$$

8. استخدم الخوارزمية المطورة في التمرين (7) لحل الأنظمة الخطية الآتية:

$$\begin{array}{ll} \text{أ.} & \begin{array}{l} 4x_1 - x_2 + x_3 = -1 \\ -x_1 + 3x_2 = 4 \\ x_1 + 2x_3 = 5 \end{array} \\ \text{ب.} & \begin{array}{l} 4x_1 + 2x_2 + 2x_3 = 0 \\ 2x_1 + 6x_2 + 2x_3 = 1 \\ 2x_1 + 2x_2 + 5x_3 = 0 \end{array} \\ \text{ج.} & \begin{array}{l} 4x_1 + 2x_2 + x_3 = -2 \\ 3x_2 - x_3 + x_4 = 0 \\ 2x_1 - x_2 + 6x_3 + 3x_4 = 7 \\ x_1 + x_2 + 3x_3 + 8x_4 = -2 \end{array} \\ \text{د.} & \begin{array}{l} 4x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 2 \\ x_1 + 3x_2 - x_4 = 2 \\ x_1 + 2x_3 + x_4 = 1 \\ x_1 - x_2 + x_3 + 4x_4 = 1 \end{array} \end{array}$$

9. طور خوارزمية تشولسكي كما اقترح في الكتاب؛ لكي تكون صالحة لحل أنظمة خطية،

واستخدم الخوارزمية المطورة لحل الأنظمة الخطية الواردة في التمرين (7).

10. استخدم الخوارزمية المطورة الواردة في التمرين (9) لحل الأنظمة الخطية في التمرين (8).

11. استخدم تحليل كراوت للأنظمة الثلاثية الأقطار لحل الأنظمة الخطية الآتية:

$$\begin{array}{ll} \text{أ.} & \begin{array}{l} x_1 - x_2 = 0 \\ -2x_1 + 4x_2 - 2x_3 = -1 \\ -x_2 + 2x_3 = 1.5 \end{array} \\ \text{ب.} & \begin{array}{l} 3x_1 + x_2 = -1 \\ 2x_1 + 4x_2 + x_3 = 7 \\ 2x_2 + 5x_3 = 9 \end{array} \\ \text{ج.} & \begin{array}{l} 2x_1 - x_2 = 3 \\ -x_1 + 2x_2 - x_3 = -3 \\ -x_2 + 2x_3 = 1 \end{array} \\ \text{د.} & \begin{array}{l} 0.5x_1 + 0.25x_2 = 0.35 \\ 0.35x_1 + 0.8x_2 + 0.4x_3 = 0.77 \\ 0.25x_2 + x_3 + 0.5x_4 = -0.5 \\ x_3 - 2x_4 = -2.25 \end{array} \end{array}$$

12. استخدم تحليل كراوت للأنظمة ثلاثية الأقطار لحل الأنظمة الخطية الآتية:

$$\begin{array}{ll} \text{أ.} & \begin{array}{l} 2x_1 + x_2 = 3 \\ x_1 + 2x_2 + x_3 = -2 \\ 2x_2 + 3x_3 = 0 \end{array} \\ \text{ب.} & \begin{array}{l} 2x_1 - x_2 = 5 \\ -x_1 + 3x_2 + x_3 = 4 \\ x_2 + 4x_3 = 0 \end{array} \\ \text{ج.} & \begin{array}{l} 2x_1 - x_2 = 3 \\ x_1 + 2x_2 - x_3 = 4 \\ x_2 - 2x_3 + x_4 = 0 \\ x_3 + 2x_4 = 6 \end{array} \\ \text{د.} & \begin{array}{l} 2x_1 - x_2 = 1 \\ x_1 + 2x_2 - x_3 = 2 \\ 2x_2 + 4x_3 - x_4 = -1 \\ 2x_4 - x_5 = -2 \\ x_3 + 2x_5 = -1 \end{array} \end{array}$$

13. لتكن  $A$  المصفوفة  $10 \times 10$  ثلاثية الأقطار، حيث  $a_{ii} = 2$ ،  $a_{i,i+1} = a_{i+1,i} = -1$  لكل  $i = 2, \dots, 9$

و  $a_{11} = a_{10,10} = 2$ ،  $a_{12} = a_{10,9} = -1$

و  $b_1 = b_{10} = 1$  و  $b_i = 0$  لكل  $i = 2, 3, \dots, 9$

حل  $Ax = b$  باستخدام تحليل كراوت للأنظمة ثلاثية الأقطار.

14. طور التحليل  $LDL^T$  للتمكن من تحليل المصفوفة المتماثلة  $A$ .

[ ملحوظة: ليس مضمونا أن يكون التحليل ممكنا دائماً]. طبق الخوارزمية الجديدة على

المصفوفات الآتية:

$$\begin{array}{ll} \text{أ.} & A = \begin{bmatrix} 3 & -3 & 6 \\ -3 & 2 & -7 \\ 6 & -7 & 13 \end{bmatrix} \\ \text{ب.} & A = \begin{bmatrix} 3 & -6 & 9 \\ -6 & 14 & -20 \\ 9 & -20 & 29 \end{bmatrix} \\ \text{ج.} & A = \begin{bmatrix} -1 & 2 & 0 & 1 \\ 2 & -3 & 2 & -1 \\ 0 & 2 & 5 & 6 \\ 1 & -1 & 6 & 12 \end{bmatrix} \\ \text{د.} & A = \begin{bmatrix} 2 & -2 & 4 & -4 \\ -2 & 3 & -4 & 5 \\ 4 & -4 & 10 & -10 \\ -4 & 5 & -10 & 14 \end{bmatrix} \end{array}$$

15. أي المصفوفات في التمرين (14) موجبة التحديد؟

16. أوجد  $\alpha$  بحيث تكون المصفوفة  $A = \begin{bmatrix} \alpha & 1 & -1 \\ 1 & 2 & 1 \\ -1 & 1 & 4 \end{bmatrix}$  موجبة التحديد.

17. أوجد  $\alpha$  بحيث تكون المصفوفة  $A = \begin{bmatrix} 2 & \alpha & -1 \\ \alpha & 2 & 1 \\ -1 & 1 & 4 \end{bmatrix}$  موجبة التحديد.

18. أوجد  $\alpha$  و  $\beta > 0$  لكي تكون  $A = \begin{bmatrix} 4 & \alpha & 1 \\ 2\beta & 5 & 4 \\ \beta & 2 & \alpha \end{bmatrix}$  ذات قطر سائد حتمًا.

19. أوجد  $\alpha > 0$  و  $\beta > 0$  لكي تكون المصفوفة

$A = \begin{bmatrix} 3 & 2 & \beta \\ \alpha & 5 & \beta \\ 2 & 1 & \alpha \end{bmatrix}$  ذات قطر سائد حتمًا.

20. لتكن كل من  $A$  و  $B$  مصفوفة  $n \times n$  ذات قطر سائد حتمًا.

أ. هل  $-A$  ذات قطر سائد حتمًا؟

ب. هل  $A'$  ذات قطر سائد حتمًا؟

ج. هل  $A + B$  ذات قطر سائد حتمًا؟

د. هل  $A^2$  ذات قطر سائد حتمًا؟

هـ. هل  $A - B$  ذات قطر سائد حتمًا؟

21. لتكن  $A$  و  $B$  مصفوفتين  $n \times n$  موجبتين التحديد:

أ. هل  $-A$  موجبة التحديد؟

ب. هل  $A'$  موجبة التحديد؟

ج. هل  $A + B$  موجبة التحديد؟

د. هل  $A^2$  موجبة التحديد؟

هـ. هل  $A - B$  موجبة التحديد؟

22. لتكن  $A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 0 & 1 & 1 \\ -1 & 1 & \alpha \end{bmatrix}$

أوجد قيم  $\alpha$  جميعها التي تجعل  $A$ :

أ. منفردة. ب. ذات قطر سائد حتمًا.

ج. متماثلة. د. موجبة التحديد.

23. لتكن  $A = \begin{bmatrix} \alpha & 1 & 0 \\ \beta & 2 & 1 \\ 0 & 1 & 2 \end{bmatrix}$

أوجد قيم  $\alpha$  و  $\beta$  جميعها التي تجعل  $A$ :

أ. منفردة. ب. ذات قطر سائد حتمًا.

ج. متماثلة. د. موجبة التحديد.

24. افترض أن  $A$  و  $B$  تحققان خاصية التبديل أي  $AB = BA$ ، فهل تحقق  $A'$  و  $B'$  خاصية التبديل أيضًا؟

25. أنشئ مصفوفة غير متماثلة  $A$  بحيث يكون  $x'Ax > 0$  لـ  $x \neq 0$  جميعها.

26. أثبت أن عملية الحذف لجاوس يمكن تطبيقها على أي مصفوفة  $A$  دون مبادلات صفية إذا وفقط إذا كانت المصفوفات المصغرة الرئيسة جميعها المتقدمة للمصفوفة  $A$  غير منفردة.

ملحوظة: جرت كل مصفوفة في المعادلة  $A^{(k)} = M^{(k-1)} M^{(k-2)} \dots M^{(1)} A$

عمودياً بين العمودين عدد  $k$  وعدد  $(k+1)$  وأفقياً بين الصفين عدد  $k$  وعدد  $(k+1)$ . (انظر التمرين

10 الفصل 3.6) برهن أن المصفوفة المصغرة الرئيسة المتقدمة للمصفوفة  $A$  تكافئ  $a_{k,k}^{(k)} \neq 0$

27. عادة ما يعبر عن المصفوفات الثلاثية الأقطار بالصيغة:

$$A = \begin{bmatrix} a_1 & c_1 & 0 & \dots & 0 \\ b_2 & a_2 & c_2 & \dots & 0 \\ 0 & b_3 & \dots & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & b_n & a_n \end{bmatrix}$$

وذلك للتأكيد على عدم الحاجة إلى التعبير عن مدخلات المصفوفة جميعها. اكتب مرة أخرى خوارزمية كراوت للتحليل باستخدام هذا التعبير. وغير التعبير  $l_{ij}$  و  $u_{ij}$  بطريقة مماثلة.

28. برهن المبرهنة (29.6).

ملحوظة: برهن أن  $|u_{i,i+1}| < 1$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n-1$ ، وأن  $|l_{ii}| > 0$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$

واستنتج أن  $[\det A = \det L \cdot \det U \neq 0]$ .

29. افترض أن  $V = 5.5$  فولت في مثال في مقدمة هذا الفصل. وبإعادة ترتيب المعادلات يمكنك

تكوين نظام خطي ثلاثي الأقطار. استخدم خوارزمية كراوت للتحليل لإيجاد حل النظام المعدل.

30. أنشئ طريقة لعد العمليات لحل نظام خطي  $n \times n$  باستخدام خوارزمية كراوت للتحليل.

31. في بحث قام به دورن وبردك [DoB] Dorn and Burdick استنتج منه أنه يمكن التعبير عن

معدل طول جناح ذبابة الفاكهة (*Drosophila melanogaster*) المهجنة من تزاوج ثلاثة أنواع من

ذباب الفاكهة، بصيغة المصفوفة المتماثلة

$$A = \begin{bmatrix} 1.59 & 1.69 & 2.13 \\ 1.69 & 1.31 & 1.72 \\ 2.13 & 1.72 & 1.85 \end{bmatrix}$$

حيث تمثل  $a_{ij}$  معدل طول جناح الجيل الناتج من تزاوج الذكور من نوع  $i$  مع الأنثى من نوع  $j$ .

أ. ما الأهمية في الطبيعة التي يمكن ربطها بتماثل هذه المصفوفة؟

ب. هل هذه المصفوفة موجبة التحديد؟

إذا كان الأمر كذلك فبرهنه. وإذا كان غير ذلك، فأوجد متجهاً  $x$  بحيث  $x'Ax \leq 0$ .

32. افترض أن المصفوفة موجبة التحديد  $A$  قابلة لتحليل تشولسكي  $A = LL'$  وكذلك

التحليل  $A = \hat{L}D\hat{L}'$ ، حيث  $D$  المصفوفة القطرية بمدخلات قطرية موجبة  $d_{11}, d_{22}, \dots, d_{nn}$ .

لتكن  $D^{1/2}$  المصفوفة القطرية بمدخلات قطرية  $\sqrt{d_{11}}, \sqrt{d_{22}}, \dots, \sqrt{d_{nn}}$ .

أ. أثبت أن  $D = D^{1/2}D^{1/2}$ . ب. أثبت أن  $L = \hat{L}D^{1/2}$ .

## 7.6 مسح الطرائق والبرمجيات Survey of Methods and Software

لقد درسنا في هذا الفصل طرائق مباشرة لحل الأنظمة الخطية. ويتألف النظام الخطي من  $n$  من

المعادلات التي تحتوي على  $n$  من المجاهيل. والتي يعبر عنها بالمصفوفات على الصيغة  $Ax = b$ .

تستخدم هذه الطرائق متتالية منتهية من العمليات الحسابية للتوصل إلى الحل الصحيح للنظام

مع الخضوع لخطأ تقريب فقط. لقد وجدنا أن النظام الخطي  $Ax = b$  يسك حلًا وحيدًا إذا وفقط إذا كانت  $A^{-1}$  موجودة، أي ما يكافئ  $\det A \neq 0$ . إن حل هذا النظام الخطي هو  $x = A^{-1}b$ . لقد استخدمت طرائق التمحور لتقليل آثار خطأ التقريب الذي يمكن أن يطغى على الحل باستخدام الطرائق المباشرة. لقد درسنا التمحور الجزئي، والتمحور الجزئي الموزون، والتمحور الكلي. وإننا ننصح باستخدام طرائق التمحور الجزئي أو التمحور الجزئي الموزون، في معظم المسائل؛ لأن هذه الطرائق حسابية زائدة. ويجب استخدام التمحور الكلي إذا كان هناك شك في وجود خطأ تدوير كبير.

سنتعرف في الفصل 4.7 بعض الطرائق لتقدير خطأ تقريب هذا. لقد ثبت أن طريقة الحذف لجاوس بتعديلات بسيطة تعطي تحليلًا للمصفوفة  $A$  بالصيغة  $LU$ ، حيث  $L$  مثلثية سفلية بمدخلات 1 على القطر، و  $U$  مثلثية علوية. وتسمى هذه العملية بتحليل دوليتل Doolittle.  $PA = LU$  دائمًا تحليلًا على الصيغة  $PA = LU$ ، حيث  $P$  مصفوفة التباديل المستخدمة لإعادة ترتيب صفوف  $A$ . إن مزية التحليل تتجلى في تقليل العمل عند حل الأنظمة الخطية  $Ax = b$  ذات مصفوفة المعاملات  $A$  نفسها ومتجهات مختلفة  $b$ .

إن التحليل يأخذ صيغة أسهل عندما تكون  $A$  موجبة التحديد. وعلى سبيل لمثال فإن تحليل تشولسكي يكون على الصيغة  $A = LL^T$ ، حيث  $L$  مثلثية سفلية، وإن المصفوفة للمثالية ذات التحليل  $LU$  يمكن تحليلها أيضًا على الصيغة  $A = LDL^T$ ، حيث  $D$  قطرية، و  $L$  مثلثية سفلية بمدخلات قطرية 1. ومن الممكن تبسيط العمليات حول  $A$  ثلاثية الأقطار، ون التحليل  $UL$  يأخذ صيغة بسيطة خاصة، حيث إن مدخلات القطر الرئيس وباقي المدخلات أصفار ما عدا مدخلات القطر الذي يعلو القطر الأساس مباشرة. وبالإضافة إلى ذلك فإن المدخلات غير الصفرية في  $L$  تكين على القطر الرئيس والقطر تحته. إن الطرائق المباشرة هي الطرائق المختارة لعظم لأنظمة الخطية. وفي حالات المصفوفات الثلاثية الأقطار، الطوقية، وموجبة التحديد، فإنه ينصح باستخدام الطرائق الخاصة. أما في الحالة العامة فإن طريقة الحذف لجاوس أو طريقة التحليل على الصيغة  $LU$  التي تسمح بالتمحور تكون المفضلة. ويجب في هذه الحالات مناقشة تقدير الأخطاء في الطرائق المباشرة. إن الأنظمة الخطية الكبيرة التي تكون مدخلاتها الصفرية أساسًا واقعة في أنماط منتظمة قابلة للحل على نحو فعال باستخدام طريقة ارتجاع مثل تلك المعطاة في البياب 7. وإن أنظمة من هذا النوع تظهر طبيعيًا على سبيل مثال، عند استخدام طرائق الفرق المنتهي لحل مسائل القيمة الحدودية التي هي تطبيق مألوف في الحل العددي للمعادلات التفاضلية الجزئية. ومن الممكن أن تكون هناك صعوبة في حل نظام خطي كبير، بحيث لا تدفع مدخلاته غير الصفرية أساسًا أو مدخلاته الصفرية نمطًا متنبأ به. ويمكن أن نضع المصفوفة المقابلة للنظام في مخزن ثانوي بصيغة مجزأة وأجزاء تُقرأ في الذاكرة الرئيسة كلما احتجنا إليها للحساب. إن الطرائق التي تحتاج إلى تخزين ثانوي يمكن أن تكون متراجعة أو مباشرة، ولكنها عادة ما تحتاج إلى طرائق من حقول هيكلية بيانات أو مبرهنة الرسم. نوجه عنايتنا القارئ إلى المرجعين [BuR] و [RW] لمناقشة هذه الطرائق. إن برمجيات عمليات المصفوفات والحل المباشر للأنظمة الخطية المستخدمة في IMSL و NAG مبنية على LAPACK، وهي حقيبة برمجيات في الحقل العام، ويوجد توثيق متميز متاح معها والكتب التي كتبت حولها.

سنركز على برمجيات متعددة متاحة في المصادر الثلاثة. يصاحب LAPACK مجموعة من العمليات منخفضة المستوى المسماة Basic Linear Algebra Subprograms (BLAS) يتكون المستوى 1 من BLAS عموماً من عمليات متجه - متجه مع بيانات الإدخال وعدد العمليات برتبة  $O(n)$ . يتكون المستوى 2 من عمليات مصفوفة - متجه مع بيانات الإدخال وعدد العمليات برتبة  $O(n^2)$ . يتكون المستوى 3 من عمليات مصفوفة - مصفوفة مع بيانات الإدخال وعدد العمليات برتبة  $O(n^3)$ . فعلى سبيل المثال في المستوى 1، تكتب البرمجية SCOPY المتجه  $y$  مع المتجه  $x$ . وتحسب SSCAL العدد الثابت  $a$  مضروباً في المتجه  $x$ ، وتجمع SAXPY العدد الثابت  $a$  مضروباً في المتجه  $x$  مع المتجه  $y$  أي  $y = a \cdot x + y$ . وأن SDOT تحسب الضرب الداخلي للمتجهين. وكذلك الضرب في ثابت. وتحسب SNRM2 القياس الإقليدي للمتجه بطريقة مماثلة لتلك التي شرحت في الفصل (1.4). وأن ISAMAX تحسب مؤشر (index) مركبة المتجه التي تعطي أعظم قيمة مطلقة للمركبات جميعها. في المستوى 2 تحسب SGEMV حاصل ضرب مصفوفة في متجه. وفي المستوى 3 تحسب SGEMM حاصل ضرب مصفوفة في مصفوفة. إن البرمجيات في LAPACK لحل الأنظمة الخطية تحلل المصفوفة  $A$  إلى العوامل أولاً. ويعتمد التحليل على نوع المصفوفة بالطرائق الآتية:

$$1. \text{ المصفوفة العامة } PA = LU$$

$$2. \text{ المصفوفة موجبة التحديد } A = LL'$$

$$3. \text{ المصفوفة المتماثلة } A = LDL'$$

$$4. \text{ المصفوفة ثلاثية الأقطار } A = LU \text{ (بصيغة الطوق)}$$

إن البرمجية STRTRS تحل النظام الخطي المثلثي عندما تكون المصفوفة علوية أو سفلية. والبرمجية SGETRF تحلل  $PA$  إلى  $LU$  بوصفها عملية مبدئية للبرمجية SGETRS التي تحسب بعد ذلك حلّ النظام  $Ax = b$ . تستخدم البرمجية SGETRI لإيجاد معكوس (النظير الضربي) للمصفوفة  $A$ . وتستخدم لحساب محددة  $A$  عندما تكون  $A$  قد حُلّت عن طريق SGETRF. ويوجد تحليل تشولسكي للمصفوفة موجبة التحديد  $A$  عن طريق البرمجية SPOTRF. يمكن بعدئذ حل النظام الخطي  $Ax = b$  باستخدام البرمجية SPOTRS. ويمكن إيجاد المعكوس والمحددة للمصفوفة الموجبة التحديد. إذا ما أعطي تحليل تشولسكي لها باستخدام SPOTRI. إذا كانت  $A$  متماثلة فإنه يمكن إيجاد التحليل  $LDL'$  باستخدام SSYTRF. عندئذ يمكن حل الأنظمة الخطية باستخدام SSYTRS. وإذا ما رغبت في إيجاد المعكوس أو المحددة فاستخدم SSYTRI. إن الكثير من البرمجيات في LINPACK و LAPACK التي تلتها يمكن تنفيذها باستخدام MATLAB. باستخدام الأمر

$$[L, U, P] = lu(A)$$

يمكن تحليل المصفوفة غير المنفردة  $A$  إلى الصيغة  $PA = LU$ . حيث  $P$  هي مصفوفة التبديل المعروفة عن طريق تنفيذ التمحور الجزئي لحل النظام الخطي المنطوي على  $A$ . إذا ما عُرِّفت المصفوفة غير المنفردة  $A$  والمتجه  $b$  في MATLAB فإن الأمر

$$x = A \setminus b$$

يحلّ النظام الخطي باستخدام أمر التحليل  $PA = LU$  أولاً. وبعدئذ يحلّ النظام المثلثي السفلي  $Lz = b$  للمتجه  $z$  باستخدام الأمر

$$z = L \setminus b$$

ويتبع هذا حل النظام المثلي العلوي  $Ux = z$  باستخدام الأمر  

$$x = U \setminus z$$

وتوجد أوامر أخرى في MATLAB، منها ما يستخدم لحساب المعكوس، الخنق، والمحددة للمصفوفة  $A$  عن طريق الأوامر  $\det(A)$  و  $\text{inv}(A)$  و  $A'$  على التوالي. تحتوي مكتبة IMSL برمجيات مقابلة لمعظم برمجيات LAPACK، بالإضافة إلى بعض الزيادات.

وتسمى وفق المهمات التي تؤديها بما يلي:

1. الحروف الثلاثة الأولى للاسم بالإنجليزية:

أ. LSL: تحل النظام الخطي.

ب. LFT: تحلل مصفوفة معاملات.

ج. LFS: تحل نظامًا خطيًا إذا أعطيت العوامل من LFT.

د. LFD: تحسب محددات العوامل المعطاة.

هـ. LIN: تحسب معكوس العوامل المعطاة.

2. يحدد الحرفان الأخيران نوع المصفوفة المعطاة:

أ. RG: حقيقية عامة

ب. RT: حقيقية مثلثية

ج. DS: حقيقية موجبة التحديد

د. SF: حقيقية متماثلة

هـ. RB: حقيقية طوقية

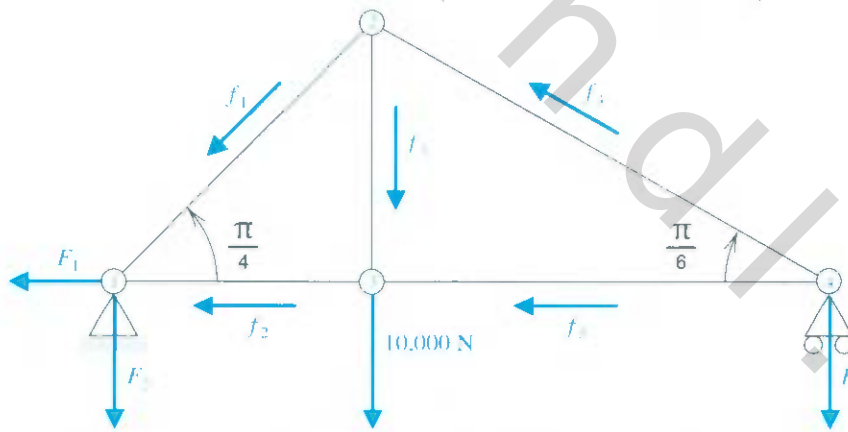
فعلى سبيل المثال تحلل البرمجية LFTDS المصفوفة الحقيقية موجبة التحديد إن مكتبة NAG تحوي كثيرًا من البرمجيات الخاصة بالطرائق المباشرة لحل الأنظمة الخطية المماثلة لتلك في LA-PACK و IMSL فعلى سبيل المثال يحل البرنامج F04AEF أنظمة خطية باستخدام تحليل كراوت. ويحل البرنامج F04ATF نظامًا خطيًا واحدًا باستخدام تحليل كراوت كما في F04AEF. ويحل البرنامج F04EAF نظامًا خطيًا واحدًا، حيث المصفوفة حقيقية والثلاثية الأقطار. ويحل البرنامج F04ASF النظام الذي مصفوفته حقيقية وموجبة التحديد. ويمكن حساب معكوس المصفوفات بالبرنامج F07AJF بعد استخدام F07ADF لأي مصفوفة حقيقية، وبعد استخدام F01ABF إذا كانت المحددة باستخدام F03AAF. ويمكن إيجاد التحليل باستخدام F07ADF لتحليل LU للمصفوفة لحقيقية، وباستخدام F01LEF لتحليل المصفوفة ثلاثية الأقطار. بعد ذلك يمكن حل الأنظمة الخطية باستخدام F07AEF. ويمكن إيجاد تحليل تشولسكي للمصفوفة موجبة التحديد باستخدام F07FDF. ثم حل النظام الخطي باستخدام F07FEF. إن مكتبة NAG تحوي أيضًا عمليات المصفوفة - المنج من المستوى الأدنى. للمزيد من المعلومات عن الحلول العددية للأنظمة الخطية والمصفوفات، يمكنك الرجوع إلى [GV] Van Loan و [Golub]، [FM] Forsythe and Moler و [Stew] Stewart. ويمكن الرجوع إلى [GL] George and Liu و [Pi] Pissanetzky اللذين بحثا موضوع الطرائق المباشرة لحل الأنظمة الكبيرة بالتفصيل. أما [CV] Coleman and Van Loan فقد بحثا استخدام LINPACK و BLAS و MATLAB.



## أساليب التكرار في جبر المصفوفات Iterative Techniques in Matrix Algebra

### مقدمة

الدعامات عبارة عن إنشآت قادرة على حمل أحمال ثقيلة. وعند تصميم الجسر تربط هذه الدعامات فيما بينها بوصلات مسمارية قابلة للدوران تسمح بتحويل القوى المؤثرة من دعامة إلى أخرى. ويرينا الشكل أدناه دعامة وُضعت مستقرة عند النقطة الطرفية اليسرى السفلى ①، ويسمح لها بالتحرك أفقيًا عند النقطة الطرفية اليمنى السفلى ④. ولها وصلات مسمارية عند ② ③ ④. وقد وُضع ثقل زنته 10,000 نيوتن (N) عند المفصل ③ والقوى الناتجة على المفاصل ممثلة في  $f_1, f_2, f_3, f_4$  و  $f_5$  كما يبيّنه الشكل. وتعني الإشارة الموجبة لهذه القوى شدًا لأجزاء الوصلة المسمارية. أما الإشارة السالبة فتعني ضغطًا عليها. إن عنصر الدعم المستقر يمكن أن يكون له مركبة قوة أفقية  $F_1$  ومركبة قوة عمودية  $F_2$ ، حيث إن عنصر الدعم المتحرك له مركبة قوة عمودية  $F_3$  فقط.



إذا كانت الدعامة في حالة توازن مستقر فإن القوى عند أي مفصل يجب إضافتها إلى المتجه الصفري، بحيث يكون مجموع المركبات العمودية والأفقية عند كل مفصل يساوي صفرًا. وهذا ينتج لنا نظام المعادلات الميبين في جدول صفحة (418). إن مصفوفة بأبعاد  $8 \times 8$  توضح هذا النظام بحيث يكون فيها 47 من القيم صفرًا و 17 منها فقط ليست صفرًا. وتسمى المصفوفات ذات النسبة العالية من الأصفار متناثرة sparse. ويكون حلها غالبًا باستخدام أساليب التكرار بدلًا من المباشرة. وقد تناولنا حلّ التكرار لهذا النظام في تمرين (28) من فصل (3.7).

المركبة العمودية	المركبة الأفقية	المفصل
$\frac{\sqrt{2}}{2} f_1 - F_2 = 0$	$-F_1 + \frac{\sqrt{2}}{2} f_1 + f_2 = 0$	①
$-\frac{\sqrt{2}}{2} f_1 - f_3 - \frac{1}{2} f_4 = 0$	$-\frac{\sqrt{2}}{2} f_1 + \frac{\sqrt{3}}{2} f_4 = 0$	②
$f_3 - 12,000 = 0$	$-f_2 + f_5 = 0$	③
$\frac{1}{2} f_4 - F_3 = 0$	$-\frac{\sqrt{3}}{2} f_4 - f_5 = 0$	④

الطرائق التي تناولها الباب السادس استخدمت الأساليب المباشرة في حلّ نظام بحجم  $n \times n$  من المعادلات الخطية بصيغة  $Ax = b$ . وفي هذا الفصل سنتناول طرائق التكرار لحلّ نظام من هذا النوع.

### معايير المتجهات والمصفوفات

1.7

### Norms of Vectors and Matrices

أوضحنا في الباب الثاني أساليب التكرار لإيجاد جذور المعادلات من النوع  $f(x) = 0$ . ووجدنا تقريباً أو (تقريبات) ابتدائية. بعدئذٍ تُحدّد تقريبات جديدة استناداً إلى جودة التقريب السابق للمعادلة. ولناقشة طرائق التكرار لحلّ الأنظمة الخطية، فإننا نحتاج أولاً إلى قياس المسافة ما بين متجهات عمود ذات البعد  $n$  لتحديد ما إذا كانت متتالية المتجهات تتقارب إلى حل النظام. وفي الواقع تكون الحاجة إلى هذا المعيار عندما يُستخرج الحل بالطرائق المباشرة المذكورة في الفصل السادس. تتطلب تلك الطرائق الكثير من العمليات الحسابية، وتستخدم حسابات منتهية المواقع بحيث تؤدي إلى تقريب حل حقيقي للنظام فقط. ليمثّل مجموعة جميع متجهات العمود ذات البعد  $n$  مع معاملات بأعداد حقيقية. ولتعريف مسافة ما في  $\mathbb{R}^n$  نستخدم تعبير معيار.

الثابت عبارة عن عدد حقيقي (أو مركب) ويعبّر عنه عموماً باستخدام حروف إغريقية أو مائلة. المتجهات يعبر عنها باستخدام حروف بارزة (غامقة).

إن متجه المعيار على  $\mathbb{R}^n$  هو دالة  $\|\cdot\|$  من  $\mathbb{R}^n$  إلى  $\mathbb{R}$  يحقق الخواص الآتية:

تعريف 1.7

أ.  $\|\mathbf{x}\| \geq 0$  لـ  $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$  جميعاً.

ب.  $\|\mathbf{x}\| = 0$  إذا وفقط إذا  $\mathbf{x} = \mathbf{0}$ .

ج.  $\|\alpha \mathbf{x}\| = |\alpha| \|\mathbf{x}\|$  لـ  $\alpha \in \mathbb{R}$  و  $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$  جميعاً.

د.  $\|\mathbf{x} + \mathbf{y}\| \leq \|\mathbf{x}\| + \|\mathbf{y}\|$  لـ  $\mathbf{x}, \mathbf{y} \in \mathbb{R}^n$  جميعاً.

سنحتاج إلى اثنين فقط من المعايير منتهية على  $\mathbb{R}^n$  على الرغم من أن معياراً ثالثاً  $\mathbb{R}^n$  عُرض في تمرين (2). ولما كانت المتجهات في  $\mathbb{R}^n$  هي متجهات عمود فإنه من المناسب استخدام صيغة المنقول التي وردت في الفصل (3.6) حينما عبّر عن المتجه بدلالة مكوناته. وعلى

سبيل المثال فإن المتجه

$$\mathbf{x} = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix}$$

سيكتب بالصيغة  $\mathbf{x} = (x_1, x_2, \dots, x_n)$ .

يحذف المعيارين  $l_2$  و  $l_\infty$  للمتجه  $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)^t$  على النحو الآتي

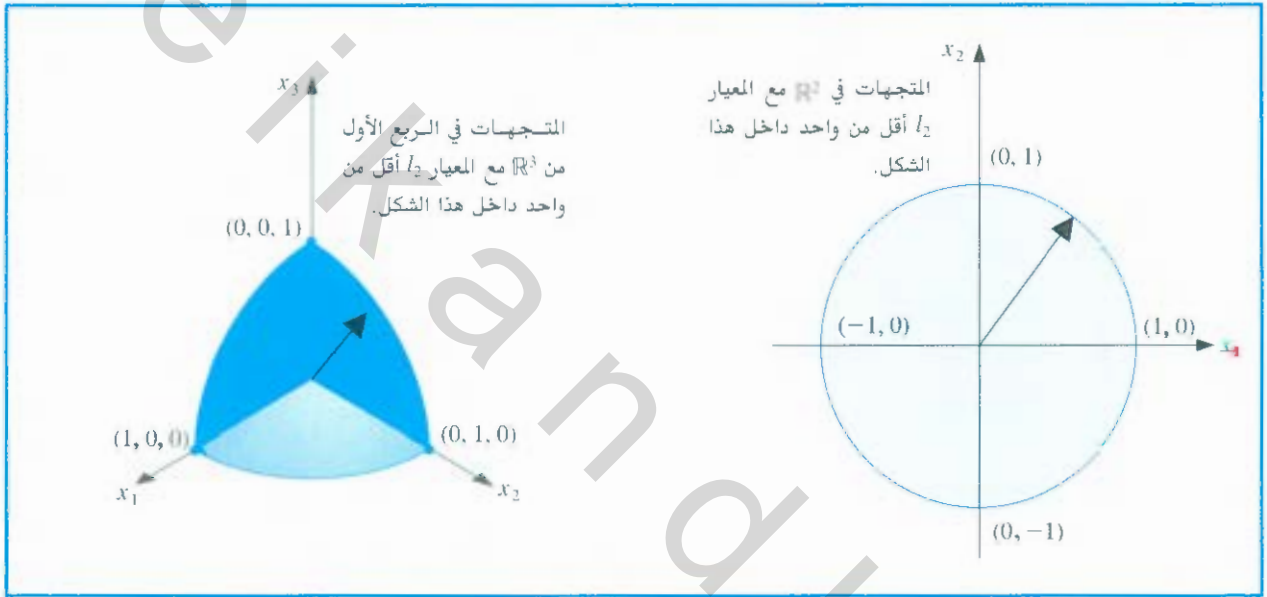
$$\|x\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} |x_i| \quad \text{و} \quad \|x\|_2 = \left\{ \sum_{i=1}^n x_i^2 \right\}^{1/2}$$

يسمى المعيار  $l_2$  معيارًا إقليديًا Euclidean norm للمتجه  $x$ ، لأنه يمثل مفهوم المسافة من نقطة الأصل في حالة كون  $x$  في  $\mathbb{R}^1 \equiv \mathbb{R}$  أو  $\mathbb{R}^2$  أو  $\mathbb{R}^3$ . وعلى سبيل المثال فإن معيار  $l_2$  للمتجه  $x = (x_1, x_2, x_3)^t$  يعطي طول الخط المستقيم الواصل ما بين النقطتين  $(0, 0, 0)$  و  $(x_1, x_2, x_3)$ . ويبيّن شكل (1.7) حدود المتجهات في  $\mathbb{R}^2$  و  $\mathbb{R}^3$  التي لها معيار  $l_2$  أقل من 1. وشكل (2.7) هو توضيح مماثل للمعيار  $l_\infty$ .

### تعريف 2.7

في المسافة المعيارية يعتبر الخط المستقيم أقصر مسافة ما بين نقطتين. وتسمى بالمسافة الإقليدية. لأنها تعيننا هندسة إقليدية.

### شكل 1.7



مثال 1 للمتجه  $x = (-1, 1, -2)^t$  في  $\mathbb{R}^3$  معايير

$$\|x\|_\infty = \max\{|-1|, |1|, |-2|\} = 2 \quad \text{و} \quad \|x\|_2 = \sqrt{(-1)^2 + (1)^2 + (-2)^2} = \sqrt{6}$$

ومن السهل أن نرى تحقق خصائص تعريف (1.7) لمعيار  $l_\infty$ ؛ لأنها تنبع من نفس النتائج لقيم مطلقة. وعلى سبيل المثال فإذا كان  $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)^t$  و  $y = (y_1, y_2, \dots, y_n)^t$  فإن

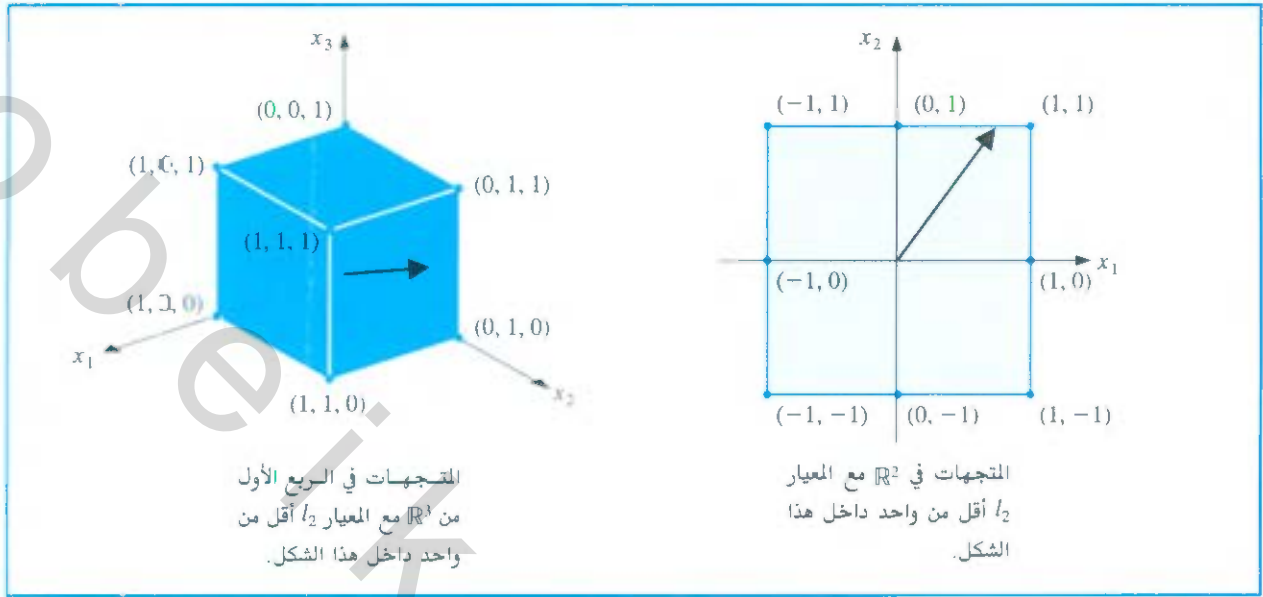
$$\|x + y\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} |x_i + y_i| \leq \max_{1 \leq i \leq n} (|x_i| + |y_i|) \leq \max_{1 \leq i \leq n} |x_i| + \max_{1 \leq i \leq n} |y_i| = \|x\|_\infty + \|y\|_\infty$$

ولكي نثبت أن

$$\|x + y\|_2 \leq \|x\|_2 + \|y\|_2 \quad \text{لكل } x, y \in \mathbb{R}^n$$

فإننا نحتاج إلى المتباينة المشهورة التي تقدمها البرهنة الآتية.

شكل 2.7



مبرهنة كوشي - بنياكوفسكي - شيوارتز لعمليات الجمع 37

Cauchy-Bunyakovsky-Schwarz Inequality for Sums

لكل من  $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)'$  و  $y = (y_1, y_2, \dots, y_n)'$  في  $\mathbb{R}^n$ ، فإن

$$x'y = \sum_{i=1}^n x_i y_i \leq \left\{ \sum_{i=1}^n x_i^2 \right\}^{1/2} \left\{ \sum_{i=1}^n y_i^2 \right\}^{1/2} = \|x\|_2 \cdot \|y\|_2 \quad (1.7)$$

البرهان إذا كان  $x = 0$  أو  $y = 0$  فإن النتيجة فورية؛ لأن جانبي المتباينة هما صفر.

افترض  $y \neq 0$  و  $x \neq 0$  لكل  $\lambda \in \mathbb{R}$

$$0 \leq \|x - \lambda y\|_2^2 = \sum_{i=1}^n (x_i - \lambda y_i)^2 = \sum_{i=1}^n x_i^2 - 2\lambda \sum_{i=1}^n x_i y_i + \lambda^2 \sum_{i=1}^n y_i^2$$

$$2\lambda \sum_{i=1}^n x_i y_i \leq \sum_{i=1}^n x_i^2 + \lambda^2 \sum_{i=1}^n y_i^2 = \|x\|_2^2 + \lambda^2 \|y\|_2^2$$

ولكون  $\|x\|_2 > 0$  و  $\|y\|_2 > 0$  نفترض  $\lambda = \|x\|_2 / \|y\|_2$  لإعطاء

$$\left( 2 \frac{\|x\|_2}{\|y\|_2} \right) \left( \sum_{i=1}^n x_i y_i \right) \leq \|x\|_2^2 + \frac{\|x\|_2^2}{\|y\|_2^2} \|y\|_2^2 = 2\|x\|_2^2$$

وبذلك

هنالك العديد من الصيغ لهذه المتباينة. ومن ثم العديد من المكتشفين وجستيلوليس كوشي

(1789-1857)

Augustin Louis Cauchy

وضح هذه المتباينة عام 1821 في

*Cours d'Analyse Algèbre*

وكتاب دقيق لحساب المتفاضل

والتكامل الصيغة التكاملية

للمتباينة ظهرت في عمل فيكتور

ياكوفليج بنياكوفسكي

(1804-1889)

Alexander Yakovlevich Bunyakovsky

عام 1859. ول هرمندوس

شوارتز

(1821-1843)

Hermann Amandus Schwarz

استخدم جميعه تكامل مضاعف لهذه

المتباينة عام 1885 تفاصيل أخرى عن

التاريخ يمكن إيجادها في (Stee)

$$2 \sum_{i=1}^n x_i y_i \leq 2 \|x\|_2 \frac{\|y\|_2}{\|x\|_2} = 2 \|x\|_2 \|y\|_2$$

ونتيجة لذلك فإن

$$x'y = \sum_{i=1}^n x_i y_i \leq \|x\|_2 \|y\|_2 = \left\{ \sum_{i=1}^n x_i^2 \right\}^{1/2} \left\{ \sum_{i=1}^n y_i^2 \right\}^{1/2}$$

ويمكن مع هذه النتيجة أن نرى بأنه لكل  $x, y \in \mathbb{R}^n$  فإن

$$\|x + y\|_2^2 = \sum_{i=1}^n (x_i + y_i)^2 = \sum_{i=1}^n x_i^2 + 2 \sum_{i=1}^n x_i y_i + \sum_{i=1}^n y_i^2 \leq \|x\|_2^2 + 2 \|x\|_2 \|y\|_2 + \|y\|_2^2$$

التي تعطي خاصية المعيار الأخيرة

$$\|x + y\|_2 \leq (\|x\|_2^2 + 2 \|x\|_2 \|y\|_2 + \|y\|_2^2)^{1/2} = \|x\|_2 + \|y\|_2$$

ولما كان معيار المتجه يعطي قياساً للمسافة بين متجه عشوائي والمتجه الصفري. فإن المسافة بين متجهين تعرف بأنها معيار الفرق بين المتجهين.

**تعريف 4.7** إذا كان  $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)^t$  و  $y = (y_1, y_2, \dots, y_n)^t$  متجهات في  $\mathbb{R}^n$  فإن المسافتين  $l_2$  و

$l_\infty$  بين  $x$  و  $y$  تعرفان على النحو التالي:

$$\|x - y\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} |x_i - y_i| \quad \text{و} \quad \|x - y\|_2 = \left\{ \sum_{i=1}^n (x_i - y_i)^2 \right\}^{1/2}$$

**مثال 2** للنظام الخطي

$$3.3330x_1 + 15920x_2 - 10.333x_3 = 15913$$

$$2.2220x_1 + 16.710x_2 + 9.6120x_3 = 28.544$$

$$1.5611x_1 + 5.1791x_2 + 1.6852x_3 = 8.4254$$

حل  $(x_1, x_2, x_3)^t = (1, 1, 1)^t$ . فإذا طُبِّق حذف جاوس Gaussian elimination في حساب

تقريب لخمس خانات مستخدمين تمحور العمود الأعظم maximal column pivoting وفقاً

للخوارزمية (2.6) فإن الحل سيكون

$$\bar{x} = (\bar{x}_1, \bar{x}_2, \bar{x}_3)^t = (1.2001, 0.99991, 0.92538)^t$$

ومقاييس  $x - \bar{x}$  معطاة من خلال

$$\|x - \bar{x}\|_\infty = \max\{|1 - 1.2001|, |1 - 0.99991|, |1 - 0.92538|\}$$

$$= \max\{0.2001, 0.00009, 0.07462\} = 0.2001$$

و

$$\|x - \bar{x}\|_2 = [(1 - 1.2001)^2 + (1 - 0.99991)^2 + (1 - 0.92538)^2]^{1/2}$$

$$= [(0.2001)^2 + (0.00009)^2 + (0.07462)^2]^{1/2} = 0.21356$$

وعلى الرغم من كون  $\bar{x}_2$  و  $\bar{x}_3$  تقريبين جيدين لـ  $x_2$  و  $x_3$ ، فإن المركبة  $\bar{x}_1$  هي تقريب ضعيف لـ  $x_1$  وإن  $|x_1 - \bar{x}_1|$  تهيمن على المعايير.

إن مفهوم المسافة في  $\mathbb{R}^n$  يستخدم أيضاً في تعريف محدودية متتالية متجهات في هذا الفضاء.

**تعريف 5.7** نقول: إن المتتالية  $\{x^{(k)}\}_{k=1}^{\infty}$  حيث  $x^{(k)}$  متجهات على  $\mathbb{R}^n$  تقاربية. وتقترب إلى  $x$  بالنسبة إلى

المعيار  $\|\cdot\|$  إذا كان لكل  $\varepsilon > 0$  يوجد عدد صحيح  $N(\varepsilon)$  يحقق

$$\|x^{(k)} - x\| < \varepsilon \quad \text{لكل } k \geq N(\varepsilon)$$

**مبرهنة 6.7** نقول: إن المتتالية  $\{x^{(k)}\}$  حيث متجهات على  $\mathbb{R}^n$  تقاربية. وتقترب إلى  $x$  بالنسبة إلى  $\|\cdot\|_{\infty}$  إذا وفقط إذا

$$\lim_{k \rightarrow \infty} x_i^{(k)} = x_i \quad \text{لكل } i = 1, 2, \dots, n$$

البرهان افترض أن  $\{x^{(k)}\}$  تتقارب إلى  $x$  بالنسبة إلى  $\|\cdot\|_{\infty}$  إذا كان لأي  $\varepsilon > 0$  يوجد عدد صحيح  $N(\varepsilon)$  بحيث إن لقيم  $k \geq N(\varepsilon)$  جميعها

$$\max_{i=1,2,\dots,n} |x_i^{(k)} - x_i| = \|x^{(k)} - x\|_{\infty} < \varepsilon$$

وتؤدي هذه النتيجة إلى أن  $|x_i^{(k)} - x_i| < \varepsilon$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$  وبذلك فإن  $\lim_{k \rightarrow \infty} x_i^{(k)} = x_i$  لكل  $i$ .

وبالعكس افترض أن  $\lim_{k \rightarrow \infty} x_i^{(k)} = x_i$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$  عند  $\varepsilon > 0$  معلومة، يمثّل  $N_i(\varepsilon)$  لكل  $i$  عدداً صحيحاً مع خاصية كون  $|x_i^{(k)} - x_i| < \varepsilon$  متى كان  $k \geq N_i(\varepsilon)$ .

دعنا نعرف  $N(\varepsilon) = \max_{i=1,2,\dots,n} N_i(\varepsilon)$  فإذا كان  $k \geq N(\varepsilon)$  فإن

$$\max_{i=1,2,\dots,n} |x_i^{(k)} - x_i| = \|x^{(k)} - x\|_{\infty} < \varepsilon$$

وهذا يؤدي إلى أن  $\{x^{(k)}\}$  تتقارب إلى  $x$  بالنسبة إلى  $\|\cdot\|_{\infty}$ .

...

**مثال 3** ليكن  $x^{(k)} \in \mathbb{R}^4$  معرفاً من خلال

$$x^{(k)} = (x_1^{(k)}, x_2^{(k)}, x_3^{(k)}, x_4^{(k)})^t = \left(1, 2 + \frac{1}{k}, \frac{3}{k^2}, e^{-k} \sin k\right)^t$$

ولكون

$$\lim_{k \rightarrow \infty} 1 = 1, \quad \lim_{k \rightarrow \infty} (2 + 1/k) = 2, \quad \lim_{k \rightarrow \infty} 3/k^2 = 0, \quad \lim_{k \rightarrow \infty} e^{-k} \sin k = 0$$

المبرهنة (6.7) تؤدي إلى أن المتتالية  $\{x^{(k)}\}$  تتقارب إلى  $(1, 2, 0, 0)^t$  بالنسبة إلى  $\|\cdot\|_{\infty}$ .

وإن المبرهنة المباشرة بأن المتتالية في التمرين (3) تتقارب إلى  $(1, 2, 0, 0)^t$  بالنسبة إلى معيار  $\|\cdot\|_2$  صعب إلى حد ما، والأسهل من ذلك هو برهنة النتيجة (المبرهنة) التالية وتطبيقها على هذه الحالة الخاصة.

**مبرهنة 7.7** لكل  $x \in \mathbb{R}^n$  يكون

$$\|x\|_{\infty} \leq \|x\|_2 \leq \sqrt{n} \|x\|_{\infty}$$

## البرهان

ليكن  $x$  عبارة عن إحداثي لـ  $x$  بحيث  $|x_j| = \max_{1 \leq i \leq n} |x_i| = \|x\|_\infty$ . وبذلك فإن

$$\|x\|_\infty^2 = |x_j|^2 = x_j^2 \leq \sum_{i=1}^n x_i^2 = \|x\|_2^2$$

ومن ثم فإن

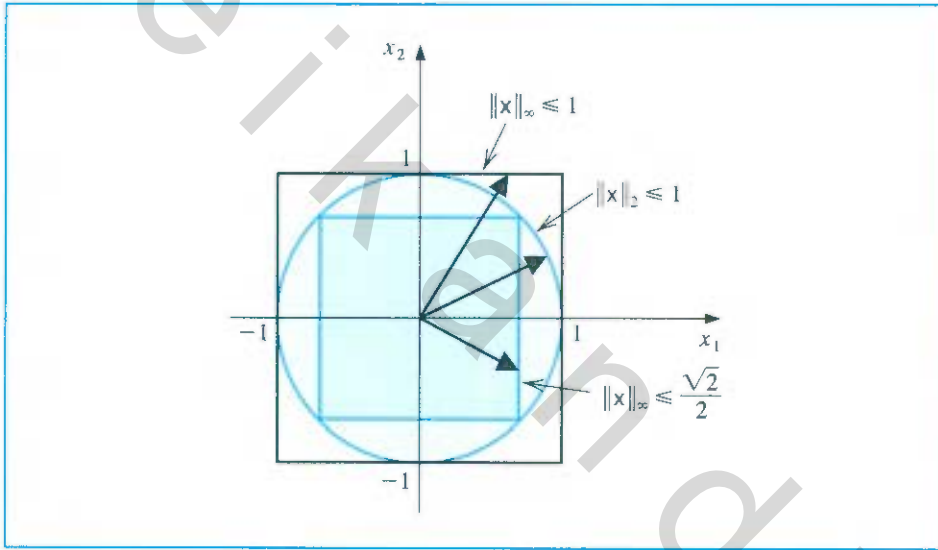
$$\|x\|_2^2 = \sum_{i=1}^n x_i^2 \leq \sum_{i=1}^n x_j^2 = n x_j^2 = n \|x\|_\infty^2 \quad \text{و} \quad \|x\|_\infty \leq \|x\|_2$$

ولذلك يكون

$$\|x\|_2 \leq \sqrt{n} \|x\|_\infty$$

ويوضِّح شكل (3.7) هذه النتيجة عندما  $n = 2$ .

شكل 3.7



مثال 4

وجدنا في مثال (3) أن المتتالية  $\{x^{(k)}\}$  المعرفة من خلال

$$x^{(k)} = \left( 1, 2 + \frac{1}{k}, \frac{3}{k^2}, e^{-k} \sin k \right)^T$$

تتقارب إلى  $x = (1, 2, 0, 0)^T$  بالنسبة إلى  $\|\cdot\|_\infty$ . وعند أي  $\varepsilon > 0$  نجد عدداً صحيحاً  $N(\varepsilon/2)$  مع الخاصية

$$\|x^{(k)} - x\|_\infty < \frac{\varepsilon}{2}$$

متى كان  $k \geq N(\varepsilon/2)$ . ومن خلال المبرهنة (7.7) نحصل على

$$\|x^{(k)} - x\|_2 < \sqrt{4} \|x^{(k)} - x\|_\infty < 2 \left( \frac{\varepsilon}{2} \right) = \varepsilon$$

عندما  $k \geq N(\varepsilon/2)$ . وبذلك فإن  $\{x^{(k)}\}$  تتقارب إلى  $x$  بالنسبة إلى  $\|\cdot\|_2$  أيضاً.

ومن الممكن إثبات أن المعايير جميعها على  $\mathbb{R}^n$  متكافئة بالنسبة إلى التقارب، بمعنى أنه إذا كان  $\|\cdot\|'$  و  $\|\cdot\|$  يمثلان أي اثنين من المعايير على  $\mathbb{R}^n$  وأن  $\{x^{(k)}\}_{k=1}^{\infty}$  لها حدود  $x$  بالنسبة إلى  $\|\cdot\|$  فإن  $\{x^{(k)}\}_{k=1}^{\infty}$  أيضاً لها حدود  $x$  بالنسبة إلى  $\|\cdot\|'$ . ويمكن برهنة هذه الحفبة لمحاولة العلة في [Or2.p.8]. وتُستنتج حالة المعيارين  $\|\cdot\|_2$  و  $\|\cdot\|_{\infty}$  من المبرهنة (7.7).

سنحتاج في البنود اللاحقة من هذا الباب والأبواب الأخيرة إلى طرائق لتحديد المسافة بين مصفوفات بحجم  $n \times n$ . ويتطلب هذا مرة أخرى استخداماً لمعيار ما.

إن معيار المصفوفة matrix norm على مجموعة من المصفوفات بحجم  $n \times n$  عبارة عن دالة بفيعة حقيقية  $\|\cdot\|$  معرفة على هذه المجموعة، وهو يحقق لكل من المصفوفتين  $A$  و  $B$  بحجم  $n \times n$  والأعداد الحقيقية  $\alpha$  جميعها الخصائص الآتية:

$$أ. \|A\| \geq 0.$$

ب.  $\|A\| = 0$  (إذا فقط إذا  $A$  كانت  $O$ ، أي مصفوفة مدخلاتها جميعاً صفراً).

$$ج. \|\alpha A\| = |\alpha| \|A\|.$$

$$د. \|A + B\| \leq \|A\| + \|B\|.$$

$$هـ. \|AB\| \leq \|A\| \|B\|.$$

المسافة بين المصفوفتين  $A$  و  $B$  بحجم  $n \times n$  بالنسبة إلى معيار المصفوفة هذا هي  $\|A - B\|$ . وعلى الرغم من أن معايير المصفوفة يمكن إيجادها بطرائق مختلفة، إلا أن المعايير لوحيدة التي تهمننا هنا هي تلك التي تكون نتائج طبيعية لمعايير المتجهين  $l_2$  و  $l_{\infty}$ . وليس من الصعب إثبات المبرهنة التالية، وقد تركنا برهانها للتمرين (13).

إذا كان  $\|\cdot\|$  معياراً متجهياً على  $\mathbb{R}^n$  تكون

$$\|A\| = \max_{\|x\|=1} \|Ax\|$$

معيار مصفوفة.

ويُسمى هذا معيار مصفوفة طبيعياً (أو مستحثاً) *natural or induced, matrix norm* ومرتبطة بمعيار متجه. وسنعرض في هذا الكتاب أن معايير المصفوفة جميعها هي معايير مصفوفة طبيعية ما لم يذكر خلاف ذلك.

لأي  $z \neq 0$ ، لدينا  $x = z / \|z\|$  يمثل متجه الوحدة. ومن ثم فإن

$$\max_{\|x\|=1} \|Ax\| = \max_{z \neq 0} \left\| A \left( \frac{z}{\|z\|} \right) \right\| = \max_{z \neq 0} \frac{\|Az\|}{\|z\|}$$

ونستطيع بدلاً من ذلك كتابتها

$$\|A\| = \max_{z \neq 0} \frac{\|Az\|}{\|z\|} \quad (7.2)$$

وتظهر النتيجة المباشرة للمبرهنة (9.7) من هذا التعبير لـ  $\|A\|$ .

لأي متجه  $z \neq 0$ ، مصفوفة  $A$ ، وأي معيار طبيعي  $\|\cdot\|$ ، يكون لدينا

$$\|Az\| \leq \|A\| \cdot \|z\|$$

## تعريف 8.7

## مبرهنة 9.7

كل معيار متجه ينتج معيار مصفوفة طبيعياً يقابله.

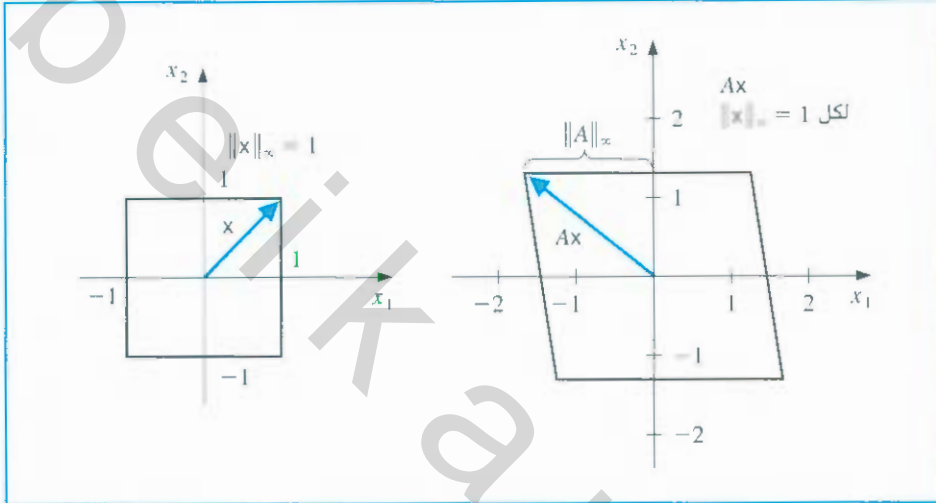
## التمهيدية 10.7



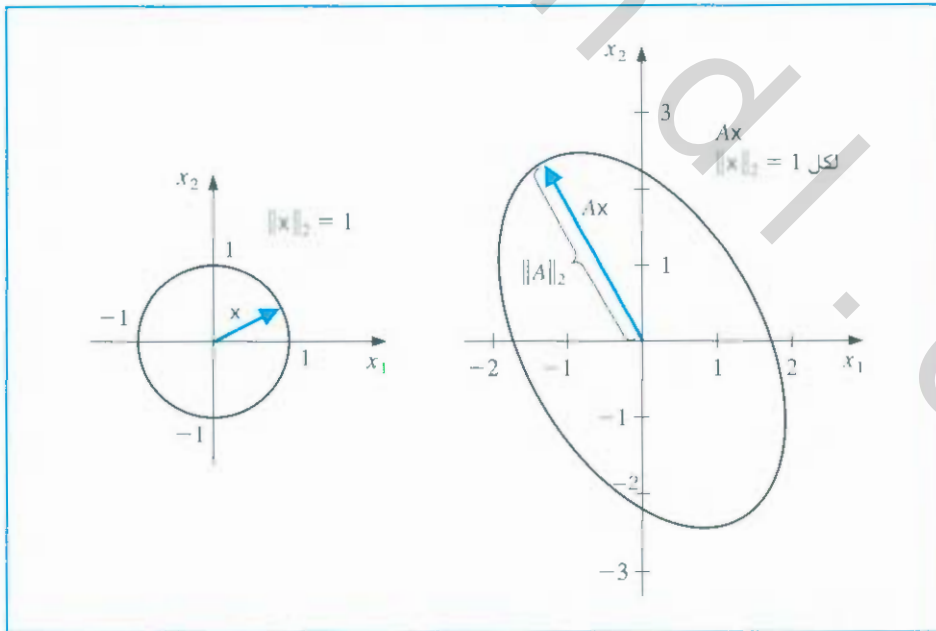
يوضح المعيار المعطى لمصفوفة ضمن معيار طبيعي كيف تُوسَّع المصفوفة متجهات الباب بالنسبة إلى ذلك المعيار. وتكون التوسعة الكبرى معيارًا للمصفوفة. ومعايير المصفوفة التي نتناولها هنا تكون بالصيغة:

$$\|A\|_2 = \max_{\|x\|_2=1} \|Ax\|_2 \text{ هو معيار } l_2 \text{ و} \|A\|_\infty = \max_{\|x\|_\infty=1} \|Ax\|_\infty \text{ هو معيار } l_\infty$$

ويوضح الشكلان (4.7) و (5.7) هذه المعايير عندما  $n = 2$ .



شكل 4.7



شكل 5.7

إن معيار  $l_\infty$  لمصفوفة ما يمكن حسابه بسهولة من عناصر المصفوفة.

**مبرهنة 11.7** إذا كانت  $A = (a_{ij})$  عبارة عن مصفوفة بحجم  $n \times n$  فإن

$$\|A\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}|$$

**البرهان** نثبت أولاً أن  $\|A\|_\infty \leq \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}|$  وليكن  $x$  متجهًا بحجم  $n$  مع

$$\|x\|_\infty = 1. \text{ وبما أن } Ax \text{ هو أيضًا متجه بحجم } n. \text{ فإن}$$

$$\|Ax\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} |(Ax)_i| = \max_{1 \leq i \leq n} \left| \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \right| \leq \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}| \max_{1 \leq j \leq n} |x_j|$$

ولكن  $\max_{1 \leq j \leq n} |x_j| = \|x\|_\infty = 1$  لذا

$$\|Ax\|_\infty \leq \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}|$$

وتكون النتيجة

$$\|A\|_\infty = \max_{\|x\|_\infty=1} \|Ax\|_\infty \leq \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}| \quad (3.7)$$

وستثبت الآن معكوس المتباينة. أي  $\|A\|_\infty \geq \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}|$ . ليكن  $p$  عندًا صحيحًا مع

$$\sum_{j=1}^n |a_{pj}| = \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}|$$

وأن  $x$  متجه بالمكونات

$$\left. \begin{array}{l} a_{pj} \geq 0 \text{ إذا كان } 1 \\ a_{pj} < 0 \text{ إذا كان } -1 \end{array} \right\} = x_j$$

إذن  $\|x\|_\infty = 1$  و  $\|Ax\|_\infty = \sum_{j=1}^n |a_{pj}| = \sum_{j=1}^n |a_{pj}|$  لكل  $j = 1, 2, \dots, n$  لذا

$$\|A\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} \left| \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \right| \geq \left| \sum_{j=1}^n a_{pj} x_j \right| = \sum_{j=1}^n |a_{pj}| = \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}| \quad \blacklozenge$$

وتؤدي هذه النتيجة إلى

$$\|A\|_\infty = \max_{\|x\|_\infty=1} \|Ax\|_\infty \geq \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}|$$

التي تعطي مع المتباينة (3.7)

$$\|A\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}|$$

مثال 5 إذا كان

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 0 & 3 & -1 \\ 5 & -1 & 1 \end{bmatrix}$$

فإن

$$\sum_{j=1}^3 |a_{1j}| = |1| + |2| + |-1| = 4, \quad \sum_{j=1}^3 |a_{2j}| = |0| + |3| + |-1| = 4$$

$$\sum_{j=1}^3 |a_{3j}| = |5| + |-1| + |1| = 7 \quad \text{و}$$

$$\|A\|_{\infty} = \max\{4, 4, 7\} = 7$$

سنكتشف في الفصل الآتي طريقة بديلة لإيجاد معيار  $l_2$  لمصفوفة ما.

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 1.7

1. أوجد  $\|x\|_{\infty}$  و  $\|x\|_2$  للمتجهات الآتية:

$$x = (3, -4, 0, \frac{3}{2})^t$$

$$x = (2, 1, -3, 4)^t$$

ج.  $x = (\sin k, \cos k, 2^k)^t$  لقيمة ثابتة للعدد الصحيح الموجب  $k$ .د.  $x = (4/(k+1), 2/k^2, k^2 e^{-k})^t$  لقيمة ثابتة للعدد الصحيح الموجب  $k$ .2. أ. تحقق من كون الدالة  $\|\cdot\|_1$  المعرفة على  $\mathbb{R}^n$  من خلال  $\|x\|_1 = \sum_{i=1}^n |x_i|$  معياراً على  $\mathbb{R}^n$ .ب. أوجد  $\|x\|_1$  للمتجه المعطى في التمرين (1).ج. برهن أنه لـ  $x \in \mathbb{R}^n$  جميعاً يكون  $\|x\|_2 \geq \|x\|_1$ .

3. برهن أن المتتاليات الآتية تكون متقاربة. وجد نهاياتها

$$x^{(k)} = (1/k, e^{1-k}, -2/k^2)^t$$

$$x^{(k)} = (e^{-k} \cos k, k \sin(1/k), 3 + k^{-2})^t$$

$$x^{(k)} = (ke^{-k^2}, (\cos k)/k, \sqrt{k^2 + k} - k)^t$$

$$x^{(k)} = (e^{1/k}, (k^2 + 1)/(1 - k^2), (1/k^2)(1 + 3 + 5 + \dots + (2k - 1)))^t$$

4. أوجد  $\|\cdot\|_{\infty}$  للمصفوفات الآتية:

$$\text{أ. } \begin{bmatrix} 10 & 15 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \quad \text{ب. } \begin{bmatrix} 10 & 0 \\ 15 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\text{ج. } \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 \\ -1 & 2 & -1 \\ 0 & -1 & 2 \end{bmatrix} \quad \text{د. } \begin{bmatrix} 4 & -1 & 7 \\ -1 & 4 & 0 \\ -7 & 0 & 4 \end{bmatrix}$$

5. في الأنظمة الخطية الآتية  $Ax = b$ ، حيث يمثل  $x$  الحل الحقيقي و  $\bar{x}$  الحل التقريبي.احسب  $\|x - \bar{x}\|_{\infty}$  و  $\|A\bar{x} - b\|_{\infty}$ .

$$\begin{aligned} & \text{أ.} \quad \frac{1}{2}x_1 + \frac{1}{3}x_2 = \frac{1}{63} \\ & \quad \frac{1}{3}x_1 + \frac{1}{4}x_2 = \frac{1}{168} \\ & \quad x = \left(\frac{1}{7}, -\frac{1}{6}\right)^t \\ & \quad \bar{x} = (0.142, -0.166)^t \\ & \text{ب.} \quad x_1 + 2x_2 + 3x_3 = 1 \\ & \quad 2x_1 + 3x_2 + 4x_3 = -1 \\ & \quad 3x_1 + 4x_2 + 6x_3 = 2 \\ & \quad x = (0, -7, 5)^t \\ & \quad \bar{x} = (-0.33, -7.9, 5.8)^t \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} & \text{ج.} \quad x_1 + 2x_2 + 3x_3 = 1 \\ & \quad 2x_1 + 3x_2 + 4x_3 = -1 \\ & \quad 3x_1 + 4x_2 + 6x_3 = 2 \\ & \quad x = (0, -7, 5)^t \\ & \quad \bar{x} = (-0.2, -7.5, 5.4)^t \\ & \text{د.} \quad 0.04x_1 + 0.01x_2 - 0.01x_3 = 0.06 \\ & \quad 0.2x_1 + 0.5x_2 - 0.2x_3 = 0.3 \\ & \quad x_1 + 2x_2 + 4x_3 = 11 \\ & \quad x = (1.827586, 0.6551724, 1.965517)^t \\ & \quad \bar{x} = (1.8, 0.64, 1.9)^t \end{aligned}$$

6. إن معيار المصفوفة  $\|\cdot\|_1$  المعروف من خلال  $\|Ax\|_1 = \max_{\|x\|_1=1} \|Ax\|_1$  يمكن حسابه باستخدام

$$\|A\|_1 = \max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1}^n |a_{ij}| \quad \text{الصيغة}$$

حيث إن معيار المتجه  $\|\cdot\|_1$  معرف في التمرين (2). أوجد  $\|\cdot\|_1$  للمصفوفات في التمرين (4).

7. أثبت بمثال أن  $\|\cdot\|_\infty$  المعرفة من خلال  $\|A\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} |a_{ij}|$  لا تعرف معيار مصفوفة.

8. أثبت أن  $\|\cdot\|_\infty$  المعرفة من خلال

$$\|A\|_\infty = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n |a_{ij}|$$

هي معيار مصفوفة. أوجد  $\|\cdot\|_\infty$  للمصفوفات في التمرين (4).

9. أ. إن معيار Frobenius ( وهو ليس معياراً طبيعياً ) يعرف للمصفوفة  $A$  بحجم  $n \times n$  من خلال

$$\|A\|_F = \left( \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n |a_{ij}|^2 \right)^{1/2}$$

أثبت أن  $\|\cdot\|_F$  هي معيار مصفوفة.

ب. أوجد  $\|A\|_F$  للمصفوفات في التمرين (4).

ج. لأي مصفوفة  $A$ ، أثبت أن  $\|A\|_2 \leq \|A\|_F \leq n^{1/2} \|A\|_2$ .

10. عُرف في التمرين (9) معيار Frobenius للمصفوفة. أثبت أنه لأي مصفوفة بحجم  $n \times n$  ومتجه

$$x \text{ في } \mathbb{R}^n \text{ فإن } \|Ax\|_2 \leq \|A\|_F \|x\|_2.$$

11. لتكن  $S$  مصفوفة positive definite بحجم  $n \times n$ . عرف  $\|x\| = (x^t S x)^{1/2}$  لأي  $x$  في  $\mathbb{R}^n$ . أثبت أن

هذا يعرف معياراً على  $\mathbb{R}^n$ . [تلميح: استخدم تحليل شولسكي Cholesky factorization لـ  $S$  لإثبات

$$\text{أن } [x^t S y = y^t S x \leq (x^t S x)^{1/2} (y^t S y)^{1/2}.$$

12. لتكن  $S$  مصفوفة غير مفردة، وأن  $\|\cdot\|$  أي معيار على  $\mathbb{R}^n$ . عرف  $\|\cdot\|'$  من خلال  $\|x\|' = \|Sx\|$ .

وأثبت أن  $\|\cdot\|'$  هو معيار على  $\mathbb{R}^n$  أيضاً.

13. برهن أنه إذا كان  $\|\cdot\|$  معياراً متجهياً على  $\mathbb{R}^n$  فإن  $\|A\| = \max_{\|x\|=1} \|Ax\|$  هو معيار مصفوفة.

14. الاقتباس الآتي من مجلة الرياضيات [Sz] Mathematics Magazine يعطي اتجاهًا بديلاً لبرهنة

متباينة Cauchy–Bunyakovsky–Schwarz Inequality.

أ. أثبت أنه عندما  $x \neq 0$  و  $y \neq 0$  يكون لدينا

$$\frac{\sum_{i=1}^n x_i y_i}{(\sum_{i=1}^n x_i^2)^{1/2} (\sum_{i=1}^n y_i^2)^{1/2}} = 1 - \frac{1}{2} \sum_{i=1}^n \left[ \frac{x_i}{(\sum_{j=1}^n x_j^2)^{1/2}} - \frac{y_i}{(\sum_{j=1}^n y_j^2)^{1/2}} \right]^2$$

ب. استخدم النتيجة للفقرة (أ) لإثبات أن

$$\sum_{i=1}^n x_i y_i \leq \left( \sum_{i=1}^n x_i^2 \right)^{1/2} \left( \sum_{i=1}^n y_i^2 \right)^{1/2}$$

## 2.7 القيم المميزة والمتجهات المميزة Eigenvalues And Eingenectors

يمكن اعتبار مصفوفة من الشكل  $n \times m$  على أنها دالة تستخدم عملية ضرب المصفوفات لتحويل المتجهات بحجم  $m$  لمتجهات بحجم  $n$ . تأخذ المصفوفة التربيعية  $A$  متجهات بحجم  $n$  لنفسها. وفي هذه الحالة ثمة متجهات غير صفرية معينة  $x$  تكون موازية لـ  $Ax$ ، الذي يعني وجود ثابت  $\lambda$  مع  $Ax = \lambda x$ . ولهذه المتجهات يكون لدينا  $(A - \lambda I)x = 0$ . وهناك صلة قوية بين هذه الأعداد  $\lambda$  وأرجحية التقارب لطريقة تكرار. وسنأخذ في الحسبان هذه الصلة ضمن هذا الفصل. إذا كانت  $A$  مصفوفة مربعة فإن كثيرة الحدود المميزة  $p(\lambda)$  لـ  $A$  تعرف على

$$p(\lambda) = \det(A - \lambda I)$$

النحو الآتي: ليس من الصعب إثبات أن  $P$  كثيرة حدود برتبة  $n$  (انظر التمرين 11)، ومن ثم فله  $n$  من الأصفار المختلفة على الأكثر، وبعضها قد يكون مركباً  $\text{complex}$ . فإذا كانت  $\lambda$  صفراً لـ  $P$ ، فإن  $\det(A - \lambda I) = 0$ ، وتفيد البرهنة (16.6) بأن النظام الخطي المعرف من خلال  $(A - \lambda I)x = 0$  له حل مع  $x \neq 0$ . نرغب هنا في دراسة الأصفار لـ  $P$  والحلول غير الصفرية المقابلة لتلك النظم. إذا كانت  $P$  كثيرة حدود المميزة للمصفوفة  $A$  فإن أصفار  $P$  هي القيم المميزة للمصفوفة  $A$ ، وإذا كانت  $\lambda$  قيمة مميزة لـ  $A$ ، وأن  $x \neq 0$  يتحقق  $(A - \lambda I)x = 0$ ، فإن  $x$  هي متجه مميز لـ  $A$  مقابلة للقيمة المميزة  $\lambda$ .

إذا كانت  $x$  متجهاً مميزاً مرتبطاً بالقيمة المميزة فإن  $Ax = \lambda x$ ، ومن ثم فإن المصفوفة  $A$  تأخذ المتجه  $x$  إلى قيمة مضاعفة لنفسه. فإذا كانت  $\lambda$  حقيقية و  $\lambda > 1$  فإن  $A$  لها تأثير في توسعة  $x$  بعامل  $\lambda$ . كما يتضح من شكل 6.7 (أ). وإذا كان  $0 < \lambda < 1$  فإن  $A$  تقلص  $x$  بعامل  $\lambda$ . (انظر شكل 6.7 (ب)) وعندما  $\lambda < 0$  فإن التأثيرات تكون متشابهة (انظر الشكلين 6.7 (ج)، (د)) على الرغم من أن اتجاه  $Ax$  قد عكس.

انظر كذلك أنه إذا كان  $x$  متجهاً مميزاً لـ  $A$  ومرتباً بالقيمة المميزة  $\lambda$ ، وأن  $\alpha$  أي ثابت ليس صفراً، فإن  $\alpha x$  متجه مميز أيضاً، لأن

$$A(\alpha x) = \alpha(Ax) = \alpha(\lambda x) = \lambda(\alpha x)$$

مثال 1 إن كثيرة حدود المميزة للمصفوفة

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 2 \\ 1 & -1 & 4 \end{bmatrix}$$

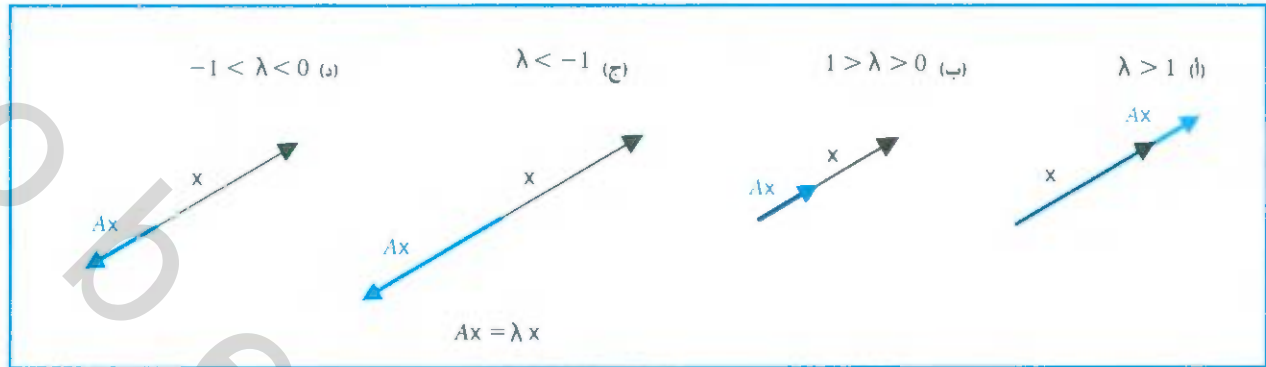
### تعريف 12.7

كثير حدود التميز هذا لا تصف تماماً حال لقيمة المميزة للمصفوفة. وكما ستلاحظ ذلك في مثال (2) من الفصل 2.9

### تعريف 13.7

التعريف eigen هو من معنى كلمة ألمانية "to own" والتي تماثل (المسئولية) باللغة الإنجليزية. كل مصفوفة لها ميزة أو معادلة تميز مع قيم متجهات مميزة وسماوية.

شكل 6.7



$$p(\lambda) = \det(A - \lambda I) = \det \begin{bmatrix} 2 - \lambda & 0 & 0 \\ 1 & 1 - \lambda & 2 \\ 1 & -1 & 4 - \lambda \end{bmatrix}$$

$$= \lambda^3 - 7\lambda^2 + 16\lambda - 12 = (\lambda - 3)(\lambda - 2)^2$$

هو

ولذلك فإن القيم المميزة لـ  $A$  هي  $\lambda_1 = 3$  و  $\lambda_2 = 2$ . والمتجه المميز  $x_1$  المقابل للقيمة المميزة  $\lambda_1 = 3$  عبارة عن حل للمعادلة  $(A - 3 \cdot I)x_1 = 0$ ، ومن

$$\text{ثم فإن } \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -1 & 0 & 0 \\ 1 & -2 & 2 \\ 1 & -1 & 1 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix}$$

التي تؤدي إلى  $x_1 = 0$  و  $x_2 = x_3$ .

إن أي قيمة غير الصفر لـ  $x_3$  تعطي متجهًا مميزًا للقيمة المميزة  $\lambda_1 = 3$ . وعلى سبيل المثال عندما  $x_3 = 1$  يكون لدينا المتجه المميز  $x_1 = (0, 1, 1)'$ . أي متجه مميز لـ  $A$  مقابل  $\lambda = 3$  هو **مضروب** لـ  $x_1 = (0, 1, 1)'$ .

وبالمثل لأي متجه مميز  $x \neq 0$  لـ  $A$  مرتبط مع  $\lambda_2 = 2$  هو حل للنظام  $(A - 2 \cdot I)x = 0$

$$\text{ومن ثم } \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 1 & -1 & 2 \\ 1 & -1 & 2 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix}$$

وفي هذه الحالة لا بد لمتجه المميز أن يحقق المعادلة  $x_1 - x_2 + 2x_3 = 0$  فقط التي يمكن عملها بطرائق مختلفة. وعلى سبيل المثال عندما  $x_1 = 0$  يكون لدينا  $x_2 = 2x_3$  ومن ثم فإن أحد الخيارات سيكون  $x_2 = (0, 2, 1)'$ . وبإمكاننا اختيار  $x_2 = 0$  أيضًا الذي يتطلب كون  $x_1 = -2x_3$ . لذلك فإن  $x_3 = (-2, 0, 1)'$  يعطي المتجه المميز الثاني للقيمة المميزة  $\lambda_2 = 2$  التي لا تكون من مضاعفات  $x_2$ . المتجهات المميزة لـ  $A$  والمقرنة بالقيمة المميزة  $\lambda_2 = 2$  تولد سطحًا بالكامل موضعيًا من خلال المتجهات جميعها ذات الصيغة

$$\alpha x_2 + \beta x_3 = (-2\beta, 2\alpha, \alpha + \beta)'$$

لثابتين العشوائيين  $\alpha$  و  $\beta$ ، على ألا يكون أحدهما صفرًا على الأقل.

ولما كانت القيم المميزة للمصفوفة عبارة عن أصفار كثيرة حدود، فإنها غالبًا أعداد معقدة complex حتى عندما تكون عناصر المصفوفة كافة أعدادًا حقيقية. وعند حدوث ذلك فإن المتجهات المميزة تتضمن أعدادًا معقدة في بعض مكوناتها أيضًا. ويعطي المثال التالي توضيحًا لذلك.

## مثال 2

إن كثيرة حدود المميزة للمصفوفة

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 2 \\ 0 & 1 & -1 \\ -1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

هي

$$p(\lambda) = \det(A - \lambda I) = \lambda^3 - 3\lambda^2 + 6\lambda - 4 = (\lambda - 3)(\lambda - 2)^2 = (1 - \lambda)(\lambda^2 - 2\lambda + 4)$$

القيم المميزة لـ  $A$  هي الحلول لـ  $p(\lambda) = 0$ ، وهي

$$\lambda_3 = 1 - \sqrt{3}i \text{ و } \lambda_2 = 1 + \sqrt{3}i, \lambda_1 = 1$$

المتجه المميز  $x_1$  لـ  $A$  المقترن مع  $\lambda_1 = 1$  هو حل للمعادلة  $(A - \lambda_1 I)x = 0$ ، وبذلك

$$\begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & -1 \\ -1 & 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix}$$

$$-x_1 + x_2 = 0 \text{ و } -x_3 = 0, 2x_3 = 0$$

ومن ثم

التي تؤدي إلى أن

$$x_2 = x_1, x_3 = 0 \text{ و } x_1 \text{ عشوائيًّا.}$$

إن اختيار  $x_1 = 1$  يعطي المتجه المميز  $x_1 = (1, 1, 0)^t$  مقترنًا بالقيمة المميزة  $\lambda_1 = 1$ . ووفقًا لهذا الاختيار، يكون لدينا  $\|(1, 1, 0)^t\|_\infty = 1$ . فإذا أردنا متجهًا مميزًا بقيمة منتهية في معيار ما آخر، فما علينا سوى الضرب في ثابت مناسب. وعلى سبيل المثال عند ضرب  $x_1$  في المقدار  $\sqrt{2}/2$  يعطي المتجه المميز  $\hat{x}_1$  مع معيار  $l_2$  مساوٍ لـ 1:

$$\|\hat{x}_1\|_2 = \left\| \left( \frac{\sqrt{2}}{2}, \frac{\sqrt{2}}{2}, 0 \right)^t \right\|_2 = 1$$

ولما كان  $\lambda_2$  و  $\lambda_3$  عددين معقدين، فإن المتجهات المميزة المقترنة بها تكون كذلك. ولإيجاد متجه مميز لـ  $\lambda_2$ ؛ نحلُّ النظام

$$\begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 - (1 + \sqrt{3}i) & 0 & 2 \\ 0 & 1 - (1 + \sqrt{3}i) & -1 \\ -1 & 1 & 1 - (1 + \sqrt{3}i) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix}$$

وحلُّ واحد لهذا النظام هو المتجه المميز

$$\left(-\frac{2\sqrt{3}}{3}i, \frac{\sqrt{3}}{3}i, 1\right)^t$$

وبالمثل فإن المتجه

$$\left(\frac{2\sqrt{3}}{3}i, -\frac{\sqrt{3}}{3}i, 1\right)^t$$

هو متجه مميز مقترن بالقيمة المميزة  $\lambda_3 = 1 - \sqrt{3}i$ .

إن الحزمة LinearAlgebra في Maple توفر الدالة Eigenvalues لحساب القيم المميزة. الدالة تعطي كلاً من القيم المميزة والمتجهات المميزة المقابلة لها. ولاستخراج نتائج للمصفوفة في مثال (2) ندخل

```
>with(LinearAlgebra);
>A:=Matrix([[1,0,2],[0,1,-1],[-1,1,1]]);
>evalf(Eigenvalues(A));
```

الذي ينتج

$$\begin{bmatrix} 1. + 1.732050808I \\ 1. - 1.732050808I \\ 1. \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 1. & 1. & 1. \\ -0.5000000000 & -0.5000000000 & 1. \\ 0.8660254040I & -0.8660254040I & 0. \end{bmatrix}$$

الذي يعطي القيم المميزة

$$1 + 1.732050808i, 1 - 1.732050808i \text{ و } 1$$

مع ما يقابلها من متجهات مميزة معطاة من خلال أعمدة مثل:

$$(1, -0.5, 0.8660254040i)^t, (1, -0.5, 0.8660254040i)^t \text{ و } (1, 1, 0)^t$$

إن مفاهيم القيم المميزة والمتجهات المميزة قُدمت هنا من أجل حسابات ملائمة خاصة. ولكن هذه المفاهيم تظهر غالباً في دراسة الأنظمة الفيزيائية. وفي الحقيقة إنها مهمة لرتبة تكفي لتخصيص الباب التاسع لتقريباتها العددية.

تعريف 14.7

نصف القطر الطيفي spectral radius  $\rho(A)$  للمصفوفة  $A$  يُعرف على النحو التالي:

$$\rho(A) = \max |\lambda| \text{ حيث } \lambda \text{ قيمة مميزة لـ } A.$$

( تذكر أنه عند  $\lambda = \alpha + \beta i$  المركبة. يكون لدينا  $(|\lambda| = (\alpha^2 + \beta^2)^{1/2})$ .)

ونجد أن المصفوفة في مثال (2)

$$\rho(A) = \max\{1, |1 + \sqrt{3}i|, |1 - \sqrt{3}i|\} = \max\{1, 2, 2\} = 2$$

مبرهنة 15.7

يرتبط نصف القطر الطيفي spectral radius عن قرب بمعيار المصفوفة، كما يظهر في المبرهنة الآتية:

إذا كانت  $A$  مصفوفة بحجم  $n \times n$  فإن



$$\|A\|_2 = [\rho(A'A)]^{1/2} .$$

ب.  $\rho(A) \leq \|A\|$ ، لأي معيار طبيعي  $\|\cdot\|$ .

**البرهان** إن برهان الفقرة (أ) يتطلب معلومات تتعلق بالقيم المميزة أكثر مما هو متوفر لدينا حالياً. أما التفصيلات المتعلقة بالبرهان فانظر [Or2, p. 21].

ولبرهنة الفقرة (ب)؛ افترض  $\lambda$  قيمة مميزة لـ  $A$  مع متجه مميز  $x$ ، وأن  $\|x\| = 1$ .  
 (يضمن التمرين (10) وجود مثل هذا المتجه المميز). وبما أن  $Ax = \lambda x$  فإن

$$|\lambda| = |\lambda| \cdot \|x\| = \|\lambda x\| = \|Ax\| \leq \|A\| \|x\| = \|A\|$$

ومن ثم فإن

$$\rho(A) = \max |\lambda| \leq \|A\|$$

إن الفقرة (i) من المبرهنة (15.7) تؤدي إلى أنه إذا كان  $A$  متماثلاً، فإن  $\|A\|_2 = \rho(A)$ .  
 (انظر التمرين 14).

ثمة نتيجة مهمة ومفيدة ماثلة للفقرة (ب) من المبرهنة (15.7)، وهي أنه لأي مصفوفة  $A$  وأي  $\varepsilon > 0$ ، يوجد معيار طبيعي  $\|\cdot\|$  في الخاصية  $\rho(A) < \|A\| < \rho(A) + \varepsilon$ ، ونتيجة لذلك فإن  $\rho(A)$  هي أعظم حدًا سفلي للمعايير الطبيعية على  $A$ ، وإن برهان هذه النتيجة يمكن إيجاده في [Or2, p. 23].

مثال 3 إذا كانت

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 1 & 2 & 1 \\ -1 & 1 & 2 \end{bmatrix}$$

فإن

$$A'A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & -1 \\ 1 & 2 & 1 \\ 0 & 1 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 1 & 2 & 1 \\ -1 & 1 & 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 & 2 & -1 \\ 2 & 6 & 4 \\ -1 & 4 & 5 \end{bmatrix}$$

ولحساب  $\rho(A'A)$ ، نحتاج إلى القيم المميزة لـ  $A'A$ . وإذا كان

$$0 = \det(A'A - \lambda I)$$

$$= \det \begin{bmatrix} 3 - \lambda & 2 & -1 \\ 2 & 6 - \lambda & 4 \\ -1 & 4 & 5 - \lambda \end{bmatrix}$$

$$= -\lambda^3 + 14\lambda^2 - 42\lambda = -\lambda(\lambda^2 - 14\lambda + 42)$$

$$\lambda = 7 \pm \sqrt{7} \text{ أو } \lambda = 0$$

فإن

ومن ثم

$$\|A\|_2 = \sqrt{\rho(A'A)} = \sqrt{\max\{0, 7 - \sqrt{7}, 7 + \sqrt{7}\}} = \sqrt{7 + \sqrt{7}} \approx 3.106$$

ويمكن تطبيق العمليات في مثال (2) أيضاً باستخدام مكتبة LinearAlgebra في Maple مع

```
>with(LinearAlgebra);
>A:=Matrix([1,0],[1,2,1],[-1,1,2]);
>B:=Transpose(A);
>C:=A.B;
>evalf(Eigenvalues(C));
```

التي تعطي المتجه

$$[0.109767846510^{-8}, 4.354248690, 9.645751311]'$$

ولأن  $\|A\|_2 = \sqrt{\rho(A'A)} = \sqrt{\rho(C)}$  يكون لدينا

$$\|A\|_2 = \sqrt{9.645751311} = 3.105760987$$

وكذلك تحسب مايل Maple هذه القیعة مباشرةً بالأمر

```
>evalf(Norm(A,2));
```

ولتحديد المعيار  $l_\infty$  لـ  $A$ ؛ استبدل الأمر الأخير بـ

```
>evalf(Norm(A, infinity));
```

في دراسة أساليب المصفوفة التكرارية. يكون مهماً معرفة متى تصبح قود المصفوفة صغيرة (بمعنى متى تقترب العناصر جميعها من الصفر؟). يقال لمصفوفات من هذا النوع "متقاربة" *"convergent"*

تعريف 16.7

تقول: إن المصفوفة  $A$  بحجم  $n \times n$  متقاربة إذا كان

مثال 4

$$\lim_{k \rightarrow \infty} (A^k)_{ij} = 0 \text{ لكل } i = 1, 2, \dots, n \text{ و } j = 1, 2, \dots, n$$

ليكن

$$A = \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & 0 \\ \frac{1}{4} & \frac{1}{2} \end{bmatrix}$$

ولحساب قوى  $A$ ؛ نستخرج

$$A^2 = \begin{bmatrix} \frac{1}{4} & 0 \\ \frac{1}{4} & \frac{1}{4} \end{bmatrix}, \quad A^3 = \begin{bmatrix} \frac{1}{8} & 0 \\ \frac{3}{16} & \frac{1}{8} \end{bmatrix}, \quad A^4 = \begin{bmatrix} \frac{1}{16} & 0 \\ \frac{1}{8} & \frac{1}{16} \end{bmatrix}$$

وعموماً

$$A^k = \begin{bmatrix} \left(\frac{1}{2}\right)^k & 0 \\ \frac{k}{2^{k+1}} & \left(\frac{1}{2}\right)^k \end{bmatrix}$$

ولأن

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{k}{2^{k+1}} = 0 \text{ و } \lim_{k \rightarrow \infty} \left(\frac{1}{2}\right)^k = 0$$

فإن  $A$  مصفوفة متقاربة.

انظر: المصفوفة المتقاربة  $A$  في مثال (3) لها  $\rho(A) = \frac{1}{2}$ ; لكون  $\frac{1}{2}$  هي القيمة المميزة الوحيدة لـ  $A$ . هذا يوضح أهمية الربط بين spectral radius للمصفوفة وتقارب المصفوفة، كما هو مفصل في نتيجة المبرهنة الآتية.

العبارات الآتية متكافئة:

أ.  $A$  عبارة عن مصفوفة متقاربة.

ب.  $\lim_{n \rightarrow \infty} \|A^n\| = 0$  لمعيار طبيعي معين.

ج.  $\lim_{n \rightarrow \infty} \|A^n\| = 0$  للمعيار الطبيعي جميعها.

د.  $\rho(A) < 1$ .

هـ.  $\lim_{n \rightarrow \infty} A^n x = 0$  لكل  $x$ .

يمكن إيجاد برهان هذه المبرهنة في [IK, p. 14].

مِهْنَة 17.7

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 2.7

1. احسب القيم المميزة للمصفوفات الآتية والمتجهات المميزة المقترنة بها:

أ.  $\begin{bmatrix} 2 & -1 \\ -1 & 2 \end{bmatrix}$  ب.  $\begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$

ج.  $\begin{bmatrix} 0 & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} & 0 \end{bmatrix}$  د.  $\begin{bmatrix} 2 & 1 & 0 \\ 1 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \end{bmatrix}$

هـ.  $\begin{bmatrix} -1 & 2 & 0 \\ 0 & 3 & 4 \\ 0 & 0 & 7 \end{bmatrix}$  و.  $\begin{bmatrix} 2 & 1 & 1 \\ 2 & 3 & 2 \\ 1 & 1 & 2 \end{bmatrix}$

2. احسب القيم المميزة للمصفوفات الآتية والمتجهات المميزة المقترنة بها:

أ.  $\begin{bmatrix} 1 & 1 \\ -2 & -2 \end{bmatrix}$  ب.  $\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ -1 & 2 \end{bmatrix}$

ج.  $\begin{bmatrix} 3 & 4 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}$  د.  $\begin{bmatrix} 3 & 2 & -1 \\ 1 & -2 & 3 \\ 2 & 0 & 4 \end{bmatrix}$

هـ.  $\begin{bmatrix} \frac{1}{2} & 0 & 0 \\ -1 & \frac{1}{2} & 0 \\ 2 & 2 & -\frac{1}{2} \end{bmatrix}$  و.  $\begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 4 \\ 0 & -1 & 2 \end{bmatrix}$

3. أوجد spectral radius لكل مصفوفة في التمرين (1).

4. أوجد spectral radius لكل مصفوفة في التمرين (2).

5. أي من المصفوفات في التمرين (1) متقاربة؟

6. أي من المصفوفات في التمرين (2) متقاربة؟

7. أوجد المعيار  $\|\cdot\|_2$  للمصفوفات في التمرين (1).

8. أوجد المعيار  $\|\cdot\|_2$  للمصفوفات في التمرين (2).

9. ليكن  $A_1 = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ \frac{1}{4} & \frac{1}{2} \end{bmatrix}$  و  $A_2 = \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & 0 \\ \frac{1}{16} & \frac{1}{2} \end{bmatrix}$ . أثبت أن  $A_1$  غير متقاربة، ولكن  $A_2$  متقاربة.

10. أثبت أنه إذا كانت  $\lambda$  قيمة مميزة للمصفوفة  $A$ ، وأن  $\|\cdot\|$  معيار طبيعي، فإن متجهًا مميزًا  $x$  مقترن بـ  $\lambda$  وموجود مع  $\|x\| = 1$ .

11. أثبت أن كثيرة حدود المميزة  $p(\lambda) = \det(A - \lambda I)$  للمصفوفة  $A$  بحجم  $n \times n$  هي كثيرة حدود من الرتبة  $n$ . [إرشاد: وسّع  $\det(A - \lambda I)$  على طول الصف الأول، واستخدم الاستنتاج الرياضي على  $n$ .]

12. أ. أثبت أنه إذا كان  $A$  مصفوفة بحجم  $n \times n$  فإن  $\det A = \prod_{i=1}^n \lambda_i$ ، حيث إن  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$  هي القيم المميزة لـ  $A$ . [إرشاد: خذ  $p(0)$  في الحساب].  
 ب. أثبت أن  $A$  مفردة إذا وفقط إذا كانت  $\lambda = 0$  هي قيمة مميزة لـ  $A$ .
13. لتكن  $\lambda$  قيمة مميزة للمصفوفة  $A$  بحجم  $n \times n$ ، وأن  $x \neq 0$  هو المتجه المميز المقابل لها:  
 أ. أثبت أن  $\lambda$  هي قيمة مميزة لـ  $A^t$  أيضاً.  
 ب. أثبت أن  $\lambda^k$  هي قيمة مميزة لـ  $A^k$  مع متجه مميز  $x$  لأي عدد صحيح  $k \geq 1$ .  
 ج. أثبت أنه إذا كانت  $A^{-1}$  موجودة فإن  $1/\lambda$  قيمة مميزة لـ  $A^{-1}$  مع متجه مميز  $x$ .  
 د. ضع تعميماً للفقرتين (ب) و(ج) لـ  $(A^{-1})^k$  ولعدد صحيح  $k \geq 2$ .  
 هـ. لنفترض وجود كثيرة حدود  $q(x) = q_0 + q_1x + \dots + q_kx^k$ ، وتعريف  $q(A)$  بأنها المصفوفة  $q(A) = q_0I + q_1A + \dots + q_kA^k$ . أثبت أن  $q(\lambda)$  هي قيمة مميزة لـ  $q(A)$  مع متجه مميز  $x$ .  
 و. افترض وجود  $\alpha \neq \lambda$ . أثبت أنه إذا كانت  $A - \alpha I$  غير مفردة، فإن  $(\lambda - \alpha)/\lambda$  قيمة مميزة لـ  $(A - \alpha I)^{-1}$  مع متجه مميز  $x$ .
14. أثبت أنه إذا كانت  $A$  متماثلة، فإن  $\|A\|_2 = \rho(A)$ .
15. افترضنا في التمرين (11) من الفصل (3.6) أن مساهمة أنثى الخنفساء من نوع معين للسنوات المستقبلية يمكن وضعها بصيغة المصفوفة
- $$A = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 6 \\ \frac{1}{2} & 0 & 0 \\ 0 & \frac{1}{3} & 0 \end{bmatrix}$$
- حيث يمثل العنصر في الصف  $z$ ، والعمود  $z$  المساهمة المحتملة للخنفساء في عمر  $z$  في تعداد مجتمع إناث الخنافس في عمر  $z$  في السنة التالية.  
 أ. هل هناك أي قيم مميزة حقيقية للمصفوفة  $A$ ؟ إذا كانت كذلك فحددها مع ما يقابلها من متجهات مميزة.  
 ب. إذا احتجنا إلى عينة من هذا النوع لأغراض فحوصات مخبرية تتضمن نسبة ثابتة في كل فئة عمرية من سنة إلى أخرى، فما المعيار الذي يمكن استخدامه مع المجتمع الابتدائي لضمان تحقق هذه المتطلبات؟
16. أوجد مصفوفتين  $A$  و  $B$  بحيث  $\rho(A + B) > \rho(A) + \rho(B)$ . (هذا يثبت أن  $\rho(A)$  لا يمكن أن يكون معيار مصفوفة.)
17. أثبت أنه إذا كان  $\| \cdot \|$  أي معيار طبيعي فإن  $\|A\| \leq |\lambda| \leq \|A^{-1}\|^{-1}$  لأي قيمة مميزة  $\lambda$  لمصفوفة غير مفردة  $A$ .

## استخدام الطرق التكرارية لحل أنظمة خطية

37

## Iterative Techniques For Solving Linear Systems

سنوضح في هذا الفصل طرائق Gauss-Seidel و Jacobi للتكرار، وهي طرائق كلاسيكية تعود إلى القرن الثامن عشر. ومن النادر استخدام أساليب التكرار في حل أنظمة خطية صغيرة الأبعاد، لأن الوقت المستغرق للحصول على الدقة المطلوبة يفوق ما تتطلبه أساليب أخرى مثل أسلوب تقليص (حذف) Gaussian. وفي الأنظمة الكبيرة مع نسبة عالية من العناصر الصفرية، فهذه الأساليب

كافية من حيث تخزين الحاسوب والحسابات. وتبرز أنظمة من هذا النوع غالباً في تحليل الدوائر. وفي الحل العددي لمسائل قيمة الحدود والمعادلات التفاضلية الجزئية.

إن أسلوب التكرار لحل نظام خطي  $Ax = b$  بحجم  $n \times n$  يبدأ مع تقريب ابتدائي  $x^{(0)}$  للحل  $x$  وتوليد متتالية المتجهات  $\{x^{(k)}\}_{k=0}^{\infty}$  التي تتقارب إلى  $x$ . وتتضمن أساليب التكرار عملية تحويل النظام  $Ax = b$  إلى نظام يعادله بالصيغة  $x = Tx + c$  لمصفوفة ثابتة  $T$  ومتجه  $c$ .

وبعد اختيار المتجه الابتدائي  $x^{(0)}$  تتولد متتالية متجهات الحل التقريبي من خلال حساب

$$x^{(k)} = Tx^{(k-1)} + c \quad \text{لكل } k = 1, 2, 3, \dots$$

وتذكرنا النتيجة هذه بتكرار النقطة الثابتة التي درست في الباب الثاني.

النظام الخطي  $Ax = b$  المعطى من خلال

مثال 1

$$E_1: 10x_1 - x_2 + 2x_3 = 6$$

$$E_2: x_1 + 11x_2 - x_3 + 3x_4 = 25$$

$$E_3: 2x_1 - x_2 + 10x_3 - x_4 = -11$$

$$E_4: 3x_2 - x_3 + 8x_4 = 15$$

له حلٌ وحيد، وهو  $x = (1, 2, -1, 1)'$ . ولقلب  $Ax = b$  إلى الصيغة  $x = Tx + c$ ؛ حُلُّ

المعادلة  $E_i$  لـ  $x_i$  ولكل  $i = 1, 2, 3, 4$  لإيجاد

$$x_1 = \frac{1}{10}x_2 - \frac{1}{5}x_3 + \frac{3}{5}$$

$$x_2 = \frac{1}{11}x_1 + \frac{1}{11}x_3 - \frac{3}{11}x_4 + \frac{25}{11}$$

$$x_3 = -\frac{1}{5}x_1 + \frac{1}{10}x_2 + \frac{1}{10}x_4 - \frac{11}{10}$$

$$x_4 = -\frac{3}{8}x_2 + \frac{1}{8}x_3 + \frac{15}{8}$$

ولذلك يمكن تكرار كتابة  $Ax = b$  بالصيغة  $x = Tx + c$  مع

$$c = \begin{bmatrix} \frac{3}{5} \\ \frac{25}{11} \\ -\frac{11}{10} \\ \frac{15}{8} \end{bmatrix} \quad \text{و} \quad T = \begin{bmatrix} 0 & \frac{1}{10} & -\frac{1}{5} & 0 \\ \frac{1}{11} & 0 & \frac{1}{11} & -\frac{3}{11} \\ -\frac{1}{5} & \frac{1}{10} & 0 & \frac{1}{10} \\ 0 & -\frac{3}{8} & \frac{1}{8} & 0 \end{bmatrix}$$

ولتقريب ابتدائي؛ نضع  $x^{(0)} = (0, 0, 0, 0)'$  ومن ثم فإن  $x^{(1)}$  يُعطى من خلال

$$x_1^{(1)} = \frac{1}{10}x_2^{(0)} - \frac{1}{5}x_3^{(0)} + \frac{3}{5} = 0.6000$$

$$x_2^{(1)} = \frac{1}{11}x_1^{(0)} + \frac{1}{11}x_3^{(0)} - \frac{3}{11}x_4^{(0)} + \frac{25}{11} = 2.2727$$

$$x_3^{(1)} = -\frac{1}{5}x_1^{(0)} + \frac{1}{10}x_2^{(0)} + \frac{1}{10}x_4^{(0)} - \frac{11}{10} = -1.1000$$

$$x_4^{(1)} = -\frac{3}{8}x_2^{(0)} + \frac{1}{8}x_3^{(0)} + \frac{15}{8} = 1.8750$$

تتولد تكرارات إضافية مثل  $x^{(k)} = (x_1^{(k)}, x_2^{(k)}, x_3^{(k)}, x_4^{(k)})'$  بالأسلوب نفسه، وهي معروضة

في جدول (1.7).

جدول 1.7

$k$	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
$x_1^{(k)}$	0.0000	0.6000	1.0473	0.9326	1.0152	0.9890	1.0032	0.9981	1.0006	0.9997	1.0001
$x_2^{(k)}$	0.0000	2.2727	1.7159	2.053	1.9537	2.0114	1.9922	2.0023	1.9987	2.0004	1.9998
$x_3^{(k)}$	0.0000	-1.1000	-0.8052	-1.0493	-0.9681	-1.0103	-0.9945	-1.0020	-0.9990	-1.0004	-0.9998
$x_4^{(k)}$	0.0000	1.8750	0.8852	1.1309	0.9739	1.0214	0.9944	1.0036	0.9989	1.0006	0.9998

وقد كان القرار بالتوقف بعد عشر إعادات مبنياً على المعيار

$$\frac{\|x^{(10)} - x^{(9)}\|_{\infty}}{\|x^{(10)}\|_{\infty}} = \frac{8.0 \times 10^{-4}}{1.9998} < 10^{-3}$$

في الواقع  $\|x^{(10)} - x\|_{\infty} = 0.0002$

تسمى طريقة مثال (1) بطريقة جاكوبي للتكرار Jacobi iterative method. وتتضمن حل المعادلة (i) في  $Ax = b$  لـ  $x_i$  (بشرط  $a_{ii} \neq 0$ ) لإيجاد

$$x_i = \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n \left( -\frac{a_{ij}x_j}{a_{ii}} \right) + \frac{b_i}{a_{ii}} \quad \text{لكل } i = 1, 2, \dots, n$$

وتوليد كل  $x_i^{(k)}$  من مركبات  $x^{(k-1)}$  لـ  $k \geq 1$  من خلال

$$x_i^{(k)} = \frac{\sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n (-a_{ij}x_j^{(k-1)}) + b_i}{a_{ii}} \quad \text{لكل } i = 1, 2, \dots, n \quad (4.7)$$

الطريقة مكتوبة بصيغة  $x^{(k)} = Tx^{(k-1)} + c$  بشرط  $A$  إلى جزئها القطري وخارجها. ولكي نرى ذلك؛ افترض المصفوفة القطرية  $D$ ، وعناصرها القطرية تلك التي في  $A$ ، ويمثل  $L$  - جزء مثلث العناصر السفلي من  $A$ . أما  $U$  - فيمثل جزء مثلث العناصر العلوي من  $A$ . ووفقاً لذلك فإن

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix}$$

تنشطر إلى

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & a_{22} & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ 0 & \cdots & 0 & a_{nn} \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 0 & \cdots & 0 \\ -a_{21} & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ -a_{n1} & \cdots & -a_{n,n-1} & 0 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 0 & -a_{12} & \cdots & -a_{1n} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ 0 & \cdots & 0 & -a_{n-1,n} \end{bmatrix}$$

$$= D - L - U$$

والمعادلة  $Ax = b$  أو  $(D - L - U)x = b$  بعددٍ تتحول إلى

$$Dx = (L + U)x + b$$

وإذا كان  $D^{-1}$  موجوداً، بمعنى أنه إذا كان  $a_{ii} \neq 0$  لكل  $i$  فإن

$$x = D^{-1}(L + U)x + D^{-1}b$$

إن هذه النتائج التي بصيغة مصفوفات أسلوب تكرار جاكوبي هي

$$x^{(k)} = D^{-1}(L + U)x^{(k-1)} + D^{-1}b, \quad k = 1, 2, \dots \quad (5.7)$$

كان كارول جوستاف جاكوب جاكوبي (1804-1851)

Carl Gustav Jacob Jacobi

قد اشتهر في البداية بعمله في البرهنة الأعداد ودوال بيضاوية ولكن اهتمامه وقابليته الرياضية كانت واسعة. وكان لشخصيته القوية تأثير في تأسيس اتجاهات كثيرة كانت بمثابة النواة لتطور الرياضيات في الجامعات الألمانية في القرن التاسع عشر.

وبوضع  $T_j = D^{-1}(L + U)$  و  $c_j = D^{-1}b$ ، فإن أسلوب جاكوبي له الصيغة

$$x^{(k)} = T_j x^{(k-1)} + c_j \quad (6.7)$$

وتستخدم المعادلة (4.7) عند تطبيق الحسابات، والمعادلة (6.7) لأغراض المبرهنة.

تنفذ خوارزمية (1.7) أسلوب تكرار جاكوبي.

### تكرار جاكوبي Jacobi Iterative

لحل  $Ax = b$  بوجود تقريب ابتدائي  $x^{(0)}$ .

المدخلات: عدد المعادلات والمجهول  $n$ ، العناصر  $a_{ij}$   $1 \leq i, j \leq n$  للمصفوفة  $A$ ، العناصر  $b_i$   $1 \leq i \leq n$ ، العناصر  $XO_i$   $1 \leq i \leq n$  لـ  $XO = x^{(0)}$ ، حد السماح  $TOL$ ، وأكبر عدد

من التكرار  $N$ .

المخرجات: الحل التقريبي  $x_1, \dots, x_n$  أو عبارة تفيد بأن عدد مرات التكرار قد تم تجاوزه.

الخطوة	المضمون
1	ضع $k = 1$ .
2	ما دام $(k \leq N)$ فطبق الخطوات 3 - 6.
3	عند $i = 1, \dots, n$ ضع $x_i = \frac{\sum_{j=1, j \neq i}^n (a_{ij} XO_j) + b_i}{a_{ii}}$
4	إذا كان $\ x - XO\  < TOL$ فإن المخرجات $(x_1, \dots, x_n)$ العملية كانت ناجحة. توقف.
5	ضع $k = k + 1$ .
6	عند $i = 1, \dots, n$ ضع $XO_i = x_i$ .
7	المخرجات (أكبر عدد مرات تكرار تم تجاوزه). العملية كانت ناجحة. توقف.



تتطلب الخطوة (3) من الخوارزمية كون  $a_{ii} \neq 0$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$  وإذا كان واحد من العناصر  $a_{ii}$  صفراً، والنظام ليس مفرداً، فإنه بالإمكان تكرار ترتيب المعادلات بحيث لا نجد فيها  $a_{ii} = 0$ ، ولتعجيل التقارب، يجب ترتيب المعادلات بحيث تكون  $a_{ii}$  أكبر ما يمكن. سيقش هذا الموضوع بتفاصيل أكثر في آخر هذا الفصل.

وهناك معيار آخر محتمل للتوقف في الخطوة (4)، وذلك باستمرار التكرار حتى يكون

$$\frac{\|x^{(k)} - x^{(k-1)}\|}{\|x^{(k)}\|}$$

أصغر من حد السماح المثبت. ولهذا الغرض؛ يمكن استخدام أي معيار مناسب، وهو عادة معيار  $l_\infty$ .

ويمكن مشاهدة التطوير الممكن للخوارزمية (1.7) عند تكرار النظر في المعادلة (4.7). إن مركبات  $x^{(k-1)}$  تُستخدم في حساب  $x_i^{(k)}$ ، وحيث إن  $x_1^{(k)}, \dots, x_{i-1}^{(k)}$  عند  $i > 1$  قد حُسبت، وربما توجد تقريبات أحسن للحلول الحقيقية  $x_1, \dots, x_{i-1}$  مقارنة بـ  $x_1^{(k-1)}, \dots, x_{i-1}^{(k-1)}$ ، ويبدو لنا أنه من المنطق حساب  $x_i^{(k)}$  مستخدمين أحدث هذه القيم المحسوبة، أي أنه يمكننا استخدام

$$x_i^{(k)} = \frac{-\sum_{j=1}^{i-1} (a_{ij}x_j^{(k)}) - \sum_{j=i+1}^n (a_{ij}x_j^{(k-1)}) + b_i}{a_{ii}} \quad (7.7)$$

لكلٍّ من  $i = 1, 2, \dots, n$  بدلاً من المعادلة (4.7). ويسمى هذا التعديل بأسلوب تكرار جاوس - سيدل Gauss-Seidel iterative technique ويتضح في مثال الآتي:

## مثال 2 النظام الخطي المعطى من خلال

$$\begin{aligned} 10x_1 - x_2 + 2x_3 &= 6 \\ -x_1 + 11x_2 - x_3 + 3x_4 &= 25 \\ 2x_1 - x_2 + 10x_3 - x_4 &= -11 \\ 3x_2 - x_3 + 8x_4 &= 15 \end{aligned}$$

قد حُلَّ في مثال (1) بطريقة تكرار جاكوبي. وبدمج المعادلة (7.7) ضمن الخوارزمية (1.7) نحصل على المعادلات التي تُستخدم لكل من  $k = 1, 2, \dots$  وهي

$$\begin{aligned} x_1^{(k)} &= \frac{1}{10}x_2^{(k-1)} - \frac{1}{5}x_3^{(k-1)} + \frac{3}{5} \\ x_2^{(k)} &= \frac{1}{11}x_1^{(k)} + \frac{1}{11}x_3^{(k-1)} - \frac{3}{11}x_4^{(k-1)} + \frac{25}{11} \\ x_3^{(k)} &= -\frac{1}{5}x_1^{(k)} + \frac{1}{10}x_2^{(k)} + \frac{1}{10}x_4^{(k-1)} - \frac{11}{10} \\ x_4^{(k)} &= -\frac{3}{8}x_2^{(k)} + \frac{1}{8}x_3^{(k)} + \frac{15}{8} \end{aligned}$$

وبوضع  $x^{(0)} = (0, 0, 0, 0)'$  يمكننا توليد التكرارات في جدول (2.7).

$k$	0	1	2	3	4	5
$x_1^{(k)}$	0.0000	0.6000	1.0065	1.030	1.0009	1.0001
$x_2^{(k)}$	0.0000	2.3272	2.0036	2.037	2.0003	2.0000
$x_3^{(k)}$	0.0000	-0.9873	-1.0025	-1.014	-1.0003	-1.0000
$x_4^{(k)}$	0.0000	0.8789	0.9983	0.9844	0.9999	1.0000

ولأن

$$\frac{\|x^{(5)} - x^{(4)}\|_{\infty}}{\|x^{(5)}\|_{\infty}} = \frac{0.0008}{2.000} = 4 \times 10^{-4}$$

فإن  $x^{(5)}$  قُبِلت بوصفها تقريباً معقولاً للحل. انظر إلى طريقة جاكوبي في مثال ( )، تطلبت ضعف عدد مرات التكرار وبالذقة نفسها.

عمل فيليب لودويك فون سيدل  
(1821-1896)

Philip Ludwig von seidel

كساعد لجاكوبي. يقوم بحل مسائل فينظم معادلات خطية ناتجة عن عدل غاوس Gauss في المربعات الصغرى هذه المعادلات عموداً لها عناصر خارج القطر كانت اصغر كثيراً من تلك القطرية. وبالتالي كانت طرق التكرار ذات فاعلية بشكل خاص إن أسلوب التكرار المعروف حالياً بجاكوبي و غاوس - سيدل كانا معروفين بغاوس قبل تطبيقهما على هذه الحالة. ولكن نتائج غاوس تكن متداولة بكثرة

## جدول 2.7



ولكتابة طريقة جاوس - سيدل Gauss-Seidel بصيغة المصفوفة؛ اضرب طرفي المعادلة (7.7) في المقدار  $a_{ii}$ ، ومن ثم اجمع كل حدود التكرار في الرتبة  $k$  لتحصل على

$$a_{i1}x_1^{(k)} + a_{i2}x_2^{(k)} + \dots + a_{ii}x_i^{(k)} = -a_{i,i+1}x_{i+1}^{(k-1)} - \dots - a_{in}x_n^{(k-1)} + b_i$$

لكل  $i = 1, 2, \dots, n$ ، وبكتابة المعادلات جميعها وعددها  $n$  نحصل على

$$\begin{aligned} a_{11}x_1^{(k)} &= -a_{12}x_2^{(k-1)} - a_{13}x_3^{(k-1)} - \dots - a_{1n}x_n^{(k-1)} + b_1 \\ a_{21}x_1^{(k)} + a_{22}x_2^{(k)} &= -a_{23}x_3^{(k-1)} - \dots - a_{2n}x_n^{(k-1)} + b_2 \\ \vdots & \\ a_{n1}x_1^{(k)} + a_{n2}x_2^{(k)} + \dots + a_{nn}x_n^{(k)} &= b_n \end{aligned}$$

ومع تعريفات  $D, L, U$  المعطاة سابقاً، يكون لدينا طريقة Gauss-Seidel المثلة من خلال

$$(D - L)x^{(k)} = Ux^{(k-1)} + b \quad \text{أو}$$

$$x^{(k)} = (D - L)^{-1}Ux^{(k-1)} + (D - L)^{-1}b \quad (8.7) \quad k = 1, 2, \dots$$

وبوضع  $T_g = (D - L)^{-1}U$  و  $c_g = (D - L)^{-1}b$ ، فإن صيغة أسلوب Gauss-Seidel تصبح

$$x^{(k)} = T_g x^{(k-1)} + c_g \quad (9.7)$$

وكي لا تكون مصفوفة المثلث الأدنى  $D - L$  ( $D - L$  lower-triangle) مفردة؛ يتحتم بالضرورة كون  $a_{ii} \neq 0$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$

تنفذ خوارزمية (2.7) طريقة جاوس-سيدل Gauss-Seidel.

### تكرار جاوس - سيدل Gauss-Seidel Iterative

لحل  $Ax = b$  بوجود تقريب ابتدائي  $x^{(0)}$ .

المدخلات: عدد المعادلات والمجهول  $n$ . العناصر  $a_{ij}, 1 \leq i, j \leq n$  للمصفوفة  $A$ . العناصر  $b_i, 1 \leq i \leq n$  لعناصر  $b$ . العناصر  $XO_i, 1 \leq i \leq n$  لعناصر  $XO = x^{(0)}$ . حد السماح  $TOL$ ، وأكبر عدد من التكرار  $N$ .

المخرجات: الحل التقريبي  $x_1, \dots, x_n$  أو عبارة تفيد بأن عدد مرات التكرار  $N$  قد تم تجاوزه.

الخطوة	المضمون
1	ضع $k = 1$
2	ما دام $(k \leq N)$ فطبّق الخطوات 3 - 6.
3	عند $i = 1, \dots, n$ ضع $x_i = \frac{-\sum_{j=1}^{i-1} a_{ij}x_j - \sum_{j=i+1}^n a_{ij}XO_j + b_i}{a_{ii}}$



4	إذا كان $\ x - XO\  < TOL$ فإن المخرجات $(x_1, \dots, x_n)$ . ( العملية كانت ناجحة). توقف
5	ضع $k = k + 1$ .
6	عند $i = 1, \dots, n$ ضع $XO_i = x_i$ .
7	المخرجات ( أكبر عدد مرات تكرار تم تجاوزه). ( العملية كانت ناجحة). توقف.



تُطبق التعليقات التي تتضمنها الخوارزمية (1.7) والمتعلقة بتكرار الأمر ومعبّر التوقف على خوارزمية Gauss-Seidel (2.7).

إن نتائج مثالين (1) و (2) تشير إلى أن طريقة جاوس - سيدل Gauss-Seidel متفوقة على طريقة جاكوبي، وهذا صحيح دائماً، ولكن هناك أنظمة خطية نجد معها أن طريقة جاكوبي تتقارب، أما طريقة Gauss-Seidel فليست كذلك. (انظر التمرينين 17 و 18). لدراسة تقارب أساليب التكرار عموماً، دعنا نفترض الصيغة

$$x^{(k)} = Tx^{(k-1)} + c \quad \text{لكل } k = 1, 2, \dots, \text{ حيث إن } x^{(0)} \text{ عشوائية.}$$

إذا كان  $\rho(T) < 1$  يحقق فإن  $(I - T)^{-1}$  موجود وإن **مبرهنة 18.7**

$$(I - T)^{-1} = I + T + T^2 + \dots = \sum_{j=0}^{\infty} T^j$$

**البرهان** بما أن  $Tx = \lambda x$  صحيحة عندما تكون  $\lambda$  قيمة مميزة لـ  $T$  بالتحديد وعندما تكون  $\lambda - 1$  تحديداً قيمة مميزة لـ  $(I - T)$ ، ولكن  $|\lambda| \leq \rho(T) < 1$  فإن  $\lambda = 1$  ليست قيمة مميزة لـ  $T$ ، ولا يمكن أن يكون 0 قيمة مميزة لـ  $I - T$ ، ولذلك فإن  $(I - T)^{-1}$  موجودة. ليكن  $S_m = I + T + T^2 + \dots + T^m$  لذلك

$$(I - T)S_m = (I + T + T^2 + \dots + T^m) - (T + T^2 + \dots + T^{m+1}) = I - T^{m+1}$$

ولأن  $T$  متقاربة، فإن النتيجة في نهاية الفصل (2.7) تؤدي إلى

$$\lim_{m \rightarrow \infty} (I - T)S_m = \lim_{m \rightarrow \infty} (I - T^{m+1}) = I$$

ولذلك

$$(I - T)^{-1} = \lim_{m \rightarrow \infty} S_m = I + T + T^2 + \dots = \sum_{j=0}^{\infty} T^j$$

**مبرهنة 19.7** لأي  $x^{(0)} \in \mathbb{R}^n$ ، فإن المتتالية  $\{x^{(k)}\}_{k=0}^{\infty}$  المعرفة من خلال

$$x^{(k)} = Tx^{(k-1)} + c \quad (\text{لكل } k \geq 1) \quad (10.7)$$

تتقارب إلى الحل الوحيد  $x = Tx + c$  إذا وفقط إذا كان  $\rho(T) < 1$ .

البرهان لنفترض أولاً  $\rho(T) < 1$ ، ومن ثم

$$\begin{aligned} x^{(k)} &= Tx^{(k-1)} + c \\ &= T(Tx^{(k-2)} + c) + c \\ &= T^2x^{(k-2)} + (T + I)c \\ &\vdots \\ &= T^kx^{(0)} + (T^{k-1} + \dots + T + I)c. \end{aligned}$$

ولأن  $\rho(T) < 1$ ، فإن المصفوفة  $T$  متقاربة و

$$\lim_{k \rightarrow \infty} T^k x^{(0)} = 0$$

تؤدي البرهنة 18.7 إلى أن

$$\lim_{k \rightarrow \infty} x^{(k)} = \lim_{k \rightarrow \infty} T^k x^{(0)} + \left( \sum_{j=0}^{\infty} T^j \right) c = 0 + (I - T)^{-1}c = (I - T)^{-1}c$$

ولذلك فإن المتتالية  $\{x^{(k)}\}$  تتقارب إلى المتجه  $x \equiv (I - T)^{-1}c$  و  $x = Tx + c$  ولبرهنة الاتجاه العكسي؛ نثبت أنه لأي  $z \in \mathbb{R}^n$  لدينا  $\lim_{k \rightarrow \infty} T^k z = 0$  ووفقاً للبرهنة (17.7)؛ فإن هذا مكافئ لـ  $\rho(T) < 1$ .

ليكن  $z$  متجهًا عشوائيًا و  $x$  حلاً وحيداً لـ  $x = Tx + c$  عرف  $x^{(0)} = x - z$  وأن  $x^{(k)} = Tx^{(k-1)} + c$  لكل  $k \geq 1$ ، ولذلك فإن  $\{x^{(k)}\}$  تتقارب إلى  $x$  وأيضاً  $x - x^{(k)} = (Tx + c) - (Tx^{(k-1)} + c) = T(x - x^{(k-1)})$

لذلك

$$x - x^{(k)} = T(x - x^{(k-1)}) = T^2(x - x^{(k-2)}) = \dots = T^k(x - x^{(0)}) = T^k z$$

والنتيجة أن  $\lim_{k \rightarrow \infty} T^k z = \lim_{k \rightarrow \infty} T^k(x - x^{(0)}) = \lim_{k \rightarrow \infty} (x - x^{(k)}) = 0$  ولأن

$z \in \mathbb{R}^n$  كان عشوائيًا. فإن هذا يؤدي إلى كون  $T$  مصفوفة متقاربة وأن  $\rho(T) < 1$ . برهان التمهيدية التالية يشبه البراهين التي استعملت في التمهيدية 4.2. وقد أخذت بعين الاعتبار في التمرين 21.

### تمهيدية 20.7

إذا كان  $\|T\| < 1$  لأي معيار مصفوفة طبيعية. و  $c$  متجهًا معلومًا فإن المتتالية  $\{x^{(k)}\}_{k=0}^{\infty}$  المعرفة من خلال  $x^{(k)} = Tx^{(k-1)} + c$  تتقارب - لأي  $x^{(0)} \in \mathbb{R}^n$  إلى متجه  $x \in \mathbb{R}^n$  وإن حدود الخطأ الآتية تحقق:

$$\|x - x^{(k)}\| \leq \|T\|^k \|x^{(0)} - x\| \quad \text{أ.}$$

$$\|x - x^{(k)}\| \leq \frac{\|T\|^k}{1 - \|T\|} \|x^{(1)} - x^{(0)}\| \quad \text{ب.}$$

لقد لاحظنا أن أسلوب جاكوبي و Gauss-Seidel للتكرار يمكن كتابتهما بالصيغة

$$x^{(k)} = T_g x^{(k-1)} + c_g \quad \text{و} \quad x^{(k)} = T_j x^{(k-1)} + c_j$$

باستخدام المصفوفتين

$$T_g = (D - L)^{-1}U \quad \text{و} \quad T_j = D^{-1}(L + U)$$

وإذا كانت  $\rho(T_j)$  أو  $\rho(T_g)$  أقل من 1 فإن المتتالية المقابلة  $\{x^{(k)}\}_{k=0}^{\infty}$  ستتقرب لحل  $x$  على  $Ax = b$  وعلى سبيل المثال فإن منهجية جاكوبي فيها

$$x^{(k)} = D^{-1}(L + U)x^{(k-1)} + D^{-1}b$$

وإذا كانت  $\{x^{(k)}\}_{k=0}^{\infty}$  تتقارب إلى  $x$  فإن

$$x = D^{-1}(L + U)x + D^{-1}b$$

وهذا يؤدي إلى أن

$$(D - L - U)x = b \text{ و } Dx = (L + U)x + b$$

ولأن  $D - L - U = A$ ، فإن الحل  $x$  يحقق  $Ax = b$ .

ويمكننا الآن إعطاء شروط وافية وسهلة التحقق لتقارب طريقتي جاكوبي و Gauss-Seidel (ولبرهنة التقارب في منهجية جاكوبي، انظر التمرين 22 ولمنهجية Gauss-Seidel انظر [Or2, p. 120].)

### مبرهنة 21.7

إذا كانت  $A$  تنصف حصرياً بالقطرية فإن كلتا الطريقتين جاكوبي و Gauss-Seidel تعطيان - معقل أي اختيار لـ  $x^{(0)}$  - متتالية  $\{x^{(k)}\}_{k=0}^{\infty}$  تتقارب إلى الحل الوحيد لـ  $Ax = b$ .

إن علاقة التقارب المتسارع بنصف القطر الطيفي لمصفوفة التكرار  $T$  يمكن ملاحظتها من خلال النتيجة (20.7)، وبسبب تحقق المتباينات لأي معيار مصفوفة طبيعية؛ فإننا نستنتج من العبارة ما بعد المبرهنة (15.7) أن

$$\|x^{(k)} - x\| \approx \rho(T)^k \|x^{(0)} - x\| \quad (11.7)$$

ولذلك؛ يفضل اختيار أسلوب التكرار المنتصف بأدنى  $\rho(T) < 1$  لنظام منته  $Ax = b$  ونظراً لعدم ظهور نتائج عامة؛ فليس بوسعنا تحديد أي الأسلوبين جاكوبي أو جاوس-سيدل Gauss-Seidel الأكثر نجاحاً لنظام خطي عشوائي. وفي حالات خاصة يكون الجواب معروف كما تناولنا في المبرهنة الآتية. إن برهان هذه النتيجة يمكن إيجاده في [Y, pp. 120-127].

### مبرهنة 22.7

ستين-روزنبرغ Stein-Rosenberg

إذا كان  $a_{ik} \leq 0$  لكل  $i \neq k$  و  $a_{ii} > 0$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$ ، فإن واحدة وواحدة فقط من

العبارات الآتية تتحقق

أ.  $0 \leq \rho(T_g) < \rho(T_j) < 1$

ب.  $1 < \rho(T_j) < \rho(T_g)$

ج.  $\rho(T_j) = \rho(T_g) = 0$

د.  $\rho(T_j) = \rho(T_g) = 1$

أما الحالة الخاصة التي وُضحت في المبرهنة (22.7)، فبالنظر إلى العبارة (أ) أنه عندما تعطي إحدى الطرائق تقارباً، فإن كليهما تعطيان تقارباً، وأن طريقة Gauss-Seidel تتقارب أسرع من طريقة جاكوبي. وتشير العبارة (ب) إلى أنه عندما تتباعد إحدى الطريقتين فإن كليهما

تتبعان. وأن التباعد يكون أكثر وضوحاً في طريقة Gauss-Seidel. ولما كان معدل التقارب لعملية ما يعتمد على نصف القطر الطيفي للمصفوفة المرتبطة بالطريقة. فإن هناك طريقاً واحداً لاختيار عملية تسريع التقارب. وهو اختيار طريقة يكون للمصفوفة المرتبطة بها نصف قطر طيفي. وقبل الدخول في شرح عملية ما لاختيار مثل هذه الطريقة نحتاج إلى تقديم وسائل جديدة لقياس حجم الاختلاف ما بين تقريب الحل لنظام خطي والحل الصحيح للنظام. نستخدم الطريقة المتجه الموضح في تعريف الآتي.

افترض  $\bar{x} \in \mathbb{R}^n$  عبارة عن تقريب لحل النظام الخطي المعروف من خلال  $Ax = b$ . إن متجه البواقي residual vector  $r$  بالنسبة إلى هذا النظام هو  $r = b - A\bar{x}$ .

وفي أساليب مثل طريقة جاكوبي أو Gauss-Seidel. يكون متجه البواقي مرتبطاً بكل عملية حساب لمركبة تقريب إلى متجه الحل. والهدف هو توليد متتالية للتقريب التي تقرب متجهات البواقي أسرع نحو الصفر. ولنفترض أن

$$r_i^{(k)} = (r_{1i}^{(k)}, r_{2i}^{(k)}, \dots, r_{ni}^{(k)})^t$$

يمثل متجه البواقي لطريقة Gauss-Seidel المقترن بمتجه الحل التقريبي  $x_i^{(k)}$  المعروف من خلال

$$x_i^{(k)} = (x_1^{(k)}, x_2^{(k)}, \dots, x_{i-1}^{(k)}, x_i^{(k-1)}, \dots, x_n^{(k-1)})^t$$

إن المركبة من رتبة  $m$  لـ  $r_i^{(k)}$  هي

$$r_{mi}^{(k)} = b_m - \sum_{j=1}^{i-1} a_{mj} x_j^{(k)} - \sum_{j=i}^n a_{mj} x_j^{(k-1)} \quad (12.7)$$

أو بما يساويها

$$r_{mi}^{(k)} = b_m - \sum_{j=1}^{i-1} a_{mj} x_j^{(k)} - \sum_{j=i+1}^n a_{mj} x_j^{(k-1)} - a_{mi} x_i^{(k-1)}$$

لكل  $m = 1, 2, \dots, n$

فإن مركبة  $r_i^{(k)}$  من رتبة  $i$  خصوصاً تكون

$$r_{ii}^{(k)} = b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j^{(k)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j^{(k-1)} - a_{ii} x_i^{(k-1)}$$

وبذلك فإن

$$a_{ii} x_i^{(k-1)} + r_{ii}^{(k)} = b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j^{(k)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j^{(k-1)} \quad (13.7)$$

تذكر أنه في طريقة Gauss-Seidel يُختار  $x_i^{(k)}$  ليكون

$$x_i^{(k)} = \frac{1}{a_{ii}} \left[ b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j^{(k)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j^{(k-1)} \right] \quad (17.4)$$

ولذلك يمكن تكرار كتابة المعادلة (13.7) بالصيغة

### تعريف 23.7

الباسي يعني ما تدركه. وهو اسم مناسب لهذا المتجه

$$a_{ii}x_i^{(k-1)} + r_{ii}^{(k)} = a_{ii}x_i^{(k)}$$

والنتيجة أن طريقة جاوس-سيدل Gauss-Seidel يمكن تمييزها باختيار  $x_i^{(k)}$  لتحقيق

$$x_i^{(k)} = x_i^{(k-1)} + \frac{r_{ii}^{(k)}}{a_{ii}} \quad (15.7)$$

وبالإمكان اشتقاق رابط آخر بين متجهات البواقي وأسلوب جاوس-سيدل Gauss-Seidel.

لنفترض أن متجه البواقي  $r_{i+1}^{(k)}$  مرتبط بالمتجه  $(x_1^{(k)}, \dots, x_i^{(k)}, x_{i+1}^{(k-1)}, \dots, x_n^{(k-1)})$ ، ووفقاً للمعادلة (12.7)، فإن المركبة من رتبة  $i$  لـ  $r_{i+1}^{(k)}$  هي

$$r_{i+1}^{(k)} = b_i - \sum_{j=1}^i a_{ij}x_j^{(k)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij}x_j^{(k-1)} = b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij}x_j^{(k)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij}x_j^{(k-1)} - a_{ii}x_i^{(k)}$$

تؤدي المعادلة (14.7) إلى أن  $r_{i+1}^{(k)} = 0$  بمعنى أن أسلوب Gauss-Seidel يتميز باختيار  $x_{i+1}^{(k)}$  بطريقة تكون فيها مركبة  $r_{i+1}^{(k)}$  من رتبة  $i$  صفراً.

إن اختيار  $x_{i+1}^{(k)}$  بحيث يكون أحد إحداثيات متجه البواقي صفراً ليس بالطريقة الوافية جداً لتقليل معيار المتجه  $r_{i+1}^{(k)}$ ، ولو عدلنا أسلوب جاوس-سيدل Gauss-Seidel  $\square$  هي معطى في المعادلة (15.7) ليكون

$$x_i^{(k)} = x_i^{(k-1)} + \omega \frac{r_{ii}^{(k)}}{a_{ii}} \quad (16.7)$$

إزاء اختيارات منتهية لـ  $\omega$  موجبة، لاستطعنا تقليل معيار متجه البواقي والوصول إلى تقارب أسرع معنوياً. تسمى الطرائق التي تتضمن المعادلة (16.7) طرائق السكون relaxation methods.

وعند اختيارات  $\omega$  مع  $0 < \omega < 1$ ، فإن العملية تسمى طرائق ما بين السكون under-relaxation methods. ويمكن استخدامها في إيجاد تقارب لبعض الأنظمة التي ليست متقاربة وفقاً لطريقة Gauss-Seidel. وعند اختيارات  $\omega$  مع  $\omega > 1$ ، فإن العمليات تسمى طرائق ما فوق السكون over-relaxation وتستخدم في تسريع تقارب أنظمة متقاربة وفقاً لطريقة Gauss-Seidel. ويرمز إلى هذه الطرائق بـSOR اختصاراً لـ Successive Over-Relaxation. وهي مفيدة خاصة في حل الأنظمة الخطية التي تظهر في الحل العددي لمعادلات تفاضلة جزئية معينة. وقبل شرح إيجابيات طريقة SOR، نلاحظ أنه باستخدام المعادلة (13.7)، فإن المعادلة (16.7)

يمكن تكرار صياغتها لأغراض حساب

$$x_i^{(k)} = (1 - \omega)x_i^{(k-1)} + \frac{\omega}{a_{ii}} \left[ b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij}x_j^{(k)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij}x_j^{(k-1)} \right]$$

ولتحديد مصفوفة طريقة SOR، نعيد كتابة هذه لتكون

$$\omega a_{ii}x_i^{(k)} + \omega \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij}x_j^{(k)} = (1 - \omega)a_{ii}x_i^{(k-1)} - \omega \sum_{j=i+1}^n a_{ij}x_j^{(k-1)} + \omega b_i$$

وبصيغة المصفوفات يكون لدينا

$$(D - \omega L)\mathbf{x}^{(k)} = [(1 - \omega)D + \omega U]\mathbf{x}^{(k-1)} + \omega\mathbf{b}$$

أو

$$\mathbf{x}^{(k)} = (D - \omega L)^{-1}[(1 - \omega)D + \omega U]\mathbf{x}^{(k-1)} + \omega(D - \omega L)^{-1}\mathbf{b} \quad (17.7)$$

وإذا جعلنا  $T_\omega = (D - \omega L)^{-1}[(1 - \omega)D + \omega U]$  و  $\mathbf{c}_\omega = \omega(D - \omega L)^{-1}\mathbf{b}$  فإن صيغة أسلوب

SOR هي

$$\mathbf{x}^{(k)} = T_\omega \mathbf{x}^{(k-1)} + \mathbf{c}_\omega \quad (18.7)$$

مثال 3 النظام الخطي  $Ax = b$  المعطى من خلال

$$4x_1 + 3x_2 = 24$$

$$3x_1 + 4x_2 - x_3 = 30$$

$$-x_2 + 4x_3 = -24$$

له حل  $(3, 4, -5)$ . إن طريقة Gauss-Seidel وطريقة SOR مع  $\omega = 1.25$  سوف تستخدم في حل هذا النظام مستخدمين  $\mathbf{x}^{(0)} = (1, 1, 1)$  لكلا الطريقتين. ولكل  $k = 1, 2, \dots$  فإن معادلات

طريقة Gauss-Seidel هي

$$x_1^{(k)} = -0.75x_2^{(k-1)} + 6$$

$$x_2^{(k)} = -0.75x_1^{(k)} + 0.25x_3^{(k-1)} + 7.5$$

$$x_3^{(k)} = 0.25x_2^{(k)} - 6$$

ومعادلات طريقة SOR مع  $\omega = 1.25$  هي

$$x_1^{(k)} = -0.25x_1^{(k-1)} - 0.9375x_2^{(k-1)} + 7.5$$

$$x_2^{(k)} = -0.9375x_1^{(k)} - 0.25x_2^{(k-1)} + 0.3125x_3^{(k-1)} + 9.375$$

$$x_3^{(k)} = 0.3125x_2^{(k)} - 0.25x_3^{(k-1)} - 7.5$$

إن أول سبع إعادات لكل طريقة مدونة في جدولين (3.7) و (4.7). ولكي تكون التكرار دقيقة لسبع خانات عشرية، فإن طريقة Gauss-Seidel تتطلب 34 تكرار مقابل 14 تكرار لطريقة ما فوق السكون مع  $\omega = 1.25$ .

جدول 3.7 جاوس - سيدل

$k$	0	1	2	3	4	5	6	7
$x_1^{(k)}$	1	5.250000	3.1406250	3.0878906	3.0549316	3.0343323	3.0214577	3.0134110
$x_2^{(k)}$	1	3.812500	3.8828125	3.9267578	3.9542236	3.9713898	3.9821186	3.9888241
$x_3^{(k)}$	1	-5.0-6875	-5.0292969	-5.0183105	-5.0114441	-5.0071526	-5.0044703	-5.0027940

جدول 4.7 SOR مع  $\omega = 1.25$

$k$	0	1	2	3	4	5	6	7
$x_1^{(k)}$	1	6.312500	2.6223145	3.1333027	2.9570512	3.0037211	2.9963276	3.0000498
$x_2^{(k)}$	1	3.5195343	3.9585266	4.0102646	4.0074838	4.0029250	4.0009262	4.0002586
$x_3^{(k)}$	1	-6.6501455	-4.6004238	-5.0966863	-4.9734897	-5.0057135	-4.9982822	-5.0003486

والسؤال التلقائي هنا: كيف تُختار قيمة  $\omega$  المناسبة؟ وعلى الرغم من عدم معرفة الجواب الكلي لهذا التساؤل بالنسبة إلى نظام خطي برتبة  $n \times n$ ، فإنه يمكن استخدام المبرهنة الآتية في بعض الحالات.

### مبرهنة 24.7 كاهان kahan

إذا كان  $a_{ii} \neq 0$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$ ، فإن  $\rho(T_\omega) \geq |\omega - 1|$ ، يؤدي هذا إلى أن طريقةSOR يمكنها التقارب فقط إذا كانت  $0 < \omega < 2$ .

قد أُخذ برهان هذه المبرهنة في الحساب في التمرين (23). وإن برهان النظريتين الآتيتين يمكن إيجاده في [Or2, pp. 123–133]، وسوف يُستخدم في الفصل (12).

### مبرهنة 25.7 أوستروسكي-ريخ Ostrowski - Reich

إذا كانت  $A$  مصفوفة بصفة إيجابي واضح positive definite و  $0 < \omega < 2$ ، فإن طريقةSOR تتقارب لأي اختيار إلى متجه التقريب الابتدائي  $x^{(0)}$ .

### مبرهنة 26.7 إذا كانت $A$ مصفوفة بصفة إيجابي واضح positive definite ثلاثية الأقطار

فإن  $\rho(T_g) = [\rho(T_j)]^2 < 1$  والاختيار الأمثل لـ  $\omega$  لطريقةSOR هو

$$\omega = \frac{2}{1 + \sqrt{1 - [\rho(T_j)]^2}}$$

ومع اختيار  $\omega$ ، يكون لدينا  $\rho(T_\omega) = \omega - 1$

المصفوفة

$$A = \begin{bmatrix} 4 & 3 & 0 \\ 3 & 4 & -1 \\ 0 & -1 & 4 \end{bmatrix}$$

مثال 4

المعطاة في مثال (3). هي بصفة إيجابي واضح ثلاثية الأقطار. ولذلك فإن لمبرهنة (26.7) تنطبق عليها. وحيث إن

$$T_j = D^{-1}(L + U) = \begin{bmatrix} \frac{1}{4} & 0 & 0 \\ 0 & \frac{1}{4} & 0 \\ 0 & 0 & \frac{1}{4} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & -3 & 0 \\ -3 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & -0.75 & 0 \\ -0.75 & 0 & 0.25 \\ 0 & 0.25 & 0 \end{bmatrix}$$

يكون لدينا

$$T_j - \lambda I = \begin{bmatrix} -\lambda & -0.75 & 0 \\ -0.75 & -\lambda & 0.25 \\ 0 & 0.25 & -\lambda \end{bmatrix}$$

ولذلك فإن  $\det(T_j - \lambda I) = -\lambda(\lambda^2 - 0.625)$ ، ومن ثم

$$\rho(T_j) = \sqrt{0.625} \text{ و } \omega = \frac{2}{1 + \sqrt{1 - [\rho(T_j)]^2}} = \frac{2}{1 + \sqrt{1 - 0.625}} \approx 1.24$$

هذا يوضِّح التقارب السريع الذي وُجد في مثال (1) عند استخدام  $\omega = 1.25$ .



نختم هذا الفصل بالخوارزمية 3.7 لطريقة SOR.

### SOR

لحل  $Ax = b$  بوجود المتغيرة  $\omega$  وتقريب ابتدائي  $x^{(0)}$

المدخلات: عدد المعادلات والمجهول  $n$ . العناصر  $a_{ij}, 1 \leq i, j \leq n$  للمصفوفة  $A$ , العناصر  $b_i, 1 \leq i \leq n$  العناصر  $XO_i, 1 \leq i \leq n$  المتغيرة  $\omega$ , حد السماح  $TOL$ . وأكبر عدد من الإعادات  $N$ .

المخرجات: الحل التقريبي  $x_1, \dots, x_n$  أو عبارة تفيد بأن عدد مرات التكرار قد تم تجاوزه.

الخطوة	المضمون
1	ضع $k = 1$
2	ما دام $(k \leq N)$ فطبّق الخطوات 3 - 6.
3	عند $i = 1, \dots, n$ ضع $x_i = (1 - \omega)XO_i + \frac{\omega(-\sum_{j=1}^{i-1} a_{ij}x_j - \sum_{j=i+1}^n a_{ij}XO_j + b_i)}{a_{ii}}$
4	إذا كان $\ x - XO\  < TOL$ فإن المخرجات $(x_1, \dots, x_n)$ العملية كانت ناجحة. توقف.
5	ضع $k = k + 1$
6	عند $i = 1, \dots, n$ ضع $XO_i = x_i$ .
7	المخرجات (أكبر عدد مرات تكرار تم تجاوزه). العملية كانت ناجحة. توقف.



## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 3.7

1. أوجد أول تكرارين لطريقة جاكوبي للأنظمة الخطية الآتية مستخدماً  $x^{(0)} = 0$ :

ب.  $10x_1 - x_2 = 9$

$-x_1 + 10x_2 - 2x_3 = 7$

$-2x_2 + 10x_3 = 6$

د.  $4x_1 + x_2 + x_3 + x_5 = 6$

$-x_1 - 3x_2 + x_3 + x_4 = 6$

$2x_1 + x_2 + 5x_3 - x_4 - x_5 = 6$

$-x_1 - x_2 - x_3 + 4x_4 = 6$

$2x_2 - x_3 + x_4 + 4x_5 = 6$

أ.  $3x_1 - x_2 + x_3 = 1$

$3x_1 + 6x_2 + 2x_3 = 0$

$3x_1 + 3x_2 + 7x_3 = 4$

ج.  $10x_1 + 5x_2 = 6$

$5x_1 + 10x_2 - 4x_3 = 25$

$-4x_2 + 8x_3 - x_4 = -11$

$-x_3 + 5x_4 = -11$

2. أوجد أول إعادتين لطريقة جاكوبي للأنظمة الخطية الآتية مستخدماً  $x^{(0)} = 0$ :

أ.  $4x_1 + x_2 - x_3 = 5$       ب.  $-2x_1 + x_2 + \frac{1}{2}x_3 = 4$

$-x_1 + 3x_2 + x_3 = -4$

$2x_1 + 2x_2 + 5x_3 = 1$

ج.  $4x_1 + x_2 - x_3 + x_4 = -2$       د.  $4x_1 - x_2 = 0$

$x_1 + 4x_2 - x_3 - x_4 = -1$

$-x_1 - x_2 + 5x_3 + x_4 = 0$

$x_1 - x_2 + x_3 + 3x_4 = 1$

$+ 4x_4 - x_5 = 6$

$-x_4 + 4x_5 - x_6 = -2$

$-x_5 + 4x_6 = 6$

3. كرّر التمرين (1) مستخدماً طريقة جاوس-سيدل Gauss-Seidel.

4. كرّر التمرين (2) مستخدماً طريقة جاوس-سيدل Gauss-Seidel.

5. استخدم طريقة جاكوبي لحل الأنظمة الخطية في التمرين (1)، مع  $TOL = 10^{-3}$  والمعيار  $l_\infty$ .

6. استخدم طريقة جاكوبي لحل الأنظمة الخطية في التمرين (2)، مع  $TOL = 10^{-3}$  والمعيار  $l_\infty$ .

7. استخدم طريقة جاوس-سيدل Gauss-Seidel لحل الأنظمة الخطية في اتمرين (1)، مع

$TOL = 10^{-3}$  والمعيار  $l_\infty$ .

8. استخدم طريقة جاوس-سيدل Gauss-Seidel لحل الأنظمة الخطية في اتمرين (2)، مع

$TOL = 10^{-3}$  والمعيار  $l_\infty$ .

9. أوجد أول إعادتين لطريقة SOR مع  $\omega = 1.1$  للأنظمة الخطية الآتية مستخدماً  $x^{(0)} = 0$ :

أ.  $3x_1 - x_2 + x_3 = 1$       ب.  $10x_1 - x_2 = 9$

$3x_1 + 6x_2 + 2x_3 = 0$

$3x_1 + 3x_2 + 7x_3 = 4$

ج.  $10x_1 + 5x_2 = 6$       د.  $4x_1 + x_2 + x_3 + x_5 = 6$

$5x_1 + 10x_2 - 4x_3 = 25$

$-4x_2 + 8x_3 - x_4 = -11$

$-x_3 + 5x_4 = -11$

$2x_2 - x_3 + x_4 + 4x_5 = 6$

10. أوجد أول تكرارين لطريقة SOR مع  $\omega = 1.1$  للأنظمة الخطية الآتية مستخدماً  $x^{(0)} = 0$ :

أ.  $4x_1 + x_2 - x_3 = 5$       ب.  $-2x_1 + x_2 + \frac{1}{2}x_3 = 4$

$-x_1 + 3x_2 + x_3 = -4$

$2x_1 + 2x_2 + 5x_3 = 1$

ج.  $4x_1 + x_2 - x_3 + x_4 = -2$       د.  $4x_1 - x_2 = 0$

$x_1 + 4x_2 - x_3 - x_4 = -1$

$-x_1 - x_2 + 5x_3 + x_4 = 0$

$x_1 - x_2 + x_3 + 3x_4 = 1$

$+ 4x_4 - x_5 = 6$

$-x_4 + 4x_5 - x_6 = -2$

$-x_5 + 4x_6 = 6$

11. كرّر التمرين (9) مستخدماً  $\omega = 1.3$ .

12. كرر التمرين (10) مستخدماً  $\omega = 1.3$ .

13. استخدم طريقة SOR مع  $\omega = 1.2$  لحل الأنظمة الخطية في التمرين (9) بحد سماح  $TOL = 10^{-3}$  في المعيار  $l_\infty$ .

14. استخدم طريقة SOR مع  $\omega = 1.2$  لحل الأنظمة الخطية في التمرين (10) بحد سماح  $TOL = 10^{-3}$  في المعيار  $l_\infty$ .

15. حدّد أيّ من المصفوفات في التمرين (9) بصفة إيجابي واضح ثلاثية الأقطار. كرر التمرين (9) لهذه المصفوفات مستخدماً الاختيار الأمثل لـ  $\omega$ .

16. حدّد أيّ من المصفوفات في التمرين (10) بصفة إيجابي واضح ثلاثية الأقطار. كرر التمرين (10) لهذه المصفوفات مستخدماً الاختيار الأمثل لـ  $\omega$ .

17. النظام الخطي

$$\begin{aligned} 2x_1 - x_2 + x_3 &= -1 \\ 2x_1 + 2x_2 + 2x_3 &= 4 \\ -x_1 - x_2 + 2x_3 &= -5 \end{aligned}$$

له حلّ  $(1, 2, -1)^T$ .

أ. أثبت أن  $\rho(T_r) = \frac{\sqrt{5}}{2} > 1$ .

ب. أثبت أن طريقة جاكوبي مع  $x^{(0)} = 0$  تفشل في إعطاء تقريب جيد بعد 25 تكرار.

ج. أثبت أن  $\rho(T_r) = \frac{1}{2}$ .

د. استخدم طريقة جاوس-سيدل Gauss-Seidel مع  $x^{(0)} = 0$  لتقريب حلّ النظام الخطي ضمن  $10^{-5}$  في المعيار  $l_\infty$ .

$$\begin{aligned} x_1 + 2x_2 - 2x_3 &= 7 \\ x_1 + x_2 + x_3 &= 2 \\ 2x_1 + 2x_2 + x_3 &= 5 \end{aligned}$$

18. النظام الخطي

له حلّ  $(1, 2, -1)^T$ .

أ. أثبت أن  $\rho(T_r) = 0$ .

ب. استخدم طريقة جاكوبي مع  $x^{(0)} = 0$  لتقريب حلّ النظام الخطي ضمن  $10^{-5}$  في المعيار  $l_\infty$ .

ج. أثبت أن  $\rho(T_r) = 2$ .

د. أثبت أن طريقة جاوس-سيدل Gauss-Seidel المطبقة في (ب) تفشل في إعطاء تقريب جيد بعد 25 تكرار.

$$\begin{aligned} x_1 - x_3 &= 0.2, \\ -\frac{1}{2}x_1 + x_2 - \frac{1}{4}x_3 &= -1.425 \\ x_1 - \frac{1}{2}x_2 + x_3 &= 2 \end{aligned}$$

19. النظام الخطي

له حلّ  $(0.9, -0.8, 0.7)^T$ .

أ. هل معاملات المصفوفة

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & -1 \\ -\frac{1}{2} & 1 & -\frac{1}{4} \\ 1 & -\frac{1}{2} & 1 \end{bmatrix}$$

ذات طابع قطري؟

ب. احسب نصف القطر الطيفي لمصفوفة جاوس-سيدل  $T_g$ .

ج. استخدم طريقة جاوس-سيدل Gauss-Seidel للتكرار لتقريب حل النظام الخطي بحد سماح  $10^{-2}$  و 300 تكرار بوصفه حدًا أعلى.

د. ماذا يحدث في (ج) عندما يتغير النظام إلى

$$\begin{cases} x_1 - 2x_3 = 0.2 \\ -\frac{1}{2}x_1 + x_2 - \frac{1}{4}x_3 = -1.425 \\ x_1 - \frac{1}{2}x_2 + x_3 = 2 \end{cases}$$

20. كرر التمرين (19) مستخدمًا طريقة جاكوبي.

21. أ. برهن أن  $\|x^{(k)} - x\| \leq \|T\|^k \|x^{(0)} - x\|$  و  $\|x^{(k)} - x\| \leq \frac{\|T\|^k}{1 - \|T\|} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|$  حيث إن  $T$

مصفوفة بحجم  $n \times n$  مع  $\|T\| < 1$  وأن  $x^{(k)} = Tx^{(k-1)} + c$ ،  $k = 1, 2, \dots$  مع قبة عشوائية  $x^{(0)}$   $x = Tx + c$ ، و  $c \in \mathbb{R}^n$ .

ب. طبق الحدود في التمرين (1) كلما كان ذلك ممكنًا مستخدمًا المعيار  $l_\infty$ .

22. أثبت أنه لو كانت  $A$  ذات طابع قطري فإن  $\|T_f\|_\infty < 1$ .

23. برهن المبرهنة (24.7). [تلميح: إذا كانت  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$  قيمًا مميزة لـ  $T_\omega$  فإن  $\det T_\omega = \prod_{i=1}^n \lambda_i$ ]

وبما أن  $\det D^{-1} = \det(D - \omega L)^{-1}$  ومنتهى حاصل ضرب مصفوفات هو حاصل ضرب منتهات

العوامل، فإن النتيجة تظهر من المعادلة (17.7).

24. افترض وجود هدف عند أي من  $n+1$  من النقاط متساوية الأبعاد  $x_0, x_1, \dots, x_n$  وعندما

يكون الهدف عند الموقع  $x_i$ ، فإن له الفرصة نفسها للتحرك إلى  $x_{i-1}$  أو إلى  $x_{i+1}$  دون إمكانية

تحركه مباشرة إلى أي موقع آخر. اعتمد الاحتمالات  $\{P_i\}_{i=0}^n$  لهدف ما يبدأ عند الموقع  $x_i$  ويصل

إلى النقطة اليسرى  $x_0$  قبل وصوله إلى النقطة اليمنى  $x_n$ . ومن الواضح أن  $P_0 = 1$  و  $P_n = 0$ ، وبما

أن الهدف يمكنه أن يتحرك في اتجاه  $x_i$  فقط من  $x_{i-1}$  أو  $x_{i+1}$  باحتمال مقاره  $\frac{1}{2}$  لكل من هذين

الموقعين، فإن  $P_i = \frac{1}{2}P_{i-1} + \frac{1}{2}P_{i+1}$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n-1$ .

أ. أثبت أن

$$\begin{bmatrix} 1 & -\frac{1}{2} & 0 & \dots & 0 \\ -\frac{1}{2} & 1 & -\frac{1}{2} & \dots & 0 \\ 0 & -\frac{1}{2} & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & -\frac{1}{2} & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} P_1 \\ P_2 \\ \vdots \\ P_{n-1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{1}{2} \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix}$$

ب. حلّ هذا النظام مستخدمًا  $n = 10, 50, 100$ .

ج. غير الاحتمال إلى  $\alpha$  و  $1 - \alpha$  للحركة إلى اليسار واليمين على التوالي، واشتق نظامًا خطيًا

شبيهًا بالذي في (أ).

د. كرّر (ب) مع  $\alpha = \frac{1}{3}$ .

25. استخدم الطرائق جميعها القابلة للتطبيق في هذا الفصل في حلّ النظام الخطي  $Ax = b$

ضمن  $10^{-5}$  في المعيار  $l_\infty$ ، حيث عناصر  $A$  هي  $j = i$  و  $i = 1, 2, \dots, 16$

$$a_{i,j} = \begin{cases} 2i & \text{حيث } i = 1, 2, \dots, 80 \text{ و } j = i \\ 0.5i & \text{حيث } j = i + 2 \text{ و } i = 1, 2, \dots, 78 \\ 0.25i & \text{حيث } j = i - 2 \text{ و } i = 3, 4, \dots, 80 \\ 0.25i & \text{حيث } j = i + 4 \text{ و } i = 1, 2, \dots, 76 \\ 0.25i & \text{حيث } j = i - 4 \text{ و } i = 5, 6, \dots, 80 \\ 0 & \text{عدا ذلك} \end{cases}$$

و عناصر  $b$  هي  $b_i = \pi$  لكل  $i = 1, 2, \dots, 80$

26. افترض أن  $A$  إيجابي واضح:

أ. أثبت أنه يمكننا كتابة  $A = D - L - L'$ ، حيث إن  $D$  قطري مع  $d_{ii} > 0$  لكل  $1 \leq i \leq n$  ويمثل  $L$  المثلث السفلي. وأبعد من هذا، أثبت أن  $D - L$  غير مفردة.

ب. ليكن  $L' = (D - L)^{-1}L$  و  $T_R = A - T_R'AT_R$ ، أثبت أن  $P$  متماثل.

ج. أثبت أن  $T_R$  يمكن كتابته  $T_R = I - (D - L)^{-1}A$  أيضاً.

د. ليكن  $Q = (D - L)^{-1}A$ ، أثبت أن  $T_R = I - Q$  و  $P = Q'(AQ^{-1} - A + (Q')^{-1}AQ)$ .

هـ. أثبت أن  $P = Q'DQ$ ، وأن  $P$  إيجابي واضح.

و. لتكن  $\lambda$  قيمة مميزة لـ  $T_R$  مع متجه مميز  $x \neq 0$ . استخدم الفقرة (ب) في إثبات أن  $x'Px > 0$  يؤدي إلى  $|\lambda| < 1$ .

ز. أثبت أن  $T_R$  متقاربة، وبرهن أن طريقة Gauss-Seidel تتقارب.

27. وسّع طريقة البرهان في التمرين (26) إلى طريقة SOR مع  $0 < \omega < 2$ .

28. تحقق القوى على دعائم الجسر الموضحة في مقدمة هذا الفصل المعادلات في الجدول الآتي:

المركبة العمودية	المركبة الأفقية	المفصل
$\frac{\sqrt{3}}{2}f_1 - F_2 = 0$	$-F_1 + \frac{\sqrt{2}}{2}f_1 + f_2 = 0$	①
$-\frac{\sqrt{3}}{2}f_1 - f_3 - \frac{1}{2}f_4 = 0$	$-\frac{\sqrt{2}}{2}f_1 + \frac{\sqrt{3}}{2}f_4 = 0$	②
$f_3 - 10,000 = 0$	$-f_2 + f_5 = 0$	③
$\frac{1}{2}f_4 - F_3 = 0$	$-\frac{\sqrt{3}}{2}f_4 - f_5 = 0$	④

ويمكن وضع هذا النظام الخطي بصيغة المصفوفة

$$\begin{bmatrix} -1 & 0 & 0 & \frac{\sqrt{3}}{2} & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 0 & \frac{\sqrt{3}}{2} & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & \frac{1}{2} & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -\frac{\sqrt{3}}{2} & 0 & -1 & -\frac{1}{2} & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -\frac{\sqrt{3}}{2} & 0 & 0 & \frac{\sqrt{3}}{2} & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & -\frac{\sqrt{3}}{2} & -1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} F_1 \\ F_2 \\ F_3 \\ f_1 \\ f_2 \\ f_3 \\ f_4 \\ f_5 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 10,000 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$$

أ. وضح لماذا أعيد ترتيب نظام المعادلات.

ب. قرّب حلّ النظام الخطي الناتج ضمن  $10^{-2}$  في المعيار  $l_\infty$  مستخدماً كل متجه عناصره

الواحدات و (i) طريقة Gauss-Seidel، و (ii) طريقة جاكوبي، و (iii) طريقة SOR مع  $\omega = 1.25$ .

## 4.7 حدود الخطأ والتنقية الإرجاعية Error Bounds and Iterative Refinement

يبدو الأمر معقولاً بديهياً في حال كان  $\bar{x}$  تقريباً للحل  $x$  إلى  $Ax = b$ ، وبتجه البواقي  $r = b - A\bar{x}$  له خاصية كون  $\|r\| = \|b - A\bar{x}\|$  صغيراً، فإن  $\|x - \bar{x}\|$  سيكون صغيراً كذلك. هذه الحالة هي الغالبة، ولكن بعض الأنظمة التي تظهر عادةً في التطبيق تفشل في أن يكون لها مثل هذه الصفة.

مثال 1 النظام الخطي  $Ax = b$  الآتي:

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 1.0001 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 \\ 3.0001 \end{bmatrix}$$

له حلٌ وحيد  $x = (1, 1)$  والتقريب الضعيف  $\bar{x} = (3, 0)$  له متجه بواقي

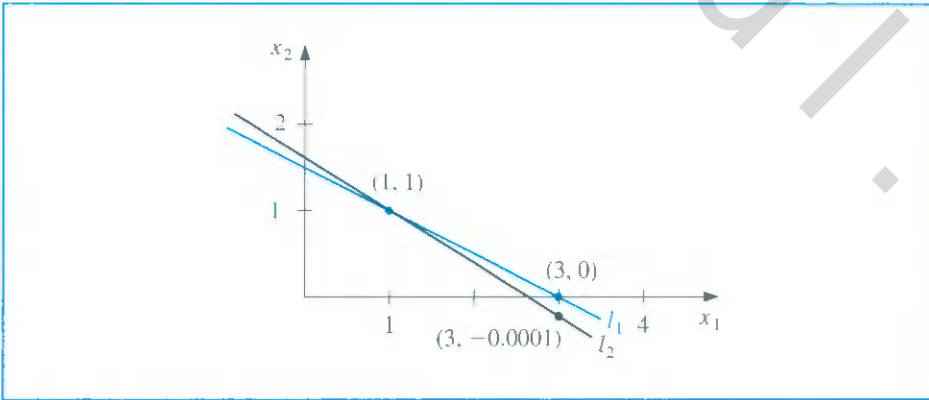
$$r = b - A\bar{x} = \begin{bmatrix} 3 \\ 3.0001 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 1.0001 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ -0.0002 \end{bmatrix}$$

ومن ثم  $\|r\|_\infty = 0.0002$ . ومع كون معيار متجه البواقي صغيراً، فإن لتقريب  $\bar{x} = (3, 0)$  سيكون بلا شك صغيراً نسبياً. وفي الحقيقة  $\|x - \bar{x}\|_\infty = 2$ .

اتضح الصعوبة في مثال (1) من خلال ملاحظة كون حل النظام يمثل تقاطع الخطين  $l_1: x_1 + 2x_2 = 3$  و  $l_2: 1.0001x_1 + 2x_2 = 3.0001$

إن النقطة  $(3, 0)$  تقع على  $l_1$ ، وإن الخطين متوازيان تقريباً. هذا يؤدي إلى كون  $(3, 0)$  قريبة من  $l_2$  أيضاً. على الرغم من أنها تفتقر معنوياً عن حل النظام المعطى من خلال التقاطع  $(L_1)$  (انظر شكل 7.7)

شكل 7.7



بني مثال (1) بوضوح لإثبات الصعوبات التي يمكن أن تظهر (وإنها في الواقع تظهر). وفي حالة كون الخطين ليسا متطابقين تقريباً، فإننا نتوقع أن يعطي متجه بواقي صغير تقريباً دقيقاً. لا يمكننا الاعتماد على الصيغة الهندسية للنظام عموماً لإعطاء مؤشر عن توقيت ظهور المشاكل

ويمكننا إيجاد هذه المعلومة من خلال افتراض معايير المصفوفة  $A$  ومعكوسها.

**مبرهنة 27.7** افترض أن  $\bar{x}$  هو تقريب لحل  $Ax = b$ .  $A$  مصفوفة غير مفردة و  $r$  هو متجه البواقي إلى  $\bar{x}$ . ومن ثم فإنه لأي معيار طبيعي ينتج  $\|A^{-1}\| \cdot \|r\|$ . وإذا كان  $x \neq 0$  و  $b \neq 0$  فإن

$$\frac{\|x - \bar{x}\|}{\|x\|} \leq \|A\| \cdot \|A^{-1}\| \frac{\|r\|}{\|b\|} \quad (19.7)$$

**البرهان** بما أن  $r = b - A\bar{x} = Ax - A\bar{x}$  و  $A$  غير مفردة، فإن  $x - \bar{x} = A^{-1}r$ . تؤدي المبرهنة (11.7) في الفصل (1.7) إلى أن  $\|x - \bar{x}\| = \|A^{-1}r\| \leq \|A^{-1}\| \cdot \|r\|$  والأكثر من ذلك، بما أن  $Ax = b$ ، يكون لدينا  $\|x\| \leq \|A\| \cdot \|b\|$ ، ولذلك فإن  $\|b\| \leq \|A\| \cdot \|x\|$  و  $1/\|x\| \leq \|A\|/\|b\|$

$$\frac{\|x - \bar{x}\|}{\|x\|} \leq \frac{\|A\| \cdot \|A^{-1}\|}{\|b\|} \|r\| \quad \text{و}$$

تؤدي المتباينات في المبرهنة (27.7) إلى أن  $\|A^{-1}\|$  و  $\|A\| \cdot \|A^{-1}\|$  توفران مؤشراً للربط بين متجه البواقي ودقة التقريب. وإن الخطأ النسبي  $\|x - \bar{x}\|/\|x\|$  ذو أهمية كبيرة عمومًا، ومن خلال المتباينة (19.7) يكون هذا الخطأ منتهيًا بمقدار ضرب  $\|A\| \cdot \|A^{-1}\|$  في الخطأ النسبي لهذا التقريب  $\|r\|/\|b\|$ . ويمكن استخدام أي معيار مناسب لهذا التقريب. وإن المتطلب الوحيد هو استخدامه حتى النهاية باستمرار.

**مبرهنة 28.7** العدد الشرطي للمصفوفة غير المفردة  $A$  بالنسبة إلى معيار ما  $\|\cdot\|$  هو

$$K(A) = \|A\| \cdot \|A^{-1}\|$$

وباستخدام هذا الترميز، فإن المتباينات في المبرهنة (27.7) تصبح

$$\frac{\|x - \bar{x}\|}{\|x\|} \leq K(A) \frac{\|r\|}{\|b\|} \quad \text{و} \quad \|x - \bar{x}\| \leq K(A) \frac{\|r\|}{\|A\|}$$

ولأي مصفوفة غير مفردة  $A$  ومعيار طبيعي  $\|\cdot\|$ ، فإن

$$1 = \|I\| = \|A \cdot A^{-1}\| \leq \|A\| \cdot \|A^{-1}\| = K(A)$$

المصفوفة  $A$  جيدة الاشتراط well-conditioned إذا كانت  $K(A)$  قريبة من الواحد. وتكون معلولة الاشتراط عندما تزيد  $K(A)$  على الواحد معنويًا. ووفقًا لذلك، يشير الاشتراط في هذا الموضوع إلى الاطمئنان نسبيًا بأن متجه بواقٍ صغيراً يؤدي إلى حل تقريبي دقيق.

مصفوفة النظام المعتمد في مثال (1) كانت

**مثال 2**

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 1.0001 & 2 \end{bmatrix}$$

التي لها  $\|A\|_{\infty} = 3.0001$ . وهذا المعيار لا يعد كبيراً. وعلى أي حال

$$\|A^{-1}\|_{\infty} = 20000 \text{ ومن ثم } A^{-1} = \begin{bmatrix} -10000 & 10000 \\ 5000.5 & -5000 \end{bmatrix}$$

وإن  $K(A) = (20000)(3.0001) = 60002$  والنسبة إلى معيار غير محدود. وإن حجم العدد الشرطي لهذا مثال يجب أن يبعدنا عن اتخاذ قرارات متسرعة مبنية على باقي التقريب بالتأكد.

يمكن حساب العدد الشرطي  $K_{\infty}$  في مابل Maple كما يلي:

```
>with(LinearAlgebra);
>A = Matrix([1,2],[1.0001,2]);
>ConditionNumber(A);
```

60002.00000

وعلى الرغم من أن العدد الشرطي لمصفوفة ما يعتمد كلياً على معايير المصفوفة ومعكوسها فإنه عند التطبيق يكون حساب المعكوس مرتبطاً بخطأ تقريب ومعتمداً على الدقة التي تُجرى الحسابات وفقاً لها. وإذا كانت العمليات تتضمن حسابات مع دقة ذات  $t$  من الخانات، فإن تقريب العدد الشرطي للمصفوفة  $A$  هو معيار المصفوفة مضروباً في معيار التحويل لمعكوسها، الذي وُجد باستخدام حسابات ذات  $t$  من الخانات. ويعتمد هذا العدد الشرطي على الحقيقة على الطريقة المستخدمة لحساب معكوس  $A$  أيضاً.

فإذا افترضنا أن الحل التقريبي للنظام الخطي  $Ax = b$  يتحدد باستخدام حسابات ذات  $t$  من الخانات وتقليص جاوس. فمن الممكن إثبات (انظر [FM, pp. 45–47]) أن متجه البواقي  $r$  للتقريب  $\tilde{x}$  يكون له

$$\|r\| \approx 10^{-t} \|A\| \cdot \|\tilde{x}\| \quad (20.7)$$

ويمكن من هذا التقريب إيجاد تقدير للعدد الشرطي الفاعل ضمن حسابات ذات  $t$  من الخانات، ودون الحاجة إلى عكس المصفوفة  $A$ . وفي الواقع يفترض هذا التقريب كون العمليات الحسابية جميعها في أسلوب تقليص جاوس منفذة باستخدام حساب  $t$  من الخانات. ولكن العمليات التي فحن بحاجة إليها لتحديد الباقي تنفذ بدقة مضاعفة. (أي حساب  $2t$  من الخانات). ولا يضيف هذا الأسلوب جهداً حسابياً إضافياً. ويتقلص الكثير من فاقد الدقة المحسوبة مع خصم ما يقارب الأعداد نفسها التي تظهر في حساب الباقي.

التقريب إلى العدد الشرطي  $K(A)$  ذي  $t$  من الخانات يأتي من افتراض النظام لخطي

$$Ay = r$$

ويمكن تقريب حل هذا النظام مباشرة؛ لأن عوامل الضرب لطريقة تقليص جاوس قد حُسبت. وفي الحقيقة  $\tilde{y}$  إن الحل التقريبي إلى  $Ay = r$  يحقق

$$\tilde{y} \approx A^{-1}r = A^{-1}(b - A\tilde{x}) = A^{-1}b - A^{-1}A\tilde{x} = x - \tilde{x}; \quad (21.7)$$



$$x \approx \bar{x} + \bar{y} \quad \text{و}$$

ولذلك فإن  $\bar{y}$  هو تقدير للخطأ الناتج عندما يقرب  $\bar{x}$  الحل  $x$  للنظام الأصلي. وتؤدي المعادلتان (20.7) و (21.7) إلى

$$\|\bar{y}\| \approx \|x - \bar{x}\| = \|A^{-1}r\| \leq \|A^{-1}\| \cdot \|r\| \approx \|A^{-1}\| (10^{-t} \|A\| \cdot \|\bar{x}\|) = 10^{-t} \|\bar{x}\| K(A)$$

إن هذا يعطي تقريباً للعدد الشرطي المصاحب لحلّ النظام  $Ax = b$  باستخدام تقليص جاوس وحساب نوع  $t$  من الخانات الذي يوضح توثاً

$$K(A) \approx \frac{\|\bar{y}\|}{\|\bar{x}\|} 10^t \quad (22.7)$$

مثال 3 النظام الخطي الآتي:

$$\begin{bmatrix} 3.3330 & 15920 & -10.333 \\ 2.2220 & 16.710 & 9.6120 \\ 1.5611 & 5.1791 & 1.6852 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 15913 \\ 28.544 \\ 8.4254 \end{bmatrix}$$

له حلٌّ منتهٍ  $x = (1, 1, 1)^t$

يؤدي استخدام تقليص جاوس وحساب تدوير من 5 خانات بشكل متتال إلى الحصول على المصفوفات المزیدة الآتية:

$$\begin{bmatrix} 3.3330 & 15920 & -10.333 & \vdots & 15913 \\ 0 & -10596 & 16.501 & \vdots & -10580 \\ 0 & -7451.4 & 6.5250 & \vdots & -7444.9 \end{bmatrix}$$

و

$$\begin{bmatrix} 3.3330 & 15920 & -10.333 & \vdots & 15913 \\ 0 & -10596 & 16.501 & \vdots & -10580 \\ 0 & 0 & -5.0790 & \vdots & -4.7000 \end{bmatrix}$$

إن الحلّ التقريبي لهذا النظام هو

$$\bar{x} = (1.2001, 0.99991, 0.92538)^t$$

إن متجه البواقي المقترن مع  $\bar{x}$  يُحسب بدقة مضاعفة ليكون

$$r = b - A\bar{x}$$

$$\begin{aligned} &= \begin{bmatrix} 15913 \\ 28.544 \\ 8.4254 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 3.3330 & 15920 & -10.333 \\ 2.2220 & 16.710 & 9.6120 \\ 1.5611 & 5.1791 & 1.6852 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1.2001 \\ 0.99991 \\ 0.92538 \end{bmatrix} \\ &= \begin{bmatrix} 15913 \\ 28.544 \\ 8.4254 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 15913.00518 \\ 28.26987086 \\ 8.611560367 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -0.00518 \\ 0.27412914 \\ -0.186160367 \end{bmatrix} \end{aligned}$$

ولذلك فإن

$$\|r\|_\infty = 0.27413$$

إن تقدير العدد الشرطي والمعطى في المناقشة السابقة يوجد من خلال حلّ النظام  $Ay = r$  أولاً

لـ  $\bar{y}$

$$\begin{bmatrix} 3.3330 & 15920 & -10.333 \\ 2.2220 & 16.710 & 9.6120 \\ 1.5611 & 5.1791 & 1.6852 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -0.00518 \\ 0.27413 \\ -0.18616 \end{bmatrix}$$

وهذا يؤدي إلى أن  $\bar{y} = (-0.20008, 8.9987 \times 10^{-5}, 0.074607)'$  واستخدام التقدير في المعادلة (22.7) يعطي

$$K(A) \approx 10^5 \frac{\|\bar{y}\|_\infty}{\|\bar{x}\|_\infty} = \frac{10^5(0.20008)}{1.2001} = 16672 \quad (23.7)$$

ولتحديد العدد الشرطي الصحيح لـ  $A$ : يجب علينا أولاً إنشاء  $A^{-1}$  وباستخدام حساب تدوير من 5 خانوات للحسابات نحصل على التقريب

$$A^{-1} = \begin{bmatrix} -1.1701 \times 10^{-4} & -1.4983 \times 10^{-1} & 8.5416 \times 10^{-1} \\ 6.2782 \times 10^{-5} & 1.2124 \times 10^{-4} & -3.0662 \times 10^{-4} \\ -8.6631 \times 10^{-5} & 1.3846 \times 10^{-1} & -1.9689 \times 10^{-1} \end{bmatrix}$$

تؤدي البرهنة (11.7) إلى  $\|A^{-1}\|_\infty = 1.0041$  و  $\|A\|_\infty = 15934$  وإنشاءً على ذلك. فإن المصفوفة المعلولة لـ  $A$  يكون لها

$$K(A) = (1.0041)(15934) = 15999$$

والتقدير في المعادلة (23.7) متقارب إلى حد ما مع  $K(A)$ ، ويتطلب مجهوداً حسابياً أقل كثيراً.

ولما كان الحل الحقيقي  $x = (1, 1, 1)'$  لهذا النظام معروفاً. فباستطاعتنا حساب كل من

$$\frac{\|x - \bar{x}\|_\infty}{\|x\|_\infty} = \frac{0.2001}{1} = 0.2001 \quad \text{و} \quad \|x - \bar{x}\|_\infty = 0.2001$$

حدود الخطأ المعطى في البرهنة (27.7) لهذه القيم هي

$$\|x - \bar{x}\|_\infty \leq K(A) \frac{\|r\|_\infty}{\|A\|_\infty} = \frac{(15999)(0.27413)}{15934} = 0.27525$$

$$\frac{\|x - \bar{x}\|_\infty}{\|x\|_\infty} \leq K(A) \frac{\|r\|_\infty}{\|b\|_\infty} = \frac{(15999)(0.27413)}{15913} = 0.27561$$

استخدمنا في المعادلة (21.7) التقدير  $\bar{y} \approx x - \bar{x}$ ، حيث إن  $\bar{y}$  هو الحل التقريبي للنظام  $A\bar{y} = r$ . وعموماً فإن  $\bar{x} + \bar{y}$  هو تقريب أدق لحل النظام الخطي  $Ax = b$  مقارنة بالتقريب الأصلي  $\bar{x}$ . وتسمى الطريقة التي تستخدم هذا الافتراض التنقيط المعادة أو التطوير المعاد، وتتضمن تنفيذ تكرارات على النظام الذي يكون طرفه الأيمن متجه البواقي لتقريبات متتالية إلى أن نحصل على دقة مقبولة. فإذا طبقت العملية باستخدام حساب من  $t$  من الخانات، وإذا كان  $K_\infty(A) \approx 10^q$  فإنه بعد  $k$  من تكرارات التنقيط المعادة يكون للحل تقريب أصغر بين  $t$  و  $k(t-q)$  من الخانات الصحيحة. فإذا كان النظام جيد الاضطرار فإن تكرار واحدة أو اثنتين ستشير إلى أن الحل دقيق. وهناك احتمال لتحسين معنوي على الأنظمة معلولة الاضطرار ما لم تكن المصفوفة  $A$  معلولة الاضطرار

لرتبة أن  $10^l > K_\infty(A)$ . ويجب في تلك الحالة استخدام الدقة العالية بالحسابات. تعرض الخوارزمية (4.7) أسلوب التنقية المعادة.

### التنقية الإرجاعية Iterative Refinement

لتقريب حل النظام الخطي  $AX = b$ :

المدخلات: عدد المعادلات والمجهول  $n$ ، العناصر  $a_{ij}$ ،  $1 \leq i, j \leq n$  للمصفوفة  $A$ ، العناصر  $b_i$ ،  $1 \leq i \leq n$ ، وأكبر عدد من التكرار  $N$ ، حد السماح  $TOL$ ، عدد خانات الدقة  $l$ .  
المخرجات: الحل التقريبي  $xx = (xx_1, \dots, xx_n)^T$  أو عبارة تفيد بأن عدد مرات التكرار تم تجاوزه، وتقريب  $COND$  إلى  $K_\infty(A)$ .

الخطوة	المضمون
0	حل النظام $AX = b$ لـ $x_1, \dots, x_n$ بطريقة تقليص جاوس وحفظ عوامل الضرب $m_{ji}$ ، $j = i + 1, i + 2, \dots, n$ ، $i = 1, 2, \dots, n - 1$ . وملاحظة تبديلات الصفوف.
1	ضع $k = 1$ .
2	ما دام $(k \leq N)$ فطبق الخطوات 3 - 9.
3	عند $i = 1, 2, \dots, n$ (احسب $r$ ) ضع $r_i = b_i - \sum_{j=1}^n a_{ij}x_j$ (نفذ الحسابات بعملية مضاعف الدقة).
4	حل النظام $Ay = r$ لـ $x_1, \dots, x_n$ بطريقة تقليص جاوس وبنفس الترتيب كما في الخطوة 0
5	لكل $i = 1, \dots, n$ ضع $xx_i = x_i + y_i$ .
6	إذا كان $k = 1$ فضع $COND = \frac{\ y\ _\infty}{\ xx\ _\infty} 10^l$
7	إذا كان $\ x - xx\ _\infty < TOL$ فإن المخرجات (xx) المخرجات (COND) ( العملية كانت ناجحة ) توقف.
8	ضع $k = k + 1$ .
9	عند $i = 1, \dots, n$ ضع $x_i = xx_i$ .
10	المخرجات ( أكبر عدد مرات تكرار تم تجاوزه ) المخرجات (COND) ( العملية كانت ناجحة ) توقف.

ALGORITHM

الخوارزمية

4.7

إذا استخدم حساب ذو  $t$  من الخانات فإن عملية التوقف المقترحة في الخطوة (7) تكون لاستمرار التكرار إلى أن يكون  $|y_i^{(k)}| \leq 10^{-t}$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$ .

وجدنا في مثال (3) تقريب المسألة التي تناولناها مستخدمين حساباً من 5 خانات وتقليص جاوس ليكون

$$\bar{x}^{(1)} = (1.2001, 0.99991, 0.92538)^t$$

وإن حل  $Ay = r^{(1)}$  هو

$$\tilde{y}^{(1)} = (-0.20008, 8.9987 \times 10^{-5}, 0.074607)^t$$

ومن خلال الخطوة (5) في هذه الخوارزمية يكون

$$\bar{x}^{(2)} = \bar{x}^{(1)} + \tilde{y}^{(1)} = (1.0000, 1.0000, 0.99999)^t$$

وإن الخطأ الحقيقي في هذا التقريب هو

$$\|x - \bar{x}^{(2)}\|_\infty = 1 \times 10^{-5}.$$

مستخدمين أسلوب التوقف المقترح للخوارزمية، نحسب  $r^{(2)} = b - A\bar{x}^{(2)}$  ونحل النظام  $Ay^{(2)} = r^{(2)}$  الذي يعطي

$$\tilde{y}^{(2)} = (1.5002 \times 10^{-9}, 2.0951 \times 10^{-10}, 1.0000 \times 10^{-5})^t$$

وحيث  $\|\tilde{y}^{(2)}\|_\infty \leq 10^{-5}$  نستنتج بأن

$$\bar{x}^{(3)} = \bar{x}^{(2)} + \tilde{y}^{(2)} = (1.0000, 1.0000, 1.0000)^t$$

صحيح ودقيق بما يكفي.

وقد افترضنا في هذا الفصل إمكانية تمثيل  $A$  و  $b$  في النظام الخطي  $Ax = b$  بالضبط. وفي الحقيقة إن العناصر  $a_{ij}$  و  $b_j$  ستبدل أو تشوش بالمقدارين  $\delta a_{ij}$  و  $\delta b_j$  مسببين خطأ للنظام الخطي  $(A + \delta A)x = b + \delta b$  بدلاً من  $Ax = b$ . ومن الطبيعي أنه إذا كانت  $\|\delta A\|$  و  $\|\delta b\|$  صغيرين (على الترتيب  $10^{-t}$ ). فإن حساباً ذا  $t$  من الخانات سيعطي حلاً  $\bar{x}$ ، حيث إن  $\|x - \bar{x}\|$  صغيرة في المقابل.

على أي حال فقد لاحظنا في حالة الأنظمة معلولة الاشتراط أنه حتى لو مُثلت  $A$  و  $b$  تمثيلاً صحيحاً. فإن أخطاء تقريب يمكن أن تتسبب في كون  $\|x - \bar{x}\|$  كبيراً وتنسب المبرهنة التالية تشويشات الأنظمة الخطية إلى العدد الشرطي للمصفوفة. ويمكن إيجاد برهان هذه النتيجة في [Or2, p. 33].

مبرهنة 29.7 لتكن  $A$  ليست مفردة، وليكن

$$\|\delta A\| < \frac{1}{\|A^{-1}\|}$$

عندئذ، إن الحل  $\bar{x}$  لـ  $b + \delta b = (A + \delta A)\bar{x}$  يقرب الحل  $x$  لـ  $Ax = b$  مع تقدير للخطأ

$$\frac{\|x - \bar{x}\|}{\|x\|} \leq \frac{K(A)\|A\|}{\|A\| - K(A)\|\delta A\|} \left( \frac{\|\delta b\|}{\|b\|} + \frac{\|\delta A\|}{\|A\|} \right) \quad (24.7)$$

والتقدير في المتباينة (24.7) ينص على أنه إذا كانت المصفوفة  $A$  جيدة الاشتراط (بمعنى أن  $K(A)$  ليست كبيرة جداً) فإن تغييرات صغيرة في  $A$  و  $b$  تنتج في المقابل تغييرات صغيرة في الحل  $x$ . ومن ناحية أخرى إذا كانت المصفوفة  $A$  معلولة الاشتراط فإن تغييرات صغيرة في  $A$  و  $b$  قد تنتج تغييرات كبيرة في  $x$ .

المبرهنة مستقلة عن العملية العددية المنتهية التي استخدمت في حل  $Ax = b$ . ويمكن من خلال وسائل تحليل الخطأ الإرجاعي (انظر [Wil1] أو [Wil2]) إثبات أنه إذا استخدم تقليص جاوس مع تمحور لحل  $Ax = b$  في حساب  $t$  من الخانات فإن الحل العددي  $\bar{x}$  هو الحل الحقيقي للنظام الخطي

$$\| \delta A \|_{\infty} \leq f(n) 10^{1-t} \max_{i,j,k} |a_{ij}^{(k)}| \quad \text{عندما } (A + \delta A)\bar{x} = b$$

وجد ولكنسون عند التطبيق أن  $f(n) \approx n$ ، وفي أسوأ الأحوال  $f(n) \leq 1.01(n^3 + 3n^2)$ .

كان جيمس هاردي وكينسون  
(1986 - 1919)

James Hardy Wilkinson

معلم فاعلمه الواسع في الطرائق  
العددية لحل نظم المادلات الخطية  
ومسائل القيم المميزة وقد طور  
أيض أسلوب الجبر الخطي العددي  
لتحسين الخطأ الإرجاعي

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 4.7

1. احسب الأعداد الشرطية للمصفوفات الآتية بالنسبة إلى  $\|\cdot\|_{\infty}$ :

$$\text{أ.} \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & \frac{1}{3} \\ \frac{1}{3} & \frac{1}{4} \end{bmatrix} \quad \text{ب.} \begin{bmatrix} 3.9 & 1.6 \\ 6.8 & 2.9 \end{bmatrix}$$

$$\text{ج.} \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 1.0001 & 2 \end{bmatrix} \quad \text{د.} \begin{bmatrix} 1.003 & 58.09 \\ 5.550 & 321.8 \end{bmatrix}$$

2. احسب الأعداد الشرطية للمصفوفات الآتية بالنسبة إلى  $\|\cdot\|_{\infty}$ :

$$\text{أ.} \begin{bmatrix} 0.03 & 58.9 \\ 5.31 & -6.10 \end{bmatrix} \quad \text{ب.} \begin{bmatrix} 58.9 & 0.03 \\ -6.10 & 5.31 \end{bmatrix}$$

$$\text{ج.} \begin{bmatrix} 1 & -1 & 1 \\ 0 & 1 & -1 \\ 0 & 0 & -1 \end{bmatrix} \quad \text{د.} \begin{bmatrix} 0.04 & 0.01 & -0.01 \\ 0.2 & 0.5 & -0.2 \\ 1 & 2 & 4 \end{bmatrix}$$

3. لأنظمة الخطية الآتية  $Ax = b$  حل حقيقي  $x$  وحل تقريبي  $\bar{x}$ . مستخدماً نتائج التمرين (1)

احسب:

$$K_{\infty}(A) \frac{\|b - A\bar{x}\|_{\infty}}{\|A\|_{\infty}} \quad \text{و} \quad \|x - \bar{x}\|_{\infty}$$

$$\text{أ.} \quad \frac{1}{2}x_1 + \frac{1}{3}x_2 = \frac{1}{63}$$

$$\text{ب.} \quad 3.9x_1 + 1.6x_2 = 5.5$$

$$6.8x_1 + 2.9x_2 = 9.7$$

$$x = (1, 1)'$$

$$\bar{x} = (0.98, 1.1)'$$

$$\frac{1}{3}x_1 + \frac{1}{4}x_2 = \frac{1}{168}$$

$$x = \left(\frac{1}{7}, -\frac{1}{6}\right)'$$

$$\bar{x} = (0.142, -0.166)'$$

$$1.003x_1 + 58.09x_2 = 68.12 \quad \text{د.}$$

$$5.550x_1 + 321.8x_2 = 377.3$$

$$x = (10, 1)'$$

$$\bar{x} = (-10, 1)'$$

$$x_1 + 2x_2 = 3 \quad \text{ج.}$$

$$1.0001x_1 + 2x_2 = 3.0001$$

$$x = (1, 1)'$$

$$\bar{x} = (0.96, 1.02)'$$

4. للأنظمة الخطية الآتية  $Ax = b$  حل حقيقي  $x$  وحل تقريبي  $\bar{x}$ ، مستخدماً نتائج التمرين (2)

احسب:

$$K_\infty(A) \frac{\|b - A\bar{x}\|_\infty}{\|A\|_\infty} \quad \text{و} \quad \|x - \bar{x}\|_\infty$$

$$0.03x_1 + 58.9x_2 = 59.2 \quad \text{ب.}$$

$$5.31x_1 - 6.10x_2 = 47.0$$

$$x = (10, 1)'$$

$$\bar{x} = (50.0, 0.990)'$$

$$x_1 - x_2 - x_3 = 2\pi \quad \text{د.}$$

$$x_2 - x_3 = 0$$

$$-x_3 = \pi$$

$$x = (0, -\pi, -\pi)'$$

$$\bar{x} = (-0.1, -3.15, -3.14)'$$

$$58.9x_1 + 0.03x_2 = 59.2 \quad \text{أ.}$$

$$-6.10x_1 + 5.31x_2 = 47.0$$

$$x = (1, 10)'$$

$$\bar{x} = (1.02, 9.98)'$$

$$0.04x_1 + 0.01x_2 - 0.01x_3 = 0.06 \quad \text{ج.}$$

$$0.2x_1 + 0.5x_2 - 0.2x_3 = 0.3$$

$$x_1 + 2x_2 + 4x_3 = 11$$

$$x = (1.827586, 0.6551724, 1.965517)'$$

$$\bar{x} = (1.8, 0.64, 1.9)'$$

5. (i) أولاً: استخدم تقليص جاوس وحساب تدوير من 3 خانات لتقريب حلول الأنظمة

الخطية الآتية، (ii) ثم استخدم تكرار واحدة من التنقية المعادة لتحسين التقريب، وقارن

التقريبات بالحلول الحقيقية:

$$0.03x_1 + 58.9x_2 = 59.2 \quad \text{أ.}$$

$$5.31x_1 - 6.10x_2 = 47.0$$

$$\text{الحل الحقيقي } (10, 1)'$$

$$3.3330x_1 + 15920x_2 + 10.333x_3 = 7953 \quad \text{ب.}$$

$$2.2220x_1 + 16.710x_2 + 9.6120x_3 = 0.965$$

$$-1.5611x_1 + 5.1792x_2 - 1.6855x_3 = 2.714$$

$$\text{الحل الحقيقي } (1, 0.5, -1)'$$

$$1.19x_1 + 2.11x_2 - 100x_3 + x_4 = 1.12 \quad \text{ج.}$$

$$14.2x_1 - 0.122x_2 + 12.2x_3 - x_4 = 3.44$$

$$100x_2 - 99.9x_3 + x_4 = 2.15$$

$$15.3x_1 + 0.110x_2 - 13.1x_3 - x_4 = 4.16$$

$$\text{الحل الحقيقي } (0.17682530, 0.01269269, -0.02065405, -1.18260870)'$$

$$\pi x_1 - e x_2 + \sqrt{2}x_3 - \sqrt{3}x_4 = \sqrt{11} \quad \text{د.}$$

$$\pi^2 x_1 + e x_2 - e^2 x_3 + \frac{3}{2}x_4 = 0$$

$$\sqrt{5}x_1 - \sqrt{6}x_2 + x_3 - \sqrt{2}x_4 = \pi$$

$$\pi^3 x_1 + e^2 x_2 - \sqrt{7}x_3 + \frac{1}{6}x_4 = \sqrt{2}$$

$$\text{الحل الحقيقي } (0.78839378, -3.12541367, 0.16759660, 4.55700252)'$$

6. كرر التمرين (5) مستخدماً حساب تدوير من 4 خانات.

7. النظام الخطي  $Ax = b$  المعطى من خلال

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 1.0001 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 \\ 3.0001 \end{bmatrix}$$

له حل  $(1, 1)'$ . غير  $A$  قليلاً إلى

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 0.9999 & 2 \end{bmatrix}$$

وافترض النظام الخطي

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 0.9999 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 \\ 3.0001 \end{bmatrix}$$

احسب الحلَّ الجديد مستخدماً حساب تدوير من 5 خانات، وقارن الخطأ الحقيقي بالتقدير (24.7). هل  $A$  معلولة الاشتراط؟

8. النظام الخطي  $Ax = b$  المعطى من خلال

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 1.00001 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 \\ 3.00001 \end{bmatrix}$$

له حل  $(1, 1)'$ . استخدم حساب تدوير من 7 خانات لإيجاد حلِّ النظام المشوش

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 1.000011 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3.00001 \\ 3.00003 \end{bmatrix}$$

وقارن الخطأ الحقيقي بالتقدير (24.7). هل  $A$  معلولة الاشتراط؟

9. أثبت أنه إذا كانت  $B$  مفردة فإن

$$\frac{1}{K(A)} \leq \frac{\|A - B\|}{\|A\|}$$

تلميح: ينبغي وجود متجه مع  $\|x\| = 1$ . بحيث  $Bx = 0$ . اشتق التقدير مستخدماً  $\|Ax\| \geq \|x\| \|A^{-1}\|^{-1}$ .

10. مستخدماً التمرين (9)، قَدِّر الأرقام الشرطية للمصفوفات الآتية:

$$\begin{bmatrix} 3.9 & 1.6 \\ 6.8 & 2.9 \end{bmatrix} \text{ ب.} \quad \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 1.0001 & 2 \end{bmatrix} \text{ أ.}$$

11. إن مصفوفة هيلبرت  $H^{(n)}$  Hilbert matrix  $n \times n$  تعرف من خلال

$$H_{ij}^{(n)} = \frac{1}{i+j-1}, \quad 1 \leq i, j \leq n$$

هي مصفوفة معلولة الاشتراط تظهر عند حلِّ المعادلات الطبيعية لمعاملات كثيرة حدود المربعات

الصغرى. (انظر مثال (1) في الفصل 2.8)

أ. أثبت أن

$$[H^{(4)}]^{-1} = \begin{bmatrix} 16 & -120 & 240 & -140 \\ -120 & 1200 & -2700 & 1680 \\ 240 & -2700 & 6480 & -4200 \\ -140 & 1680 & -4200 & 2800 \end{bmatrix}$$

واحسب  $K_{\infty}(H^{(4)})$ .

ب. أثبت أن

$$[H^{(5)}]^{-1} = \begin{bmatrix} 25 & -300 & 1050 & -1400 & 630 \\ -300 & 4800 & -18900 & 26880 & -12600 \\ 1050 & -18900 & 79380 & -117600 & 56700 \\ -1400 & 26880 & -117600 & 179200 & -88200 \\ 630 & -12600 & 56700 & -88200 & 44100 \end{bmatrix}$$

واحسب  $(H^{(5)})_{\infty} K$ .

ج. حلّ النظام الخطي

$$H^{(4)} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}$$

مستخدمًا حساب تدوير من 5 خانات، وقارن الخطأ الحقيقي بالمقدر في المعادلة (24.7)  
12. استخدم حساب تدوير من 4 خانات لحساب العكوس  $H^{-1}$  لمصفوفة هلبيرت  $H$  بحجم  $3 \times 3$ ، ومن ثم احسب  $\hat{H} = (H^{-1})^{-1}$ . حدّد  $\|H - \hat{H}\|_{\infty}$ .

## طريقة الميل المرافق

5.7

### The Conjugate Gradient Method

إن طريقة الميل المرافق المنسوبة إلى [HS] Hestenes and Stiefel تطوّرت في الأصل، لكونها طريقة مباشرة مصمّمة لحلّ نظام خطي إيجابي واضح بحجم  $n \times n$ . وبطريقة مباشرة فإنها عمومًا بخانة أدنى من تقليص جاوس مع تمحور لكون كلا الطريقتين تتطلب  $n$  من الخطوات لتحديد الحل، وإن خطوات طريقة الميل المرافق ذات تكلفة حسابية أكثر من تلك التي في طريقة جاوس للحذف.

ومع ذلك فإن طريقة الميل المرافق مفيدة جدًا عند استخدامها بوصفها طريقة تقريب بالتكرار لحلّ أنظمة كبيرة متفرعة مع عناصر غير صفريّة تظهر في أنماط تنبؤية. وعندما يعاد اشتراط المصفوفة لجعل الحسابات أكثر فاعلية، فإن نتائج جيدة تظهر خلال  $\sqrt{n}$  من الخطوات تقريبًا. وإن تطبيق هذه الطريقة بهذا الأسلوب يجعلها مفضلة على طريقة تقليص جاوس للحذف وطرائق التكرار التي سبق مناقشتها.

وخلال هذا الفصل نفترض أن المصفوفة  $A$  موجبة التحديد. وسوف نستخدم تعبير الضرب الداخلي

$$\langle x, y \rangle = x'y \quad (25.7)$$

حيث إن  $x$  و  $y$  متجهان بحجم  $n$ . وسنحتاج إلى نتائج معيارية من الجبر الخطي أيضًا. وإن مراجعة هذه المادة موجودة في الفصل (1.9). سنحصل على النتيجة الآتية من خلال خصائص المنقولات. (انظر التمرين 12).

لأي متجهات  $x, y$  و  $z$  وأي عدد حقيقي يكون لدينا

$$\langle x, y \rangle = \langle y, x \rangle \quad (i)$$

$$\langle \alpha x, y \rangle = \langle x, \alpha y \rangle = \alpha \langle x, y \rangle \quad (ii)$$

$$\langle x + z, y \rangle = \langle x, y \rangle + \langle z, y \rangle \quad (iii)$$

$$\langle x, x \rangle \geq 0 \quad (iv)$$

$$\langle x, x \rangle = 0 \text{ إذا وفقط إذا } x = \mathbf{0} \quad (v)$$

وعندما تكون  $A$  موجبة التحديد، فإن  $\langle x, Ax \rangle = x'Ax > 0$  ما لم يكن  $x = 0$  وحيث إن  $A$  متماثلة. يكون لدينا  $x'Ay = x'A'y = (Ax)'y$ . ومن ثم فبالإضافة إلى النتائج في البرهنة (30.7)، سيكون لدينا لكل  $x$  و  $y$

ماكنس هستنس

(1906–1991)

Magnus Hastens

إدوارد ستيفل

Edward Stiefel

نشر الورقة

الأصلية لطريقة التدرج المتقارن

عام 1952 عندما كانا

يعملان في معهد التحليل

العددي بجامعة كاليفورنيا

لوس أنجلوس UCLA.

مبرهنة 30.7



$$\langle x, Ay \rangle = \langle Ax, y \rangle \quad (26.7)$$

والنتيجة الآتية هي أداة رئيسة في تطوير طريقة الميل المرافق.

### مبرهنة 31.7

يكون المتجه  $x^*$  حلاً للنظام الخطي الإيجابي الواضح  $Ax = b$  إذا وفقط إذا كانت القيمة الصغرى للدالة  $g(x) = \langle x, Ax \rangle - 2\langle x, b \rangle$  تتحقق عند  $x^*$ .

#### البرهان

ليكن  $x$  و  $v \neq 0$  متجهين ثابتين، والمتغير  $t$  عدداً حقيقياً. ولدينا

$$\begin{aligned} g(x + tv) &= \langle x + tv, Ax + tAv \rangle - 2\langle x + tv, b \rangle \\ &= \langle x, Ax \rangle + t\langle v, Ax \rangle + t\langle x, Av \rangle + t^2\langle v, Av \rangle - 2\langle x, b \rangle - 2t\langle v, b \rangle \\ &= \langle x, Ax \rangle - 2\langle x, b \rangle + 2t\langle v, Ax \rangle - 2t\langle v, b \rangle + t^2\langle v, Av \rangle \end{aligned}$$

ولذلك فإن

$$g(x + tv) = g(x) + 2t\langle v, Ax - b \rangle + t^2\langle v, Av \rangle \quad (7.27)$$

وبما أن  $x$  و  $v$  ثابتان، يمكننا تعريف الدالة التربيعية  $h$  في  $t$  من خلال

$$h(t) = g(x + tv)$$

ومن ثم يفترض أن يكون  $h$  أقل قيمة عندما  $h'(t) = 0$ ، لكون معامل  $t^2$  أي  $\langle v, Av \rangle$  موجباً. وحيث إن

$$h'(t) = 2\langle v, Ax - b \rangle + 2t\langle v, Av \rangle$$

فإن القيمة الصغرى تحصل عندما

$$\hat{t} = -\frac{\langle v, Ax - b \rangle}{\langle v, Av \rangle} = \frac{\langle v, b - Ax \rangle}{\langle v, Av \rangle}$$

ومن المعادلة (27.7) يكون

$$\begin{aligned} h(\hat{t}) &= g(x) - 2\frac{\langle v, b - Ax \rangle}{\langle v, Av \rangle}\langle v, b - Ax \rangle + \left(\frac{\langle v, b - Ax \rangle}{\langle v, Av \rangle}\right)^2\langle v, Av \rangle \\ &= g(x) - \frac{\langle v, b - Ax \rangle^2}{\langle v, Av \rangle} \end{aligned}$$

ولذلك لأي متجه  $v \neq 0$ ، يكون لدينا  $g(x + \hat{t}v) < g(x)$  ما لم يكن  $\langle v, b - Ax \rangle = 0$ ، وبهذه الحالة يكون  $g(x) = g(x + \hat{t}v)$ . هذه هي النتيجة الرئيسية التي نحتاج إليها لبرهنة المبرهنة (31.7).

افتراض أن  $x^*$  تحقق  $Ax^* = b$ . لذلك  $\langle v, b - Ax^* \rangle = 0$  لأي متجه  $v$ . ولا يمكن جعل  $g(x)$  أصغر من  $g(x^*)$ . ومن ثم فإن  $x^*$  تقلل من  $g$ .

افتراض من جانب آخر أن  $x^*$  هو متجه يحقق القيمة الصغرى للدالة  $g$ ، لذا لأي متجه  $v$  يكون لدينا  $g(x^* + \hat{t}v) \geq g(x^*)$ . ولذلك فإن  $\langle v, b - Ax^* \rangle = 0$ . وهذا يؤدي إلى أن  $b - Ax^* = 0$  والنتيجة أن  $Ax^* = b$ .

ولبدء بطريقة الميل المرافق، نختار  $x$  الذي هو حلٌ تقريبي إلى  $Ax^* = b$  وأن  $v \neq 0$

الذي يعطي اتجاهًا بحثيًا اتجاه الابتعاد عن  $x$  لتحسين التقريب. ليكن  $r = b - Ax$  هو متجه البواقي مع  $x$  وأن

$$t = \frac{\langle v, b - Ax \rangle}{\langle v, Av \rangle} = \frac{\langle v, r \rangle}{\langle v, Av \rangle}$$

فإذا كان  $r \neq 0$  و  $v$  و  $r$  ليسا متعامدين، فإن  $x + tv$  تعطي قيمة أقل لـ  $g$  صا هي لـ  $g(x)$ ، وإنها افتراضياً أقرب إلى  $x^*$  مما هي إلى  $x$ . وهذا يؤدي إلى اقتراح الطريقة التكرارية

ليكن  $x^{(0)}$  تقريباً ابتدائياً إلى  $x^*$ ، وليكن  $v^{(1)} \neq 0$  متجه بحث ابتدائياً. ولكل  $k = 1, 2, 3, \dots$  نحسب

$$t_k = \frac{\langle v^{(k)}, b - Ax^{(k-1)} \rangle}{\langle v^{(k)}, Av^{(k)} \rangle}$$

$$x^{(k)} = x^{(k-1)} + t_k v^{(k)}$$

ونختار اتجاه بحث جديد  $v^{(k+1)}$  والهدف أن يؤدي هذا الاختيار إلى أن تتقارب متتالية التقريبات  $\{x^{(k)}\}$  بسرعة إلى  $x^*$ .

ولاختيار اتجاهات البحث، نفترض  $g$  دالة لمركبات  $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)$ ، ومن ثم

$$g(x_1, x_2, \dots, x_n) = \langle x, Ax \rangle - 2\langle x, b \rangle = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n a_{ij} x_i x_j - 2 \sum_{i=1}^n x_i b_i$$

وبأخذ المشتقات الجزئية بالنسبة إلى متغيرات المركبات  $x_k$  نحصل على

$$\frac{\partial g}{\partial x_k}(x) = 2 \sum_{i=1}^n a_{ki} x_i - 2b_k$$

ولذلك فإن تدرج  $g$  (ميل) يكون

$$\nabla g(x) = \left( \frac{\partial g}{\partial x_1}(x), \frac{\partial g}{\partial x_2}(x), \dots, \frac{\partial g}{\partial x_n}(x) \right) = 2(Ax - b) = -2r$$

حيث إن المتجه  $r$  هو متجه البواقي إلى  $x$ .

ومن حسابات التفاضل والتكامل متعدد المتغيرات، نعرف أن اتجاه النقصان الأكبر في قبة  $g(x)$  هو الاتجاه المعطى من خلال  $-\nabla g(x)$ ، يعني أنه في اتجاه الباقي  $r$ .

تسمى الطريقة التي تختار

$$v^{(k+1)} = r^{(k)} = b - Ax^{(k)}$$

طريقة النزول الأعماق *steepest descent*. وعلى الرغم من أننا سنرى في الفصل (4.10) أن هذه الطريقة جديدة بالأنظمة اللاخطية وبمسائل التحسين، إلا أنها لا تُستخدم في الأنظمة الخطية نتيجة تباطؤ التقارب.

وتستخدم الطريقة البديلة مجموعة من متجهات الاتجاه اللاصفرية  $\{v^{(1)}, \dots, v^{(n)}\}$  التي

تحقق

$$\langle v^{(i)}, Av^{(j)} \rangle = 0 \quad \text{إذا } i \neq j$$

وهذا يُسمى "شرط التعامد  $A$ -orthogonality condition". وإن مجموعة المتجهات  $\{v^{(1)}, \dots, v^{(n)}\}$  تُسمى "تعامد  $A$ -orthogonal". وليس من الصعب إثبات أن متجهات

تعامد  $A$ - المرتبطة بالمصفوفة الإيجابية الواضحة  $A$  مستقلة خطياً. (انظر التمرين 13 - أ) هذه المجموعة من اتجاهات البحث تعطي

$$t_k = \frac{\langle v^{(k)}, b - Ax^{(k-1)} \rangle}{\langle v^{(k)}, Av^{(k)} \rangle} = \frac{\langle v^{(k)}, r^{(k-1)} \rangle}{\langle v^{(k)}, Av^{(k)} \rangle}$$

$$x^{(k)} = x^{(k-1)} + t_k v^{(k)}$$

وتثبت المبرهنة الآتية أن اختيار اتجاهات البحث تعطي تقارباً في  $n$  من الخطوات بوصفها حداً أعلى، ولذلك فإنها تعطي الحل الصحيح بوصفها طريقة مباشرة. مفترضين أن الحسابات صحيحة.

### مبرهنة 32.7

لتكن  $\{v^{(1)}, \dots, v^{(n)}\}$  مجموعة متعامدة من المتجهات غير الصفرية بالنسبة إلى  $A$  مرتبطة بالمصفوفة الإيجابية الواضحة  $A$ . ولتكن  $x^{(0)}$  عشوائية. نعرف

$$x^{(k)} = x^{(k-1)} + t_k v^{(k)} \quad \text{و} \quad t_k = \frac{\langle v^{(k)}, b - Ax^{(k-1)} \rangle}{\langle v^{(k)}, Av^{(k)} \rangle}$$

لكل  $k = 1, 2, \dots, n$ . وذلك على افتراض أن الحسابات صحيحة، فإن  $Ax^{(n)} = b$ .

### البرهان

بما أنه لكل  $k = 1, 2, \dots, n$  نجد أن  $x^{(k)} = x^{(k-1)} + t_k v^{(k)}$  فإنه يكون لدينا

$$\begin{aligned} Ax^{(n)} &= Ax^{(n-1)} + t_n Av^{(n)} \\ &= (Ax^{(n-2)} + t_{n-1} Av^{(n-1)}) + t_n Av^{(n)} \\ &\vdots \\ &= Ax^{(0)} + t_1 Av^{(1)} + t_2 Av^{(2)} + \dots + t_n Av^{(n)} \end{aligned}$$

ويطرح  $b$  من هذه النتيجة نحصل على

$$Ax^{(n)} - b = Ax^{(0)} - b + t_1 Av^{(1)} + t_2 Av^{(2)} + \dots + t_n Av^{(n)}$$

والآن نأخذ الضرب الداخلي لطرفي المعادلة أعلاه بالمتجه  $v^{(k)}$ ، ونستخدم خواص الضرب الداخلي وحقيقة كون  $A$  متماثلة لإيجاد

$$\begin{aligned} \langle Ax^{(n)} - b, v^{(k)} \rangle &= \langle Ax^{(0)} - b, v^{(k)} \rangle + t_1 \langle Av^{(1)}, v^{(k)} \rangle + \dots + t_n \langle Av^{(n)}, v^{(k)} \rangle \\ &= \langle Ax^{(0)} - b, v^{(k)} \rangle + t_1 \langle v^{(1)}, Av^{(k)} \rangle + \dots + t_n \langle v^{(n)}, Av^{(k)} \rangle \end{aligned}$$

إن خاصية تعامد  $A$ - تعطينا لكل  $k$

$$\langle Ax^{(n)} - b, v^{(k)} \rangle = \langle Ax^{(0)} - b, v^{(k)} \rangle + t_k \langle v^{(k)}, Av^{(k)} \rangle \quad (28.7)$$

وعلى أي حال فإن

$$t_k = \frac{\langle v^{(k)}, b - Ax^{(k-1)} \rangle}{\langle v^{(k)}, Av^{(k)} \rangle}$$

ولذلك فإن

$$\begin{aligned} t_k \langle v^{(k)}, Av^{(k)} \rangle &= \langle v^{(k)}, b - Ax^{(k-1)} \rangle \\ &= \langle v^{(k)}, b - Ax^{(0)} + Ax^{(0)} - Ax^{(1)} + \dots - Ax^{(k-2)} + Ax^{(k-2)} - Ax^{(k-1)} \rangle \\ &= \langle v^{(k)}, b - Ax^{(0)} \rangle + \langle v^{(k)}, Ax^{(0)} - Ax^{(1)} \rangle + \dots + \langle v^{(k)}, Ax^{(k-2)} - Ax^{(k-1)} \rangle \end{aligned}$$

ولكن لأي  $i$  نجد أن

$$Ax^{(i)} = Ax^{(i-1)} + t_i Av^{(i)} \quad \text{و} \quad x^{(i)} = x^{(i-1)} + t_i v^{(i)}$$

لذلك فإن

$$Ax^{(i-1)} - Ax^{(i)} = -t_i Av^{(i)}$$

ومن ثم يكون

$$t_k \langle v^{(k)}, Av^{(k)} \rangle = \langle v^{(k)}, b - Ax^{(0)} \rangle - t_1 \langle v^{(k)}, Av^{(1)} \rangle - \dots - t_{k-1} \langle v^{(k)}, Av^{(k-1)} \rangle$$

وبسبب تعامد  $A$ ، فإن  $\langle v^{(k)}, Av^{(i)} \rangle = 0$  لكل  $i \neq k$ ، ولذلك فإن

$$\langle v^{(k)}, Av^{(k)} \rangle t_k = \langle v^{(k)}, b - Ax^{(0)} \rangle$$

ومن المعادلة (28.7) نجد أن

$$\begin{aligned} \langle Ax^{(n)} - b, v^{(k)} \rangle &= \langle Ax^{(0)} - b, v^{(k)} \rangle + \langle v^{(k)}, b - Ax^{(0)} \rangle \\ &= \langle Ax^{(0)} - b, v^{(k)} \rangle + \langle b - Ax^{(0)}, v^{(k)} \rangle \\ &= \langle Ax^{(0)} - b, v^{(k)} \rangle - \langle Ax^{(0)} - b, v^{(k)} \rangle \\ &= 0 \end{aligned}$$

يكون المتجه  $Ax^{(n)} - b$  متعامداً مع مجموعة متجهات تعامد  $A$ ،  $\{v^{(1)}, \dots, v^{(n)}\}$ . ومن هناسيكون  $Ax^{(n)} - b = 0$ . (انظر التمرين 13-ب).

مثال 1

افترض المصفوفة موجبة التحديد

$$A = \begin{bmatrix} 4 & 3 & 0 \\ 3 & 4 & -1 \\ 0 & -1 & 4 \end{bmatrix}$$

وليكن  $v^{(1)} = (1, 0, 0)^t$  و  $v^{(2)} = (-\frac{3}{4}, 1, 0)^t$  و  $v^{(3)} = (-\frac{3}{7}, \frac{4}{7}, 1)^t$ . وبالحساب المباشر نجد

$$\langle v^{(1)}, Av^{(2)} \rangle = v^{(1)t} Av^{(2)} = (1, 0, 0) \begin{bmatrix} 4 & 3 & 0 \\ 3 & 4 & -1 \\ 0 & -1 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -\frac{3}{4} \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix} = 0$$

$$\langle v^{(1)}, Av^{(3)} \rangle = (1, 0, 0) \begin{bmatrix} 4 & 3 & 0 \\ 3 & 4 & -1 \\ 0 & -1 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -\frac{3}{7} \\ \frac{4}{7} \\ 1 \end{bmatrix} = 0$$

$$\langle v^{(2)}, Av^{(3)} \rangle = \left(-\frac{3}{4}, 1, 0\right) \begin{bmatrix} 4 & 3 & 0 \\ 3 & 4 & -1 \\ 0 & -1 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -\frac{3}{7} \\ \frac{4}{7} \\ 1 \end{bmatrix} = 0$$

و

لذلك فإن  $\{v^{(1)}, v^{(2)}, v^{(3)}\}$  هي مجموعة تعامد  $A$ -

إن النظام الخطي

$$\begin{bmatrix} 4 & 3 & 0 \\ 3 & 4 & -1 \\ 0 & -1 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 24 \\ 30 \\ -24 \end{bmatrix}$$

له حلٌ صحيح هو  $x^* = (3, 4, -5)^t$ . ولتقريب هذا الحل، افترض أن  $x^{(0)} = (0, 0, 0)^t$ . ولأن  $b = (24, 30, -24)^t$  يكون لدينا

$$r^{(0)} = b - Ax^{(0)} = b = (24, 30, -24)^t$$

ولذلك فإن

$$t_0 = \frac{\langle v^{(1)}, r^{(0)} \rangle}{\langle v^{(1)}, Av^{(1)} \rangle} = \frac{\langle v^{(1)}, r^{(0)} \rangle}{\langle v^{(1)}, v^{(1)} \rangle} = \frac{24}{4} = 6$$

ومن ثم فإن

$$x^{(1)} = x^{(0)} + t_0 v^{(1)} = (0, 0, 0)^t + 6(1, 0, 0)^t = (6, 0, 0)^t$$

وبالاستمرار على هذا النحو، يكون لدينا

$$r^{(1)} = b - Ax^{(1)} = (0, 12, -24)^t; \quad t_1 = \frac{\langle v^{(2)}, r^{(1)} \rangle}{\langle v^{(2)}, Av^{(2)} \rangle} = \frac{12}{7/4} = \frac{48}{7}$$

$$x^{(2)} = x^{(1)} + t_1 v^{(2)} = (6, 0, 0)^t + \frac{48}{7} \left( -\frac{3}{4}, 1, 0 \right)^t = \left( \frac{6}{7}, \frac{48}{7}, 0 \right)^t$$

$$r^{(2)} = b - Ax^{(2)} = \left( 0, 0, -\frac{120}{7} \right)^t; \quad t_2 = \frac{\langle v^{(3)}, r^{(2)} \rangle}{\langle v^{(3)}, Av^{(3)} \rangle} = \frac{-120/7}{24/7} = -5$$

و

$$x^{(3)} = x^{(2)} + t_2 v^{(3)} = \left( \frac{6}{7}, \frac{48}{7}, 0 \right)^t + (-5) \left( -\frac{3}{7}, \frac{4}{7}, 1 \right)^t = (3, 4, -5)^t$$

ولأننا طبقنا الأسلوب ثلاث مرات ( $n = 3$ )، فإن هذا يعدُّ حلًا حقيقيًا.

وقبل مناقشة كيفية تحديد مجموعة تعامد  $A$ -، سنستمر في التطوير. إن استخدام مجموعة تعامد  $A$ -  $\{v^{(1)}, \dots, v^{(n)}\}$  لمتجهات الاتجاه تعطينا ما نسميه طريقة الاتجاه المرافق *conjugate direction*. تثبت البرهنة الآتية تعامدية متجهات البواقي  $r^{(k)}$  ومتجهات الاتجاه  $v^{(j)}$ . وقد أخذ في الحسبان برهان هذه النتيجة باستخدام الاستقراء الرياضي في التمرين (14).

مبرهنة 337

إن متجهات البواقي  $r^{(k)}$ ، حيث  $k = 1, 2, \dots, n$ ، لطريقة الميل المرافقة تحقق المعادلات لكل

$$\langle r^{(k)}, v^{(j)} \rangle = 0 \quad \text{لكل } j = 1, 2, \dots, k$$

إن طريقة الميل المرافق لهستنس وستيفل تختار اتجاهات البحث  $\{v^{(k)}\}$  خلال عملية التكرار. لذلك فإن متجهات البواقي  $\{r^{(k)}\}$  متعامدة تبادليًا. ولإنشاء متجهات الاتجاه  $\{v^{(1)}, v^{(2)}, \dots\}$

والتقريبات  $\{x^{(1)}, x^{(2)}, \dots\}$ ، فإننا نبدأ بتقريب ابتدائي  $x^{(0)}$ ، ومن ثم نستخدم اتجاه النزول الأعمق  $r^{(0)} = b - Ax^{(0)}$  حيث أول اتجاه بحث  $v^{(1)}$ .  
افتراض أن الميول المرافقة  $v^{(1)}, \dots, v^{(k-1)}$  والتقريبات  $x^{(1)}, \dots, x^{(k-1)}$  حُصبت مع

$$x^{(k-1)} = x^{(k-2)} + t_{k-1}v^{(k-1)}$$

حيث إن

$$\langle v^{(i)}, Av^{(j)} \rangle = 0 \text{ و } \langle r^{(i)}, r^{(j)} \rangle = 0 \text{ لكل } i \neq j$$

وإذا كان  $x^{(k-1)}$  هو الحل لـ  $Ax = b$  فقد وصلنا إلى النهاية. وبالعكس ذلك. يكون  $r^{(k-1)} = b - Ax^{(k-1)} \neq 0$  وتؤدي المبرهنة (33.7) إلى أن  $\langle r^{(k-1)}, v^{(i)} \rangle = 0$  لكل  $i = 1, 2, \dots, k-1$ . عندئذ نستخدم  $r^{(k-1)}$  لتوليد  $v^{(k)}$  بوضع

$$v^{(k)} = r^{(k-1)} + s_{k-1}v^{(k-1)}$$

ونريد اختيار  $s_{k-1}$  بحيث يكون

$$\langle v^{(k-1)}, Av^{(k)} \rangle = 0$$

وحيث إن

$$Av^{(k)} = Ar^{(k-1)} + s_{k-1}Av^{(k-1)}$$

و

$$\langle v^{(k-1)}, Av^{(k)} \rangle = \langle v^{(k-1)}, Ar^{(k-1)} \rangle + s_{k-1} \langle v^{(k-1)}, Av^{(k-1)} \rangle$$

سيكون لدينا  $\langle v^{(k-1)}, Av^{(k)} \rangle = 0$  عندما

$$s_{k-1} = - \frac{\langle v^{(k-1)}, Ar^{(k-1)} \rangle}{\langle v^{(k-1)}, Av^{(k-1)} \rangle}$$

وبالإمكان أيضًا إثبات أنه مع هذا الاختيار لـ  $s_{k-1}$  يكون لدينا  $\langle v^{(k)}, Av^{(i)} \rangle = 0$  لكل  $i = 1, 2, \dots, k-1$  (انظر [Lu, p. 245]). ولذلك فإن  $\{v^{(1)}, \dots, v^{(k)}\}$  هي مجموعة تعامد  $A$ -وباختيارنا  $v^{(k)}$  نحسب

$$\begin{aligned} t_k &= \frac{\langle v^{(k)}, r^{(k-1)} \rangle}{\langle v^{(k)}, Av^{(k)} \rangle} = \frac{\langle r^{(k-1)} + s_{k-1}v^{(k-1)}, r^{(k-1)} \rangle}{\langle v^{(k)}, Av^{(k)} \rangle} \\ &= \frac{\langle r^{(k-1)}, r^{(k-1)} \rangle}{\langle v^{(k)}, Av^{(k)} \rangle} + s_{k-1} \frac{\langle v^{(k-1)}, r^{(k-1)} \rangle}{\langle v^{(k)}, Av^{(k)} \rangle} \end{aligned}$$

ومن خلال المبرهنة (33.7) يكون لدينا  $\langle v^{(k-1)}, r^{(k-1)} \rangle = 0$ . ولذلك فإن

$$t_k = \frac{\langle r^{(k-1)}, r^{(k-1)} \rangle}{\langle v^{(k)}, Av^{(k)} \rangle} \quad (29.7)$$

ومن ثم فإن

$$x^{(k)} = x^{(k-1)} + t_k v^{(k)}$$

ولحساب  $r^{(k)}$ ؛ نضرب في  $A$ . ونطرح  $b$  لنحصل على

$$r^{(k)} = r^{(k-1)} - t_k Av^{(k)} \quad \text{أو} \quad Ax^{(k)} - b = Ax^{(k-1)} - b + t_k Av^{(k)}$$

ومن ثم فإن

$$\langle r^{(k)}, r^{(k)} \rangle = \langle r^{(k-1)}, r^{(k-1)} \rangle - t_k \langle Av^{(k)}, r^{(k-1)} \rangle = -t_k \langle r^{(k-1)}, Av^{(k)} \rangle$$

والأكثر من ذلك. فإننا نحصل من المعادلة (29.7) على

$$\langle r^{(k-1)}, r^{(k-1)} \rangle = t_k \langle v^{(k)}, Av^{(k)} \rangle$$

ولذلك فإن

$$\begin{aligned} s_k &= - \frac{\langle v^{(k)}, Ar^{(k)} \rangle}{\langle v^{(k)}, Av^{(k)} \rangle} = - \frac{\langle r^{(k)}, Av^{(k)} \rangle}{\langle v^{(k)}, Av^{(k)} \rangle} \\ &= \frac{(1/t_k) \langle r^{(k)}, r^{(k)} \rangle}{(1/t_k) \langle r^{(k-1)}, r^{(k-1)} \rangle} = \frac{\langle r^{(k)}, r^{(k)} \rangle}{\langle r^{(k-1)}, r^{(k-1)} \rangle} \end{aligned}$$

وباختصار لدينا الصيغ

$$r^{(0)} = b - Ax^{(0)}; \quad v^{(1)} = r^{(0)}$$

وعند  $k = 1, 2, \dots, n$  يكون لدينا

$$\begin{aligned} t_k &= \frac{\langle r^{(k-1)}, r^{(k-1)} \rangle}{\langle v^{(k)}, Av^{(k)} \rangle} \\ x^{(k)} &= x^{(k-1)} + t_k v^{(k)} \\ r^{(k)} &= r^{(k-1)} - t_k Av^{(k)} \\ s_k &= \frac{\langle r^{(k)}, r^{(k)} \rangle}{\langle r^{(k-1)}, r^{(k-1)} \rangle} \\ v^{(k+1)} &= r^{(k)} + s_k v^{(k)} \end{aligned} \quad (30.7)$$

وبدلاً من عرض خوارزمية لطريقة المييل المرافق مستخدمين هذه الصيغ، سنوسّع الطريقة لتشمل الاشتراط المسبق *preconditioning*. فإذا كانت المصفوفة  $A$  معلولة الاشتراط فإن طريقة المييل المرافق تكون معرضة لأخطاء تقريب بصورة كبيرة. وعلى الرغم من وجوب الحصول على الإجابة الصحيحة في  $n$  من الخطوات، فإن ذلك لم يعد هو الحالة. ولأنها طريقة مباشرة، فإن طريقة المييل المرافق ليست بجودة تقليص جاوس مع التمحور. وإن الاستخدام الرئيس لطريقة التدرج المتقارن هو طريقة تكرار تُطبّق على نظام مشروط بصورة أحسن. وفي هذه الحالة سنحصل غالباً على حلّ تقريبي مقبول خلال  $\sqrt{n}$  من الخطوات.

ولتطبيق الطريقة على نظام جيد الاشتراط، نريد اختيار مصفوفة اشتراطية غير مفردة  $C$  بحيث يكون

$$\bar{A} = C^{-1} A (C^{-1})'$$

جيد الاشتراط. ولتبسيط الترميز، سنستخدم المصفوفة  $C^{-1}$  لترمز إلى  $(C^{-1})'$ .

افتراض النظام الخطي  $\bar{A}\bar{x} = \bar{b}$ ، حيث  $\bar{x} = C^{-1}x$  و  $\bar{b} = C^{-1}b$ . لذلك فإن

$$\bar{A}\bar{x} = (C^{-1}AC^{-1})(C^T x) = C^{-1}Ax$$

ولذلك فإنه يمكننا حل  $\bar{A}\bar{x} = \bar{b}$  ومن ثم إيجاد  $x$  من خلال الضرب في  $C^{-1}$ . وعلى أي حال بدلاً من تكرار كتابة المعادلة (30.7) مستخدمين  $\bar{r}^{(k)}$ ,  $\bar{v}^{(k)}$ ,  $\bar{i}_k$ ,  $\bar{x}^{(k)}$  و  $\bar{s}_k$  سندمج الاشتراط السابق.

وحيث إن

$$\bar{x}^{(k)} = C^T x^{(k)}$$

يكون لدينا

$$\bar{r}^{(k)} = \bar{b} - \bar{A}\bar{x}^{(k)} = C^{-1}b - (C^{-1}AC^{-1})C^T x^{(k)} = C^{-1}(b - Ax^{(k)}) = C^{-1}r^{(k)}$$

ليكن  $\bar{v}^{(k)} = C^T v^{(k)}$  و  $w^{(k)} = C^{-1}r^{(k)}$ ، لذا فإن

$$\bar{s}_k = \frac{\langle \bar{r}^{(k)}, \bar{r}^{(k)} \rangle}{\langle \bar{r}^{(k-1)}, \bar{r}^{(k-1)} \rangle} = \frac{\langle C^{-1}r^{(k)}, C^{-1}r^{(k)} \rangle}{\langle C^{-1}r^{(k-1)}, C^{-1}r^{(k-1)} \rangle}$$

وبذلك فإن

$$\bar{s}_k = \frac{\langle w^{(k)}, w^{(k)} \rangle}{\langle w^{(k-1)}, w^{(k-1)} \rangle} \quad (31.7)$$

ومن ثم فإن

$$\bar{i}_k = \frac{\langle \bar{r}^{(k-1)}, \bar{r}^{(k-1)} \rangle}{\langle \bar{r}^{(k)}, \bar{A}\bar{v}^{(k)} \rangle} = \frac{\langle C^{-1}r^{(k-1)}, C^{-1}r^{(k-1)} \rangle}{\langle C^T v^{(k)}, C^{-1}AC^{-1}C^T v^{(k)} \rangle} = \frac{\langle w^{(k-1)}, w^{(k-1)} \rangle}{\langle C^T v^{(k)}, C^{-1}Av^{(k)} \rangle}$$

ولكون

$$\begin{aligned} \langle C^T v^{(k)}, C^{-1}Av^{(k)} \rangle &= [C^T v^{(k)}]^T C^{-1}Av^{(k)} \\ &= [v^{(k)}]^T CC^{-1}Av^{(k)} = [v^{(k)}]^T Av^{(k)} = \langle v^{(k)}, Av^{(k)} \rangle \end{aligned}$$

يكون لدينا

$$\bar{i}_k = \frac{\langle w^{(k-1)}, w^{(k-1)} \rangle}{\langle v^{(k)}, Av^{(k)} \rangle} \quad (32.7)$$

والأكثر من ذلك. فإن

$$C^T x^{(k)} = C^T x^{(k-1)} + \bar{i}_k C^T v^{(k)} \quad \text{لذلك فإن} \quad \bar{x}^{(k)} = \bar{x}^{(k-1)} + \bar{i}_k \bar{v}^{(k)}$$

و

$$x^{(k)} = x^{(k-1)} + \bar{i}_k v^{(k)} \quad (33.7)$$

وبالاستمرار سيكون

$$\bar{r}^{(k)} = \bar{r}^{(k-1)} - \bar{i}_k \bar{A}\bar{v}^{(k)}$$

ولذلك فإن

$$C^{-1}r^{(k)} = C^{-1}r^{(k-1)} - \bar{i}_k C^{-1}AC^{-1}\bar{v}^{(k)}, \quad r^{(k)} = r^{(k-1)} - \bar{i}_k AC^{-1}C^T v^{(k)}$$

و

$$r^{(k)} = r^{(k-1)} - \bar{i}_k Av^{(k)} \quad (34.7)$$



وفي النهاية إن

$$C^t v^{(k+1)} = C^{-1} r^{(k)} + \tilde{\delta}_k C^t v^{(k)} \quad \text{و} \quad \tilde{v}^{(k+1)} = \tilde{r}^{(k)} + \tilde{\delta}_k \tilde{v}^{(k)}$$

ولذلك فإن

$$v^{(k+1)} = C^{-t} C^{-1} r^{(k)} + \tilde{\delta}_k v^{(k)} = C^{-t} w^{(k)} + \tilde{\delta}_k v^{(k)} \quad (35.7)$$

إن طريقة المييل المرافق مسبقاً الاضطرار تستند إلى استخدام المعادلات (31.7) - (35.7) بالترتيب (32.7)، (33.7)، (34.7)، (31.7) ثم (35.7). وتنفذ الخوارزمية (5.7) هذه العملية.

### طريقة المييل المرافق مسبقاً الاضطرار

#### Preconditioned Conjugate Gradient Method

لحل  $Ax = b$  آخذين في الحسبان المصفوفة مسبقاً الاضطرار  $C^{-1}$  والتقريب الابتدائي  $x^{(0)}$  المدخلات: عدد المعادلات والمجاهيل  $n$ ، العناصر  $a_{ij}$ ،  $1 \leq i, j \leq n$  للمصفوفة  $A$ ، العناصر  $b_j$ ،  $1 \leq j \leq n$  للمتجه  $b$ ، العناصر  $\gamma_{ij}$ ،  $1 \leq i, j \leq n$  للمصفوفة مسبقاً الاضطرار  $C^{-1}$ ، العناصر  $x_i$ ،  $1 \leq i \leq n$  للتقريب الابتدائي  $x = x^{(0)}$  وأكبر عدد من الإعادات  $N$ ، حد السماح  $TOL$ ، المخرجات: الحل التقريبي  $x_1, \dots, x_n$  والباقي  $r_1, \dots, r_n$  أو عبارة تفيد بأن عدد مرات التكرار تم تجاوزه.

الخطوة	المضمون
1	ضع $r = b - Ax$ (احسب $r^{(0)}$ ). $w = C^{-1}r$ (إرشاد: $w = w^{(0)}$ ). $v = C^{-t}w$ (إرشاد: $v = v^{(1)}$ ). $\alpha = \sum_{j=1}^n w_j^2$
2	ضع $k = 1$ .
3	مادام $(k \leq N)$ فطبق الخطوات 4 - 7.
4	إذا كان $\ v\  < TOL$ . المخرجات (متجه الحل $x_1, \dots, x_n$ ). المخرجات (مع الباقي $r_1, \dots, r_n$ ). ( العملية كانت ناجحة). توقف.
5	ضع $u = Av$ (إرشاد: $u = Av^{(k)}$ ). $t = \frac{\alpha}{\sum_{j=1}^n v_j u_j}$ (إرشاد: $t = t_k$ ). $x = x + tv$ (إرشاد: $x = x^{(k)}$ ). $r = r - tu$ (إرشاد: $r = r^{(k)}$ ). $w = C^{-1}r$ (إرشاد: $w = w^{(k)}$ ). $\beta = \sum_{j=1}^n w_j^2$ (إرشاد: $\beta = \langle w^{(k)}, w^{(k)} \rangle$ ).



6	إذا كان $ \beta  < TOL$ فإنه إذا كان $\ r\  < TOL$ فإنه المخرجات ( متجه الحل $x_n, \dots, x_1$ ) المخرجات ( مع الباقي $r_n, \dots, r_1$ ) ( العملية كانت ناجحة ) توقف.
7	ضع $s = \beta/\alpha$ ( $s = s_k$ ) $v = C^{-1}w + sv$ ( إرشاد: $v = v^{(k+1)}$ ) $\alpha = \beta$ ( تحديث $\alpha$ ) $k = k + 1$
8	إذا كان $(k > n)$ فإن المخرجات ( أكبر عدد مرات تكرار تم تجاوزه ) ( العملية كانت غير ناجحة ) توقف.



يوضح المثال الآتي الحسابات في مسألة سهلة.  
النظام الخطي  $Ax = b$  المعطى من خلال

مثال 2

$$\begin{aligned} 4x_1 + 3x_2 &= 24 \\ 3x_1 + 4x_2 - x_3 &= 30 \\ -x_2 + 4x_3 &= -24 \end{aligned}$$

له حل  $(3, 4, -5)^t$ . وقد تناولناه في مثال (3) من الفصل (3.7). وقد استخدم في ذلك المثال  
طريقتنا جاوس - سيدل و SOR. وسنستخدم طريقة الميل المرافق دون اشتراط مسبق. ولذلك فإن  
 $C = C^{-1} = I$ . ليكن  $x^{(0)} = (0, 0, 0)^t$  ومن ثم فإن

$$\begin{aligned} r^{(0)} &= b - Ax^{(0)} = b = (24, 30, -24)^t \\ w &= C^{-1}r^{(0)} = (24, 30, -24)^t \\ v^{(1)} &= C^{-1}w = (24, 30, -24)^t \\ \alpha &= \langle w, w \rangle = 2052 \end{aligned}$$

سنبدأ أول تكرار مع  $k = 1$ , لذا فإن

$$\begin{aligned} u &= 4v^{(1)} = (186.0, 216.0, -126.0)^t \\ t_1 &= \frac{\alpha}{\langle v^{(1)}, u \rangle} = 0.1469072165 \\ x^{(1)} &= x^{(0)} + t_1 v^{(1)} = (3.525773196, 4.407216495, -3.525773196)^t \\ r^{(1)} &= r^{(0)} - t_1 u = (-3.32474227, -1.73195876, -5.48969072)^t \\ w &= C^{-1}r^{(1)} = r^{(1)} \\ f &= \langle w, w \rangle = 44.19029651 \\ s_1 &= \frac{f}{\alpha} = 0.02153523222 \\ v^{(2)} &= C^{-1}w + s_1 v^{(1)} = (-2.807896697, -1.085901793, -6.006536293)^t \end{aligned}$$

$$\alpha = \beta = 44.19029651$$

ونحن الآن على استعداد للبدء بالتكرار الثاني. فيكون لدينا

$$u = Av^{(2)} = (-14.48929217, -6.760760967, -22.94024338)^t$$

$$t_2 = 0.2378157558$$

$$x^{(2)} = (2.858011121, 4.148971939, -4.954222164)^t$$

$$r^{(2)} = (0.121039698, -0.124143281, -0.034139402)^t$$

$$w = C^{-1}r^{(2)} = r^{(2)}$$

$$\beta = 0.03122766148$$

$$s_2 = 0.0007066633163$$

$$v^{(3)} = (0.1190554504, -0.1249106480, -0.03838400086)^t$$

$$\alpha = \beta = 0.03122766148$$

وأخيراً تعطينا التكرار الثالثة

$$u = Av^{(3)} = (0.1014898976, -0.1040922099, -0.0286253554)^t$$

$$t_3 = 1.192628008$$

$$x^{(3)} = (2.999999998, 4.000000002, -4.999999998)^t$$

$$r^{(3)} = (0.36 \times 10^{-8}, 0.39 \times 10^{-8}, -0.141 \times 10^{-8})^t$$

ولأن  $x^{(3)}$  هو الحل الصحيح تقريباً، فإن خطأ تقريب لا يؤثر معنوياً في النتيجة. وفي المثال (3) من الفصل (3.7) تطلبت طريقة جاوس-سيدل 34 تكراراً، أما طريقة SOR، مع  $\omega = 1.25$ ، فقد تطلبت 14 تكراراً فقط لدقة بحدود  $10^{-7}$ . ومن الجدير ملاحظة أننا نقارن في هذا المثال بين طريقة مباشرة وطرائق تكرار.

ويعرض مثال الآتي تأثير الاشتراط المسبق في مصفوفة ضعيفة الاشتراط. ونستخدم في هذا مثال وما بعده  $D^{-1/2}$  ليمثل المصفوفة القطرية، التي عناصرها عبارة عن مقلوب الجذور التربيعية للعناصر القطرية لمصفوفة المعاملات  $A$ .

مثال 3 النظام الخطي  $Ax = b$  مع

$$b = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \\ 4 \\ 5 \end{bmatrix} \quad \text{و} \quad A = \begin{bmatrix} 0.2 & 0.1 & 1 & 1 & 0 \\ 0.1 & 4 & -1 & 1 & -1 \\ 1 & -1 & 60 & 0 & -2 \\ 1 & 1 & 0 & 8 & 4 \\ 0 & -1 & -2 & 4 & 700 \end{bmatrix}$$

له حل

$$\mathbf{x}^* = (7.854713071, 0.4229264082, -0.07359223906, -0.5406430164, 0.01062616286)'$$

المصفوفة  $A$  متماثلة وموجبة التحديد، لكنها معلولة الاشتراط مع عدد الشرط  $\kappa_\infty(A) = 13961.71$ . سنستخدم حد سماح 0.01 ونقارن النتائج التي ظهرت من الطرائق (جاكوبي)، (جاوس - سيدل) (SOR) للتكرار مع  $\omega = 1.25$  و(التدرج المتقارن) بـ  $C^{-1} = I$ . وبعد ذلك فإننا نكون قد نفذنا اشتراطاً مسبقاً من خلال اختيار  $C^{-1}$  بمنزلة المصفوفة القطرية  $D^{-1/2}$  التي عناصرها القطرية عبارة عن معكوس الجذور التربيعية الموجبة للعناصر القطرية في المصفوفة الإيجابية الواضحة  $A$ . النتائج مبينة في جدول (5.7). إن طريقة الميل المرافق مسبقاً الاشتراط تعطي التقريب الأدق مع أصغر عدد من مرات التكرار.

## جدول 5.7

الطريقة	عدد مرات الإعادة	$\mathbf{x}^{(k)}$	$\ \mathbf{x}^* - \mathbf{x}^{(k)}\ _\infty$
جاكوبي	49	(7.86277141, 0.42320802, -0.07348669 -0.53975964, 0.01062847)'	0.001305834
جاوس - سيدل	15	(7.83525748, 0.42257868, -0.07319124 -0.53753055, 0.01060903)'	0.002445559
SOR ( $\omega = 1.25$ )	7	(7.85152706, 0.42277371, -0.07348303 -0.53978369, 0.01062286)'	0.000818607
التدرج المتقارن	5	(7.85341523, 0.42298677, -0.07347963 -0.53987920, 0.008628916)'	0.000629785
سبق الاشتراط (Preconditioned)	4	(7.85968827, 0.42288329, -0.07359878 -0.54063200, 0.01064344)'	0.00009312

إن طريقة الميل المرافق مسبقاً الاشتراط conjugate gradient غالباً ما تستخدم في حل أنظمة خطية كبيرة تكون فيها المصفوفة متشعبة وإيجابية واضحة. ويجب حل هذه الأنظمة لتقريب حلول مسائل القيمة الحدية في معادلات تفاضلية اعتيادية (الفصول 3.11، 4.11، 5.11). وكلما كان النظام كبيراً أصبحت طريقة الميل المرافق لافتة للإعجاب؛ لأنها تقلص عدد مرات التكرار المطلوبة معنوياً. ونجد في هذه الأنظمة أن المصفوفة مسبقاً الاشتراط  $C$  تكون مساوية تقريباً لـ  $L$  في تحليل شولسكي العاملي  $LL'$  للمصفوفة  $A$ . وعموماً يتم تجاهل العناصر الصغيرة في  $A$  وتطبق طريقة شولسكي لإيجاد ما يدعى تحليلاً عاملياً غير مكتمل  $LL'$  للمصفوفة  $A$ . ولذلك فإن  $C^{-1}C^{-1} \approx A^{-1}$  وقد وُجد تقريب جيد. ويمكن إيجاد المزيد من المعلومات حول طريقة الميل المرافق في [Kelley].

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 5.7

1. النظام الخطي

$$\begin{aligned}x_1 + \frac{1}{2}x_2 &= \frac{5}{21} \\ \frac{1}{2}x_1 + \frac{1}{3}x_2 &= \frac{11}{84}\end{aligned}$$

له حل  $(x_1, x_2)' = (\frac{1}{6}, \frac{1}{7})'$

أ. حلّ النظام الخطي مستخدماً تقليص جاوس مع حساب تدويري بمرتين.  
 ب. حلّ النظام الخطي مستخدماً طريقة الميل المرافق ( $C = C^{-1} = I$ ) مع حساب تدويري بمرتين.

ج. أي الطريقتين تعطي نتيجة أفضل؟

د. اختر  $C^{-1} = D^{-1/2}$ . هل هذا الاختيار يحسّن طريقة الميل المرافق؟  
 2. النظام الخطي

$$0.1x_1 + 0.2x_2 = 0.3$$

$$0.2x_1 + 113x_2 = 113.2$$

له حلّ  $(x_1, x_2)^t = (1, 1)^t$ . كرر توجيهات التمرين (1) لهذا النظام الخطي.

3. النظام الخطي

$$x_1 + \frac{1}{2}x_2 + \frac{1}{3}x_3 = \frac{5}{6}$$

$$\frac{1}{2}x_1 + \frac{1}{3}x_2 + \frac{1}{4}x_3 = \frac{5}{12}$$

$$\frac{1}{3}x_1 + \frac{1}{4}x_2 + \frac{1}{5}x_3 = \frac{17}{60}$$

له حلّ  $(1, -1, 1)^t$ .

أ. حلّ النظام الخطي مستخدماً تقليص جاوس مع حساب تدويري بثلاث خانات.

ب. حلّ النظام الخطي مستخدماً طريقة الميل المرافق مع حساب تدويري بثلاث خانات.

ج. هل التمحور يحسّن النتيجة في (أ)؟

د. كرر الفقرة (ب) مستخدماً  $C^{-1} = D^{-1/2}$ . هل هذا يحسّن النتيجة في (ب)؟

4. كرر التمرين (3) مستخدماً حساباً أحادي الدقة على جهاز حاسوب.

5. نفذ خطوتين فقط من طريقة الميل المرافق مع  $C = C^{-1} = I$  على كل من الأنظمة الخطية

الآتية. وقارن النتائج في الفقرتين (ب) و (ج) بتلك التي وجدت في التمارين (1 و 3 و 9) من

الفصل (3.7):

$$10x_1 - x_2 = 9 \quad \text{ب.}$$

$$-x_1 + 10x_2 - 2x_3 = 7$$

$$-2x_2 + 10x_3 = 6$$

$$4x_1 + x_2 - x_3 + x_4 = -2 \quad \text{د.}$$

$$x_1 + 4x_2 - x_3 - x_4 = -1$$

$$-x_1 - x_2 + 5x_3 + x_4 = 0$$

$$x_1 - x_2 + x_3 + 3x_4 = 1$$

$$4x_1 - x_2 - x_4 = 0 \quad \text{و.}$$

$$-x_1 + 4x_2 - x_3 - x_5 = 5$$

$$-x_2 + 4x_3 - x_6 = 0$$

$$-x_1 + 4x_4 - x_5 = 6$$

$$-x_2 - x_4 + 4x_5 - x_6 = -2$$

$$-x_3 - x_5 + 4x_6 = 6$$

$$3x_1 - x_2 + x_3 = 1 \quad \text{أ.}$$

$$-x_1 + 6x_2 + 2x_3 = 0$$

$$x_1 + 2x_2 + 7x_3 = 4$$

$$10x_1 + 5x_2 = 6 \quad \text{ج.}$$

$$5x_1 + 10x_2 - 4x_3 = 25$$

$$-4x_2 + 8x_3 - x_4 = -11$$

$$-x_3 + 5x_4 = -11$$

$$4x_1 + x_2 + x_3 + x_5 = 6 \quad \text{هـ.}$$

$$x_1 + 3x_2 + x_3 + x_4 = 6$$

$$x_1 + x_2 + 5x_3 - x_4 - x_5 = 6$$

$$x_2 - x_3 + 4x_4 = 6$$

$$x_1 - x_3 + x_4 + 4x_5 = 6$$

6. كرر التمرين (5) مستخدماً  $C^{-1} = D^{-1/2}$ .

7. كرر التمرين (5) مع  $TOL = 10^{-3}$  في المعيار  $l_\infty$ . قارن النتائج في الفقرتين (ب) و (ج) بتلك التي وُجدت في التمارين (5 و 7 و 13) من الفصل (3.7).
8. كرر التمرين (7) مستخدماً  $C^{-1} = D^{-1/2}$ .
9. قَرِّب حلول الأنظمة الخطية  $Ax = b$  الآتية ضمن  $10^{-5}$  في المعيار  $l_\infty$ :

$$(i) \left. \begin{array}{l} j = i \text{ و } i = 1, 2, \dots, 16 \\ j = i + 1 \text{ و } i = 1, 2, 3, 5, 6, 7, 9, 10, 11, 13, 14, 15 \\ j = i - 1 \text{ و } i = 2, 3, 4, 6, 7, 8, 10, 11, 12, 14, 15, 16 \\ j = i + 4 \text{ و } i = 1, 2, \dots, 12 \\ j = i - 4 \text{ و } i = 5, 6, \dots, 16 \end{array} \right\} \begin{array}{l} 4, \text{ حيث} \\ -1, \text{ حيث} \\ 0, \text{ عدا ذلك} \end{array} = a_{i,j}$$

$$t = (1.902207, 1.051143, 1.175689, 3.480083, 0.819600, -0.264419 \\ -0.412789, 1.175689, 0.913337, -0.150209, -0.264419, 1.051143 \\ 1.966694, 0.913337, 0.819600, 1.902207)^t \text{ و}$$

$$(ii) \left. \begin{array}{l} j = i \text{ و } i = 1, 2, \dots, 25 \\ j = i + 1 \text{ و } i = \{1, 2, 3, 4, 6, 7, 8, 9, 11, 12, 13, 14 \\ 16, 17, 18, 19, 21, 22, 23, 24, \\ j = i - 1 \text{ و } i = \{2, 3, 4, 5, 7, 8, 9, 10, 12, 13, 14, 15 \\ 17, 18, 19, 20, 22, 23, 24, 25 \\ j = i + 5 \text{ و } i = 1, 2, \dots, 20 \\ j = i - 5 \text{ و } i = 6, 7, \dots, 25 \end{array} \right\} \begin{array}{l} 4, \text{ حيث} \\ -1, \text{ حيث} \\ 0, \text{ عدا ذلك} \end{array} = a_{i,j}$$

$$b = (1, 0, -1, 0, 2, 1, 0, -1, 0, 2, 1, 0, -1, 0, 2, 1, 0, -1, 0, 2, 1, 0, -1, 0, 2, 1, 0, -1, 0, 2)^t \text{ و}$$

$$(iii) \left. \begin{array}{l} j = i \text{ و } i = 1, 2, \dots, 40 \\ j = i + 1 \text{ و } i = 1, 2, \dots, 39 \\ j = i - 1 \text{ و } i = 2, 3, \dots, 40 \end{array} \right\} \begin{array}{l} 2i, \text{ حيث} \\ -1, \text{ حيث} \\ 0, \text{ عدا ذلك} \end{array} = a_{i,j}$$

$$\text{و } b_i = 1.5i - 6 \text{ لكل } i = 1, 2, \dots, 40$$

أ. استخدم طريقة جاكوبي.

ب. استخدم طريقة جاوس - سيدل.

ج. استخدم طريقة SOR مع  $\omega = 1.3$  في (i) و  $\omega = 1.2$  في (ii) و  $\alpha = 1.1$  في (iii).

د. استخدم طريقة الميل المرافق واشترطاً مسبقاً مع  $C^{-1} = D^{-1/2}$ .

10. حُلِّ النظام الخطي في التمرين (24) (ب) من مجموعة التمارين (3.7) مستخدماً طريقة

الميل المرافق مع  $C^{-1} = I$ .

11. افترض

$$A_1 = \begin{bmatrix} 4 & -1 & 0 & 0 \\ -1 & 4 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & 4 & -1 \\ 0 & 0 & -1 & 4 \end{bmatrix}, \quad -I = \begin{bmatrix} -1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \end{bmatrix}$$

$$O = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

ومن مصفوفة  $A$  بحجم  $16 \times 16$  بالصيغة المجزأة

$$A = \begin{bmatrix} A_1 & -I & O & O \\ -I & A_1 & -I & O \\ O & -I & A_1 & -I \\ O & O & -I & A_1 \end{bmatrix}$$

افترض  $b = (1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6)^T$

- أ. حلّ  $Ax = b$  مستخدماً طريقة الميل المرافق مع حد سماح 0.05.  
 ب. حلّ  $Ax = b$  مستخدماً طريقة الميل المرافق مسبقاً الاشرط مع  $D^{-1/2} = C^{-1}$  وحد سماح 0.05.  
 ج. هل هناك أي حد سماح تتطلب فيه الطريقتان (أ) و (ب) عدداً مختلفاً من التكرار؟  
 12. استخدم خصائص المنقول المعطى في المبرهنة (13.6) لبرهنة المبرهنة (30.7).  
 13. أ. أثبت أن مجموعة متعامد- $A$  لمتجهات لاصفرية مرتبطة بمصفوفة إيجابية واضحة تكون مستقلة خطياً.

ب. أثبت أنه إذا كانت  $\{v^{(1)}, v^{(2)}, \dots, v^{(n)}\}$  عبارة عن مجموعة متعامد- $A$  لمتجهات لاصفرية في  $\mathbb{R}^n$ ، وأن  $z^{(i)} = 0$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$ ، فإن  $z = 0$ .

14. برهن المبرهنة (33.7) مستخدماً الاستنتاج الرياضي وفق الآتي:

- أ. أثبت أن  $\langle r^{(1)}, v^{(1)} \rangle = 0$ .  
 ب. افترض أن  $\langle r^{(k)}, v^{(j)} \rangle = 0$  لكل  $k \leq l$  و  $j = 1, 2, \dots, k$ ، وأثبت أن هذا يؤدي إلى أن  $\langle r^{(l+1)}, v^{(j)} \rangle = 0$  لكل  $j = 1, 2, \dots, l$ .  
 ج. أثبت أن  $\langle r^{(l+1)}, v^{(l+1)} \rangle = 0$ .

## 6.7 مسح للطرائق والبرمجيات Survey of Methods and Software

درسنا في هذا الباب أساليب تكرار لتقريب حل الأنظمة الخطية. وبدأنا بطريقة جاكوبي وطريقة جاوس - سيدل لتقديم طرائق التكرار. وتتطلب كلتا الطريقتين تقريباً ابتدائياً عشوائياً  $x^{(0)}$  وتوليد متتالية من المتجهات  $x^{(i+1)}$  مستخدمين معادلة بالصيغة

$$x^{(i+1)} = Tx^{(i)} + c$$

ولقد نُوحظ أن الطريقة ستتقارب إذا وفقط إذا كان نصف القطر الطبيعي لمصفوفة التكرار  $\rho(T) < 1$ ، وكلما كان نصف القطر الطبيعي أصغر كان التقارب أسرع. وإن تحليل متجهات البواقي لأسلوب جاوس-سيدل أدى إلى طريقة SOR للتكرار، التي تتضمن المتغيرة  $\omega$  لتسريع التقارب. إن طرائق التكرار وتعديلاتها هذه تُستخدم بصورة واسعة في حلول الأنظمة الخطية التي تبرز في الحلول العددية لمسائل قيمة الحد والمعادلات التفاضلية الجزئية (انظر البابين 11 و 12). وغالباً ما تكون هذه الأنظمة كبيرة جداً، حيث تعد 10,000 معادلة في 10,000 من

عمل الكسي نيكولفج كريلوف  
(1863-1945)

Aleksey Nikolayevich Krylov

في الرياضيات لتطبيقية وحصول  
في مجال مسائل قيمة الحدية.

تسريع تقارب سلاسل فوريير Fourier  
ومسائل كلاسيكية مختلفة تتضمن نظاما

رياضية. وخلال بداية الـ 1930 كان  
مديرا معهد الرياضيات الفيزيائية التابع

لأكاديمية العلوم السوفيتية

المجاهيل ومنتشعبة بعناصرها اللاصفرية في مواقع قابلة للتنبؤ. وإن طرائق التكرار مفيدة أيضاً في أنظمة متشعبة وأخرى كبيرة. ومن السهولة تبنيها لاستخدامها جيداً في الحسابات المتوازية. إن البرمجيات السائدة جميعها التجارية والعامّة التي تتضمن طرائق تكرار لحلّ النظام الخطي لمعادلات ما غالباً ما تتطلب اشتراطاً مسبقاً لاستخدامها مع تلك الطرائق. وغالباً ما يمكن تحقيق تقارب أسرع لأدوات حل التكرار من خلال استخدام اشتراط مسبق. فالاشتراط المسبق ينتج نظاماً مكافئاً من المعادلات التي من المؤمل أن تساهم في خصائص تقارب أفضل مما هو في النظام الأصلي. وإن مكتبة IMSL تتضمن البرنامج الفرعي PCGRC الذي هو طريقة الميل المرافق مسبق الاشتراط. وتتضمن مكتبة NAG برامج فرعية متعددة هي prefixed F11 لحلّ التكرار لأنظمة خطية.

تستند البرمجيات الفرعية كلها إلى طرائق فضاءات Krylov الجزئية. يحتوي المرجع [Sa2] Saad وصفاً مفصلاً لطرائق فضاء Krylov الجزئي. وتتضمن برامج LINPACK و LAPACK الطرائق المباشرة لحلّ الأنظمة الخطية فقط. وعلى الرغم من ذلك فإن البرمجيات هذه تتضمن العديد من البرامج الفرعية التي تستخدم قبل حل التكرار. إن البرمجيات السائدة العامة TML++, ITP/CK, SLAP والقوالب تتضمن طرائق تكرار. وإن MATLAB يتضمن طرائق تكرار متعددة تستد أيضاً إلى فضاءات Krylov الجزئية. وعلى سبيل المثال، فإن الأمر  $x = PCG(A, b)$  ينفذ طريقة الميل المرافق المسبق الاشتراط لحلّ النظام الخطي  $Ax = b$ . بعض المتغيرات المدخلة الاختيارية لـ PCG هي TOL حد السماح للتقارب. أكبر عدد من مرات التكرار MAXIT والاشتراط المسبق  $M$ . تناولنا مفاهيم العدد الشرطي والمصفوفات الضعيفة الاشتراط في الفصل (7.4)، ويتضمن العديد من البرامج الفرعية لحلّ النظام الخطي أو لتحليل مصفوفة إلى العوامل LU فحِصاً للمصفوفات معلولة الاشتراط، وتعطي تقديراً للعدد الشرطي كذلك.

ويحلّ البرنامج الفرعي SGETRF في LAPACK عاملياً المصفوفة الحقيقية  $A$  إلى العوامل LU ويعطي ترتيب الصف لمصفوفة التباديل  $P$ . حيث إن  $PA = LU$ . والبرنامج الفرعي SGECON يعطي مقلوب العدد الشرطي لـ  $A$ . مستخدماً العوامل LU والمحسوبة من خلال SGETRF. يتضمن LAPACK كذلك برامج فرعية لتقدير العدد الشرطي لمصفوفات خاصة. وعلى سبيل المثال ينفذ عوامل شولسكي لمصفوفة إيجابية واضحة  $A$ ، وإن SPOCON يذر مقلوب العدد الشرطي مستخدماً عوامل شولسكي المحسوبة من خلال SPOTRF.

إن مكتبة IMSL تتضمن برامج فرعية لتقدير العدد الشرطي. وعلى سبيل المثال يحسب LFCRG عاملية LU.  $PA = LU$  للمصفوفة  $A$ . ويعطي تقدير العدد الشرطي أيضاً. ومكتبة NAG تتضمن برامج فرعية مماثلة. تتضمن LAPACK, LINPACK. مكتبة IMSL ومكتبة NAG برامج فرعية تحسّن حلّ النظام الخطي ذي الاشتراط الضعيف. وتختبر البرامج الفرعية العدد الشرطي. ثم تستخدم تنقية التكرار لإيجاد أدقّ الحلول المحتملة وفق الدقة المنتهية للحاسبة. ويمكن إيجاد معلومات أكثر حول استخدام طرائق التكرار لحلّ أنظمة خطية في Varga [Var1], Young [Y], Hageman and Young [HY]

وكذلك في كتاب حديث لـ Axelsson [Ax]. تناقش طرائق التكرار لأنظمة كبيرة متفرعة في

.Saad [Sa2], Barrett et al. [Barr], Hackbusch [Hac], Kelley [Kelley]

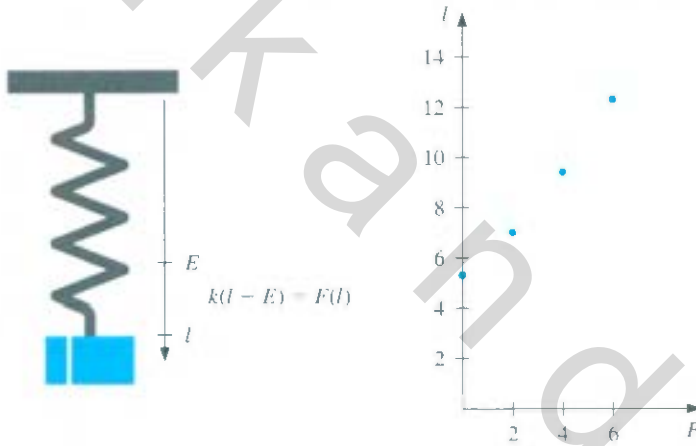


## نظرية التقريب

## Approximation Theory

## مقدمة

ينص قانون هوك (Hooke) على أنه إذا خضع (زنبرك) نابض مصنوع من مادة متجانسة لقوة فإن طول النابض يكون دالة خطية في تلك القوة. ويمكننا كتابة الدالة الخطية بالصيغة  $F(l) = k(l - E)$  حيث تمثل  $F(l)$  القوة اللازمة لمدّ النابض  $l$  من الوحدات، أما الثابت  $E$  فيمثل طول النابض قبل تطبيق القوة عليه. والثابت  $k$  هو ثابت النابض.



افترض أننا نريد تحديد ثابت النابض لنابض طوله الابتدائي 5.3 in. نطبق عليه القوى 2، 4 و 6 باوندات، ونجد أن طوله ازداد إلى 7.0، 9.4 و 12.3 إنشاً على التوالي. ويظهر بعد التفحص السريع أن النقاط (0, 5.3)، (2, 7.0)، (4, 9.4) و (6, 12.3) لا تقع بالضبط على خط مستقيم.

وعلى الرغم من إمكانية استخدام زوج عشوائي من نقاط البيانات لتقريب ثابت النابض ببساطة، فقد تبين أنه من المعقول أكثر أن الخط الذي يقرب نقاط البيانات جميعها لتحديد الثابت هو الأفضل. إن هذا النوع من التقريب هو ما سيناقتش في هذا الباب، وإن تطبيق النابض هذا موجود في التمرين (7) من الفصل (1.8).

إن دراسة مبرهنة التقريب تنطوي على نوعين عامين من المسائل؛ واحدة من هذه المسائل تظهر عندما يعطى الدالة (الدالة) صراحة، ولكننا نود لنوجد الدالة المعطاة. نوعاً أبسط من الدوال مثل كثيرة الحدود التي يمكن استخدامها لتحديد قيم تقريبية للدالة المعطاة. وتعنى المسألة

الأخرى في مبرهنة التقريب بمطابقة دالة لبيانات معلومة، وإيجاد أحسن دالة في فئة محددة ليمثل البيانات.

ولقد تناولنا هاتين المسألتين في الباب (3). إن كثيرة حدود تايلور من الرتبة  $n$  حول العدد  $x_0$  هي التقريب المتميز للدالة  $f$  القابل للاشتقاق  $(n+1)$  مرة في جوار صغير لقيمة  $x_0$ . لقد بُحِثت كثيرات حدود لاجرنج أو كثيرات الحدود عمومًا بوصفها كثيرات حدود للتقريب. وكثيرات حدود تستخدم لمطابقة بيانات محددة. وكذلك بحث في الشريحة المكعب في تلك الباب. وفي هذه الباب ستناقش التحديدات على هذه الطرائق، وسنتطرق إلى جوانب أخرى كذلك.

### تقريب المربعات الصغرى المنفصلة

1.8

## Discrete Least Squares Approximation

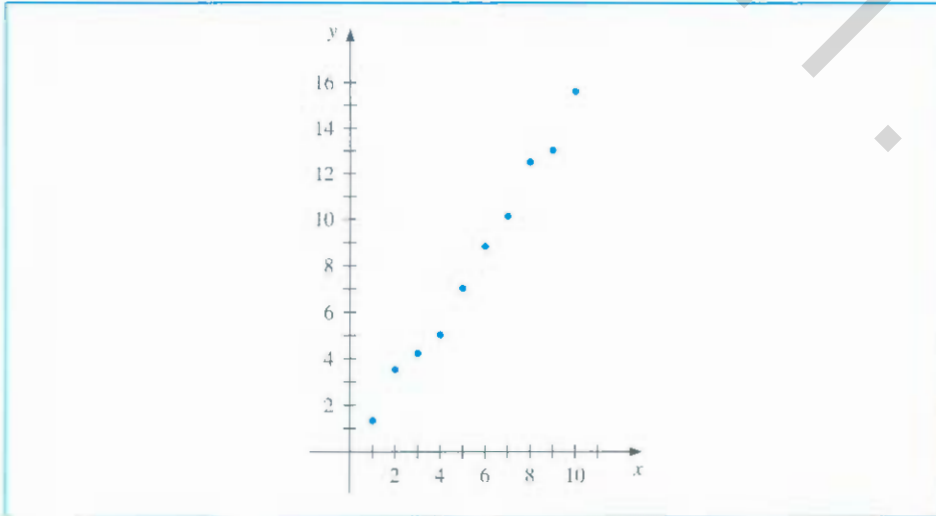
افترض مسألة تقدير قيم دالة (دالة) عند نقاط غير مجدولة إذا أعطيت البيانات التجريبية في جدول (1.8).

جدول 1.8

$x_i$	$y_i$	$x_i$	$y_i$
1	1.3	6	8.8
2	3.5	7	10.1
3	4.2	8	12.5
4	5.0	9	13.0
5	7.0	10	15.6

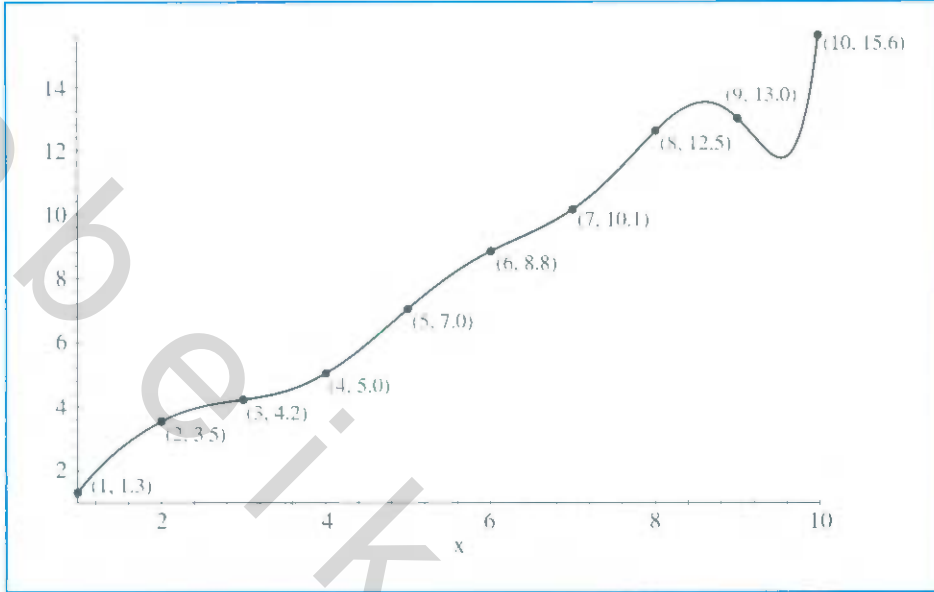
يظهر في شكل (1.8) الرسم البياني للقيم في جدول (1.8)، ويظهر من هذا الرسم أن العلاقة بين  $x$  و  $y$  خطية. ومن المحتمل أن عدم وقوع النقاط على خط مستقيم بالضبط يرجع إلى وجود أخطاء في البيانات. ولذلك فليس من المعقول أن نطلب موافقة دالة التقريب للبيانات بالضبط. وفي الحقيقة إن مثل هذا الدالة سيدخل ترددات لم تكن موجودة في الأصل. فعلى سبيل المثال، وجدت كثيرة حدود من الرتبة التاسعة المرسومة في شكل (2.8) لوصف البيانات في جدول (1.8) دون محددات من Maple باستخدام الأوامر

```
>p:=interp([1,2,3,4,5,6,7,8,9,10],
           [1.3,3.5,4.2,5.0,7.0,8.8,10.1,12.5,13.0,15.6],x);
>plot({p},x=1..10);
```



شكل 1.8

## نكل 2.8



إن كثيرة الحدود هذه متنبأ ضعيف للمعلومات بين عدد من نقاط البيانات  $A$ . وتكون الطريقة الفضلى بإيجاد الخط الأفضل (بجانب معين) للتقريب. حتى لو لم ينطبق تماما مع البيانات عند أي نقطة.

افتراض أن  $a_1x_i + a_0$  يمثل القيمة ذات العدد  $i$  على خط التقريب، وتمثل  $y_i$  قيمة  $y$  الفعلية ذات العدد  $i$ .

إن مسألة إيجاد معادلة أحسن تقريب خطي بالمعنى المطلق تتطلب إيجاد القيمتين  $a_0$  و  $a_1$  اللتين تجعلان

$$E_{\infty}(a_0, a_1) = \max_{1 \leq i \leq 10} \{|y_i - (a_1x_i + a_0)|\}$$

أصغر ما يمكن.

وعادة ما تُعرف هذه بمسألة أصغر العظميات (minimax problem)، ولا تعالج بالطرائق الابتدائية.

وهناك طريقة أخرى لتحديد أحسن تقريب خطي. وهي التي تتطلب إيجاد القيمتين  $a_0$  و  $a_1$  اللتين تجعلان

$$E_1(a_0, a_1) = \sum_{i=1}^{10} |y_i - (a_1x_i + a_0)|$$

أصغر ما يمكن.

إن هذا المقدار يُسمى الانحراف المطلق (absolute deviation) لإيجاد القيمة الصغرى لدالة في متغيرين. ونحتاج إلى إيجاد المشتقات الجزئية له، ونضع كلاً منهما مساوياً للصفر، ثم نحل المعادلتين الآتيتين الناتجتين.

في حالة الانحراف المطلق، نحتاج إلى إيجاد  $a_0$  و  $a_1$  بحيث

$$0 = \frac{\partial}{\partial a_1} \sum_{i=1}^{10} |y_i - (a_1 x_i + a_0)| \quad \text{و} \quad 0 = \frac{\partial}{\partial a_0} \sum_{i=1}^{10} |y_i - (a_1 x_i + a_0)|$$

وتكمن الصعوبة هنا في عدم قابلية دالة القيمة المطلقة للاشتقاق عند الصفر، ومن الممكن ألا نتكهن من إيجاد حل لهاتين المعادلتين.

إن طريقة المربعات الصغرى (least squares) لهذه المسألة تتطلب إيجاد أفضل خط للتقريب عندما يكون الخطأ مساوياً لمجموع مربعات الفروق بين قيم  $y$  المعطاة وقيم  $y$  على خط التقريب. ومن ثم يجب إيجاد الثابتين  $a_0$  و  $a_1$  اللذين يجعلان خطأ المربعات الصغرى

$$E_2(a_0, a_1) = \sum_{i=1}^{10} [y_i - (a_1 x_i + a_0)]^2$$

أصغر ما يمكن.

إن طريقة المربعات الصغرى تعد الطريقة الفضلى لتحديد أفضل تقريبات خطية. بالإضافة إلى أن افتراضات مبرهنة تفضل هذه الطريقة أيضاً.

إن طريقة أصغر العظميات عادة ما تعين وزناً كبيراً جداً، حيث لا تعطي طريقة لانحراف المطلق وزناً كافياً للنقطة التي تكون بعيدة جداً عن خط التقريب.

وإن طريقة المربعات الصغرى تعطي وزناً أكبر للنقطة التي تكون خارج الحط مع البيانات الأخرى. ولكنها لا تسمح لتلك النقطة بأن تطغى على التقريب كلياً.

وهناك سبب آخر لاعتماد طريقة المربعات الصغرى، وهو دراسة التوزيع الإحصائي للخطأ.

(انظر Lar, pp. 463–481)

إن المسألة العامة لمطابقة أحسن خط مستقيم بطريقة المربعات الصغرى لمجموعة من البيانات  $\{(x_i, y_i)\}_{i=1}^m$  تتطلب تصغير الخطأ التام

$$E \equiv E_2(a_0, a_1) = \sum_{i=1}^m [y_i - (a_1 x_i + a_0)]^2$$

بالنسبة إلى الوسيطات (البرامترات)  $a_0$  و  $a_1$ . وللحصول على القيمة الصغرى، نحتاج إلى

$$0 = \frac{\partial}{\partial a_0} \sum_{i=1}^m [(y_i - (a_1 x_i + a_0))]^2 = 2 \sum_{i=1}^m (y_i - a_1 x_i - a_0)(-1)$$

$$0 = \frac{\partial}{\partial a_1} \sum_{i=1}^m [y_i - (a_1 x_i + a_0)]^2 = 2 \sum_{i=1}^m (y_i - a_1 x_i - a_0)(-x_i) \quad \text{و}$$

ويمكن تبسيط هاتين المعادلتين للحصول على المعادلتين القانونيتين (normal equations)

$$a_0 \sum_{i=1}^m x_i + a_1 \sum_{i=1}^m x_i^2 = \sum_{i=1}^m x_i y_i \quad \text{و} \quad a_0 \cdot m + a_1 \sum_{i=1}^m x_i = \sum_{i=1}^m y_i$$

إن حل هذا النظام من المعادلات هو

$$a_0 = \frac{\sum_{i=1}^m x_i^2 \sum_{i=1}^m y_i - \sum_{i=1}^m x_i y_i \sum_{i=1}^m x_i}{m \left( \sum_{i=1}^m x_i^2 \right) - \left( \sum_{i=1}^m x_i \right)^2} \quad (1.8)$$

و

$$a_1 = \frac{m \sum_{i=1}^m x_i y_i - \sum_{i=1}^m x_i \sum_{i=1}^m y_i}{m \left( \sum_{i=1}^m x_i^2 \right) - \left( \sum_{i=1}^m x_i \right)^2} \quad (2.8)$$

إن كلمة Normal مستوحاة من تعني معاد. ويمكن إيجاد المعادلات متعددة عن طريق إيجاد اتجاهات متعددة متعامدات متعامد الأبعاد.

## مثال 1

لديك البيانات في جدول (1.8). ولإيجاد خط التقريب لهذه البيانات بطريقة المربعات الصغرى أكمل جدولاً. واجمع العمودين الثالث والرابع كما في جدول (2.8).

## جدول 2.8

$P(x_i) = 1.538x_i - 0.360$	$x_i y_i$	$x_i^2$	$y_i$	$x_i$
1.18	1.3	1	1.3	1
2.72	7.0	4	3.5	2
4.25	12.6	9	4.2	3
5.79	20.0	16	5.0	4
7.33	35.0	25	7.0	5
8.87	52.8	36	8.8	6
10.41	70.7	49	10.1	7
11.94	100.0	64	12.5	8
13.48	117.0	81	13.0	9
15.02	156.0	100	15.6	10
$E_2 = \sum_{i=1}^{10} (y_i - P(x_i))^2 \approx 2.34$	572.4	385	81.0	55

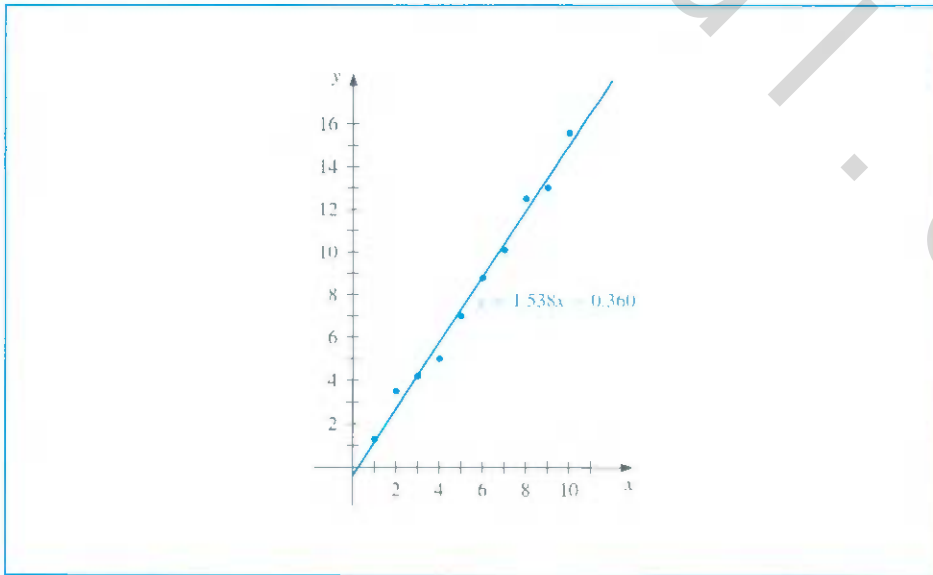
إن المعادلتين القانونيتين (1.8) و (2.8) تعطيان

$$a_1 = \frac{10(572.4) - 55(81)}{10(385) - (55)^2} = 1.538 \quad \text{و} \quad a_0 = \frac{385(81) - 55(572.4)}{10(385) - (55)^2} = -0.360$$

ولذلك  $P(x) = 1.538x - 0.360$

إن رسم هذا الخط المستقيم ونقاط البيانات تظهر في شكل (3.8).

## شكل 3.8



تعرض القيم التقريبية المقابلة لنقاط البيانات التي نحصل عليها بطريقة المربعات الصغرى في جدول (2.8).

تعالج المسألة العامة لتقريب مجموعة من البيانات  $\{(x_i, y_i) \mid i = 1, 2, \dots, m\}$  في كثيرة حدود جبرية

$$P_n(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$$

من الرتبة  $n < m - 1$  باستخدام طريقة المربعات الصغرى بطريقة مماثلة نختار  $a_0, a_1, \dots, a_n$  لجعل خطأ المربعات الصغرى الآتية أصغر ما يمكن:

$$\begin{aligned} E_2 &= \sum_{i=1}^m (y_i - P_n(x_i))^2 = \sum_{i=1}^m y_i^2 - 2 \sum_{i=1}^m P_n(x_i) y_i + \sum_{i=1}^m (P_n(x_i))^2 \\ &= \sum_{i=1}^m y_i^2 - 2 \sum_{i=1}^m \left( \sum_{j=0}^n a_j x_i^j \right) y_i + \sum_{i=1}^m \left( \sum_{j=0}^n a_j x_i^j \right)^2 \\ &= \sum_{i=1}^m y_i^2 - 2 \sum_{j=0}^n a_j \left( \sum_{i=1}^m y_i x_i^j \right) + \sum_{j=0}^n \sum_{k=0}^n a_j a_k \left( \sum_{i=1}^m x_i^{j+k} \right) \end{aligned}$$

وكما هو الأمر في الحالة الخطية. لجعل  $E_2$  أصغر ما يمكن يكون من الضروري وضع  $\partial E_2 / \partial a_j = 0$  لكل  $j = 0, 1, \dots, n$  وهكذا. لكل  $j$  يكون

$$0 = \frac{\partial E_2}{\partial a_j} = -2 \sum_{i=1}^m y_i x_i^j + 2 \sum_{k=0}^n a_k \sum_{i=1}^m x_i^{j+k}$$

إن هذا يعطي  $n + 1$  من المعادلات القانونية بمجهول  $a_j$  عددها  $n + 1$ .

$$j = 0, 1, \dots, n \quad \sum_{k=0}^n a_k \sum_{i=1}^m x_i^{j+k} = \sum_{i=1}^m y_i x_i^j \quad (3.8)$$

ومن المفيد أن نكتب المعادلات كما يلي:

$$\begin{aligned} a_0 \sum_{i=1}^m x_i^0 + a_1 \sum_{i=1}^m x_i^1 + a_2 \sum_{i=1}^m x_i^2 + \dots + a_n \sum_{i=1}^m x_i^n &= \sum_{i=1}^m y_i x_i^0 \\ a_0 \sum_{i=1}^m x_i^1 + a_1 \sum_{i=1}^m x_i^2 + a_2 \sum_{i=1}^m x_i^3 + \dots + a_n \sum_{i=1}^m x_i^{n+1} &= \sum_{i=1}^m y_i x_i^1 \\ \dots & \dots \\ a_0 \sum_{i=1}^m x_i^n + a_1 \sum_{i=1}^m x_i^{n+1} + a_2 \sum_{i=1}^m x_i^{n+2} + \dots + a_n \sum_{i=1}^m x_i^{2n} &= \sum_{i=1}^m y_i x_i^n \end{aligned}$$

يوجد لهذه المعادلات القانونية حلٌ وحيد. إلا أن المجاهيل  $x_i$  متميزة ومختلفة بعضها عن بعض. (انظر تمرين 14).

طبق كثيرة الحدود المنفصلة من الرتبة الثانية على البيانات في جدول (3.8) باستخدام طريقة المربعات الصغرى.

من الواضح في هذه المسألة أن  $n = 2, m = 5$ . والمعادلات القانونية الثلاث هي

$$\begin{aligned} 5a_0 + 2.5a_1 + 1.875a_2 &= 8.7680 \\ 2.5a_0 + 1.875a_1 + 1.5625a_2 &= 5.4514 \\ 1.875a_0 + 1.5625a_1 + 1.3828a_2 &= 4.4015 \end{aligned}$$

جدول 3.8

$y_i$	$x_i$	$i$
1.0000	0	1
1.2840	0.25	2
1.6487	0.50	3
2.1170	0.75	4
2.7183	1.00	5

مثال 2

ويمكننا أيضا حلُّ هذا النظام باستخدام CAS في Maple. فنعرِّف أولاً المعادلات

```
>eq1:=5*a0+2.5*a1+1.875*a2=8.7680;
>eq2:=2.5*a0+1.875*a1+1.5625*a2=5.4514;
>eq3:=1.875*a0+1.5625*a1+1.3828*a2=4.4015;
```

لحلِّ هذا النظام؛ ندخل

```
>solve({eq1,eq2,eq3},{a0,a1,a2});
```

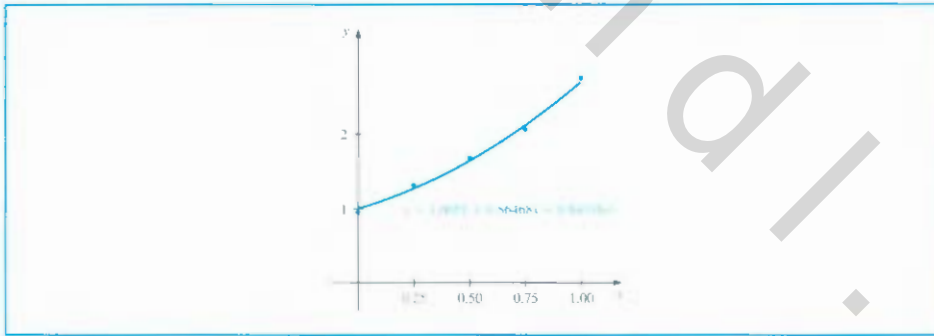
الذي يعطي باستخدام Digits:=5

$$a_2 = 0.84316 \text{ و } a_1 = 0.86468, a_0 = 1.0051$$

وهكذا فإن كثيرة الحدود من الرتبة 2 الناتجة بطريقة المربعات الصغرى المنطبقة على البيانات السابقة هي  $P_2(x) = 1.0051 + 0.86468x + 0.84316x^2$  ويظهر رسمه البياني (منحناه) في شكل (4.8). إن القيم التقريبية المقابلة للقيم  $x_i$  تظهر في جدول (4.8). إن الخطأ التام

$$E_2 = \sum_{i=1}^5 (y_i - P(x_i))^2 = 2.74 \times 10^{-4}$$

هو أصغر ما يمكن الحصول عليه باستخدام كثيرة حدود من الرتبة 2 على الأكثر.



شكل 4.8

5	4	3	2	1	$i$
1.00	0.75	0.50	0.25	0	$x_i$
2.7183	2.1170	1.6487	1.2840	1.0000	$y_i$
2.7129	2.1279	1.6482	1.2740	1.0051	$P(x_i)$
0.0054	-0.0109	0.0004	0.0100	-0.0051	$y_i - P(x_i)$

جدول 4.8

ويوجد في Maple دالة تسمى fit في مكتبة الإحصاء stats library لحساب التقريبات المنفصلة بطريقة المربعات الصغرى.

ويمكننا حساب التقريب في مثال (2) باستخدام Maple code (كود مابل) ومكتبة الإحصاء stats library بالأوامر

```
>with(stats)
>xvals:=[0,0.25,0.5,0.75,1];
>yvals:=[1,1.284,1.6487,2.117,2.7183];
>z:=fit[leastsquare][x,y],y=a*x^2 + b*x + c, {a,b,c}]
({>xvals,yvals});
```

تعطي Maple تمهيدية

$$z := y = .8436571429x^2 + .8641828571x + 1.005137143.$$

وللحصول على التقريب  $y(1.7)$  ندخل

```
>evalf(subs(x = 1.7,z))
```

لنحصل على  $y = 4.912417143$

يكون من المناسب أحياناً افتراض أن البيانات مرتبطة أسياً. إن هذا يتطلب أن تكون دالة التقريب على الصيغة

$$y = be^{ax} \quad (4.8)$$

أو

$$y = bx^a \quad (5.8)$$

للتابيتين  $a$  و  $b$ .

إن الصعوبة في تطبيق طريقة المربعات الصغرى في أحوال هذا النوع تأتي من محاولة جعل الأخطاء الآتية أصغر ما يمكن:

$$E = \sum_{i=1}^m (y_i - be^{ax_i})^2 \quad \text{في حالة المعادلة (4.8)}$$

أو

$$E = \sum_{i=1}^m (y_i - bx_i^a)^2 \quad \text{في حالة المعادلة (5.8)}$$

إن المعادلات القانونية المرتبطة بهذه الطرائق نحصل عليها من

$$0 = \frac{\partial E}{\partial a} = 2 \sum_{i=1}^m (y_i - be^{ax_i})(-bx_i e^{ax_i}) \quad \text{و} \quad 0 = \frac{\partial E}{\partial b} = 2 \sum_{i=1}^m (y_i - be^{ax_i})(-e^{ax_i})$$

في حالة المعادلة (4.8)

أو من المعادلتين

$$0 = \frac{\partial E}{\partial a} = 2 \sum_{i=1}^m (y_i - bx_i^a)(-b(\ln x_i)x_i^a) \quad \text{و} \quad 0 = \frac{\partial E}{\partial b} = 2 \sum_{i=1}^m (y_i - bx_i^a)(-x_i^a)$$

في حالة المعادلة (5.8).

ولاً يوجد حل صحيح لأي من هذين النظامين في  $a$  و  $b$ .



عندما يظن أن البيانات مرتبطة أسياً. فإن الطريقة الشائعة الاستخدام تكون باستخدام اللوغارتمات للمعادلة التقريبية

$$\ln y = \ln b + ax \quad (4.8)$$

$$\text{و } \ln y = \ln b + a \ln x \quad \text{في حالة المعادلة (5.8).}$$

تظهر الآن مسألة خطية في كلا الحالتين، ويمكن الحصول على الحل لكل من  $\ln b$  و  $a$  عن طريق تعديل المعادلتين القانونيتين (1.8) و (2.8) بصورة مناسبة.

على كل حال. فالتقريب الناتج عن هذه الطريقة ليس تقريباً بطريقة المربعات الصغرى للمسألة الأصلية. وهو يختلف عن التقريب بطريقة المربعات الصغرى للمسألة الأصلية اختلافاً جذرياً. ويشرح التطبيق في التمرين (13) مسألة من هذا النوع.

سُرجع إلى هذا التطبيق في التمرين (14) من الفصل (3.10). حيث يقرب الحل الصحيح لمسألة المربعات الصغرى الأسية باستخدام طرائق ملائمة لحل أنظمة المعادلات غير الخطية.

لديك مجموعة البيانات في الأعمدة الثلاثة الأولى من اليسار في جدول (5.8).

مثال 3

جدول 5.8

$x_i$	$y_i$	$\ln y_i$	$x_i^2$	$x_i \ln y_i$	$i$
1.00	5.10	1.629	1.0000	1.629	1
1.25	5.79	1.756	1.5625	2.195	2
1.50	6.53	1.876	2.2500	2.814	3
1.75	7.45	2.008	3.0625	3.514	4
2.00	8.46	2.135	4.0000	4.270	5
7.50		9.404	11.875	14.422	

لو رسمنا  $x_i$  مع  $\ln y_i$  لأظهرت البيانات علاقة خطية بينها، وذلك فمن المعقول افتراض تقريب على الصيغة

$$y = be^{ax} \quad \text{أو} \quad \ln y = \ln b + ax$$

وبإكمال جدول وجمع الأعمدة المناسبة. نحصل على البيانات المتبقية في جدول (5.8). باستخدام المعادلات القانونية (1.8) و (2.8) نحصل على

$$a = \frac{(5)(14.422) - (7.5)(9.404)}{(5)(11.875) - (7.5)^2} = 0.5056$$

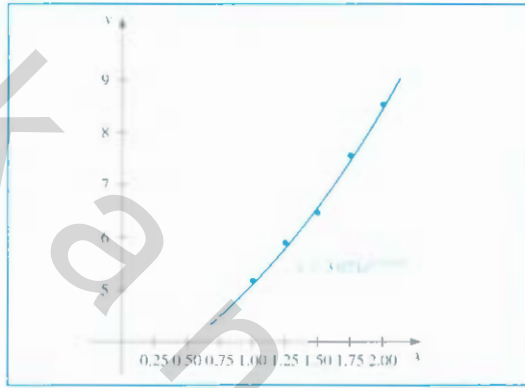
$$\ln b = \frac{(11.875)(9.404) - (14.422)(7.5)}{(5)(11.875) - (7.5)^2} = 1.122$$

و

بما أن  $b = e^{1.122} = 3.071$  فإن التقريب يأخذ الصيغة  
 $y = 3.071e^{0.5056x}$   
الذي يعطي القيم المقابلة لنقاط البيانات كما في جدول (6.8).  
(انظر شكل 5.8)

$3.071e^{0.5056x_i}$	$y_i$	$x_i$	$i$
5.09	5.10	1.00	1
5.78	5.79	1.25	2
6.56	6.53	1.50	3
7.44	7.45	1.75	4
8.44	8.46	2.00	5

جدول 6.8



شكل 5.8

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 1.8

1. احسب كثيرة حدود خطية ذات مربعات صغرى للبيانات في مثال (2).
2. احسب كثيرة الحدود من الرتبة 2 ذات المربعات الصغرى للبيانات في مثال (1). وقارن الخطأ التام لكلتا كثيرتي الحدود.
3. أوجد كثيرات الحدود ذات المربعات الصغرى ومن الدرجات 1، 2 و 3 للبيانات في جدول الآتي:

2.1	1.9	1.5	1.3	1.1	1.0	$x_i$
3.18	2.94	2.45	2.21	1.96	1.84	$y_i$

4. احسب الخطأ في كل حالة. وارسم شكل انتشار البيانات لكثيرات الحدود جميعها.
4. أوجد كثيرات الحدود ذات المربعات الصغرى من الدرجات 1، 2 و 3 للبيانات في جدول الآتي:

0.75	0.6	0.5	0.31	0.15	0	$x_i$
1.422	1.223	1.117	1.031	1.004	1.0	$y_i$

5. احسب الخطأ في كل حالة. وارسم شكل انتشار البيانات. وكثيرات الحدود. لديك البيانات

7.1	6.8	6.3	5.9	5.5	5.1	4.7	4.5	4.2	4.0	$x_i$
326.72	299.50	256.73	224.87	195.14	167.53	142.05	130.11	113.18	102.56	$y_i$

- أ. أوجد كثيرة الحدود ذات المربعات الصغرى من الرتبة 1. واحسب الخطأ.  
 ب. أوجد كثيرة الحدود ذات المربعات الصغرى من الرتبة 2. واحسب الخطأ.  
 ج. أوجد كثيرة الحدود ذات المربعات الصغرى من الرتبة 3. واحسب الخطأ.  
 د. أوجد التقريب بالمربعات الصغرى على الصيغة  $be^{ax}$ . واحسب الخطأ.  
 هـ. أوجد التقريب بالمربعات الصغرى على الصيغة  $bx$ . واحسب الخطأ.  
 6. كرر التمرين 5 للبيانات الآتية:

$x_i$	0.2	0.3	0.6	0.9	1.1	1.3	1.4	1.6
$y_i$	0.050446	0.098426	0.33277	0.72660	1.0972	1.5697	1.8487	2.5015

7. وُصفت تجربة في المثال في مقدمة هذا الفصل. لتحديد ثابت النابض  $k$  في قانون هوك

$$F(l) = k(l - E)$$

الدالة  $F$  هي القوة اللازمة لد النابض  $l$  من الوحدات. حيث إن الثابت  $E = 5.3$  إنشآت هو طول النابض قبل المد.

أ. افترض أن القياسات أخذت لطول النابض  $l$  إنشآت، وفق الأوزان المستخدمة  $F(l)$  باوند كما في جدول الآتي:

$F(l)$	2	4	6
$l$	7.0	9.4	12.3

أوجد تقريب المربعات الصغرى للثابت  $k$ .

ب. أخذت قياسات أخرى، وأعطيت البيانات الإضافية

$F(l)$	10	8	5	3
$l$	15.9	14.4	11.3	8.3

احسب تقريب المربعات الصغرى الجديد للثابت  $k$ . أي من الإجابات في (أ) أو (ب) تعطي المطابقة الفضلى للبيانات الكلية للتجربة؟

8. تحتوي القائمة الآتية درجات الواجب ودرجات الامتحان النهائي لثلاثين طالبا من

التحليل العددي، أوجد معادلة الخط المستقيم بالمربعات الصغرى لهذه البيانات، واستخدم هذا الخط لإيجاد رتبة الواجب Homework اللازمة للتنبؤ بأقل رتبة. نحصل على الرتبة A (90%) والدرجة D (60%) في الامتحان النهائي Final.

الواجب المنزلي	الواجب المنزلي	الواجب المنزلي	الواجب المنزلي
83	323	45	302
99	337	72	325
70	337	54	285
62	304	54	339
66	319	79	334
51	234	65	322
53	337	99	331
100	351	63	279
67	339	65	316
83	343	99	347
42	314	83	343
79	344	74	290
59	185	76	326
75	340	57	233
45	316	45	254

9. يبين الجدول الآتي المعدل بالنقاط (Grade-point average) للتخصصين: الرياضيات والحاسوب مع علامات هؤلاء الطلبة لجزء الرياضيات من امتحان ACT (American College Testing) عندما كانوا في المدرسة الثانوية. ارسم شكل انتشار هذه البيانات. وأوجد معادلة خط المربعات الصغرى الذي ينطبق على البيانات.

المعدل بالنقاط	نتيجة الاختبار الأمريكي للقبول الجامعي (ACT)	المعدل بالنقاط	نتيجة الاختبار الأمريكي للقبول الجامعي (ACT)
3.75	29	3.84	28
3.65	28	3.21	25
3.87	27	3.23	28
3.75	29	3.63	27
1.66	21	3.75	28
3.12	28	3.20	33
2.96	28	3.41	28
2.92	26	3.38	29
3.10	30	3.53	23
2.81	24	2.03	27

10. البيانات الآتية قُدمت إلى لجنة عدم الثقة في مجلس النواب (Senate Antitrust Subcommittee) مؤشرات تقادي السيارات للحوادث بحسب نوع السيارة. أوجد خط المربعات الصغرى الذي ينطبق على هذه البيانات أو يقربها. (إنه جدول يعطي النسبة المئوية لتورط السيارات في الحوادث التي كان أخطر نتائجها الوفاة أو الجروح البليغة).

النوع	متوسط الوزن	نسبة الحوادث
1. محلي عادي فخم	4800 lb	3.1
2. محلي عادي متوسط	3700 lb	4.0
3. محلي عادي اقتصادي	3400 lb	5.2
4. محلي صغير	2800 lb	6.4
5. أجنبي صغير	1900 lb	9.6

11. لتحديد العلاقة بين عدد السمك وعدد أنواعه، أُخذت عينات من Great Barrier Reef وطبق P.Sale & R.Dybdahl [SD] كثيرة حدود خطية بطريقة المربعات الصغرى لمجموعة البيانات الآتية التي جُمعت على مدى سنتين. افترض أن  $x$  تمثل عدد العينة ولا تمثل عدد الأنواع في العينة.

$x$	$y$	$x$	$y$	$x$	$y$
13	11	29	12	60	14
15	10	30	14	62	21
16	11	31	16	64	21
21	12	36	17	70	24
22	12	40	13	72	17
23	13	42	14	100	23
25	13	55	22	130	34

12. لتحديد العلاقة الدالية بين معامل التخفيف attenuation coefficient والكثافة Thickness لعينة من سمك تاكونايت؛ طبق V.P.Singh [Si] مجموعة من البيانات باستخدام كثيرة حدود خطية بطريقة المربعات الصغرى، وقد أخذت مجموعة البيانات الآتية من إحدى رسوم ذلك البحث. أوجد كثيرة حدود خطية بطريقة المربعات الصغرى المطابقة لهذه البيانات.

معامل الترقيق (dB/cm)	السمك بالسنتيمتر (cm)
26.5	0.040
28.1	0.041
25.2	0.055
26.0	0.056
24.0	0.062
25.0	0.071
26.4	0.071
27.2	0.078
25.6	0.082
25.0	0.090
26.8	0.092
24.8	0.100
27.0	0.105
25.0	0.120
27.3	0.123
26.9	0.130
26.2	0.140

13. في بحث حول كفاءة استخدام يرقة العث من نوع موديست سفنكس (*Pachysphinx modesta*) للطاقة، استخدم L.Schroeder [Schr 1] شرويدر البيانات الآتية: وزن اليرقة الحية بالجرام  $R$  واستهلاك اليرقة من الأكسجين بالمللتر/الساعة لافتراضات بيولوجية، افترض وجود علاقة بين  $R$  و  $W$  على الصيغة  $R = bW^a$ .

أ. أوجد كثيرة الحدود اللوغارتمية بطريقة المربعات الصغرى باستخدام

$$\ln R = \ln b + a \ln W$$

ب. احسب الخطأ المرتبط بالتقريب في الفقرة (أ)

$$E_2 = \sum_{i=1}^{17} (R_i - bW_i^a)^2$$

- ج. عدّل المعادلة اللوغارتمية بطريقة المربعات الصغرى بإضافة الحد التربيعي  $c(\ln W_i)^2$ ، وأوجد كثيرة الحدود اللوغارتمية التربيعية بطريقة المربعات الصغرى.
- د. حدّد معادلة الخطأ المرتبطة بالتقريب في الفقرة (ج)، واحسب قيمته.

R	W	R	W	R	W	R	W	R	W
0.234	0.025	0.180	0.020	0.181	0.020	0.23	0.025	0.154	0.017
0.537	0.253	0.299	0.119	0.260	0.085	0.357	0.111	0.296	0.087
1.47	0.753	0.428	0.210	0.334	0.171	0.366	0.211	0.363	0.174
2.48	1.35	1.15	1.32	0.87	1.29	0.771	0.999	0.531	1.11
1.44	1.69	2.83	3.34	3.59	3.04	2.01	3.02	2.23	1.74
1.84	2.75	4.15	5.48	3.40	4.29	3.28	4.28	3.58	4.09
4.66	4.85			3.88	5.30	2.96	4.58	3.52	5.45
6.94	5.51					5.10	4.68	2.40	5.96

14. برهن أن المعادلات القانونية (3.8) الناتجة عن المربعات الصغرى المنفصّ تعطي مصفوفة متماثلة وغير منفردة، ومن ثم يوجد لها حل وحيد.
- [إضاءة: ضع  $A = (a_{ij})$  حيث  $a_{ij} = \sum_{k=1}^m x_k^{i+j-2}$  و  $x_1, x_2, \dots, x_m$  متمييزة حيث  $n < m - 1$  افترض  $A$  منفردة، وأن  $c \neq 0$  بحيث  $c'AC = 0$ . برهن أن كثيرة حدود من الرتبة  $n$  التي معاملاتها هي إحداثيات  $c$  لها أكثر من  $n$  من الجذور. واستخدم هذا البرهان لتحصل على تناقض.]

## 2.8 كثيرات الحدود المتعامدة والتقريب بالمربعات الصغرى

### Orthogonal Polynomials and Least Squares Approximation

- لقد عالج الفصل السابق موضوع التقريب بالمربعات الصغرى لتطبيق مجموعة من البيانات. ومسألة التقريب الأخرى التي ذكرت في المقدمة تُعنى بتقريب الدوال.
- ليكن  $f \in C[a, b]$  والمطلوب: إيجاد كثيرة حدود  $P_n(x)$  من الرتبة  $n$  على الأكثر، بحيث يجعل الخطأ
- $$\int_a^b [f(x) - P_n(x)]^2 dx$$
- أصغر ما يمكن.
- ولتحديد كثيرة الحدود التقريبية بطريقة المربعات الصغرى، أي كثيرة الحدود التي تجعل التعبير السابق أصغر ما يمكن.

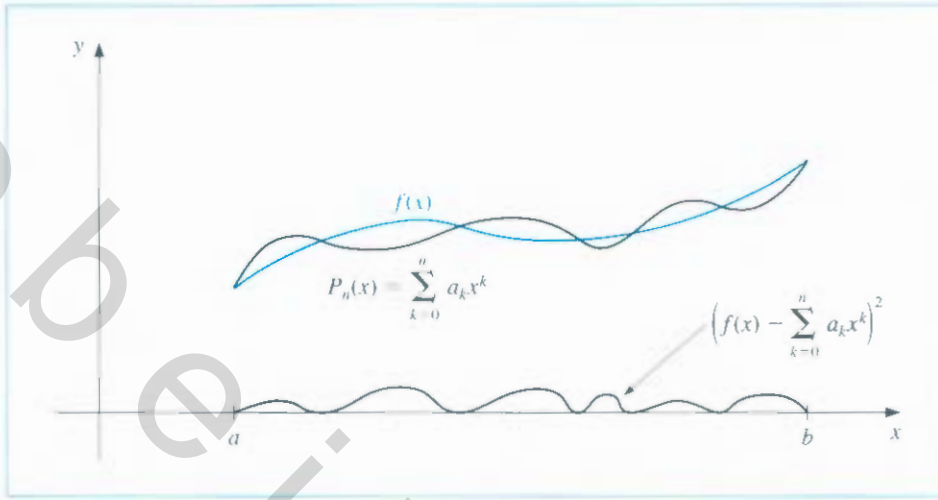
$$P_n(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0 = \sum_{k=0}^n a_k x^k \quad \text{اجعل}$$

وعرّف كما يتضح من شكل (6.8)

$$E \equiv E(a_0, a_1, \dots, a_n) = \int_a^b \left( f(x) - \sum_{k=0}^n a_k x^k \right)^2 dx$$

- وإن المسألة تنحصر في إيجاد المعاملات الحقيقية  $a_0, a_1, \dots, a_n$  التي تجعل  $E$  أصغر ما يمكن. إن الشرط الضروري الخاص بالأعداد  $a_0, a_1, \dots, a_n$  لتجعل  $E$  أصغر ما يمكن هو

$$\frac{\partial E}{\partial a_j} = 0 \quad \text{لكل } j = 0, 1, \dots, n$$



شكل 6.8

بما أن

$$E = \int_a^b [f(x)]^2 dx - 2 \sum_{k=0}^n a_k \int_a^b x^k f(x) dx + \int_a^b \left( \sum_{k=0}^n a_k x^k \right)^2 dx$$

فإننا نحصل على

$$\frac{\partial E}{\partial a_j} = -2 \int_a^b x^j f(x) dx + 2 \sum_{k=0}^n a_k \int_a^b x^{j+k} dx$$

ونحصل على  $P_n(x)$ . يجب حل  $(n+1)$  من المعادلات القانونية لإيجاد  $(n+1)$  من المجاهيل  $a_j$ 

$$j = 0, 1, \dots, n \quad \sum_{k=0}^n a_k \int_a^b x^{j+k} dx = \int_a^b x^j f(x) dx \quad (6.8)$$

تمتلك المعادلات القانونية حلاً وحيداً دائماً شرط أن تكون  $f \in C[a, b]$ . (انظر التمرين 15).

**مثال 1** أوجد بطريقة المربعات الصغرى كثيرة الحدود من الرتبة الثانية التي تقرب الدالة  $f(x) = \sin \pi x$  على الفترة  $[0, 1]$ .

إن المعادلات القانونية لكثيرة الحدود  $P_2(x) = a_2 x^2 + a_1 x + a_0$  هي

$$\begin{aligned} a_0 \int_0^1 1 dx + a_1 \int_0^1 x dx + a_2 \int_0^1 x^2 dx &= \int_0^1 \sin \pi x dx \\ a_0 \int_0^1 x dx + a_1 \int_0^1 x^2 dx + a_2 \int_0^1 x^3 dx &= \int_0^1 x \sin \pi x dx \\ a_0 \int_0^1 x^2 dx + a_1 \int_0^1 x^3 dx + a_2 \int_0^1 x^4 dx &= \int_0^1 x^2 \sin \pi x dx \end{aligned}$$

وبإجراء التكامل نحصل على

$$a_0 + \frac{1}{2}a_1 + \frac{1}{3}a_2 = \frac{2}{\pi}, \quad \frac{1}{2}a_0 + \frac{1}{3}a_1 + \frac{1}{4}a_2 = \frac{1}{\pi}, \quad \frac{1}{3}a_0 + \frac{1}{4}a_1 + \frac{1}{5}a_2 = \frac{\pi^2 - 4}{\pi^3}$$

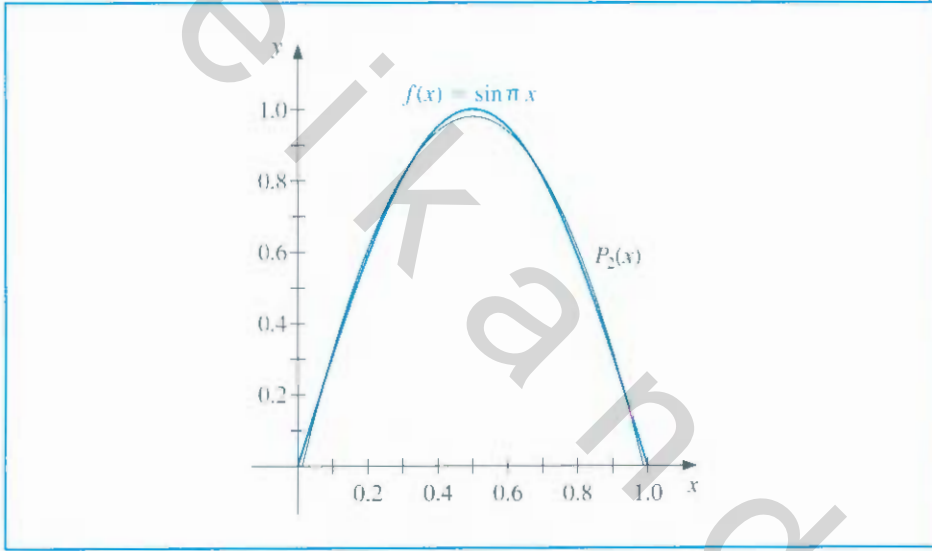
ويمكن حلُّ المعادلات الثلاث هذه بمجاهيل ثلاثة لنحصل على

$$a_1 = -a_2 = \frac{720 - 60\pi^2}{\pi^3} \approx 4.12251 \quad \text{و} \quad a_0 = \frac{12\pi^2 - 120}{\pi^3} \approx -0.050465$$

ومن ثم فإن كثيرة الحدود من الرتبة الثانية لتقريب  $f(x) = \sin \pi x$  على الفترة  $[0, 1]$  هي

$$P_2(x) = -4.12251x^2 + 4.12251x - 0.050465$$

(انظر شكل 7.8).



شكل 7.8

يظهر مثال (1) صعوبة في إيجاد كثيرة الحدود التقريبية بطريقة المربعات الصغرى. ويجب حل النظام الخطي  $(n+1) \times (n+1)$  للمجاهيل  $a_0, \dots, a_n$ . وإن معاملات النظام الخطي تكون على الصيغة

$$\int_a^b x^{j+k} dx = \frac{b^{j+k+1} - a^{j+k+1}}{j+k+1}$$

وهي عبارة عن نظام خطي ليس من السهل إيجاد حلٍّ عددي له.

إن المصفوفة في النظام الخطي تعرف بمصفوفة هيلبرت Hilbert matrix التي هي مثل كلاسيكي لإظهار الصعوبات في أخطاء التدوير. (انظر التمرين (11) من الفصل (4.7)

وهناك سلبية أخرى تشبه تلك التي واجهتنا عند أول تقديم لكثيرة حدود لاكرانج في الفصل (1.3). فالحسابات التي أجريت لإيجاد أفضل كثيرة حدود من الرتبة  $n$ .  $P_n(x)$  نقلت من مقدار

العمل اللازم للحصول على كثيرة حدود من الرتبة التي تلي  $n$ ، أي  $P_{n+1}(x)$ .

سنناقش الآن طريقة مختلفة للحصول على التقريب بالمربعات الصغرى، ولتدّث أن هذه الطريقة أكثر كفاءة. وحالما حصلنا على  $P_n(x)$ ، تتحدّد  $P_{n+1}(x)$  بسهولة. وليتيسر البحث نحتاج إلى بعض المفاهيم الجديدة.

كان دافيد هيلبرت (1862-1943) عالم رياضيات مشهور في بداية القرن العشرين. وإن ذكرى محاضراته شائعة على نحو كبير. أما الكونجرس العالمي للرياضيين في باريس عام 1900 فقد قدّم 23 مسألة شرح عن أهميتها. ووضعها أمام علماء الرياضيات لحلّها.



**تعريف 1.8** تكون مجموعة الدوال  $\{\phi_0, \dots, \phi_n\}$  مستقلة خطياً linearly independent على  $[a, b]$

إذا كان الحل الوحيد للمعادلة  $c_0\phi_0(x) + c_1\phi_1(x) + \dots + c_n\phi_n(x) = 0$  لكل  $x \in [a, b]$   $c_0 = c_1 = \dots = c_n = 0$ .

وإذا لم يكن الأمر كذلك فإن مجموعة الدوال تكون مرتبطة خطياً (linearly dependent).

**مبرهنة 2.8** إذا كانت  $\phi_j(x)$  كثيرة حدود من الرتبة لكل  $j = 0, 1, \dots, n$  فإن  $\{\phi_0, \dots, \phi_n\}$  مستقلة خطياً على أي فترة  $[a, b]$ .

**البرهان** افترض أن أعداد حقيقية بحيث

$$P(x) = c_0\phi_0(x) + c_1\phi_1(x) + \dots + c_n\phi_n(x) = 0$$

لـ  $x \in [a, b]$  جميعها

إن كثيرة الحدود  $P(x)$  تتلاشى، وتكون قيمتها صفراً على  $[a, b]$ . إذن يجب أن تكون كثيرة حدود صفرية، وتكون معاملات قوى  $x$  جميعها أصفاراً. ويكون معامل  $x^n$  خصوصاً صفراً. وبما أن  $c_n\phi_n(x)$  هو الحد الوحيد الذي يحوي  $x^n$  في  $P(x)$  جميعها، لذا يجب أن يكون  $c_n = 0$ ، وإن

$$P(x) = \sum_{j=0}^{n-1} c_j\phi_j(x)$$

في هذه الصيغة لكثيرة الحدود  $P(x)$  يكون  $c_{n-1}\phi_{n-1}(x)$  هو الحد الوحيد الذي يحوي  $x^{n-1}$ ، ولذلك فإن  $c_{n-1} = 0$  ويكون  $P(x)$  على الصيغة

$$P(x) = \sum_{j=0}^{n-2} c_j\phi_j(x)$$

وبطريقة مماثلة فإن الثوابت المتبقية  $c_0, c_1, \dots, c_{n-2}, c_{n-3}, \dots, c_1, c_0$  كلها تكون أصفاراً، لذا تكون المجموعة  $\{\phi_0, \phi_1, \dots, \phi_n\}$  مستقلة خطياً. ■ ■ ■

**مثال 2** ليكن  $\phi_0(x) = 2, \phi_1(x) = x - 3$  و  $\phi_2(x) = x^2 + 2x + 7$ . من مبرهنة (2.8) فإن  $\{\phi_0, \phi_1, \phi_2\}$  مستقلة خطياً على أي فترة  $[a, b]$ .

افتراض أن  $Q(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2$  سنبرهن وجود ثوابت  $c_0, c_1, c_2$  بحيث يكون

$$Q(x) = c_0\phi_0(x) + c_1\phi_1(x) + c_2\phi_2(x)$$

انظر أولاً

$$1 = \frac{1}{2}\phi_0(x), \quad x = \phi_1(x) + 3 = \phi_1(x) + \frac{3}{2}\phi_0(x)$$

$$\begin{aligned} x^2 &= \phi_2(x) - 2x - 7 = \phi_2(x) - 2[\phi_1(x) + \frac{3}{2}\phi_0(x)] - 7[\frac{1}{2}\phi_0(x)] \\ &= \phi_2(x) - 2\phi_1(x) - \frac{13}{2}\phi_0(x) \end{aligned}$$

لذلك

$$\begin{aligned} Q(x) &= a_0[\frac{1}{2}\phi_0(x)] + a_1[\phi_1(x) + \frac{3}{2}\phi_0(x)] + a_2[\phi_2(x) - 2\phi_1(x) - \frac{13}{2}\phi_0(x)] \\ &= (\frac{1}{2}a_0 + \frac{3}{2}a_1 - \frac{13}{2}a_2)\phi_0(x) + [a_1 - 2a_2]\phi_1(x) + a_2\phi_2(x) \end{aligned}$$

ولذلك فإن أي كثيرة حدود تربيعية يمكن التعبير عنها بتركيب خطي من  $\phi_0(x), \phi_1(x), \phi_2(x)$

إن الحالة التي شرحت في مثال (2) تتحقق في حالة وضع أعم. لتكن  $\Pi_n$  تمثل مجموعة جميع كثيرات الحدود من الرتبة  $n$  على الأكثر.

إن التمهيدية الآتية تستخدم على نحو واسع في كثير من تطبيقات الجبر الخطي المطوب برهانها في التمرين (13).

**مبرهنة 3.8** إذا كانت  $\phi_0(x), \phi_1(x), \dots, \phi_n(x)$  مجموعة من كثيرات الحدود المستقلة خطياً في  $\Pi_n$  فإن أي

كثيرة حدود في  $\Pi_n$  يمكن كتابتها بطريقة وحيدة كترتيب خطي للدوال  $\phi_0(x), \phi_1(x), \dots, \phi_n(x)$ .  
 ■ إن البحث في تقريب الدالة يتطلب عموماً تقديم مفاهيم دوال الوزن والتعامد

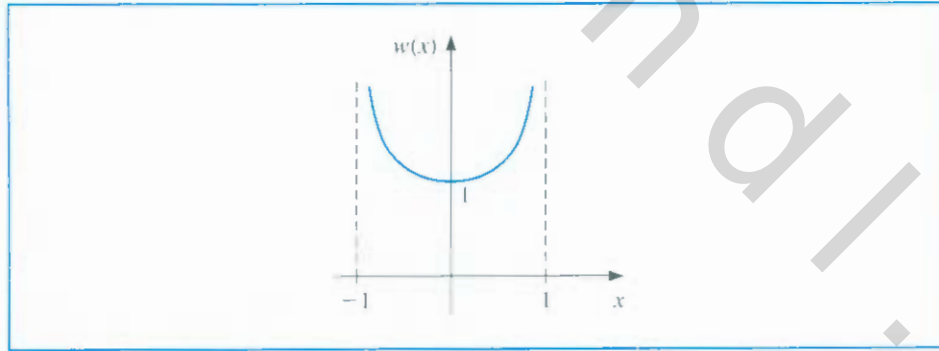
**تعريف 4.8** تسمى أي دالة قابل للتكامل  $w$  دالة وزن (Weight function) على الفترة  $I$  إذا كان  $w(x) \geq 0$  لـ  $x$  جميعها في  $I$ . ولكن  $w(x) \neq 0$  على أي فترة جزئية من  $I$ .

إن الهدف من دالة الوزن هو تعيين درجات مختلفة لأهمية التقريبات على جزء محدد من الفترة.

فعلى سبيل المثال، فإن دالة الوزن

$$w(x) = \frac{1}{\sqrt{1-x^2}}$$

يضع تركيزاً أقل بالقرب من مركز الفترة  $(-1, 1)$  وتركيزاً أكبر عندما تكون  $|x|$  قريبة من 1. (انظر شكل 8.8) وستستعمل دالة الوزن هذه في الفصل الآتي:



شكل 7.8

افترض أن  $\{\phi_0, \phi_1, \dots, \phi_n\}$  مجموعة من الدوال المستقلة خطياً على  $w$  دالة وزن على  $[a, b]$ ، ولكل  $f \in C[a, b]$  وعلينا أن نبحث عن التوليفة الخطية

$$P(x) = \sum_{k=0}^n a_k \phi_k(x)$$

التي تجعل الخطأ أصغر ما يمكن

$$E(a_0, \dots, a_n) = \int_a^b w(x) \left[ f(x) - \sum_{k=0}^n a_k \phi_k(x) \right]^2 dx$$

إن هذه المسألة تختزل إلى الحالة التي افترضناها في بداية هذا الفصل حالة خاصة عندما

$$w(x) \equiv 1$$

و  $\phi_k(x) = x^k$  لكل  $k = 0, 1, \dots, n$ .

تشتق المعادلات القانونية المرتبطة بهذه المسألة من حقيقة أن لكل  $j = 0, 1, \dots, n$  يكون

$$0 = \frac{\partial E}{\partial a_j} = 2 \int_a^b w(x) \left[ f(x) - \sum_{k=0}^n a_k \phi_k(x) \right] \phi_j(x) dx$$

يمكن كتابة نظام المعادلات القانونية على الصيغة

$$j = 0, 1, \dots, n \quad \int_a^b w(x) f(x) \phi_j(x) dx = \sum_{k=0}^n a_k \int_a^b w(x) \phi_k(x) \phi_j(x) dx$$

إذا أمكن اختيار الدوال  $\phi_0, \phi_1, \dots, \phi_n$  بحيث

$$\left. \begin{array}{l} 0 \text{ عندما } j \neq k \\ 0 < \alpha_j \text{ عندما } j = k \end{array} \right\} = \int_a^b w(x) \phi_k(x) \phi_j(x) dx \quad (7.8)$$

فإن المعادلات القانونية تختزل إلى

$$\int_a^b w(x) f(x) \phi_j(x) dx = a_j \int_a^b w(x) [\phi_j(x)]^2 dx = a_j \alpha_j$$

لكل  $j = 0, 1, \dots, n$ ، وتكون سهلة الحل لتعطي

$$a_j = \frac{1}{\alpha_j} \int_a^b w(x) f(x) \phi_j(x) dx$$

إذن تُبسّط مسألة التقريب بالمربعات الصغرى على نحو كبير عند اختيار الدوال  $\phi_0, \phi_1, \dots, \phi_n$  بحيث تحقق شرط التعامد في المعادلة (7.8) (orthogonality condition). وسنخصص بقية هذا الفصل لدراسة تجمعات هذا النوع.

إن كلمة "متعامدة" تعني ذات زاوية قائمة. وبمعنى آخر كل اقتران متعامد عمودي على الآخر

### تعريف 5.8

تقول: إن مجموعة الدوال  $\{\phi_0, \phi_1, \dots, \phi_n\}$  متعامدة (orthogonal set of functions) على الفترة  $[a, b]$  بالنسبة إلى دالة الوزن  $w$  إذا كان

$$\left. \begin{array}{l} 0, \text{ عندما } j \neq k \\ 0 < \alpha_k \text{ عندما } j = k \end{array} \right\} = \int_a^b w(x) \phi_j(x) \phi_k(x) dx$$

بالإضافة إلى ذلك إذا كان  $\alpha_k = 1$  لكل  $k = 0, 1, \dots, n$  فإن المجموعة تسمى متعامدة قانونية

(orthonormal).

### مبرهنة 6.8

إن هذا التعريف مع الملاحظات السابقة يعطي مبرهنة الآتية. إذا كانت  $\{\phi_0, \dots, \phi_n\}$  مجموعة دوال متعامدة على الفترة  $[a, b]$  بالنسبة إلى دالة الوزن  $w$  فإن تقريب  $f$  على الفترة  $[a, b]$  بطريقة المربعات الصغرى بالنسبة إلى الوزن  $w$  يكون

$$P(x) = \sum_{k=0}^n a_k \phi_k(x)$$

حيث لكل  $k = 0, 1, \dots, n$  يكون

$$a_k = \frac{\int_a^b w(x) \phi_k(x) f(x) dx}{\int_a^b w(x) [\phi_k(x)]^2 dx} = \frac{1}{\alpha_k} \int_a^b w(x) \phi_k(x) f(x) dx$$

وعلى الرغم من أن كلاً من التعريف (5.8) والمبرهنة (6.8) يسمح باستخدام مجموعات عريضة من الدوال المتعاقدة، إلا أننا سنقتصر على التعامل مع مجموعات كثيرات الحدود المتعامدة.

إن المبرهنة الآتية المبنية على عملية جرام - شميدت (Gram-Schmidt process) تصف كيفية إنشاء كثيرات الحدود المتعامدة على  $[a, b]$  بالنسبة إلى دالة الوزن  $w$ .

تكون مجموعة دوال كثيرات الحدود  $\{\phi_0, \phi_1, \dots, \phi_n\}$  المعروفة بالطريقة الآتية معامدة على  $[a, b]$  بالنسبة إلى دالة الوزن  $w$  لكل  $x$  في  $[a, b]$  يكون  $\phi_0(x) \equiv 1$ ،  $\phi_1(x) = x - B_1$  حيث

$$B_1 = \frac{\int_a^b x w(x) [\phi_0(x)]^2 dx}{\int_a^b w(x) [\phi_0(x)]^2 dx}$$

وعندما تكون  $k \geq 2$ .

فلكل  $x$  في  $[a, b]$  يكون  $\phi_k(x) = (x - B_k)\phi_{k-1}(x) - C_k\phi_{k-2}(x)$  حيث

$$C_k = \frac{\int_a^b x w(x) \phi_{k-1}(x) \phi_{k-2}(x) dx}{\int_a^b w(x) [\phi_{k-2}(x)]^2 dx} \quad \text{و} \quad B_k = \frac{\int_a^b x w(x) [\phi_{k-1}(x)]^2 dx}{\int_a^b w(x) [\phi_{k-1}(x)]^2 dx}$$

تعطي مبرهنة (7.8) عملية إرجاعية لإنشاء مجموعة كثيرات متعامدة، ويتبع يهان هذه مبرهنة عن طريق تطبيق الاستقراء الرياضي لدرجة كثيرة الحدود  $\phi_n(x)$ .

لكل  $n > 0$  تكون مجموعة دوال كثيرات الحدود  $\{\phi_0, \dots, \phi_n\}$  المعطاة في مبرهنة (7.8) مستقلة خطياً على  $[a, b]$  ويكون

$$\int_a^b w(x) \phi_n(x) Q_k(x) dx = 0$$

لكل كثيرة حدود  $Q_k(x)$  من الرتبة  $k < n$ .

**البرهان** بما أن  $\phi_n(x)$  كثيرة حدود من الرتبة  $n$ ، فإن مبرهنة (2.8) تتضمّن أن مجموعة  $\{\phi_0, \dots, \phi_n\}$  مستقلة خطياً.

لتكن  $Q_k(x)$  كثيرة حدود من الرتبة  $k$ . وفق مبرهنة (3.8) توجد أعداد  $c_0, \dots, c_k$  بحيث  $Q_k(x) = \sum_{j=0}^k c_j \phi_j(x)$  وهكذا يكون

## مبرهنة 7.8

حسن يرهاد شميدت

Erhard Schmidt (1876-1959)

على رتبة الدكتوراة تحت إشراف ديفيد هيلبرت 1905 لحل مسألة حدود تعادلات التكاملية. ونشر شميدت بحثاً عن تعادلات التكاملية عام 1907 الذي شرح فيه ما يُعرف الآن بعملية جرام - شميدت لإنشاء قاعدة متعامدة قنونية مجموعة من الدوال. وقد نوبس إلى هذه النتائج جورج بنيدرسون جرام (Jorgen Pederson Gram 1850-1916) حيث درس هذه المسألة عندما كان يدرس مبرهات صغرى وعلى كير حاد شرح لابلاس Laplace عملية معادته فير جرام وشميدت

## تمهيدية 8.8

$$\int_a^b w(x) Q_k(x) \phi_n(x) dx = \sum_{j=0}^k c_j \int_a^b w(x) \phi_j(x) \phi_n(x) dx = \sum_{j=0}^k c_j \cdot 0 = 0$$

لأن  $\phi_n$  متعامد مع  $\phi_j$  لكل  $j = 0, 1, \dots, k$

مثال 3

مجموعة كثيرات حدود ليجنדר  $\{P_n(x)\}$ ، متعامدة على  $[-1, 1]$  بالنسبة إلى دالة الوزن  $w(x) = 1$ . إن التعريف الكلاسيكي لكثيرات حدود ليجنדר يتطلب أن يكون  $P_n(1) = 1$  لكل  $n$ ، وتستخدم علاقة إرجاعية لتوليد كثيرات الحدود عندما  $n \geq 2$ . إن هذا التطبيع لا حاجة إليه في مناقشاتنا. فكثيرات الحدود التقريبية الناتجة بأي من الحالتين هي نفسها أساساً.

استخدام العملية الإرجاعية في مبرهنة (7.8) ووضع  $P_0(x) \equiv 1$  يعطي

$$P_1(x) = (x - B_1) P_0(x) = x \quad \text{و} \quad B_1 = \frac{\int_{-1}^1 x dx}{\int_{-1}^1 dx} = 0$$

أيضاً

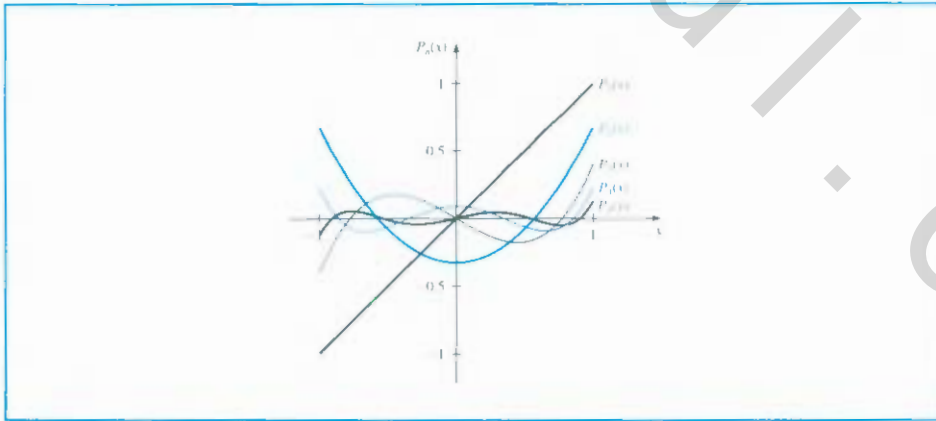
$$C_2 = \frac{\int_{-1}^1 x^2 dx}{\int_{-1}^1 1 dx} = \frac{1}{3} \quad \text{و} \quad B_2 = \frac{\int_{-1}^1 x^3 dx}{\int_{-1}^1 x^2 dx} = 0$$

ولذلك يكون

$$P_2(x) = (x - B_2) P_1(x) - C_2 P_0(x) = (x - 0)x - \frac{1}{3} \cdot 1 = x^2 - \frac{1}{3}$$

لقد حُدِّدت كثيرات حدود ليجنדר ذات الدرجات الأعلى بالطريقة ذاتها التي تظهر في شكل (9.8). وعلى الرغم من كون التكامل مضمناً، إلا أنه ليس صعباً باستخدام CAS.

شكل 9.8



فعلى سبيل المثال أمر مابل (maple). int. المستخدم لحساب التكاملات  $B_3$  و  $C_3$ :

$$>B3:=\text{int}(x*(x^2-1/3)^2,x=-1..1)/\text{int}((x^2-1/3)^2,x=-1..1);$$

$$>C3:=\text{int}(x*(x^2-1/3)*x,x=-1..1)/\text{int}(x^2,x=-1..1);$$

يعطي  $B_3 = 0$  و  $C_3 = \frac{4}{15}$ . وهكذا

$$F_3(x) = xP_2(x) - \frac{4}{15}P_1(x) = x^3 - \frac{1}{3}x - \frac{4}{15}x = x^3 - \frac{3}{5}x$$

وتكون كثيرتا حدود ليجندر الآتيتان هما

$$P_3(x) = x^3 - \frac{10}{9}x + \frac{5}{21}x \quad \text{و} \quad P_4(x) = x^4 - \frac{6}{7}x^2 + \frac{3}{35}$$

ولقد ذُكرت كثيرات حدود ليجندر في الفصل (4.7)، حيث استخدمت جذورها لكونها نقاطا في عملية جاوس للتكامل.

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 2.8

1. أوجد كثيرة الحدود الخطية التي تقرب الدالة  $f(x)$  على الفترة المشار إليها بطريقة المربعات الصغرى إذا كان

أ.  $[0, 1]$ ،  $f(x) = x^2 + 3x + 2$       ب.  $[0, 2]$ ،  $f(x) = x^3$       ج.  $[1, 3]$ ،  $f(x) = \frac{1}{x}$   
 د.  $[0, 2]$ ،  $f(x) = e^x$       هـ.  $[0, 1]$ ،  $f(x) = \frac{1}{2} \cos x + \frac{1}{3} \sin 2x$       ز.  $[1, 3]$ ،  $f(x) = x \ln x$

2. أوجد كثيرة الحدود التي تقرب بطريقة المربعات الصغرى كل دالة مما يلي على الفترة  $[-1, 1]$ .

أ.  $f(x) = x^2 - 2x + 3$       ب.  $f(x) = x^3$       ج.  $f(x) = 1/x + 2$   
 د.  $f(x) = e^x$       هـ.  $f(x) = \frac{1}{2} \cos x + \frac{1}{3} \sin 2x$       ز.  $f(x) = \ln(x + 2)$

3. أوجد كثيرة الحدود من الرتبة الثانية التي تقرب بطريقة المربعات الصغرى كل دالة في التمرين (1) على الفترة المشار إليها.

4. أوجد كثيرة الحدود من الرتبة الثانية بطريقة المربعات الصغرى لتقريب الدوال في التمرين 2 على الفترة  $[-1, 1]$ .

5. حسب الخطأ  $E$  للتقريبات في التمرين (3).

6. احسب الخطأ  $E$  للتقريبات في التمرين (4).

7. استخدم طريقة جرام - شميدت لإنشاء  $\theta_0(x), \theta_1(x), \theta_2(x), \theta_3(x)$  للفترة الآتية:

أ.  $[0, 1]$       ب.  $[0, 2]$       ج.  $[1, 3]$

8. كرر التمرين (1) باستخدام نتائج التمرين (7).

9. أوجد كثيرة الحدود من الرتبة الثالثة بطريقة المربعات الصغرى لتقريب الدوال في التمرين (1) باستخدام نتائج التمرين (7).

10. كرر التمرين (3) باستخدام نتائج التمرين (7).

11. استخدم طريقة جرام - شميدت لحساب  $L_1, L_2$  و  $L_3$  حيث  $\{L_0(x), L_1(x), L_2(x), L_3(x)\}$

مجموعة كثيرات الحدود المتعامدة على  $(0, \infty)$  بالنسبة إلى دالة الوزن  $w(x) = e^{-x}$  و  $L_0(x) \equiv 1$

إن كثيرات الحدود التي نحصل عليها بهذه الطريقة تُسمى كثيرات حدود لاغور

(Laguerre polynomials).

12. استخدم كثيرات حدود لاغور التي حُسبت في التمرين (11) لتحسب كثيرات الحدود من

الرتبة الأولى والثانية والثالثة بطريقة المربعات الصغرى على الفترة  $(0, \infty)$  بالنسبة إلى دالة

الوزن  $w(x) = e^{-x}$  للدوال الآتية :

أ.  $f(x) = x^2$  . ب.  $f(x) = e^{-x}$  . ج.  $f(x) = x^3$  . د.  $f(x) = e^{-2x}$

١٣. لتكن  $\{\phi_0, \phi_1, \dots, \phi_n\}$  أي مجموعة مستقلة خطياً في  $\Pi_n$ . برهن أنه لكل عنصر  $Q \in \Pi_n$  توجد ثوابت وحيدة  $c_0, c_1, \dots, c_n$  بحيث

$$Q(x) = \sum_{k=0}^n c_k \phi_k(x)$$

14. برهن أنه إذا كان  $\{\phi_0, \phi_1, \dots, \phi_n\}$  مجموعة دوال متعامدة على  $[a, b]$  بالنسبة إلى دالة الوزن  $w$ ، فإن  $\{\phi_0, \phi_1, \dots, \phi_n\}$  مجموعة مستقلة خطياً.

15. برهن أن المعادلات القانونية (6.8) تملك حلاً وحيداً.

[إضاعة: برهن أن الحل الوحيد للدالة  $f(x) \equiv 0$  هو  $a_j = 0, j = 0, 1, \dots, n$

اضرب المعادلة (6.8) في العدد  $a_j$  واجمع فوق كل  $j$ . بدل إشارة التكامل بإشارة الجمع لتحصل على  $\int_a^b [P(x)]^2 dx = 0$ ، وهكذا يكون  $P(x) \equiv 0$  ومن ثم فإن  $a_j = 0$  لكل  $j = 0, \dots, n$ . إذن تكون مصفوفة المعاملات غير منفردة، ويوجد حل وحيد للمعادلة (6.8).

## كثريرات حدود تشبيشف وترشيد سلسلة القوة Chebyshev Polynomials and Economization of Power Series

3.8

(1821-1894)

**Pafnuty Lvovich Chebyshev**

عمل تشبيشف أعمالاً رياضية رائعة في كثير من الحقول بما فيها الرياضيات التطبيقية. مبرهنة الأعداد، مبرهنة التقرب والاحتمالات

وفي عام 1852 سافر من سانت بيترسبرج لزيارة علم، رياضيات في فرنسا وإنجلترا وألمانيا ودرس كل من لاكرايج وليجنيدر مجموعات منفردة من كثريرات الحدود المتعامدة. ولكن كان تشبيشف أول من رأى النتائج المهمة عموم دراسة مبرهنة. وطور كثريرات حدود تشبيشف لدراسة التقريبات عن طريق المربعات الصغرى والاحتمالات. وبعضك طبق نتائج على الاستكمال العددي. وطراق التكامل التقريبية. ومجالات أخرى.

كثريرات حدود تشبيشف  $\{T_n(x)\}$  متعامدة على  $(-1, 1)$  بالنسبة إلى دالة الوزن  $w(x) = (1-x^2)^{-1/2}$  وعلى الرغم من إمكانية اشتقاق كثريرات الحدود هذه بطريقة الفصل السابق، فمن الأسهل إعطاء تعريف لها، ثم برهنة أنها تحقق خواص التعامد المطلوبة.

لكل  $x \in [-1, 1]$ ، ولكل  $n \geq 0$  عرّف

$$T_n(x) = \cos[n \arccos x] \tag{8.8}$$

ليس واضحاً في هذا التعريف أن لكل  $n$  تكون  $T_n(x)$  كثيرة حدود في  $x$ ، ولكننا سنبرهن ذلك الآن.

انظر أولاً أن  $T_0(x) = \cos 0 = 1$  و  $T_1(x) = \cos(\arccos x) = x$

لكل  $n \geq 1$ ، نقدم التعويض  $\theta = \arccos x$  لتغيير هذه المعادلة إلى

$$T_n(\theta(x)) \equiv T_n(\theta) = \cos(n\theta) \quad \text{حيث } \theta \in [0, \pi]$$

نشق علاقة إرجاعية بملاحظة أن

$$T_{n+1}(\theta) = \cos(n\theta)\cos\theta - \sin(n\theta)\sin\theta$$

$$T_{n-1}(\theta) = \cos(n\theta)\cos\theta + \sin(n\theta)\sin\theta$$

وبجمع هاتين المعادلتين نحصل على  $T_{n+1}(\theta) = 2\cos(n\theta)\cos\theta - T_{n-1}(\theta)$

وبالرجوع إلى المتغير  $x$ ، نحصل لكل  $n \geq 1$  على

$$T_{n+1}(x) = 2x \cos(n \arccos x) - T_{n-1}(x)$$

أو

$$T_{n+1}(x) = 2xT_n(x) - T_{n-1}(x) \tag{9.8}$$

وبما أن  $T_0(x) = 1$  و  $T_1(x) = x$ ، فإن العلاقة الإرجاعية تعني أن  $T_n(x)$  كثير: حدود من الرتبة  $n$  بمعامل أول  $2^{n-1}$  عندما  $n \geq 1$ .

إن كثيرات حدود تشبيشف الثلاثة الآتية هي

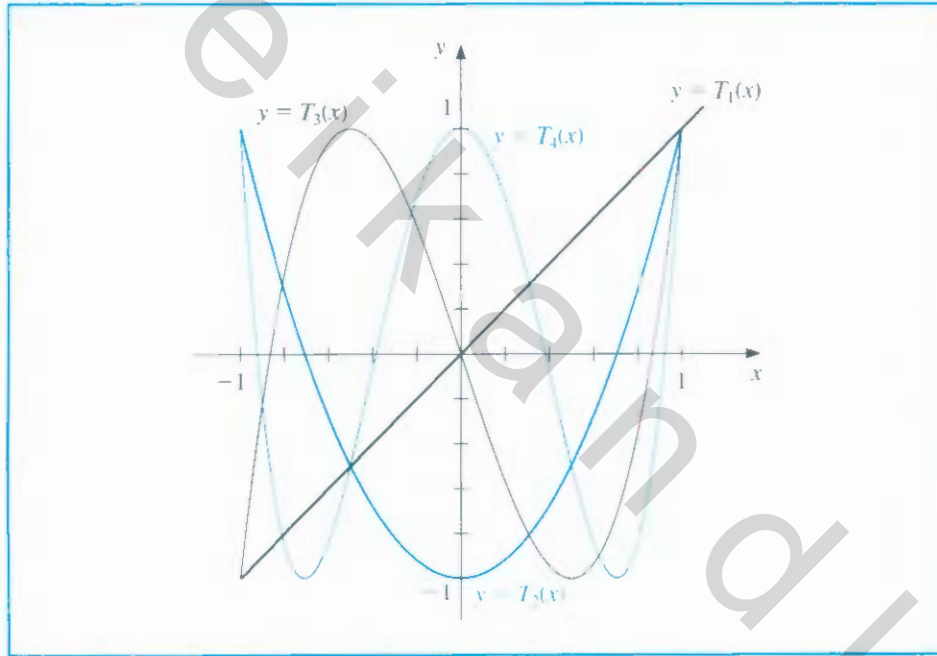
$$T_2(x) = 2xT_1(x) - T_0(x) = 2x^2 - 1$$

$$T_3(x) = 2xT_2(x) - T_1(x) = 4x^3 - 3x$$

$$T_4(x) = 2xT_3(x) - T_2(x) = 8x^4 - 8x^2 + 1$$

3

يظهر الرسم البياني لكثيرات الحدود  $T_1, T_2, T_3, T_4$  في شكل (10.8).



شكل 10.8

لبرهنة تعامد كثيرات حدود تشبيشف، افترض أن

$$\int_{-1}^1 \frac{T_n(x)T_m(x)}{\sqrt{1-x^2}} dx = \int_{-1}^1 \frac{\cos(n \arccos x) \cos(m \arccos x)}{\sqrt{1-x^2}} dx.$$

وباستخدام التعويض  $\theta = \arccos x$  نحصل على

$$d\theta = -\frac{1}{\sqrt{1-x^2}} dx$$

و

$$\int_{-1}^1 \frac{T_n(x)T_m(x)}{\sqrt{1-x^2}} dx = -\int_{\pi}^0 \cos(n\theta) \cos(m\theta) d\theta = \int_0^{\pi} \cos(n\theta) \cos(m\theta) d\theta.$$

افترض  $n \neq m$ . بما أن

$$\cos(n\theta) \cos(m\theta) = \frac{1}{2} [\cos(n+m)\theta + \cos(n-m)\theta]$$



نحصل على

$$\begin{aligned} \int_{-1}^1 \frac{T_n(x)T_m(x)}{\sqrt{1-x^2}} dx &= \frac{1}{2} \int_0^\pi \cos((n+m)\theta) d\theta + \frac{1}{2} \int_0^\pi \cos((n-m)\theta) d\theta \\ &= \left[ \frac{1}{2(n+m)} \sin((n+m)\theta) + \frac{1}{2(n-m)} \sin((n-m)\theta) \right]_0^\pi \\ &= 0. \end{aligned}$$

وبطريقة مماثلة، يمكن برهنة أنه عندما يكون  $n = m$  فإن

$$n \geq 1 \text{ لكل } \int_{-1}^1 \frac{[T_n(x)]^2}{\sqrt{1-x^2}} dx = \frac{\pi}{2} \quad (10.8)$$

تستخدم كثيرات حدود تشبيشف لتصغير خطأ التقريب إلى أكبر حد ممكن.

وسنرى كيف تستخدم لحل مسألتين من هذا النوع:

- تعيين نقاط الاستكمال الداخلي لجعل الخطأ في استكمال لاكرانج الداخلي أصغر ما يمكن.
- تصغير رتبة كثيرة حدود التقريب بحيث تكون الخسارة في الدقة أقل ما يمكن.

**مبرهنة 9.8** إن كثيرة حدود تشبيشف  $T_n(x)$  من الرتبة  $n \geq 1$  لها أصفار بسيطة عددها  $n$  في الفترة  $[-1, 1]$  عند

$$k = 1, 2, \dots, n \text{ لكل } \bar{x}_k = \cos\left(\frac{2k-1}{2n}\pi\right)$$

وبالإضافة إلى ذلك تقع القيم العظمى المطلقة لكثيرة الحدود  $T_n(x)$  عند

$$k = 0, 1, \dots, n \text{ لكل } T_n(\bar{x}'_k) = (-1)^k \text{ مع } \bar{x}'_k = \cos\left(\frac{k\pi}{n}\right)$$

البرهان إذا وصفنا

$$k = 1, 2, \dots, n \text{ لكل } \bar{x}_k = \cos\left(\frac{2k-1}{2n}\pi\right)$$

فإن

$$T_n(\bar{x}_k) = \cos(n \arccos \bar{x}_k) = \cos\left(n \arccos\left(\cos\left(\frac{2k-1}{2n}\pi\right)\right)\right) = \cos\left(\frac{2k-1}{2}\pi\right) = 0$$

وكل  $\bar{x}_k$  هي صفر مميز لـ  $T_n$ .

بما أن  $T_n(x)$  كثيرة حدود من الرتبة  $n$ . فإن أصفار  $T_n(x)$  جميعها يجب أن تكون على تلك الصيغة.

لبرهنة الفقرة الثانية، نلاحظ أولاً

$$T'_n(x) = \frac{d}{dx} [\cos(n \arccos x)] = \frac{n \sin(n \arccos x)}{\sqrt{1-x^2}}$$

وأنه عندما يكون  $k = 1, 2, \dots, n-1$  فإن

$$T_n'(\bar{x}'_k) = \frac{n \sin(n \arccos(\cos(k\pi/n)))}{\sqrt{1 - [\cos(k\pi/n)]^2}} = \frac{n \sin(k\pi)}{\sin(k\pi/n)} = 0$$

بما أن  $T_n(x)$  كثيرة حدود من الرتبة  $n$ ، فإن مشتقتها  $T_n'(x)$  كثيرة حدود من الرتبة  $(n-1)$ ، وإن جميع أصفار  $T_n'(x)$  تحدث على  $(n-1)$  من النقاط.

إن الحالات الأخرى الوحيدة الممكنة للنقاط القصوى لـ  $T_n(x)$  تحدث على طرفي الفترة  $[-1, 1]$  أي عند  $\bar{x}'_0 = 1$  و  $\bar{x}'_n = -1$  وبما أنه لأي  $k = 0, 1, \dots, n$  يكون لدينا

$$T_n(\bar{x}'_k) = \cos\left(n \arccos\left(\cos\left(\frac{k\pi}{n}\right)\right)\right) = \cos(k\pi) = (-1)^k$$

وإن القيمة العظمى تقع على كل قيمة زوجية للعدد  $k$  والقيمة الصغرى على كل قيمة فردية.

نحصل على كثيرات حدود تشبيشف  $\tilde{T}_n(x)$  الأحادية (monic) (التي معادلتها الرئيسة تساوي 1) بقسمة كثيرة حدود تشبيشف  $T_n(x)$  على المعامل الرئيس  $2^{n-1}$ .

ومن ثم يكون

$$\tilde{T}_0(x) = 1$$

3

$$\tilde{T}_n(x) = \frac{1}{2^{n-1}} T_n(x) \quad \text{لكل } n \geq 1 \quad (11.8)$$

إن العلاقة الإرجاعية التي تحقق قها كثيرات حدود تشبيشف تتضمن

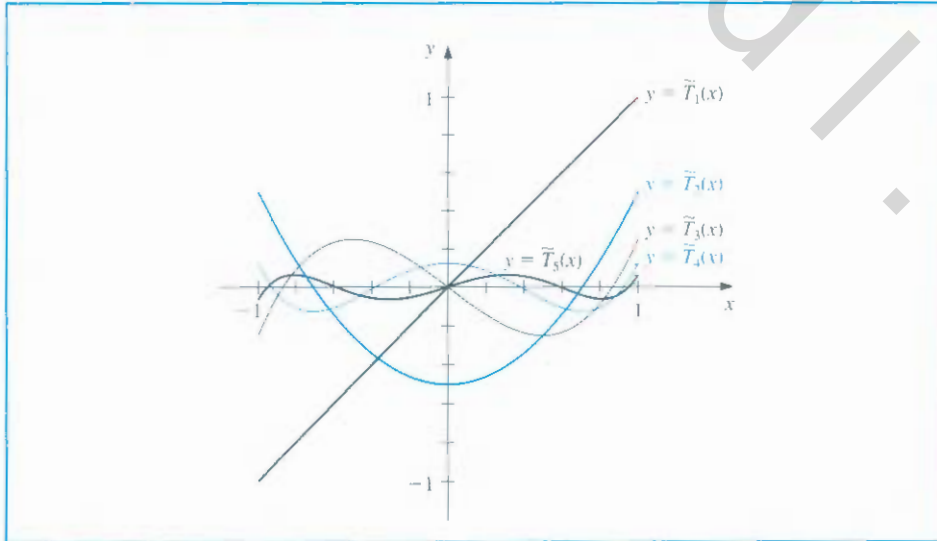
$$\tilde{T}_2(x) = x\tilde{T}_1(x) - \frac{1}{2}\tilde{T}_0(x)$$

و

$$\tilde{T}_{n+1}(x) = x\tilde{T}_n(x) - \frac{1}{4}\tilde{T}_{n-1}(x) \quad (12.8)$$

$n \geq 2$ . تظهر الرسوم البيانية لـ  $\tilde{T}_5, \tilde{T}_4, \tilde{T}_3, \tilde{T}_2, \tilde{T}_1$  في شكل (11.8).

لكل



شكل 11.8

بما أن  $\tilde{T}_n(x)$  عبارة عن مضاعف لـ  $T_n(x)$ . فإن مبرهنة (9.8) تتضمن أصفاراً  $\tilde{T}_n(x)$  تقع أيضاً عند

$$\tilde{x}_k = \cos\left(\frac{2k-1}{2n}\pi\right)$$

لكل  $n, k = 1, 2, \dots, n$ . وإن القيم القصوى لـ  $\tilde{T}_n(x)$  لكل  $n \geq 1$ . تحدث عند

$$\tilde{T}_n(\tilde{x}'_k) = \frac{(-1)^k}{2^{n-1}} \quad \text{مع} \quad \tilde{x}'_k = \cos\left(\frac{k\pi}{n}\right) \quad (13.8)$$

لكل  $n, k = 0, 1, 2, \dots, n$

لتعبر  $\tilde{\Pi}_n$  عن مجموعة كثيرات الحدود الأحادية جميعها (monic) من الرتبة  $n$ . إن العلاقة المعبر عنها بالمعادلة (13.8) تؤدي إلى خاصية تصغير مهمة تميز  $\tilde{T}_n(x)$  عن عناصر  $\tilde{\Pi}_n$  الأخرى.

مبرهنة 10.8 إن كثيرات الحدود على الصيغة  $\tilde{T}_n(x)$ . عندما  $n \geq 1$  لها الخاصية الآتية

$$\frac{1}{2^{n-1}} = \max_{x \in [-1, 1]} |\tilde{T}_n(x)| \leq \max_{x \in [-1, 1]} |P_n(x)|$$

$$\text{لكل } P_n(x) \in \tilde{\Pi}_n \text{ جميعاً}$$

وبالإضافة إلى ذلك تتحقق المساواة فقط إذا كان  $P_n = \tilde{T}_n$ .

البرهان افترض أن  $P_n(x) \in \tilde{\Pi}_n$ . وأن

$$\max_{x \in [-1, 1]} |P_n(x)| \leq \frac{1}{2^{n-1}} = \max_{x \in [-1, 1]} |\tilde{T}_n(x)|$$

افتراض  $Q = \tilde{T}_n - P_n$ . بما أن كلا من  $\tilde{T}_n(x)$  و  $P_n(x)$  كثيرة حدود أحادية بدرجة  $n$ . فإن  $Q(x)$  كثيرة حدود من الرتبة  $(n-1)$  على الأكثر.

بالإضافة إلى ذلك. وعلى النقاط القصوى لـ  $\tilde{T}_n(x)$  يكون

$$Q(\tilde{x}'_k) = \tilde{T}_n(\tilde{x}'_k) - P_n(\tilde{x}'_k) = \frac{(-1)^k}{2^{n-1}} - P_n(\tilde{x}'_k)$$

بما أن  $|P_n(\tilde{x}'_k)| \leq \frac{1}{2^{n-1}}$  لكل  $n, k = 0, 1, \dots, n$  نحصل على

$$Q(\tilde{x}'_k) \leq 0 \quad \text{عندما يكون } k \text{ فردياً. و } Q(\tilde{x}'_k) \geq 0 \quad \text{عندما يكون } k \text{ زوجياً}$$

بما أن  $Q$  متصل. فإن مبرهنة القيمة الوسيطة تتضمن أن كثيرة الحدود  $Q(x)$  لها صفر واحد على الأقل من بين  $\tilde{x}'_j$  و  $\tilde{x}'_{j+1}$ . لكل  $j = 0, 1, \dots, n-1$ . وهكذا لـ  $Q$  من الأصفار على الأقل في الفترة  $[-1, 1]$ .

ولكن رتبة  $Q(x)$  أقل من  $n$ . ولذلك  $Q = 0$ . وهذا يعني أن  $P_n \equiv \tilde{T}_n$ .

يمكن استخدام مبرهنة (10.8) للإجابة عن التساؤل: أين نعين نقاط الاستكمال الداخلي لكي نجعل خطأ استكمال لاكرانج أصغر ما يمكن؟

إن تطبيق مبرهنة (3.3) على الفترة  $[-1, 1]$  ينص على أنه إذا كانت  $x_0, \dots, x_n$  أعداداً متميزة في الفترة  $[-1, 1]$ . وإذا كان  $C^{n+1}[-1, 1]$  فإنه لكل  $x \in [-1, 1]$  يوجد عدد  $\xi(x)$  في  $(-1, 1)$  بحيث

$$f(x) - P(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi(x))}{(n+1)!} (x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n)$$

حيث  $P(x)$  كثيرة حدود لاكرانج للاستكمال الداخلي. وعمومًا لا يوجد تحكك في  $\xi(x)$ ، ولتلك  
كي نجعل الخطأ أصغر ما يمكن بتحديد ذكي للنقاط  $x_0, \dots, x_n$  نجد النقاط  $x_0, \dots, x_n$  التي

$$|(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n)|$$

أصغر ما يمكن على مدى الفترة  $[-1, 1]$ .  
وبما أن  $(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n)$  كثيرة حدود أحادية monic من الرتبة  $(n + 1)$ ، فإننا  
قد رأينا أن القيمة الصغرى تحدث عندما

$$(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n) = \tilde{T}_{n+1}(x)$$

إن القيمة العظمى لـ  $|(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n)|$  تكون أصغر ما يمكن عندما نختار  $x_k$   
ليكون الصفر عدد  $(k + 1)$  لـ  $\tilde{T}_{n+1}$  لكل  $k = 0, 1, \dots, n$  أي عندما تكون  $x_k$  مساوية لـ

$$\bar{x}_{k+1} = \cos \frac{2k + 1}{2(n + 1)}\pi$$

بما أن  $\max_{x \in [-1, 1]} |\tilde{T}_{n+1}(x)| = 2^{-n}$  فإن هذا أيضًا يعني أن

$$\frac{1}{2^n} = \max_{x \in [-1, 1]} |(x - \bar{x}_1) \cdots (x - \bar{x}_{n+1})| \leq \max_{x \in [-1, 1]} |(x - x_0) \cdots (x - x_n)|$$

لكل اختيار للنقاط  $x_0, x_1, \dots, x_n$  في الفترة  $[-1, 1]$ . التمهيدية التالية تأتي من المناقشة السابقة.

إذا كانت  $P(x)$  كثيرة حدود استكمال داخلي من الرتبة  $n$  على الأكثر بنقاط على جذور  $T_{n+1}(x)$

### تمهيدية 11.8

فإن  $\max_{x \in [-1, 1]} |f(x) - P(x)| \leq \frac{1}{2^n(n + 1)!} \max_{x \in [-1, 1]} |f^{(n+1)}(x)|$  لكل  $f \in C^{n+1}[-1, 1]$

من الممكن تعميم هذه الطريقة لاختيار النقاط التي تجعل خطأ الاستكمال أصغر ما يمكن، بحيث  
تطبق على فترة عامة مغلقة  $[a, b]$ ، وذلك باستخدام تحويل الوسيطات

$$\bar{x} = \frac{1}{2}[(b - a)x + a + b]$$

وذلك لتحويل الأعداد  $\bar{x}_k$  في الفترة  $[-1, 1]$  إلى ما يقابلها من أعداد  $\bar{x}_k$  في الفترة  $[a, b]$  كما  
هو موضح في المثال (1).

ليكن  $f(x) = xe^x$  على  $[0, 1.5]$ . سنبنى اثنتين من كثيرات حدود الاستكمال الداخلي من  
ثلاث درجات على الأكثر.

### مثال 1

أولاً: سنستخدم النقاط المتساوية الأبعاد  $x_0 = 0, x_1 = 0.5, x_2 = 1, x_3 = 1.5$  لنحصل على

$$L_0(x) = -1.3333x^3 + 4.0000x^2 - 3.6667x + 1$$

$$L_1(x) = 4.0000x^3 - 10.000x^2 + 6.0000x$$

$$L_2(x) = -4.0000x^3 + 8.0000x^2 - 3.0000x$$

$$L_3(x) = 1.3333x^3 - 2.000x^2 + 0.66667x$$

القيم المعروضة في العمودين الابتدائين في جدول (7.8). وإن كثيرة الحدود الأولى تُعطى بالصيغة

$$P_3(x) = 1.3875x^3 + 0.057570x^2 + 1.2730x$$

جدول 7.8

$x$	$f(x) = xe^x$	$\bar{x}$	$f(\bar{x}) = x e^x$
$x_0 = 0.0$	0.00000	$\bar{x}_0 = 1.44291$	6.10783
$x_1 = 0.5$	0.824361	$\bar{x}_1 = 1.03701$	2.92517
$x_2 = 1.0$	2.71828	$\bar{x}_2 = 0.46299$	0.73560
$x_3 = 1.5$	6.72253	$\bar{x}_3 = 0.05709$	0.060444

للحصول على كثيرة الحدود الثانية للاستكمال، حرك الأصفار  $\bar{x}_k = \cos((2k + 1)/8)\pi$  لكل  $k = 0, 1, 2, 3$  الخاصة بـ  $T_4$  من  $[-1, 1]$  إلى  $[0, 1.5]$ ، باستخدام التحويل الخطي

$$\bar{x}_k = \frac{1}{2} [(1.5 - 0)\bar{x}_k + (1.5 + 0)] = 0.75 + 0.75\bar{x}_k$$

لنحصل على

$$\bar{x}_3 = 0.05709 \text{ و } \bar{x}_2 = 0.46299, \bar{x}_1 = 1.03701, \bar{x}_0 = 1.44291$$

بعد ذلك تحسب كثرات حدود لاكرانج لهذه المجموعة من النقاط بما يلي:

$$\tilde{L}_0(x) = 1.8142x^3 - 2.8249x^2 + 1.0264x - 0.049728$$

$$\tilde{L}_1(x) = -4.3799x^3 + 8.5977x^2 - 3.4026x + 0.16705$$

$$\tilde{L}_2(x) = 4.3799x^3 - 11.112x^2 + 7.1738x - 0.37415$$

$$\tilde{L}_3(x) = -1.8142x^3 + 5.3390x^2 - 4.7976x + 1.2568$$

إن القيم الدالية اللازمة لكثيرات الحدود هذه موجودة في العمودين الأخيرين من جدول (7.8). إن كثيرة حدود الاستكمال من الرتبة الثالثة على الأكثر

$$\tilde{P}_3(x) = 1.3811x^3 + 0.044652x^2 + 1.3031x - 0.014352$$

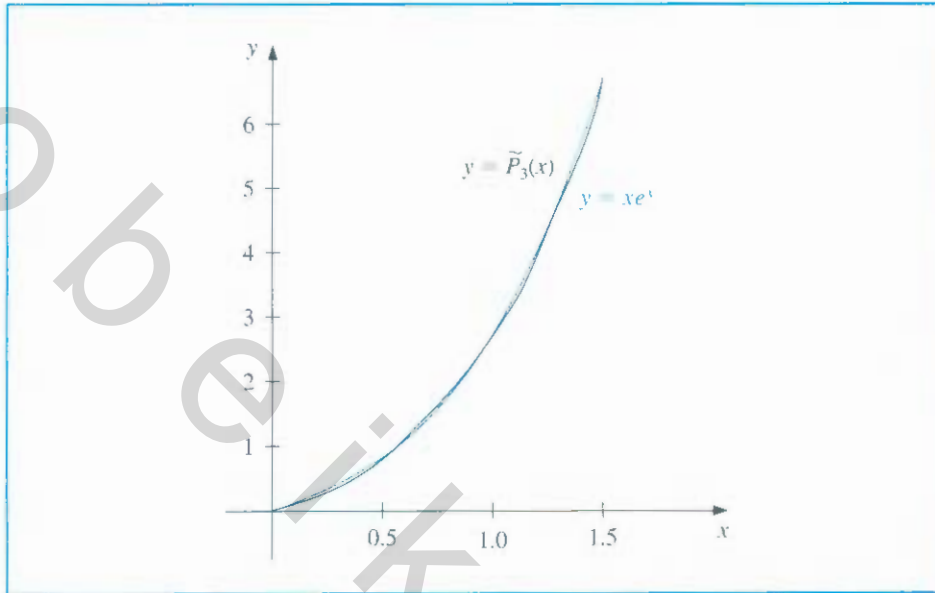
وللمقارنة، يعرض جدول (8.8) قيم  $x$  المختلفة مع قيم  $f(x)$ ،  $P_3(x)$  و  $\tilde{P}_3(x)$ .

ويمكن أن نستنتج من هذا جدول أنه على الرغم من أن الخطأ باستخدام  $P_3(x)$  أقل منه باستخدام  $\tilde{P}_3(x)$  قريباً من منتصف جدول، فإن القيمة القصوى للخطأ باستخدام  $\tilde{P}_3(x)$  هي 0.0180.

جدول 8.8 (انظر شكل 12.8).

$ xe^x - \tilde{P}_3(x) $	$\tilde{P}_3(x)$	$ xe^x - P_3(x) $	$P_3(x)$	$f(x) = xe^x$	$x$
0.0125	0.1868	0.0226	0.1969	0.1743	0.15
0.0148	0.3358	0.0225	0.3435	0.3210	0.25
0.0097	0.5064	0.0154	0.5121	0.4967	0.35
0.014	1.231	0.012	1.233	1.245	0.65
0.017	1.571	0.016	1.572	1.588	0.75
0.015	1.974	0.013	1.976	1.989	0.85
0.012	3.644	0.018	3.650	3.632	1.15
0.019	4.382	0.028	4.391	4.363	1.25
0.016	5.224	0.029	5.237	5.208	1.35

شكل 12.8



يمكن استخدام كثيرات حدود تشبيشف لتقليل رتبة كثيرة الحدود المستخدمة بخسارة في دقة حددها الأدنى. وبما أن كثيرات حدود تشبيشف تحقق القيمة الصغرى للقيمة العظمى المطلقة التي تتوزع بالتجانس على الفترة. يمكن استخدامها لتقليل رتبة كثيرة الحدود المستخدمة في التقريب دون تخطي الخطأ المسموح به.

افترض تقريب أي كثيرة حدود من الرتبة  $n$

$$P_n(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$$

على الفترة  $[-1, 1]$  باستخدام كثيرة حدود من الرتبة  $n-1$  على الأكثر.

إن الغرض هو اختيار  $P_{n-1}(x)$  في  $\Pi_{n-1}$  بحيث يكون

$$\max_{x \in [-1, 1]} |P_n(x) - P_{n-1}(x)|$$

أصغر ما يمكن.

نلاحظ أولاً أن  $(P_n(x) - P_{n-1}(x))/a_n$  كثيرة حدود أحادية (monic) من الرتبة  $n$ . ولذلك فإن

$$\max_{x \in [-1, 1]} \left| \frac{1}{a_n} (P_n(x) - P_{n-1}(x)) \right| \geq \frac{1}{2^{n-1}} \text{ يعطي (10.8)}$$

تحدث المساواة بالضبط عندما

$$\frac{1}{a_n} (P_n(x) - P_{n-1}(x)) = \tilde{T}_n(x)$$

وهذا يعني أنه يجب أن نختار

$$P_{n-1}(x) = P_n(x) - a_n \tilde{T}_n(x)$$

وبهذا الاختيار نحصل على القيمة الصغرى لـ

$$\max_{x \in [-1, 1]} |P_n(x) - P_{n-1}(x)| = |a_n| \max_{x \in [-1, 1]} \left| \frac{1}{a_n} (P_n(x) - P_{n-1}(x)) \right| = \frac{|a_n|}{2^{n-1}}$$

مثال 2

لقد قُربت الدالة  $f(x) = e^x$  على الفترة  $[-1, 1]$  في كثيرة حدود ماكلورين الرابعة

$$P_4(x) = 1 + x + \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{6} + \frac{x^4}{24}$$

التي لها خطأ القطع  $|R_4(x)| = \frac{|f^{(5)}(\xi(x))||x^5|}{120} \leq \frac{e}{120} \approx 0.023$

لكل  $-1 \leq x \leq 1$ .

افترض أنه يمكن السماح بخطأ مقداره 0.05. وأنا نرغب في تقليل رتبة كثيرة الحدود المستخدمة في التقدير، حيث تبقى ضمن حدود الخطأ.

إن كثيرة الحدود من الرتبة الثالثة أو أقل التي تعطي أفضل تقريب متجانس لـ  $P_4(x)$  على الفترة  $[-1, 1]$  هي

$$\begin{aligned} P_3(x) &= P_4(x) - a_4 \tilde{T}_4(x) = 1 + x + \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{6} + \frac{x^4}{24} - \frac{1}{24} \left( x^4 - x^2 + \frac{1}{8} \right) \\ &= \frac{191}{192} + x + \frac{13}{24}x^2 + \frac{1}{6}x^3 \end{aligned}$$

ونحصل بهذا الاختبار على

$$|P_4(x) - P_3(x)| = |a_4 \tilde{T}_4(x)| \leq \frac{1}{24} \cdot \frac{1}{2^3} = \frac{1}{192} \leq 0.0053$$

إن جمع حد الخطأ هذا إلى حد خطأ قطع ماكلورين يعطي

$$0.023 + 0.0053 = 0.0283$$

الذي لا يزال ضمن الخطأ المسموح به 0.05.

إن كثيرة الحدود من الرتبة الثانية أو أقل التي تعطي أفضل تقريب متجانس لـ  $P_3(x)$  على الفترة  $[-1, 1]$  هي

$$\begin{aligned} P_2(x) &= P_3(x) - \frac{1}{6} \tilde{T}_3(x) \\ &= \frac{191}{192} + x + \frac{13}{24}x^2 + \frac{1}{6}x^3 - \frac{1}{6} \left( x^3 - \frac{3}{4}x \right) = \frac{191}{192} + \frac{9}{8}x + \frac{13}{24}x^2 \end{aligned}$$

على كل حال، إن

$$|P_3(x) - P_2(x)| = \left| \frac{1}{6} \tilde{T}_3(x) \right| = \frac{1}{6} \left( \frac{1}{2} \right)^2 = \frac{1}{24} \approx 0.042$$

الذي - عند جمعه مع الخطأ المجتمع 0.0283 - يتخطى الخطأ المسموح به 0.05. ومن ثم فإن كثيرة الحدود الأقل رتبة، التي تقرب  $e^x$  تقريباً أفضل على  $[-1, 1]$  وبحد خطأ أقل من 0.05 هي

$$P_3(x) = \frac{191}{192} + x + \frac{13}{24}x^2 + \frac{1}{6}x^3$$

يظهر جدول (9.8) قيم الدالة وكثيرات الحدود المستخدمة لتقريبه على نقاط متعددة في  $[-1, 1]$ . انظر إلى مدخلات الجدول الخاصة بـ  $P_2$  تقع ضمن الحد المسموح به 0.05 جيداً على الرغم من أن حد الخطأ لـ  $P_2(x)$  يزيد على الحد المسموح به.

$ e^x - P_2(x) $	$P_2(x)$	$P_3(x)$	$P_4(x)$	$e^x$	$x$
0.01664	0.45573	0.47917	0.47412	0.47237	-0.75
0.03140	0.74740	0.77604	0.77881	0.77880	-0.25
0.00521	0.99479	0.99479	1.00000	1.00000	0.00
0.02587	1.30990	1.28125	1.28402	1.28403	0.25
0.02623	2.14323	2.11979	2.11475	2.11700	0.75

جدول 98

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 3.8

- استخدم أصفار  $\bar{T}_3$  لإنشاء كثيرة حدود من الرتبة الثانية لاستكمال الدوال الآتية على الفترة  $[-1, 1]$ :  
 أ.  $f(x) = e^x$  ب.  $f(x) = \sin x$  ج.  $f(x) = \ln(x+2)$  د.  $f(x) = x^3$
- استخدم أصفار  $\bar{T}_4$  لإنشاء كثيرة حدود من الرتبة الثالثة لاستكمال الدوال في التمرين (1).
- أوجد حدًا للقيمة العظمى لخطأ التقريب في التمرين 1 على الفترة  $[-1, 1]$ .
- كرّر التمرين 3 للتقريبات المحسوبة في التمرين (2).
- استخدم أصفار  $\bar{T}_3$  والتحويلات للفترة المعطاة. لكي تبني كثيرة حدود من الرتبة الثانية لاستكمال الدوال الآتية:  
 أ.  $f(x) = \frac{1}{x}$ ،  $[1, 3]$  ب.  $f(x) = e^{-x}$ ،  $[0, 2]$   
 ج.  $f(x) = \frac{1}{3} \cos x + \frac{1}{3} \sin 2x$ ،  $[0, 1]$  د.  $f(x) = x \ln x$ ،  $[1, 3]$
- أوجد كثيرة حدود ماكلورين من الرتبة السادسة للدالة  $xe^x$ ، واستخدم كثيرات حدود تشبيشيف للحصول على كثيرة حدود من رتبة أقل تستخدم للتقريب. بحيث تحافظ على إبقاء الخطأ أقل من 0.01 على  $[-1, 1]$ .
- أوجد كثيرة حدود ماكلورين من الرتبة السادسة للدالة  $\sin x$ . واستخدم كثيرات حدود تشبيشيف للحصول على كثيرة حدود من رتبة أقل تستخدم للتقريب. بحيث تحافظ على إبقاء الخطأ أقل من 0.01 على  $[-1, 1]$ .
- برهن أنه لأي عددين صحيحين  $i$  و  $j$  حيث  $i > j$  نحصل على  

$$T_i(x)T_j(x) = \frac{1}{2}[T_{i+j}(x) + T_{i-j}(x)]$$
- برهن أنه لكل كثيرة حدود تشبيشيف  $T_n(x)$  نحصل على  

$$\int_{-1}^1 \frac{[T_n(x)]^2}{\sqrt{1-x^2}} dx = \frac{\pi}{2}$$

## تقريب الدوال النسبية Rational Function Approximation 4.8

- يتمتع صف كثيرات الحدود الجبرية ببعض المزايا لاستعمال التقريب:
- يوجد عدد كافٍ من كثيرات الحدود لتقريب أي دالة متصلة على فترة مغلقة ضمن أي خطأ مسموح به.
  - يمكن إيجاد قيم كثيرات الحدود على أي قيم مهما اتفق.
  - إن مشتقات كثيرات الحدود وتكاملاتها موجودة وسهلة التحديد.
- إن السلبية في استخدام كثيرات الحدود للتقريب تكمن في ميلها إلى الاهتزاز. وهذا غالباً ما يسبب زيادة حدود الخطأ في استخدام كثيرات الحدود للتقريب من معد خطأ التقريب؛ لأن حدود الخطأ تتعين بقيمة أعلى من خطأ التقريب.
- والآن سنفترض توزيع طرائق خطأ التقريب على فترة التقريب على نحو منجاس. إن هذه الطرائق تعتمد على استخدام الدوال النسبية.



إن الدالة النسبية  $r$  من الرتبة  $N$  (rational function  $r$ ) يكون على الصيغة

$$r(x) = \frac{p(x)}{q(x)}$$

حيث  $p(x)$  و  $q(x)$  كثيرتا حدود مجموع درجتيهما  $N$ .

وبما أن كل كثيرة حدود هي دالة نسبية إضع  $1 \equiv q(x)$  ببساطة. فإن التقريب بالدوال النسبية يعطي نتائج ليست أسوأ من تلك الناتجة عن طريق التقريب في كثيرات الحدود. على كل حال، فإن الدوال النسبية التي لسطها ومقامها الرتبة نفسها تقريبا، تعطي نتائج تقريبا أفضل عموماً مما تعطيه طرائق كثيرات الحدود باستخدام المقدار نفسه من الجهد في الحساب. (إن هذه العبارة مبنية على افتراض أن مقدار الجهد في الحساب اللازم لعمليات القسمة هو نفسه تقريبا للعمليات الضرب). وللدوال النسبية مزية إضافية. وهي السماح بتقريب كفويف للدوال التي لا نهاية لها من نقاط الانفصال (عدم الاتصال) بالقرب من فترة التقريب وليس خارجها. فالتقريب في كثيرات الحدود غير مقبول عموماً في هذه الأحوال.

افترض أن  $r$  دالة نسبية درجتيهما  $N = n + m$  على الصيغة

$$r(x) = \frac{p(x)}{q(x)} = \frac{p_0 + p_1x + \dots + p_nx^n}{q_0 + q_1x + \dots + q_mx^m}$$

وأنه استخدم لتقريب دالة  $f$  على فترة مغلقة  $I$  تحتوي الصفر. ولكي يكون  $r$  معرفاً على الصف يتطلب أن  $q_0 \neq 0$ . ويمكننا في الحقيقة افتراض  $q_0 = 1$ . لأنه إذا لم تكن كذلك فإننا نضع  $q(x)/q_0$  بدلاً من  $q(x)$  و  $p(x)/q_0$  بدلاً من  $p(x)$ . ومن ثم يوجد  $N + 1$  من البرامترات (الوسيطات)  $p_0, p_1, \dots, p_n, q_1, q_2, \dots, q_m$  متاحة لتقريب  $f$  في الدالة  $r$ .

طريقة بادي للتقريب (The Pade' approximation) وهي تعميم لكثيرة حدود تايلور لتقريب الدالة النسبية، تختار  $N + 1$  من البرامترات بحيث  $f^{(k)}(0) = r^{(k)}(0)$  لكل  $k = 0, 1, \dots, N$  وعندما يكون  $n = N$  و  $m = 0$ . فإن طريقة بادي للتقريب تكون كثيرة حدود ماكلورين من الرتبة  $N$ .

افترض الفرق

$$f(x) - r(x) = f(x) - \frac{p(x)}{q(x)} = \frac{f(x)q(x) - p(x)}{q(x)} = \frac{f(x) \sum_{i=0}^m q_i x^i - \sum_{i=0}^n p_i x^i}{q(x)}$$

وافترض أن  $f$  يتمتع تمديد سلسلة ماكلورين  $f(x) = \sum_{i=0}^{\infty} a_i x^i$  إذاً

$$f(x) - r(x) = \frac{\sum_{i=0}^{\infty} a_i x^i \sum_{i=0}^m q_i x^i - \sum_{i=0}^n p_i x^i}{q(x)} \quad (14.8)$$

إن الهدف هو اختيار الثوابت  $p_0, p_1, \dots, p_n$  و  $q_1, q_2, \dots, q_m$  بحيث

$$f^{(k)}(0) - r^{(k)}(0) = 0 \quad \text{لكل } k = 0, 1, \dots, N$$

وجدنا في الفصل (2.4) (انظر التمرين (12) خصوصاً) أن هذا يكافئ  $f - r$  وله صفر بمضاعف  $N + 1$  عند  $x = 0$ . وتمهيدية لذلك نختار

$$(15.8) \quad p_0, p_1, \dots, p_n \quad \text{و} \quad q_1, q_2, \dots, q_m \quad \text{بسط الطرف الأيمن للمعادلة (14.8) أي} \\ (a_0 + a_1x + \dots) (1 + q_1x + \dots + q_mx^m) - (p_0 + p_1x + \dots + p_nx^n)$$

لا يحتوي على حدود من رتبة تساوي  $N$  أو أقل.

هنري بادي (1863 - 1953)

قد لب دراسة منهجية أصبح يعرف بتقريبات بيدي وذلك من خلال أطروحته لنيل شهادة الدكتوراة عام 1892. لقد برهن نتيج وفق تركيبها العام. وكما يبين بوضوح العلاقة بين تقريبات بادي والكسور غير المنتهية وقد درس إنايال بيرلوني هذه الأفكار وغيرها في غت مبكر يعود إلى عام 1730 وقد جيمس ستيرلنج منهاجاً مثلاً في كتابه *Methodus differentialis* الذي نشر في السنة نفسها. كما استخدم يوليير تقريبات بيدي لحساب مجموع السلسلة

ولتبسيط الرموز؛ نعرّف

$$q_{m+1} = q_{m+2} = \dots = q_N = 0 \quad \text{و} \quad p_{n+1} = p_{n+2} = \dots = p_N = 0$$

ويمكننا بعد ذلك التعبير عن  $x^k$  في التعبير (15.8) على الصيغة

$$\left( \sum_{i=0}^k a_i q_{k-i} \right) - p_k$$

ولذلك فإن الدالة النسبية لتقريب بادي ينتج من حلّ  $N + 1$  من المعادلات الخطية

$$\sum_{i=0}^k a_i q_{k-i} = p_k, \quad k = 0, 1, \dots, N$$

في  $N + 1$  من المجاهيل  $p_0, p_1, \dots, p_n, q_1, q_2, \dots, q_m$

إن سلسلة ماكلورين للدالة  $e^{-x}$  هي

$$\sum_{i=0}^{\infty} \frac{(-1)^i}{i!} x^i$$

إن إيجاد تقريب بادي من الرتبة الخامسة للدالة  $e^{-x}$  حيث  $n = 3$  و  $m = 2$  يتطلب اختيار

$p_0, p_1, p_2, p_3, q_1, q_2$  بحيث تكون معاملات  $x^k$  لكل  $k = 0, 1, \dots, 5$  أصغرًا في التعبير

$$\left( 1 - x + \frac{x^2}{2} - \frac{x^3}{6} + \dots \right) (1 + q_1 x + q_2 x^2) - (p_0 + p_1 x + p_2 x^2 + p_3 x^3)$$

ويفك هذا المقدار، وتجميع الحدود نحصل على

$$x^2: \quad -\frac{1}{120} + \frac{1}{24}q_1 - \frac{1}{6}q_2 = 0; \quad x^2: \quad \frac{1}{2} - q_1 + q_2 = p_2$$

$$x^1: \quad \frac{1}{24} - \frac{1}{6}q_1 + \frac{1}{2}q_2 = 0; \quad x^1: \quad -1 + q_1 = p_1$$

$$x^0: \quad -\frac{1}{6} + \frac{1}{2}q_1 - q_2 = p_3; \quad x^0: \quad 1 = p_0$$

ولحلّ هذا النظام في Maple، نستخدم الأوامر الآتية:

```
>eq1:=-1+q1=p0;
>eq2:=1/2-q1+q2=p2;
>eq3:=-1/6+1/2*q1-q2=p3;
>eq4:=1/24-1/5*q1+1/2*q2=0;
>eq5:=-1/120+1/24*q1-1/6*q2=0;
>solve({eq1,eq2,eq3,eq4,eq5},{q1,q2,p1,p2,p3});
```

التي تعطي

$$q_2 = \frac{1}{20} \quad \text{و} \quad p_0 = 1, \quad p_1 = -\frac{3}{5}, \quad p_2 = \frac{3}{20}, \quad p_3 = -\frac{1}{60}, \quad q_1 = \frac{2}{5}$$

ولذلك فإن تقريب بادي يكون

$$r(x) = \frac{1 - \frac{3}{5}x + \frac{3}{20}x^2 - \frac{1}{60}x^3}{1 + \frac{2}{5}x + \frac{1}{20}x^2}$$

يعرض جدول (10.8) قيم  $r(x)$  وقيم كثيرة حدود ماكلورين  $P_3(x)$ . ومن الواضح في المثال أن تقريب بادي مميز.

$ e^{-x} - r(x) $	$r(x)$	$ e^{-x} - P_5(x) $	$P_5(x)$	$e^{-x}$	$x$
$7.55 \times 10^{-9}$	0.81873075	$8.64 \times 10^{-8}$	0.81873067	0.81873075	0.2
$4.11 \times 10^{-5}$	0.67031963	$5.38 \times 10^{-6}$	0.67031467	0.67032005	0.4
$4.00 \times 10^{-6}$	0.54880763	$5.96 \times 10^{-5}$	0.54875200	0.54881164	0.6
$1.93 \times 10^{-5}$	0.44930966	$3.26 \times 10^{-4}$	0.44900267	0.44932896	0.8
$6.33 \times 10^{-5}$	0.36781609	$1.21 \times 10^{-3}$	0.36666667	0.36787944	1.0

ويمكن أيضًا استخدام مايل Maple مباشرة لحساب تقريب بادي.

نحسب أولاً سلسلة ماكلورين بالأمر

```
>series(exp(-x),x);
```

$$1 - x + \frac{1}{2}x^2 - \frac{1}{6}x^3 + \frac{1}{24}x^4 - \frac{1}{120}x^5 + O(x^6)$$

لنحصل على

```
>g:=convert(% ,ratpo y,3,2);
```

يحسب تقريب بادي بأخذ  $n = 3$  و  $m = 2$  باستخدام الأمر

حيث تشير % إلى تمهيدية الحساب السابق، أي السلسلة

$$g := \frac{1 - \frac{3}{5}x + \frac{3}{20}x^2 - \frac{1}{60}x^3}{1 + \frac{2}{5}x + \frac{1}{20}x^2}$$

```
>evalf(subs(x=0.8,g));
```

ثم يمكن حساب  $g(0.8)$  على سبيل المثال عن طريق إدخال

لنحصل على 0.4493096647.

تنفذ طريقة بادي للتقريب في الخوارزمية (1.8).

### تقريب بادي النسبي Pade' Rational Approximation

للحصول على التقريب النسبي

$$r(x) = \frac{p(x)}{q(x)} = \frac{\sum_{i=0}^n p_i x^i}{\sum_{j=0}^m q_j x^j}$$

لدالة مفترض  $f(x)$ :

المدخلات: أعداد صحيحة غير سالبة  $m$  و  $n$ .

المخرجات: المعاملات  $p_0, p_1, \dots, p_n$  و  $q_0, q_1, \dots, q_m$ .

الخطوة	المضمون
1	ضع $N = m + n$ .
2	لكل $i = 0, 1, \dots, N$ ضع $a_i = f^{(i)}(0)/i!$ (إن معاملات كثيرة حدود ماكلورين هي $a_0, \dots, a_N$ التي يمكن أن تكون في المدخلات بدلاً من حسابها).
3	ضع $q_0 = 1$ $p_0 = a_0$

## جدول 10.8



4	لكل $i = 1, 2, \dots, N$ نفذ الخطوات 5-10. ( أنشئ نظاماً خطياً في مصفوفة $B$ ). ( أنشئ نظاماً خطياً في مصفوفة $B$ ).
5	لكل $i = 1, 2, \dots, n$ ، إذا كان $j \leq n$ فضع $b_{i,j} = 0$ .
6	إذا كان $i \leq n$ فضع $b_{i,i} = 1$ .
7	لكل $j = i + 1, i + 2, \dots, N$ ضع $b_{i,j} = 0$ .
8	لكل $i = 1, 2, \dots, n$ ، إذا كان $j \leq m$ فضع $b_{i,n+j} = -a_{i-j}$ .
9	لكل $j = n + i + 1, n + i + 2, \dots, N$ ضع $b_{i,j} = 0$ .
10	ضع $b_{i,N+1} = a_i$ . (تنفذ الخطوات 11 - 22 النظام الخطي باستخدام الدوران الجزئي).
11	لكل $i = n + 1, n + 2, \dots, N - 1$ نفذ الخطوات 12 - 18.
12	افرض $k$ أصغر عدد صحيح بحيث $i \leq k \leq N$ و $ b_{j,i}  = \max_{i \leq j \leq N}  b_{j,i} $ (جد عنصر الدوران).
13	إذا كان $b_{k,i} = 0$ فعندئذ تكون المخرجات ( "النظام المنفرد" ) توقف.
14	إذا كان $k \neq i$ فعندئذ بدل الصف $i$ والصف $k$ . لكل $j = i, i + 1, \dots, N + 1$ ضع $b_{COPY} = b_{i,j}$ $b_{i,j} = b_{k,j}$ $b_{k,j} = b_{COPY}$
15	لكل $j = i + 1, i + 2, \dots, N$ نفذ الخطوات 16 - 18. ( نفذ عملية لحذف ).
16	ضع $xm = b_{j,i} / b_{i,i}$ .
17	لكل $k = i + 1, i + 2, \dots, N + 1$ ضع $b_{j,k} = b_{j,k} - xm \cdot b_{i,k}$
18	ضع $b_{j,i} = 0$ .
19	إذا كان $b_{N,N} = 0$ ( "النظام منفرد" ) توقف.
20	إذا كان $m > 0$ فضع $q_m = b_{N,N+1} / b_{N,N}$ . (ابدأ بالتعويض الإرجاعي).
21	لكل $i = N - 1, N - 2, \dots, n + 1$ ضع $\alpha_{i-n} = \frac{b_{i,N+1} - \sum_{j=i+1}^N b_{i,j} q_{j-n}}{b_{i,i}}$
22	لكل $i = n, n - 1, \dots, 1$ ضع $\rho_i = b_{i,N+1} - \sum_{j=n+1}^N b_{i,j} q_{j-n}$
23	المخرجات $(q_0, q_1, \dots, q_m, p_0, p_1, \dots, p_n)$ (العملية ناجحة). توقف ■



إنه لمن المتع أن نقارن بين عدد العمليات الحسابية اللازمة لحساب  $P_5(x)$  و  $r(x)$  في مثال (1). باستخدام الضرب المتداخل بين الأقواس. نجد أنه يمكن التعبير عن  $P_5(x)$  بالصيغة

$$P_5(x) = \left( \left( \left( \left( -\frac{1}{120}x + \frac{1}{24} \right) x - \frac{1}{6} \right) x + \frac{1}{2} \right) x - 1 \right) x + 1$$

بافتراض أن معاملات  $x^4, x^3, x^2, x, 1$  و  $x^5$  مكتوبة على صورة كسور عشرية، فإن أي عملية منفردة لحساب  $P_5(x)$  بالضرب المتداخل تتطلب خمس عمليات ضرب وخمس عمليات جمع / طرح. وباستخدام الضرب المتداخل يمكن التعبير عن  $r(x)$  بالصيغة

$$r(x) = \frac{\left( -\frac{1}{60}x + \frac{3}{20} \right) x - \frac{3}{5} \right) x + 1}{\left( \frac{1}{20}x + \frac{2}{3} \right) x + 1}$$

ولذلك فإن أي عملية منفردة لحساب  $r(x)$  تتطلب خمس عمليات ضرب وخمس عمليات جمع / طرح وعملية قسمة واحدة. يظهر إذن أن جهد الحساب يكون لصالح تقرب كثيرة الحدود. ولكن على كل حال. عند إعادة التعبير عن  $r(x)$  بالقسمة المتصلة. يمكننا أن نكتب

$$\begin{aligned} r(x) &= \frac{1 - \frac{3}{5}x + \frac{3}{20}x^2 - \frac{1}{60}x^3}{1 + \frac{2}{5}x + \frac{1}{20}x^2} \\ &= \frac{-\frac{1}{3}x^3 + 3x^2 - 12x + 20}{x^2 + 8x + 20} \\ &= -\frac{1}{3}x + \frac{17}{3} + \frac{\left( -\frac{152}{3}x - \frac{280}{3} \right)}{x^2 + 8x + 20} \\ &= -\frac{1}{3}x + \frac{17}{3} + \frac{-\frac{152}{3}}{\left( \frac{x^2 + 8x + 20}{x + (35/19)} \right)} \end{aligned}$$

أو

$$r(x) = -\frac{1}{3}x + \frac{17}{3} + \frac{-152}{\left( x + \frac{117}{19} + \frac{3125/361}{(x + (35/19))} \right)} \quad (16.8)$$

وعند استخدام هذا التعبير. فإن العملية المنفردة لحساب  $r(x)$  تتطلب عملية ضرب واحدة وخمس عمليات جمع / طرح وعملتي قسمة.

إذا كان مقدار الحساب اللازم للقسمة مساوياً تقريباً لذلك المطلوب للضرب. فإن جهد الحساب المطلوب للتقييم  $P_5(x)$  يزيد على ذلك المطلوب على نحو ملحوظ لإيجاد قيمة  $r(x)$ .

إن التعبير عن الدالة النسبية للتقريب بصيغة المعادلة (16.8) يسمى التقريب بالكسر المتصل (Continued - fraction).

هناك اهتمام في الوقت الحاضر بطريقة التقريب الكلاسيكية هذه. بسبب فاعلية حساب هذا التمثيل. وإنها على كل حال طريقة خاصة. ولن نخوض في البحث فيها أكثر من ذلك.

وإن البحث المستفيض في هذا الموضوع والتقريب النسبي عموماً يمكن الرجوع إليه في [IRR, pp.285 - 322]. وعلى الرغم من أن تقرب الدوال النسبية في مثال 1 قد أعطى نتائج أفضل

من التقريب بكثيرة الحدود من الرتبة نفسها. إلا أن دقته تتغير بصورة واسعة جداً. وإن التقريب عند 0.2 ذو دقة ضمن  $8 \times 10^{-9}$ . أما التقريب عند 1.0 فيتطابق مع الدالة فقط ضمن

$$7 \times 10^{-9}$$

إن هذا التغيير في الدقة متوقع، لأن تقريب بادي يعتمد على تمثيل كثيرة حدود تايلور للدالة  $e^{-x}$ . ولتمثيل تايلور تغير واسع في الدقة في الفترة  $[0.2, 1.0]$ .

ر استخدام الكسور المتصلة للتقريب  
السي هو موضوع نعود جذوره إلى  
كليفوس [Christopher Clavius 1537 - 1612]  
و قد استخدمت في القرنين الثامن عشر  
وقنن عشر على سبيل المثال. من  
في أولر. لاكرانج وهرمات

وللحصول على تقريبات بالدوال النسبية ذات دقة أكثر تجانسًا، نستخدم كثيرات حدود تشبيشف، وهي مجموعة تظهر سلوكًا أكثر تجانسًا. إن طريقة تشبيشف العامة للتقريب النسبي بالدالة تسير بالنمط نفسه الذي حصننا به على تقريب بادي، ما عدا استعمالنا لكثيرة حدود تشبيشف من الرتبة  $k$ ، أي  $T_k(x)$  بدلًا من كل  $x^k$  المستخدمة في تقريب بادي. افترض أننا نرغب في تقريب نسبي للدالة  $f$  بدالة من الرتبة  $N$ ، نعبر عنه بالصيغة

$$r(x) = \frac{\sum_{k=0}^n p_k T_k(x)}{\sum_{k=0}^m q_k T_k(x)} \quad \text{حيث } N = n + m \quad \text{و } q_0 = 1$$

إن كتابة  $f(x)$  بسلسلة عناصر كثيرات حدود تشبيشف على الصيغة

$$f(x) = \sum_{k=0}^{\infty} a_k T_k(x)$$

$$f(x) - r(x) = \sum_{k=0}^{\infty} a_k T_k(x) - \frac{\sum_{k=0}^n p_k T_k(x)}{\sum_{k=0}^m q_k T_k(x)} \quad \text{تعطي}$$

أو

$$f(x) - r(x) = \frac{\sum_{k=0}^{\infty} a_k T_k(x) \sum_{k=0}^m q_k T_k(x) - \sum_{k=0}^n p_k T_k(x)}{\sum_{k=0}^m q_k T_k(x)} \quad (17.8)$$

تُختار المعاملات  $p_0, p_1, \dots, p_n$  و  $q_1, q_2, \dots, q_m$  بحيث تكون معاملات  $T_k(x)$  أصفارًا في بسط الطرف الأيمن للمعادلة عندما  $k = 0, 1, \dots, N$ ، وإن هذا يتطلب عدم احتواء السلسلة

$$(q_0 T_0(x) + a_1 T_1(x) + \dots)(T_0(x) + q_1 T_1(x) + \dots + q_m T_m(x)) - (p_0 T_0(x) + p_1 T_1(x) + \dots + p_n T_n(x))$$

على أي حدود من رتبة تساوي  $N$  أو أقل. وتظهر مشكلتان في عملية تشبيشف تجعلان تطبيقها أصعب من طريقة بادي، وتظهر واحدة منهما؛ لأن حاصل ضرب  $q(x)$  في سلسلة تمثل  $f(x)$  يتطلب ضرب كثيرات حدود تشبيشف. ويمكن حل هذه المشكلة بالاستفادة من العلاقة

$$T_i(x)T_j(x) = \frac{1}{2}[T_{i+j}(x) + T_{|i-j|}(x)] \quad (18.8)$$

(انظر التمرين (8) في الفصل 3.8)

أما حل المشكلة الثانية فيعدُّ أصعب، ويتطلب حساب سلسلة تشبيشف للدالة  $f(x)$ . وهذا ليس صعبًا نظريًا؛ لأنه إذا كان

$$f(x) = \sum_{k=0}^{\infty} a_k T_k(x)$$

فإن تعامدية كثيرات حدود تشبيشف تتضمن

$$a_k = \frac{2}{\pi} \int_{-1}^1 \frac{f(x)T_k(x)}{\sqrt{1-x^2}} dx \quad \text{و } a_0 = \frac{1}{\pi} \int_{-1}^1 \frac{f(x)}{\sqrt{1-x^2}} dx$$

أما من حيث التطبيق فمن النادر إمكانية تقييم هذه التكاملات بصيغة مغلقة، ويتطلب الأمر استخدام طريقة تكامل عددية لإيجاد كل قيمة.

## مثال 2

الحدود الخمسة الأولى في سلسلة تشبيشيف للدالة  $e^{-x}$  هي

$$\begin{aligned} \tilde{P}_5(x) = & 1.266066T_0(x) - 1.130318T_1(x) + 0.271495T_2(x) - 0.044337T_3(x) \\ & + 0.005474T_4(x) - 0.000543T_5(x) \end{aligned}$$

إن إيجاد تقريـب تشبيشيف النسبي من الرتبة الخامسة حيث  $n = 3$  و  $m = 2$  يتطلب اختيار  $q_1, p_3, p_2, p_1, p_0$  و  $q_2$  لكل  $k = 0, 1, 2, 3, 4, 5$  حيث تكون معاملات  $T_k(x)$  أصفاراً في السلسلة

$$\tilde{P}_5(x)[T_0(x) + q_1T_1(x) + q_2T_2(x)] - [p_0T_0(x) + p_1T_1(x) + p_2T_2(x) + p_3T_3(x)]$$

وإن استخدام العلاقة (18.8) وتجميع الحدود يعطيان المعادلات

$$\begin{aligned} T_0: & 1.266066 - 0.565159q_1 + 0.1357485q_2 = p_0 \\ T_1: & -1.130318 + 1.401814q_1 - 0.587328q_2 = p_1 \\ T_2: & 0.271495 - 0.587328q_1 + 1.268803q_2 = p_2 \\ T_3: & -0.044337 + 0.138485q_1 - 0.565431q_2 = p_3 \\ T_4: & 0.005474 - 0.022440q_1 + 0.135748q_2 = 0 \\ T_5: & -0.000543 + 0.002737q_1 - 0.022169q_2 = 0 \end{aligned}$$

إن حلَّ هذا النظام يعطي تقريـب الدالة النسبي

$$r_T(x) = \frac{1.055265T_0(x) - 0.613016T_1(x) + 0.077478T_2(x) - 0.004506T_3(x)}{T_0(x) + 0.378331T_1(x) + 0.022216T_2(x)}$$

ولقد وجدنا في بداية الفصل (3.8) أن

$$T_0(x) = 1, T_1(x) = x, T_2(x) = 2x^2 - 1, T_3(x) = 4x^3 - 3x$$

وإن استخدام هذه القيم لتحويل الدالة النسبي إلى التعبير بقوى  $x$  يعطي

$$r_T(x) = \frac{0.977787 - 0.599499x + 0.154956x^2 - 0.018022x^3}{0.977784 + 0.378331x + 0.044432x^2}$$

يظهر جدول (11.8) قيم  $r_T(x)$  وقيم  $r(x)$  التي حصلنا عليها في مثال (1) لغرض المقارنة. يتضح أن التقريـب بالدالة  $r(x)$  يفوق ذلك بالدالة  $r_T(x)$  للقيمتين  $0.4, 0.2 = x$ ، ولكن قيمة الخطأ

القصوى لـ  $r(x)$  هي  $6.33 \times 10^{-5}$  مقارنة بالقيمة  $9.13 \times 10^{-6}$  للدالة  $r_T(x)$ . ■

جدول 11.8

$ e^{-x} - r_T(x) $	$r_T(x)$	$ e^{-x} - r(x) $	$r(x)$	$e^{-x}$	$x$
$5.66 \times 10^{-6}$	0.81872510	$7.55 \times 10^{-9}$	0.81873075	0.81873075	0.2
$6.95 \times 10^{-6}$	0.67031310	$4.11 \times 10^{-7}$	0.67031963	0.67032005	0.4
$1.28 \times 10^{-6}$	0.54881292	$4.00 \times 10^{-6}$	0.54880763	0.54881164	0.6
$9.13 \times 10^{-6}$	0.44933809	$1.93 \times 10^{-5}$	0.44930966	0.44932896	0.8
$7.89 \times 10^{-6}$	0.36787155	$6.33 \times 10^{-5}$	0.36781609	0.36787944	1.0

يمكن توليد تقريـب تشبيشيف باستخدام الخوارزمية (2.8).

### تقريب تشبيشيف النسبي Chebyshev Rational Approximation للحصول على التقريب النسبي

$$r_T(x) = \frac{\sum_{k=0}^n p_k T_k(x)}{\sum_{k=0}^m q_k T_k(x)}$$

للدوال المعلوم  $f(x)$ :

المدخلات: أعداد صحيحة غير سالبة  $m$  و  $n$ .

المخرجات: المعاملات  $p_0, p_1, \dots, p_n$  و  $q_0, q_1, \dots, q_m$ .

الخطوة	المضمون
1	ضع $N = m + n$ .
2	ضع $a_0 = \frac{2}{\pi} \int_0^\pi f(\cos \theta) d\theta$ (يُضاعف $a_0$ للحصول على فاعلية في الحساب). لكل $k = 1, 2, \dots, N + m$ ضع $b_k = \frac{2}{\pi} \int_0^\pi f(\cos \theta) \cos k\theta d\theta$ . (يمكن إيجاد قيم التكملات باستخدام طريقة عددية للتكامل. أو أن نضع المعاملات مباشرة).
3	ضع $q_0 = 1$ .
4	لكل $i = 0, 1, \dots, N$ نَقِّذ الخطوات 5 - 9. (أنشئ نظامًا خطيًا بالصفوف 9).
5	لكل $j = 0, 1, \dots, i$ إذا كان $j \leq n$ فضع $b_{i,j} = 0$ .
6	إذا كان $i \leq n$ فضع $b_{i,i} = 1$ .
7	لكل $j = i + 1, i + 2, \dots, n$ ضع $b_{i,j} = 0$ .
8	لكل $j = n + 1, n + 2, \dots, N$ إذا كان $i \neq 0$ فضع $b_{i,j} = -\frac{1}{2}(a_{i+j-n} + a_{i-j-n})$ وإلا فضع $b_{i,j} = -\frac{1}{2}a_{j-n}$ .
9	♦ إذا كان $i \neq 0$ فضع $b_{i,N+1} = a_i$ وإلا فضع $b_{i,N+1} = \frac{1}{2}a_i$ . (تنفذ الخطوات 10 - 21 النظام الخطي باستخدام الدوران الجزئي).
10	لكل $i = n + 1, n + 2, \dots, N - 1$ نَقِّذ الخطوات 11 - 17.
11	افترض $k$ أصغر عدد صحيح بحيث $ b_{k,i}  = \max_{i \leq j \leq N}  b_{j,i} $ و $i \leq k \leq N$ . (أوجد عنصر الدوران).
12	إذا كان $b_{k,i} = 0$ فعندئذ تكون المخرجات ("النظام المنفرد"). توقف.

ALGORITHM  
الخوارزمية  
2.8



<p>إذا كان <math>k \neq i</math> فبدّل الصف <math>i</math> والصف <math>k</math> . لكل <math>j = i, i + 1, \dots, N + 1</math> ضع</p> $b_{copy} = b_{i,j}$ $b_{i,j} = b_{k,j}$ $b_{k,j} = b_{copy}$	13
<p>لكل <math>j = i + 1, i + 2, \dots, N</math> نفذ الخطوات 15 - 17 . (أجر الحذف).</p>	14
<p>ضع <math>xm = \frac{b_{j,i}}{b_{i,i}}</math></p>	15
<p>لكل <math>k = i + 1, i + 2, \dots, N + 1</math> ضع <math>b_{j,k} = b_{j,k} - xm \cdot b_{i,k}</math></p>	16
<p>ضع <math>b_{j,i} = 0</math> .</p>	17
<p>إذا كان <math>b_{N,N} = 0</math> فعندئذ تكون المخرجات ("النظام منفرد") . توقف.</p>	18
<p>إذا كان <math>m &gt; 0</math> فضع <math>q_m = \frac{b_{N,N+1}}{b_{N,N}}</math> . (ابدأ بالتعويض الإرجاعي).</p>	19
<p>لكل <math>i = N - 1, N - 2, \dots, n + 1</math> ضع <math>q_{i-n} = \frac{b_{i,N+1} - \sum_{j=i+1}^N b_{i,j}q_{j-n}}{b_{i,i}}</math></p>	20
<p>لكل <math>i = n, n - 1, \dots, 0</math> ضع <math>p_i = b_{i,N+1} - \sum_{j=i+1}^N b_{i,j}q_{j-n}</math></p>	21
<p>المخرجات <math>(q_0, q_1, \dots, q_m, p_0, p_1, \dots, p_n)</math> (العملية ناجحة) . توقف</p>	22



يمكننا الحصول على كل من امتداد سلسلة تشبيشيف وتقريب تشبيشيف النسبي باستخدام CAS .  
فعلى سبيل المثال: لجعل كثيرات حدود تشبيشيف متاحة في مايل Maple باستخدام مكتبة  
كثيرات الحدود المتعامدة Orthopoly library: ندخل الأمر

```
>with(orthopoly,T);
```

إن عملية حساب سلسلة تشبيشيف بوصفها تقريباً تكون

```
>g:=numapprox[chebyshev](exp(-x),x,0.000001);
```

حيث إن البارامتر الثالث يحدّد الدقة المطلوبة، والتمهيدية هي

```
g := 1.266065878 T(0, x) - 1.130318208 T(1, x) + .2714953396 T(2, x)
```

```
- .04433684985 T(3, x) + .005474240442 T(4, x)
```

```
- .0005429263119 T(5, x) + .00004497732296 T(6, x)
```

```
- .3198436462 10-5 T(7, x)
```

ونستطيع إيجاد قيمة  $g(0.8)$  باستخدام

```
>evalf(subs(x=0.8,g));
```

لنحصل على 4493288893.

```
>restart;
```

للحصول على تقريب تشبيشف النسبي؛ نبدأ مرة أخرى بسلسلة تشبيشف

```
>numapprox[*(hebyshev)](exp(-x),x,0.000001);
```

كالسابق، ثم ندخل

```
>g:=convect(% ,ratpoly,3,2);
```

لينتج

$$g := (1.050531166 T(0, x) - .6016362122 T(1, x) + .07417897149 T(2, x) - .004109558353 T(3, x))(T(0, x) + .3870509565 T(1, x) + .02365167312 T(2, x))$$

وبما أننا مسحنا ذاكرة Maple، نحتاج إلى تنزيل مكتبة كثيرات الحدود المتعاضدة `orthopoly`

```
>with(orthopoly,T);
```

بالأمر

ومن ثم يمكننا إيجاد قيمة  $g(0.8)$  بالأمر

```
>evalf(subs(x=0.8,g));
```

لنحصل على 4493317579.

إن طريقة تشبيشف لا تعطي أفضل تقريب نسبي بالدالة. أي التقريب الذي تكون فيه

القيمة العظمى لخطأ التقريب أصغر ما يمكن، ولكن يمكن استخدام الطريقة؛ إذ إنها نقطة

بداية لطريقة إرجاعية تعرف بخوارزمية ريميز الثانية (second Remez algorithm) التي

تتقارب إلى أفضل تمثيل. وللمزيد حول هذه الطريقة والخوارزمية يمكنك الرجوع إلى المرجع

[RR,pp292 - 305] أو [Po,pp90 - 92].

طور إيفغني ريميز

(Evgeny Remez 1896 - 1975)

في عام 1930 طرائق عامة لحساب

تقريبات تشبيشف لكثيرات الحدود.

ثم طور خوارزمية مشابهة صالحة

لتقريب الدوال المتصلة المعرفة على الفترة

بالتقريب بالدوال النسبية بدرجة محددة

من الدقة. شغل عمله حقولاً مختلفة من

ميرنة التقريب. بالإضافة إلى طرائق

تقريب حلول المعادلات التفاضلية

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 4.8

1. أوجد تقريبات بادي Padé جميعها من الرتبة الثانية للدالة  $f(x) = e^{2x}$ .  
قارن النتائج بالقيم الفعلية للدالة  $f(x_i)$  عند النقاط  $x_i = 0.2i$  لكل  $i = 1, 2, 3, 4, 5$ .
2. أوجد تقريبات بادي Padé جميعها من الرتبة الثالثة لتقريب  $f(x) = x \ln(x+1)$ .  
قارن النتائج بالقيم الفعلية للدالة  $f(x_i)$  عند النقاط  $x_i = 0.2i$  لكل  $i = 1, 2, 3, 4, 5$  جميعاً.
3. أوجد تقريب بادي Padé من الرتبة الخامسة حيث  $n = 2$  و  $m = 3$  للدالة  $f(x) = e^x$ .  
قارن النتائج بتلك التي تحصل عليها من كثيرة حدود ماكلورين من الرتبة الخامسة عند النقاط  $x_i = 0.2i$  لكل  $i = 1, 2, 3, 4, 5$ .
4. كرر التمرين 3 باستخدام تقريب بادي من الرتبة الخامسة حيث  $n = 3$  و  $m = 2$ .  
قارن النتائج لكل  $x_i$  بتلك في التمرين (3).
5. أوجد تقريب بادي من الرتبة السادسة، حيث  $n = m = 3$  للدالة  $f(x) = \sin x$ .  
قارن النتائج بكل من النتائج الصحيحة والنتائج التي توصلت إليها من كثيرة حدود ماكلورين من الرتبة السادسة، وذلك عند النقاط  $x_i = 0.1i$  لكل  $i = 0, 1, \dots, 5$  جميعاً.
6. أوجد تقريب بادي من الرتبة السادسة، حيث (أ)  $n = 2, m = 4$  (ب)  $n = 4, m = 2$  للدالة  $f(x) = \sin x$ .  
قارن النتائج عند كل  $x_i$  بتلك التي حصلت عليها في التمرين (5).
7. يعرض جدول (10.8) نتائج تقريب بادي من الرتبة الخامسة بأخذ  $n = 3$  و  $m = 2$  ونتائج كثيرة حدود ماكلورين من الرتبة الخامسة، والقيم الصحيحة للدالة  $f(x) = e^{-x}$  عندما  $x_i = 0.2i$  لكل  $i = 1, 2, 3, 4, 5$ .

قارن هذه النتائج بتلك التي نحصل عليها من تقريبات بادي الأخرى في الحالات  
 أ.  $n = 0, m = 5$  ب.  $n = 1, m = 4$  ج.  $n = 3, m = 2$  د.  $n = 4, m = 1$   
 8. عبّر عن الدوال النسبية الآتية بصيغة الكسر المتصل

$$\text{ب. } \frac{4x^3 + 3x - 7}{2x^3 + x^2 - x + 5}$$

$$\text{أ. } \frac{x^2 + 3x + 2}{x^2 - x + 1}$$

$$\text{د. } \frac{2x^3 + x^2 - x + 3}{3x^3 + 2x^2 - x + 1}$$

$$\text{ج. } \frac{2x^3 - 3x^2 + 4x - 5}{x^2 + 2x + 4}$$

9. أوجد تقريبات تشبيشف النسبية من الرتبة الثانية للدالة  $f(x) = e^{-x}$ . أيها يعطي أحسن التقريبات عند  $x = 0.25, 0.5$   $f(x) = e^{-x}$  و  $|x| \leq 1$  ؟

10. أوجد تقريبات تشبيشف النسبية من الرتبة الثالثة للدالة  $f(x) = \cos x$ . أيها يعطي أفضل التقريبات للدالة  $f(x) = \cos x$  عند  $x = \pi/4$  و  $|x| \leq \pi/3$  ؟

11. أوجد تقريب تشبيشف النسبي من الرتبة الرابعة حيث  $n = m = 2$  لـ  $f(x) = \sin x$ . قارن النتائج التي تحصل عليها بتلك التي وجدتها في التمرين 5 باستخدام تقريب بادي من الرتبة السادسة، وذلك عند النقاط  $x_i = 0.1i$  لـ  $i = 0, 1, 2, 3, 4, 5$  جميعاً.

12. أوجد جميع تقريبات تشبيشف النسبية من الرتبة الخامسة للدالة  $f(x) = e^x$ . قارن نتائجك بتلك التي حصلت عليها في التمرين 3 و 4. وذلك عند النقاط  $x_i = 0.2i$  لـ  $i = 1, 2, 3, 4, 5$  جميعاً.

13. لتقريب  $f(x) = e^x$  تقريباً دقيقاً بغرض تضمينه في مكتبة رياضية، نحدّد أولاً مجال تعريف الدالة  $f$ . وإذا أعطيت عدداً حقيقياً  $x$  فاقسم على  $\ln \sqrt{10}$  لتحصل على العلاقة

$$x = M \cdot \ln \sqrt{10} + s$$

حيث  $M$  عدد صحيح، و  $s$  عدد حقيقي يحقق  $|s| \leq \frac{1}{2} \ln \sqrt{10}$

أ. برهن أن  $e^x = e^s \cdot 10^{M/2}$ .

ب. أنشئ تقريب الدوال النسبية للدالة  $e^x$  مستخدماً  $n = m = 3$ .

قدّر الخطأ عندما يكون  $|s| \leq \frac{1}{2} \ln \sqrt{10}$ .

ج. صمّم طريقة تنفيذ  $e^x$  مستخدماً نتائج (أ) و (ب) والتقريبات

$$\frac{1}{\ln \sqrt{10}} = 0.8685889638 \quad \text{و} \quad \sqrt{10} = 3.162277660$$

14. لتقريب  $\sin x$  و  $\cos x$  تقريباً دقيقاً بغرض تضمينهما في مكتبة رياضية، نحدّد أولاً مجال التعريف لكل منهما. لكل عدد حقيقي  $x$ ، اقسّم على  $\pi$  لتحصل على العلاقة  $|x| = M\pi + s$

حيث  $M$  عدد صحيح و  $|s| \leq \frac{\pi}{2}$ .

أ. برهن أن  $\sin x = \text{sgn}(x) \cdot (-1)^M \cdot \sin s$ .

ب. أنشئ تقريباً نسبياً للدالة  $\sin x$  باستخدام  $n = m = 4$ .

قدّر الخطأ عندما يكون  $|s| \leq \pi/2$ .

ج. صمّم طريقة تنفيذ (تقييم)  $\sin x$  باستخدام الفقرتين (أ) و (ب).

د. كرّر الفقرة (ج) للدالة  $\cos x$  مستخدماً حقيقة أن  $\cos x = \sin(x + \pi/2)$ .

## التقريب بكثيرة الحدود المثلثية

5.8

### Trigonometric Polynomial Approximation

إن استخدام سلاسل دالة الجيب sine وجيب التمام cosine لتمثيل الدوال كان قد عُرف في بدايات الخمسينيات من القرن الثامن عشر. وكان ذلك بدراسة حركة الزنبرك ذي

الاهتزازات. ولقد بُحث في هذه المسألة من قبل جيبين دي ألبيرت Jean d'Alembert ثم من قبل أشهر رياضي في ذلك العصر، ليونارد أويلر Leonhard Euler. ولكن الفضل الأول يعود إلى دانيال بيرنولي Daniel Bernoulli الذي دعا إلى استخدام المجاميع اللاهافية للجيبوجيوب وتمام بوصفها حلاً للمسألة. وقد باتت هذه المجاميع الآن تعرف سلاسل فورييه Fourier series في أوائل القرن التاسع عشر. وقد استخدم جيبين بابتست جوزف فورييه هذه السلاسل لدراسة انتقال الحرارة، وطور مبرهنة شبه تامة في هذا الموضوع. إن أولى الملاحظات في تطوير سلاسل فورييه تكمن في أن: لكل عدد صحيح موجب  $n$  تكون مجموعة الدوال  $\{\phi_0, \phi_1, \dots, \phi_{2n-1}\}$  متعامدة على  $[-\pi, \pi]$  بالنسبة إلى دالة الوزن  $w(x) \equiv 1$  حيث

$$\phi_0(x) = \frac{1}{2}, \quad \phi_k(x) = \cos kx \quad \text{لكل } k = 1, 2, \dots, n$$

و

$$\phi_{n+k}(x) = \sin kx \quad \text{لكل } k = 1, 2, \dots, n-1$$

إن التعامدية هذه تأتي من حقيقة أن: لكل عدد صحيح  $J$  تكون تكاملات  $1$  و  $\cos jx$  على  $[-\pi, \pi]$  مساوية للصفر، ويمكننا إعادة كتابة دوال الجيب وجيب التمام على صيغ مجاميع باستخدام المتطابقات المثلثية.

$$\sin t_1 \sin t_2 = \frac{1}{2}[\cos(t_1 - t_2) - \cos(t_1 + t_2)]$$

$$\cos t_1 \cos t_2 = \frac{1}{2}[\cos(t_1 - t_2) + \cos(t_1 + t_2)]$$

$$\sin t_1 \cos t_2 = \frac{1}{2}[\sin(t_1 - t_2) + \sin(t_1 + t_2)] \quad (19.8)$$

ضع  $T_n$  لتعبر عن مجموعة توليفات الدوال  $\phi_0, \phi_1, \dots, \phi_{2n-1}$  جميعها، وتسمى هذه المجموعة مجموعة كثيرات الحدود المثلثية (trigonometric polynomials) من رتبة تساوي  $n$  وأقل.

( تضيف بعض المصادر دالة إضافياً إلى المجموعة هو  $\phi_{2n}(x) = \sin nx$  ) إن غرضنا هو إيجاد تقريب لأي دالة  $f \in C[-\pi, \pi]$  بطريقة المربعات الصغرى المتصلة باستخدام الدوال  $T_n$  على

$$S_r(x) = \frac{a_0}{2} + a_n \cos nx + \sum_{k=1}^{n-1} (a_k \cos kx + b_k \sin kx) \quad \text{الصيغة}$$

بما أن مجموعة الدوال  $\{\phi_0, \phi_1, \dots, \phi_{2n-1}\}$  متعامدة في الفترة  $[-\pi, \pi]$  بالنسبة إلى  $w(x) \equiv 1$  فإن الاختيار المناسب للمعادلات هو

$$a_k = \frac{1}{\pi} \int_{-\pi}^{\pi} f(x) \cos kx \, dx \quad \text{لكل } k = 0, 1, 2, \dots, n$$

و

$$b_k = \frac{1}{\pi} \int_{-\pi}^{\pi} f(x) \sin kx \, dx \quad \text{لكل } k = 1, 2, \dots, n-1$$

تسمى النهاية لـ  $S_n(x)$  عندما  $n \rightarrow \infty$  سلسلة فورييه Fourier series للدالة  $f$  وإن سلاسل فورييه تستخدم لوصف حل المعادلات التفاضلية والمعادلات التفاضلة الجزئية التي تظهر في أحوال فيزيائية.

لتحديد كثيرة الحدود المثلثية في  $T_n$  التي تقرب

$$f(x) = |x| \quad \text{لكل } -\pi < x < \pi$$

نشر جوزف فورييه

Josef Fourier (1768 - 1830)

نظريته عن السلاسل المثلثية في

Theorie analytique de la chaleur

وذلك لحل مسألة التوزيع الحراري

بحالة الاستقرار في الجسم

مثال 1

ينبغي إيجاد

$$a_0 = \frac{1}{\pi} \int_{-\pi}^{\pi} |x| dx = -\frac{1}{\pi} \int_{-\pi}^0 x dx + \frac{1}{\pi} \int_0^{\pi} x dx = \frac{2}{\pi} \int_0^{\pi} x dx = \pi$$

$$a_k = \frac{1}{\pi} \int_{-\pi}^{\pi} |x| \cos kx dx = \frac{2}{\pi} \int_0^{\pi} x \cos kx dx = \frac{2}{\pi k^2} [(-1)^k - 1]$$

لكل  $k = 1, 2, \dots, n$

$$b_k = \frac{1}{\pi} \int_{-\pi}^{\pi} |x| \sin kx dx = 0 \quad \text{و}$$

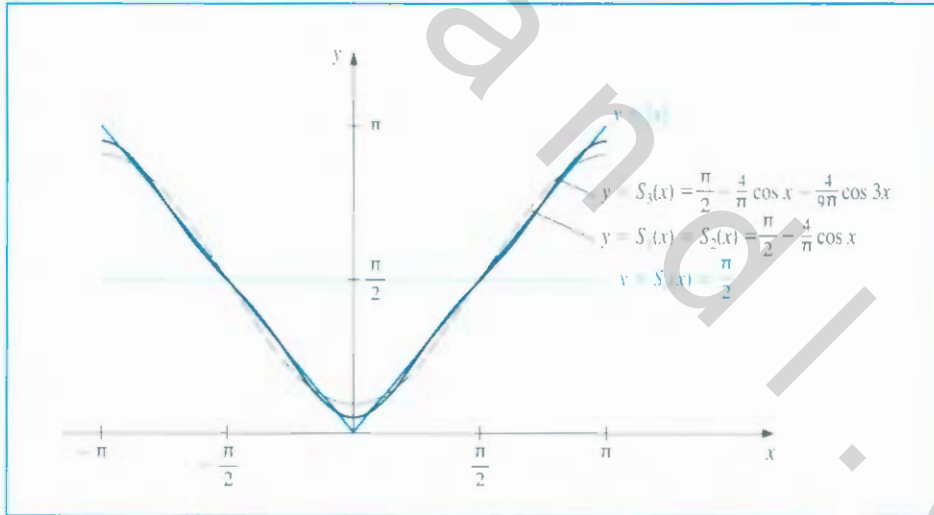
إن كون  $b_k$  جميعاً أصفاراً ينبع من حقيقة أن  $g(x) = |x| \sin kx$  هو دالة فردية لكل  $k$ . وتكامل

أي دالة فردية على أي فترة من النوع  $[-a, a]$  هو صفر. (انظر التمرينين 13 و 14)

ومن ثم فإن كثيرة الحدود المثلثية من  $T_n$  التي تعطي التقريب للدالة  $f$  هي

$$S_n(x) = \frac{\pi}{2} + \frac{2}{\pi} \sum_{k=1}^n \frac{(-1)^k - 1}{k^2} \cos kx$$

إن بعض كثيرات الحدود المثلثية للدالة  $f(x) = |x|$  تظهر في شكل (13.8).



شكل 13.8

إن سلسلة فورييه للدالة  $f$  هي

$$S(x) = \lim_{n \rightarrow \infty} S_n(x) = \frac{\pi}{2} + \frac{2}{\pi} \sum_{k=1}^{\infty} \frac{(-1)^k - 1}{k^2} \cos kx$$

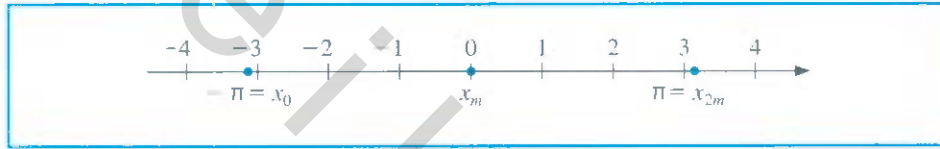
بما أن  $|\cos kx| \leq 1$ ، فإن السلسلة تتقارب (converges). ويكون  $S(x)$  موجوداً لقيم  $x$  و  $k$  جميعها الحقيقية.

يوجد تعبير منفصل مماثل لما شُرح، وهو مفيد لحالة التقريب باستخدام المربعات الصغرى المنفصلة (discrete) وعملية الاستكمال الداخلي للكميات الكبيرة من البيانات. افترض أن لديك  $2m$  من نقاط البيانات المزدوجة  $\{(x_j, y_j)\}_{j=0}^{2m-1}$ ، إذ تعطي العاصر الأولى في الأزواج تجزئة متساوية لفترة مغلقة.

وللتبسيط؛ نفترض أن الفترة هي  $[-\pi, \pi]$ ، وعليه كما يظهر في شكل 14.8 يتون

$$x_j = -\pi + \left(\frac{j}{m}\right)\pi \quad \text{لكل } j = 0, 1, \dots, 2m-1 \quad (20.8)$$

إذا لم تكن الفترة هي  $[-\pi, \pi]$  يمكن تحويل البيانات إلى هذه الصيغة، باستخدام تحويل خطي بسيط.



شكل 14.8

إن الهدف في الحالة المنفصلة هو تحديد كثيرة حدود مثلثية  $S_n(x)$  في  $T_n$  بحيث نجعل المقار

$$E(S_n) = \sum_{j=0}^{2m-1} [y_j - S_n(x_j)]^2$$

أصغر ما يمكن. ولعمل ذلك، نحتاج إلى اختيار الثوابت  $a_0, a_1, \dots, a_n, b_1, b_2, \dots, b_{n-1}$  بحيث يكون

$$E(S_n) = \sum_{j=0}^{2m-1} \left[ y_j - \left[ \frac{a_0}{2} + a_n \cos nx_j + \sum_{k=1}^{n-1} (a_k \cos kx_j + b_k \sin kx_j) \right] \right]^2 \quad (21.8)$$

أصغر ما يمكن. إن تحديد الثوابت يمكن تبسيطه من حقيقة أن  $\{\phi_0, \phi_1, \dots, \phi_{2n-1}\}$  متعامدة بالتسبة إلى عملية الجمع على النقاط المتساوية في البعد  $\{x_j\}_{j=0}^{2m-1}$  في الفترة  $[-\pi, \pi]$ . إننا نعني بهذا أنه لكل  $k \neq l$  يكون

$$\sum_{j=0}^{2m-1} \phi_k(x_j) \phi_l(x_j) = 0 \quad (22.8)$$

ولبرهان التعماد؛ نستخدم التمهيدية الآتية:

إذا لم يكن العدد الصحيح  $r$  أحد مضاعفات  $2m$  فإن

$$\sum_{j=0}^{2m-1} \sin rx_j = 0 \quad \text{و} \quad \sum_{j=0}^{2m-1} \cos rx_j = 0$$

وبالإضافة، إلى ذلك إذا لم يكن  $r$  أحد مضاعفات  $m$ ، فإن

$$\sum_{j=0}^{2m-1} (\sin rx_j)^2 = m \quad \text{و} \quad \sum_{j=0}^{2m-1} (\cos rx_j)^2 = m$$

تمهيدية 12.8



والآن يمكننا برهنة التعامد المنصوص عليه في المعادلة (22.8).  
خذ على سبيل المثال الحالة

$$\sum_{j=0}^{2m-1} \phi_k(x_j) \phi_{n+l}(x_j) = \sum_{j=0}^{2m-1} (\cos kx_j)(\sin lx_j)$$

بما أن

$$\cos kx_j \sin lx_j = \frac{1}{2}[\sin(l+k)x_j + \sin(l-k)x_j]$$

و  $(l+k)$  و  $(l-k)$  كليهما أعداد صحيحة ليست من مضاعفات  $2m$ . فإن تمهيدية (12.8) تضمن أن

$$\sum_{j=0}^{2m-1} (\cos kx_j) \sin lx_j = \frac{1}{2} \left[ \sum_{j=0}^{2m-1} \sin(l+k)x_j + \sum_{j=0}^{2m-1} \sin(l-k)x_j \right] = \frac{1}{2}(0+0) = 0$$

تستخدم هذه الطريقة لبرهنة أن حالة التعامد متحققة لأي زوج من الدوال، وللحصول على مبرهنة الآتية:

مبرهنة 13.8

إن الثوابت في المجموع

$$S_n(x) = \frac{a_0}{2} + a_n \cos nx + \sum_{k=1}^{n-1} (a_k \cos kx + b_k \sin kx)$$

التي تجعل مجموع المربعات الصغرى

$$E(a_0, \dots, a_n, b_1, \dots, b_{n-1}) = \sum_{j=0}^{2m-1} (y_j - S_n(x_j))^2$$

أصغر ما يمكن هي

$$k = 0, 1, \dots, n \text{ لكل } a_k = \frac{1}{m} \sum_{j=0}^{2m-1} y_j \cos kx_j$$

و

$$k = 1, 2, \dots, n-1 \text{ لكل } b_k = \frac{1}{m} \sum_{j=0}^{2m-1} y_j \sin kx_j$$

تبرهن هذه الطريقة بوضع المشتقات الجزئية للمقدار  $E$  بالنسبة إلى كل  $a_k$  و كل  $b_k$  مساوية للصفر. كما حدث في البندين (1.8) و (2.8). ثم يستخدم التعامد لتبسيط المعادلات. وعلى

سبيل المثال

$$0 = \frac{\partial E}{\partial b_k} = 2 \sum_{j=0}^{2m-1} [y_j - S_n(x_j)](-\sin kx_j)$$



ومن ثم

$$\begin{aligned}
0 &= \sum_{j=0}^{2m-1} y_j \sin kx_j - \sum_{j=0}^{2m-1} S_n(x_j) \sin kx_j \\
&= \sum_{j=0}^{2m-1} y_j \sin kx_j - \frac{a_0}{2} \sum_{j=0}^{2m-1} \sin kx_j - a_n \sum_{j=0}^{2m-1} \sin kx_j \cos nx_j \\
&\quad - \sum_{l=1}^{n-1} a_l \sum_{j=0}^{2m-1} \sin kx_j \cos lx_j - \sum_{\substack{l=1, \\ l \neq k}}^{n-1} b_l \sum_{j=0}^{2m-1} \sin kx_j \sin lx_j - b_k \sum_{j=0}^{2m-1} (\sin kx_j)^2
\end{aligned}$$

إن التعامد يتضمّن أن المجاميع جميعها في الطرف الأيمن، عدا المجموع الأول والمجموع الأخير كلها أصفار. وتنص تمهيدية (12.8) على أن المجموع النهائي يساوي  $m$ .

ولذلك يكون

$$b_k = \frac{1}{m} \sum_{j=0}^{2m-1} y_j \sin kx_j$$

ليكن  $f(x) = 2x^2 - 9$  لـ  $x$  جميعها في  $[-\pi, \pi]$ . سنجد  $S_2(x)$  كتيرة الحدود المثلثية من الرتبة 2 بطريقة المربعات الصغرى المنفصلة.

إذا أخذنا  $m = 3$  فإن النقاط تكون

$$x_j = \pi + \frac{j}{m}\pi \quad \text{و} \quad y_j = f(x_j) = 2x_j^2 - 9 \quad \text{لكل } j = 0, 1, 2, 3, 4, 5$$

إن كتيرة الحدود المثلثية هي

$$S_2(x) = \frac{1}{2}a_0 + a_2 \cos 2x + (a_1 \cos x + b_1 \sin x)$$

حيث

$$a_k = \frac{1}{3} \sum_{j=0}^5 y_j \cos kx_j \quad \text{لكل } k = 0, 1, 2$$

وتكون المعاملات

$$a_0 = \frac{1}{3} \left( f(-\pi) + f\left(-\frac{2\pi}{3}\right) + f\left(-\frac{\pi}{3}\right) + f(0) + f\left(\frac{\pi}{3}\right) + f\left(\frac{2\pi}{3}\right) \right) = -4.10944566$$

$$\begin{aligned}
a_1 &= \frac{1}{3} \left( f(-\pi) \cos(-\pi) + f\left(-\frac{2\pi}{3}\right) \cos\left(-\frac{2\pi}{3}\right) + f\left(-\frac{\pi}{3}\right) \cos\left(-\frac{\pi}{3}\right) + f(0) \cos 0 \right. \\
&\quad \left. + f\left(\frac{\pi}{3}\right) \cos\left(\frac{\pi}{3}\right) + f\left(\frac{2\pi}{3}\right) \cos\left(\frac{2\pi}{3}\right) \right) = -8.77298169
\end{aligned}$$

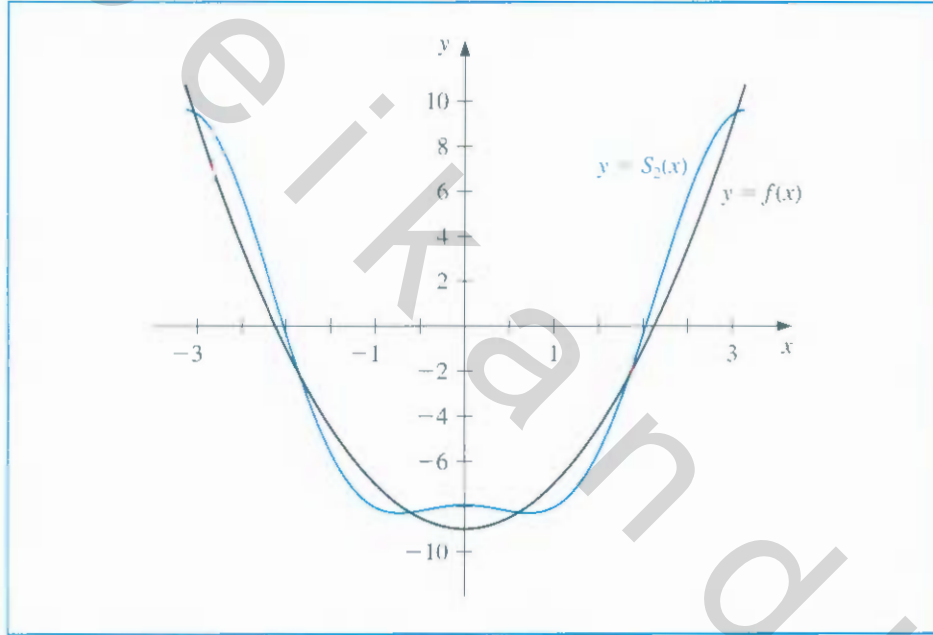
$$\begin{aligned}
a_2 &= \frac{1}{3} \left( f(-\pi) \cos(-2\pi) + f\left(-\frac{2\pi}{3}\right) \cos\left(-\frac{4\pi}{3}\right) + f\left(-\frac{\pi}{3}\right) \cos\left(-\frac{2\pi}{3}\right) + f(0) \cos 0 \right. \\
&\quad \left. + f\left(\frac{\pi}{3}\right) \cos\left(\frac{2\pi}{3}\right) + f\left(\frac{2\pi}{3}\right) \cos\left(\frac{4\pi}{3}\right) \right) = 2.92432723
\end{aligned}$$

$$b_1 = \frac{1}{3} \left( f(-\pi) \sin(-\pi) + f\left(-\frac{2\pi}{3}\right) \sin\left(-\frac{\pi}{3}\right) + f\left(-\frac{\pi}{3}\right) \sin\left(-\frac{\pi}{3}\right) + f(0) \sin 0 \right. \\ \left. + f\left(\frac{\pi}{3}\right) \sin\left(\frac{\pi}{3}\right) + f\left(\frac{2\pi}{3}\right) \sin\left(\frac{2\pi}{3}\right) \right) = 0$$

وهكذا يكون

$$S_2(x) = \frac{1}{2}(-4.10944566) - 8.77298169 \cos x + 2.92432723 \cos 2x$$

يظهر شكل (12.8) الدالة  $f(x)$  وكثيرة الحدود المثلثية بطريقة المربعات الصغرى المنفصلة  $S_2(x)$ .



شكل 15.8

يوضح المثال الآتي إيجاد التقريب بالمربعات الصغرى لدالة معرفة على أي فترة مغلقة.

ليكن  $f(x) = x^4 - 3x^3 + 2x^2 - \tan x(x - 2)$ . إن إيجاد التقريب  $S_3(x)$  للبيانات  $\{(x_j, y_j)\}_{j=0}^9$  حيث  $x_j = j/5$  و  $y_j = f(x_j)$  بطريقة المربعات الصغرى المنفصلة يتطلب أولاً التحويل من  $[0, 2]$  إلى  $[-\pi, \pi]$ . إن هذا التحويل الخطي هو  $z_j = \pi(x_j - 1)$  وتصبح البيانات بعد التحويل بالصيغة

$$\left\{ \left( z_j, f\left(1 + \frac{z_j}{\pi}\right) \right) \right\}_{j=0}^9$$

ومن ثم تكون كثيرة الحدود المثلثية بطريقة المربعات الصغرى

$$S_3(z) = \frac{a_0}{2} + a_3 \cos 3z + \sum_{k=1}^2 (a_k \cos kz + b_k \sin kz),$$

مثال 3

$$k = 0, 1, 2, 3 \quad \text{لكل} \quad a_k = \frac{1}{5} \sum_{j=0}^9 f\left(1 + \frac{z_j}{\pi}\right) \cos kz_j \quad \text{حيث}$$

$$k = 1, 2 \quad \text{لكل} \quad b_k = \frac{1}{5} \sum_{j=0}^9 f\left(1 + \frac{z_j}{\pi}\right) \sin kz_j$$

إن إيجاد قيم هذه المجاميع يعطي التقريب

$$S_3(z) = 0.76201 + 0.77177 \cos z + 0.017423 \cos 2z + 0.0065673 \cos 3z \\ - 0.38676 \sin z + 0.047806 \sin 2z$$

وبالتحويل إلى المتغير  $x$  نحصل على

$$S_3(x) = 0.76201 + 0.77177 \cos \pi(x-1) + 0.017423 \cos 2\pi(x-1) \\ + 0.0065673 \cos 3\pi(x-1) - 0.38676 \sin \pi(x-1) + 0.047806 \sin 2\pi(x-1)$$

يعرض جدول (12.8) قيم  $f(x)$  و  $S_3(x)$ .

$ f(x) - S_3(x) $	$S_3(x)$	$f(x)$	$x$
$2.38 \times 10^{-2}$	0.24060	0.26440	0.125
$1.07 \times 10^{-2}$	0.85154	0.84081	0.375
$9.74 \times 10^{-4}$	1.36248	1.36150	0.625
$8.75 \times 10^{-3}$	1.60406	1.61282	0.875
$8.94 \times 10^{-3}$	1.37566	1.36672	1.125
$1.52 \times 10^{-3}$	0.71545	0.71697	1.375
$9.80 \times 10^{-3}$	0.06929	0.07909	1.625
$2.27 \times 10^{-2}$	-0.12302	-0.14576	1.875

جدول 12.8

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 5.8

- أوجد كثيرة الحدود المثلثية  $S_2(x)$  بطريقة المربعات الصغرى المتصلة للدالة  $f(x) = x^2$  on  $[-\pi, \pi]$ .
- أوجد كثيرة الحدود المثلثية  $S_n(x)$  بطريقة المربعات الصغرى المتصلة للدالة  $f(x) = x$  on  $[-\pi, \pi]$ .
- أوجد كثيرة الحدود المثلثية  $S_3(x)$  بطريقة المربعات الصغرى المتصلة للدوال  $f(x) = e^x$  on  $[-\pi, \pi]$ .
- أوجد كثيرة الحدود المثلثية العامة  $S_n(x)$  بطريقة المربعات الصغرى المتصلة للدوال  $f(x) = e^x$  on  $[-\pi, \pi]$ .

5. أوجد كثيرة الحدود المثلثية العامة  $S_n(x)$  بطريقة المربعات الصغرى المتصلة للدوال

$$\left. \begin{array}{l} 0 \quad \text{إذا كان} \quad -\pi < x \leq 0 \\ 1 \quad \text{إذا كان} \quad 0 < x < \pi \end{array} \right\} = f(x)$$

6. أوجد كثيرة الحدود المثلثية العامة  $S_n(x)$  بطريقة المربعات الصغرى المتصلة للدوال

$$\left. \begin{array}{l} -1 \quad \text{إذا كان} \quad -\pi < x \leq 0 \\ 1 \quad \text{إذا كان} \quad 0 < x < \pi \end{array} \right\} = f(x)$$

7. أوجد بطريقة المربعات الصغرى المنفصلة الكثيرة الحدود المثلثية  $S_n(x)$  على الفترة  $[-\pi, \pi]$  للدوال الآتية. باستخدام القيم  $m$  و  $n$  المحددة:

أ.  $f(x) = \cos 2x$ ,  $m = 4, n = 2$  ب.  $f(x) = \cos 3x$ ,  $m = 4, n = 2$

ج.  $f(x) = \sin \frac{1}{2}x + 2 \cos \frac{1}{3}x$ ,  $m = 6, n = 3$  د.  $f(x) = x^2 \cos x$ ,  $m = 6, n = 3$

8. احسب الخطأ  $E(S_n)$  لكل الدوال في التمرين (7).

9. أوجد بطريقة المربعات الصغرى المنفصلة كثيرة الحدود المثلثية  $S_3(x)$  باستخدام  $m = 4$  للدالة  $f(x) = e^x \cos 2x$  على الفترة  $[-\pi, \pi]$ . احسب الخطأ  $E(S_3)$ .

10. كرر التمرين (9) باستخدام  $m = 8$ . قارن قيم كثيرات الحدود المستخدمة في التقريب بقيمة  $f$  عند النقاط  $\xi_j = -\pi + 0.2j\pi$  لكل  $0 \leq j \leq 10$  وأي تقريب هو الأفضل؟

11. ليكن  $f(x) = 2 \tan x - \sec 2x$  لكل  $2 \leq x \leq 4$  بطريقة المربعات الصغرى المنفصلة. أوجد كثيرات الحدود المثلثية  $S_n(x)$  باستخدام قيم  $n$  و  $m$  كما يأتي. ثم احسب الخطأ في كل حالة:

أ.  $m = 6, n = 3$  ب.  $m = 6, n = 4$

12. أ. بطريقة المربعات الصغرى المنفصلة. أوجد كثيرة الحدود المثلثية  $S_4(x)$  باستخدام  $m = 16$  للدالة  $f(x) = x^2 \sin x$  على الفترة  $[0, 1]$ .

ب. احسب  $\int_0^1 S_4(x) dx$ . ج. قارن التكامل في (ب) بـ  $\int_0^1 x^2 \sin x dx$ .

13. برهن أنه لكل دالة فردية متصلة  $f$  معرفة على  $[-a, a]$  يكون  $\int_{-a}^a f(x) dx = 0$ .

14. برهن أنه لكل دالة زوجية متصلة  $f$  معرفة على الفترة  $[-a, a]$  يكون.

$$\int_{-a}^a f(x) dx = 2 \int_0^a f(x) dx$$

15. برهن أن الدوال

$$\phi_0(x) = \frac{1}{2}, \phi_1(x) = \cos x, \dots, \phi_n(x) = \cos nx, \phi_{n+1}(x) = \sin x, \dots, \phi_{2n-1}(x) = \sin(n-1)x$$

متعامدة على الفترة  $[-\pi, \pi]$  بالنسبة إلى دالة الوزن  $w(x) \equiv 1$ .

16. حُدّد في التمرين (1) سلسلة فورييه للدالة  $f(x) = |x|$ . استخدم هذه السلسلة وافترض أنها تمثل  $f$  عند الصفر لكي تجد قيمة السلسلة اللانهائية المتقاربة

$$\sum_{k=0}^{\infty} (1/(2k+1)^2)$$

## Fast Fourier Transforms

## تحويلات فورييه السريعة

68

وجدنا في النصف الثاني من الفصل (5.8) بطريقة المربعات الصغرى المنفصلة صيغة كثيرة الحدود من الرتبة  $n$  على نقاط البيانات  $\{(x_j, y_j)\}_{j=0}^{2m-1}$  التي عددها  $2m-1$  حيث إن  $x_j = -\pi + (j/m)\pi$  لكل  $j = 0, 1, \dots, 2m-1$ .

إن كثيرة الحدود المثلثية للاستكمال الداخلي (interpolatory) في  $T_m$  على نقاط بيانات هذه التي عددها  $2m$  هي تقريبا كثيرة الحدود بالمربعات الصغرى نفسها؛ لأن كثيرة الحدود المثلثية

بطريقة المربعات الصغرى تجعل حد الخطأ

$$E(S_m) = \sum_{j=0}^{2m-1} (y_j - S_m(x_j))^2$$

أصغر ما يمكن، وهذا الخطأ لكثيرة الحدود المثلثية للاستكمال يساوي صفرًا، ومن ثم فقد حصلنا على أصغر ما يمكن من الخطأ عندما يكون

$$S_m(x_j) = y_j \quad \text{لكل } j = 0, 1, \dots, 2m-1$$

وعلى كل حال هناك حاجة إلى تعديل صيغة كثيرة الحدود إذا ما أردنا أن نتخذ المعاملات الصيغة نفسها كما في حالة المربعات الصغرى.

لقد وجدنا في تمهيدية (12.8) أنه إذا لم يكن  $r$  أحد مضاعفات  $m$  فإن

$$\sum_{j=0}^{2m-1} (\cos rx_j)^2 = m$$

إن الاستكمال الداخلي يتطلب بدلًا من ذلك حساب

$$\sum_{j=0}^{2m-1} (\cos mx_j)^2$$

الذي يأخذ القيمة  $2m$ . (انظر التمرين 8)

ويتطلب هذا أن تكتب كثيرة الحدود الاستيفائية على الصيغة

$$S_m(x) = \frac{a_0 + a_m \cos mx}{2} + \sum_{k=1}^{m-1} (a_k \cos kx + b_k \sin kx) \quad (24.8)$$

إذا أردنا أن تتفق الصيغتان  $a_k$  و  $b_k$  مع صيغ كثيرة الحدود بطريقة المربعات الصغرى، أي حيثما

$$a_k = \frac{1}{m} \sum_{j=0}^{2m-1} y_j \cos kx_j \quad \text{لكل } k = 0, 1, \dots, m \quad (25.8)$$

و

$$b_k = \frac{1}{m} \sum_{j=0}^{2m-1} y_j \sin kx_j \quad \text{لكل } k = 1, 2, \dots, m-1 \quad (26.8)$$

وفي حالة وجود مقادير كبيرة من البيانات المتساوية البعد، يكون الاستكمال عن طريق

كثيرات الحدود المثلثية قادرًا على إعطاء نتائج دقيقة جدًا.

إنها طريقة التقريب المناسبة في حقول تتضمن ترشيحات عديدة، مثل نماذج الهوائيات

الميكانيكا الكمية، البصريات، والكثير من مسائل المحاكاة.

وعلى كل حال حتى في أواسط الستينيات من القرن العشرين، لم تكن هذه الطريقة تحت

التطبيق الشائع، بسبب العمليات الحسابية اللازمة لتحديد الثوابت في التقريب.

إن الاستكمال في بيانات مؤلفة من  $2m$  من النقاط باستخدام تقنية الحساب المباشر تتطلب

$(2m)^2$  من عمليات الضرب و  $(2m)^2$  من عمليات الجمع. وإن تقريب عدة آلاف من نقاط

البيانات أمر شائع في الحقول التي تتطلب الاستكمال المثلثي، ولذلك فإن الطرائق المباشرة

لإيجاد قيم الثوابت تتطلب عمليات ضرب وجمع تصل إلى الملايين.

إن خطأ التدوير المرتبط بهذا العدد من الحسابات يفوق التقريب عمومًا.

في عام 1965 ظهرت ورقة بحثية للمؤلفين كولي وتيوكي J.W.Cooley و J.W.Tukey في مجلة [CT] Mathematics of Computation شرحت طريقة مختلفة لحساب الثوابت في كثيرات الحدود المثلثية للاستكمال .

وإن هذه الطريقة تتطلب  $O(m \log_2 m)$  فقط من عمليات الضرب و  $O(m \log_2 m)$  من عمليات الجمع . على أن تختار  $m$  بطريقة مناسبة .

إن هذا ينقص عدد العمليات من الملايين إلى الآلاف في أي عملية تحتوي على الآلاف من نقاط البيانات . وقد اكتشفت هذه الطريقة في الحقيقة منذ عدة سنوات قبل ظهور بحث كولي وتيوكي ، ولكنه مرّ دون التنبه إليه .

إن [Brigh,pp,8-9] يحتوي ملخصاً تاريخياً قصيراً ، إلا أنه مثير للاهتمام بهذه الطريقة . تعرف طريقة كولي وتيوكي بواحد من الاسمين خوارزمية كولي - تيوكي (Cooley - Tukey algorithm) أو خوارزمية تحويل فورييه السريع Fast Fourier transform(FFT)algorithm وقد أدت إلى ثورة في استخدام كثيرات الحدود المثلثية في الاستكمال .

تتألف الطريقة بتنظيم المسألة ، إذ يمكن تحليل عدد نقاط البيانات بسهولة على قوى العدد اثنين خصوصاً .

وبدلاً من إيجاد قيم الثابتين  $a_k$  و  $b_k$  مباشرة فإن طريقة تحويل فورييه السريع حسب المعاملات المركبة  $c_k$  في

$$\frac{1}{m} \sum_{k=0}^{2m-1} c_k e^{ikx} \quad (27.8)$$

حيث

$$c_k = \sum_{j=0}^{2m-1} y_j e^{iknj/m} \quad \text{لكل } k = 0, 1, \dots, 2m-1 \quad (28.8)$$

وبمجرد تحديد الثوابت  $c_k$  فإنه يمكن استرجاع  $a_k$  و  $b_k$  . ولعمل ذلك نستخدم معادلة أولر  $e^{iz} = \cos z + i \sin z$  لكل  $k = 0, 1, \dots, m$  يكون

$$\begin{aligned} \frac{1}{m} c_k (-1)^k &= \frac{1}{m} c_k e^{-ink} = \frac{1}{m} \sum_{j=0}^{2m-1} y_j e^{iknj/m} e^{-ink} = \frac{1}{m} \sum_{j=0}^{2m-1} y_j e^{ik(-n+(nj/m))} \\ &= \frac{1}{m} \sum_{j=0}^{2m-1} y_j \left( \cos k \left( -\pi + \frac{\pi j}{m} \right) + i \sin k \left( -\pi + \frac{\pi j}{m} \right) \right) \\ &= \frac{1}{m} \sum_{j=0}^{2m-1} y_j (\cos kx_j + i \sin kx_j) \end{aligned}$$

لذلك

$$a_k + ib_k = \frac{(-1)^k}{m} c_k \quad (29.8)$$

ولسهولة التعبير ، يُضاف  $b_0$  و  $b_m$  إلى المجموعة ، ولكنهما يساويان صفراً ، ولا يساهمن في المجموع الناتج .

إن خاصية تقليل العمليات في تحويل فورييه السريع ناتجة عن حساب المعاملات  $c_k$  في عنقيد:

واستعمال علاقة رئيسة تنص على أنه لأي عدد صحيح  $n$  يكون

$$e^{n\pi i} = \cos n\pi + i \sin n\pi = (-1)^n$$

افترض  $m = 2^p$  لعدد صحيح موجب  $p$ . لكل  $k = 0, 1, \dots, m-1$  يكون

$$c_k + c_{m+k} = \sum_{j=0}^{2m-1} y_j e^{ik\pi j/m} + \sum_{j=0}^{2m-1} y_j e^{i(m+k)\pi j/m} = \sum_{j=0}^{2m-1} y_j e^{ik\pi j/m} (1 + e^{\pi i j})$$

ولكن

$$\left. \begin{array}{l} 2, \text{ إذا كان } n \text{ عدداً زوجياً} \\ 0, \text{ إذا كان } n \text{ عدداً فردياً} \end{array} \right\} = 1 + e^{\pi i n}$$

لذلك يوجد  $m$  فقط من الحدود غير الصفرية في عملية الجمع.

إذا وضعنا  $2j$  بدلاً من  $j$  في مؤشر الجمع أمكننا كتابة المجموع على الصيغة

$$c_k + c_{m+k} = 2 \sum_{j=0}^{m-1} y_{2j} e^{ik\pi(2j)/m}$$

أي أن

$$c_k + c_{m+k} = 2 \sum_{j=0}^{m-1} y_{2j} e^{ik\pi j/(m/2)} \quad (30.8)$$

وبطريقة ماثلة

$$c_k - c_{m+k} = 2e^{ik\pi/m} \sum_{j=0}^{m-1} y_{2j+1} e^{ik\pi j/(m/2)} \quad (31.8)$$

وبما أنه يمكن استرجاع كل من  $c_k$  و  $c_{m+k}$  من المعادلتين (30.8) و (31.8). فإن هذه العلاقات

تحدد المعاملات  $c_k$  جميعها.

يتضح أن المجاميع في المعادلتين (30.8) و (31.8) أيضاً لها الصيغة نفسها كالمجموع في المعادلة

(28.8). باستثناء وضع المؤشر  $m/2$  بدلاً من  $m$ .

يوجد  $2m$  من المعادلات  $c_0, c_1, \dots, c_{2m-1}$  الواجب حسابها.

إن استخدام المعادلة الرئيسية (28.8) يتطلب  $2m$  من عمليات الضرب المركبة لكل معامل. وبما

مجموعه  $(2m)^2$  من العمليات.

تتطلب المعادلة (30.8)  $m$  من عمليات الضرب المركبة لكل  $k = 0, 1, \dots, m-1$ . أما المعادلة

(31.8) فتتطلب  $m+1$  من عمليات الضرب المركبة لكل  $k = 0, 1, \dots, m-1$ .

وإن استخدام هذه المعادلات لحساب  $c_0, c_1, \dots, c_{2m-1}$  يخفّض عمليات الضرب المركبة من

$$4m^2 = (2m)^2 \text{ إلى } m^2 + m(2m) = 3m^2$$

بما أن المجاميع في المعادلة (30.8) و (31.8) لها الصيغة نفسها الرئيسية والعدد  $m$  هو على صيغة

قوى 2. فإنه يمكن إعادة تطبيق عملية التخفيض في المعادلتين (30.8) و (31.8).

ويوضع بدلاً منهما مجموعان من  $j = 0$  إلى  $j = (m/2) - 1$ . إن هذا يخفض الفقرة  $2m^2$  في

المجموع إلى

$$2 \left[ \frac{m}{2} \cdot \frac{m}{2} + \frac{m}{2} \cdot \left( \frac{m}{2} + 1 \right) \right] = m^2 + m$$

ومن ثم يكون المجموع الكلي  $m^2 + 2m$

من عمليات الضرب المركبة التي نحتاج إليها.

إن تطبيق الطريقة مرة أخرى يعطينا أربعة مجاميع في كل منها  $m/4$  من الحدود، ويخضع الفقرة  $m^2$  من هذا المجموع إلى

$$4 \left[ \left( \frac{m}{4} \right)^2 + \frac{m}{4} \left( \frac{m}{4} + 1 \right) \right] = \frac{m^2}{2} + m$$

الذي يؤدي إلى مجموع جديد يساوي  $(m^2/2) + 3m$  من عمليات الضرب المركبة، وبتكرار العملية  $r$  مرة يخضع العدد الكلي من عمليات الضرب المركبة اللازمة إلى

$$\frac{m^2}{2^{r-2}} + mr$$

وتكتمل العملية عندما  $r = p + 1$ ، لأن  $m = 2^p$  و  $2m = 2^{p+1}$ .

وهكذا بعد  $r = p + 1$  من تخفيضات هذا النوع فإن عدد عمليات الضرب المركبة يخضع إلى

$$\frac{(2^p)^2}{2^{p-1}} + m(p+1) = 2m + pm + m = 3m + m \log_2 m = O(m \log_2 m)$$

وبسبب طريقة ترتيب الحسابات، فإن عدد عمليات الجمع المركبة يمكن رصدها ومقارنتها.

ولشرح أهمية هذا التخفيض، افترض أن لدينا  $m = 2^{10} = 1024$

وعند الحساب المباشر يتطلب

$$(2m)^2 = (2048)^2 \approx 4,200,000$$

من عمليات الحساب. أما طريقة تحويل فورييه السريع فتخفف عدد الحسابات إلى

$$3(1024) + 1024 \log_2 1024 \approx 13,300$$

افترض تطبيق طريقة تحويل فورييه السريع لنقاط البيانات  $\{(x_j, y_j)\}_{j=0}^7$  التي عددها  $8 = 2^3$

حيث  $x_j = -\pi + j\pi/4$  لكل  $j = 0, 1, \dots, 7$ .

في هذه الحالة  $2m = 8$ ، ولذلك  $m = 4 = 2^2$  و  $p = 2$ .

من المعادلة (24.8) نحصل على

$$S_4(x) = \frac{a_0 + a_4 \cos 4x}{2} + \sum_{k=1}^3 (a_k \cos kx + b_k \sin kx)$$

حيث

$$a_k = \frac{1}{4} \sum_{j=0}^7 y_j \cos kx_j \quad \text{و} \quad b_k = \frac{1}{4} \sum_{j=0}^7 y_j \sin kx_j$$

$$F(x) = \frac{1}{4} \sum_{j=0}^7 c_k e^{ikx}$$

حيث

$$c_k = \sum_{j=0}^7 y_j e^{ik\pi j/4} \quad \text{لكل} \quad k = 0, 1, \dots, 7$$

ثم نحصل من المعادلة (29.8) لكل  $k = 0, 1, 2, 3, 4$  على  $\frac{1}{4} c_k e^{-ik\pi} = a_k + ib_k$



بالحساب المباشر، تعطي الثوابت المركبة ما يلي:

$$\begin{aligned}
 c_0 &= y_0 + y_1 + y_2 + y_3 + y_4 + y_5 + y_6 + y_7 \\
 c_1 &= y_0 + ((i+1)/\sqrt{2})y_1 + iy_2 + ((i-1)/\sqrt{2})y_3 - y_4 \\
 &\quad - ((i+1)/\sqrt{2})y_5 - iy_6 - ((i-1)/\sqrt{2})y_7 \\
 c_2 &= y_0 + iy_1 - y_2 - iy_3 + y_4 + iy_5 - y_6 - iy_7 \\
 c_3 &= y_0 + ((i-1)/\sqrt{2})y_1 - iy_2 + ((i+1)/\sqrt{2})y_3 - y_4 \\
 &\quad - ((i-1)/\sqrt{2})y_5 + iy_6 - ((i+1)/\sqrt{2})y_7 \\
 c_4 &= y_0 - y_1 + y_2 - y_3 + y_4 - y_5 + y_6 - y_7i \\
 c_5 &= y_0 - ((i+1)/\sqrt{2})y_1 + iy_2 - ((i-1)/\sqrt{2})y_3 - y_4 \\
 &\quad + ((i+1)/\sqrt{2})y_5 - iy_6 + ((i-1)/\sqrt{2})y_7 \\
 c_6 &= y_0 - iy_1 - y_2 + iy_3 + y_4 - iy_5 - y_6 + iy_7 \\
 c_7 &= y_0 - ((i-1)/\sqrt{2})y_1 - iy_2 - ((i+1)/\sqrt{2})y_3 - y_4 \\
 &\quad + ((i-1)/\sqrt{2})y_5 + iy_6 + ((i+1)/\sqrt{2})y_7
 \end{aligned}$$

بالتمهيد للحجم الصغير لمجموعة نقاط البيانات، فإن كثيراً من معاملات  $y$  في هذه المعادلات تكون 1 أو -1. وسيقل هذا التكرار في التطبيقات الكبرى، ولكي نعد عدداً من عمليات الحساب بدقة، فسندخل عمليات الضرب في 1 أو -1 في حسابنا على الرغم من أن ذلك غير ضروري في مثالنا هذا. ومع أخذ هذا الفهم في الحسبان، نجد أن 64 عملية ضرب/قسمة، و56 عملية جمع/ طرح هي عدد العمليات اللازمة للحساب المباشر للثوابت  $c_0, c_1, \dots, c_7$ . لتطبيق تحويل فورييه السريع بأخذ  $r = 1$ ، نعرّف أولاً:

$$\begin{aligned}
 d_0 &= \frac{1}{2}(c_0 + c_4) = y_0 + y_2 + y_4 + y_6 \\
 d_1 &= \frac{1}{2}(c_0 - c_4) = y_1 + y_3 + y_5 + y_7 \\
 d_2 &= \frac{1}{2}(c_1 + c_5) = y_0 + iy_2 - y_4 - iy_6 \\
 d_3 &= \frac{1}{2}(c_1 - c_5) = ((i+1)/\sqrt{2})(y_1 + iy_3 - y_5 - iy_7) \\
 d_4 &= \frac{1}{2}(c_2 + c_6) = y_0 - y_2 + y_4 - y_6i \\
 d_5 &= \frac{1}{2}(c_2 - c_6) = i(y_1 - y_3 + y_5 - y_7) \\
 d_6 &= \frac{1}{2}(c_3 + c_7) = y_0 - iy_2 - y_4 + iy_6 \\
 d_7 &= \frac{1}{2}(c_3 - c_7) = ((i-1)/\sqrt{2})(y_1 - iy_3 - y_5 + iy_7)
 \end{aligned}$$

ثم نعرّف القيمة  $r = 2$

$$\begin{aligned}
 e_0 &= \frac{1}{2}(d_0 + d_4) = y_0 + y_4 \\
 e_1 &= \frac{1}{2}(d_0 - d_4) = y_2 + y_6 \\
 e_2 &= \frac{1}{2}(id_1 + d_5) = i(y_1 + y_5)
 \end{aligned}$$

$$e_2 = \frac{1}{2}(id_1 + d_5) = i(y_1 + y_5)$$

$$e_3 = \frac{1}{2}(id_1 - d_5) = i(y_3 + y_7)$$

$$e_4 = \frac{1}{2}(d_2 + d_6) = y_0 - y_4$$

$$e_5 = \frac{1}{2}(d_2 - d_6) = i(y_2 - y_6)$$

$$e_6 = \frac{1}{2}(id_3 + d_7) = ((i-1)/\sqrt{2})(y_1 - y_5)$$

$$e_7 = \frac{1}{2}(id_3 - d_7) = i((i-1)/\sqrt{2})(y_3 - y_7)$$

وأخيراً نعرّف القيمة  $r = p + 1 = 3$

$$f_0 = \frac{1}{2}(e_0 + e_4) = y_0$$

$$f_1 = \frac{1}{2}(e_0 - e_4) = y_4$$

$$f_2 = \frac{1}{2}(ie_1 + e_5) = iy_2$$

$$f_3 = \frac{1}{2}(ie_1 - e_5) = iy_6$$

$$f_4 = \frac{1}{2}(((i+1)/\sqrt{2})e_2 + e_6) = ((i-1)/\sqrt{2})y_1$$

$$f_5 = \frac{1}{2}(((i+1)/\sqrt{2})e_2 - e_6) = ((i-1)/\sqrt{2})y_5$$

$$f_6 = \frac{1}{2}(((i-1)/\sqrt{2})e_3 + e_7) = -(i+1)/\sqrt{2}y_3$$

$$f_7 = \frac{1}{2}(((i-1)/\sqrt{2})e_3 - e_7) = -(i+1)/\sqrt{2}y_7$$

إن  $e_0, \dots, e_7$  و  $d_0, \dots, d_7$  و  $c_0, \dots, c_7$  و  $f_0, \dots, f_7$  مستقلة عن نقاط البيانات الخاص.

وتعتمد على حقيقة أن  $m = 4$  فقط. لكل مجموعة ثابت وثابت وحيدة

$$\{f_k\}_{k=0}^{2m-1}, \{c_k\}_{k=0}^{2m-1}, \{d_k\}_{k=0}^{2m-1}, \{e_k\}_{k=0}^{2m-1}$$

إن هذه الفقرة من التطبيق لا حاجة إليها في التطبيق الخاص. إن الحسابات المطلوبة هي الآتية

فقط:

1.  $f_7 = y_0; f_1 = y_4; f_2 = iy_2; f_3 = iy_6;$   
 $f_4 = ((i-1)/\sqrt{2})y_1; f_5 = ((i-1)/\sqrt{2})y_5; f_6 = -(i+1)/\sqrt{2}y_3;$   
 $f_7 = -(i+1)/\sqrt{2}y_7.$
2.  $z_0 = f_0 + f_1; e_1 = -i(f_2 + f_3); e_2 = ((-i+1)/\sqrt{2})(f_4 + f_5)$   
 $z_3 = ((-i-1)/\sqrt{2})(f_6 + f_7); e_4 = f_0 - f_1; e_5 = f_2 - f_3;$   
 $z_6 = f_4 - f_5; e_7 = f_6 - f_7$
3.  $d_1 = e_0 + e_1; d_1 = -i(e_2 + e_3); d_2 = e_4 + e_5; d_3 = -i(e_6 + e_7)$   
 $d_4 = e_0 - e_1; d_5 = e_2 - e_3; d_6 = e_4 - e_5; d_7 = e_6 - e_7$
4.  $z_1 = d_0 + d_1; c_1 = d_2 + d_3; c_2 = d_4 + d_5; c_3 = d_6 + d_7$   
 $z_4 = d_0 - d_1; c_5 = d_2 - d_3; c_6 = d_4 - d_5; c_7 = d_6 - d_7$

إن حساب الثوابت  $c_0, c_1, \dots, c_7$  بهذه الطريقة يتطلب عدد العمليات التي تظهر في جدول (13.8).

يتضح مرة ثانية أن الضرب في 1 أو -1 قد أدخل في العد على الرغم من أن هذا لا يتطلب

جهداً في الحسابات.

الخطوة	ضرب/قسمة	جمع/طرح
(1)	8	0
(2)	8	8
(3)	8	8
(4)	0	8
مجموع	24	24

## حدول 138

إن عدم وجود عمليات الضرب/ القسمة في الخطوة 4 يعكس حقيقة أنه لكل  $m$  تحسب المعاملات  $\{c_k\}_{k=0}^{2m-1}$  من  $\{d_k\}_{k=0}^{2m-1}$  بالطريقة نفسها

$$c_k = d_{2k} + d_{2k+1} \quad \text{و} \quad c_{k+m} = d_{2k} - d_{2k+1} \quad \text{لكل } k = 0, 1, \dots, m-1$$

ولذلك لا توجد عمليات ضرب مركبة.

والخلاصة أن الحساب المباشر لمعاملات  $c_0, c_1, \dots, c_7$  يتطلب 64 عملية ضرب/ قسمة و56 عملية جمع/طرح. وإن طريقة تحويل فورييه السريع يخفض الحسابات إلى 24 عملية ضرب/ قسمة و24 عملية جمع/طرح.

تنفذ الخوارزمية (3.8) تحويل فورييه السريع عندما  $m = 2^p$  حيث  $p$  عدد صحيح موجب. يمكن إجراء تعديلات على هذه الطريقة عندما يأخذ  $m$  صيغا أخرى.

### تحويل فورييه السريع Fast Fourier Transform

لحساب المعاملات في المجموع

$$\frac{1}{m} \sum_{k=0}^{2m-1} c_k e^{ikx} = \frac{1}{m} \sum_{k=0}^{2m-1} c_k (\cos kx + i \sin kx) \quad \text{حيث } i = \sqrt{-1} \text{ الخاص بالبيانات}$$

$$\{(x_j, y_j)\}_{j=0}^{2m-1} \text{ حيث } m = 2^p \text{ و } x_j = -\pi + j\pi/m \text{ لكل } j = 0, 1, \dots, 2m-1.$$

المدخلات:  $m, p; y_0, y_1, \dots, y_{2m-1}$

المخرجات: الأعداد المركبة  $c_0, \dots, c_{2m-1}$

الأعداد الحقيقية  $a_0, \dots, a_m; b_1, \dots, b_m$

الخطوة	المضمون
1	ضع $M = m$ $q = p$ $\zeta = e^{\pi i/m}$
2	لكل $j = 0, 1, \dots, 2m-1$ ضع $c_j = y_j$ .
3	لكل $j = 1, 2, \dots, M$ ضع $\xi_j = \zeta^j$ $\xi_{j+M} = -\xi_j$
4	ضع $K = 0$ $\xi_0 = 1$
5	لكل $L = 1, 2, \dots, p+1$ فننذ الخطوات 6 - 12.
6	ما دام $K < 2m-1$ فننذ الخطوات 7 - 11.



7	لكل $j = 1, 2, \dots, M$ نفذ الخطوات 8 - 10.
8	ضع $K = k_p \cdot 2^p + k_{p-1} \cdot 2^{p-1} + \dots + k_1 \cdot 2 + k_0$ (حلل $k$ ) ضع $K_1 = K/2^q = k_p \cdot 2^{p-q} + \dots + k_{q+1} \cdot 2 + k_q$ $K_2 = k_q \cdot 2^p + k_{q+1} \cdot 2^{p-1} + \dots + k_p \cdot 2^q$
9	ضع $\eta = c_{K+M} \xi_{K_2}$ $c_{K+M} = c_K - \eta$ $c_K = c_K + \eta$
10	ضع $K = K + 1$
11	ضع $K = K + M$
12	ضع $K = 0$ $M = M/2$ $q = q - 1$
13	ما دام $K < 2m - 1$ فنفذ الخطوات 14 - 16.
14	ضع $K = k_p \cdot 2^p + k_{p-1} \cdot 2^{p-1} + \dots + k_1 \cdot 2 + k_0$ (تحليل $k$ ) ضع $j = k_0 \cdot 2^p + k_1 \cdot 2^{p-1} + \dots + k_p \cdot 2 + k_p$
15	إذا كان $K > j$ بذلك $c_j \rightarrow c_k$ .
16	ضع $K = K + 1$
17	ضع $a_0 = c_0/m$ $a_m = \text{Re}(e^{-inm} c_m/m)$
18	لكل $j = 1, \dots, m-1$ ضع $a_j = \text{Re}(e^{-inj} c_j/m)$ $b_j = \text{Im}(e^{-inj} c_j/m)$
19	المخرجات $(c_0, \dots, c_{2m-1}; a_0, \dots, a_m; b_1, \dots, b_{m-1})$ توقف



وجدنا في مثال (2) من الفصل (5.8) كثيرة الحدود المثلثية من الرتبة الثانية بطريقة المربعات الصغرى المنفصلة إلى  $2x^2 - 9$  على  $[-\pi, \pi]$ .  
والآن سنجد كثيرة الحدود المثلثية من الرتبة الثانية لاستكمال البيانات  $\{(x_j, f(x_j))\}_{j=0}^3$  حيث

$$b_1 = \frac{1}{2} \sum_{j=0}^3 f(x_j) \sin(x_j) \quad \text{و} \quad a_k = \frac{1}{2} \sum_{j=0}^3 f(x_j) \cos(kx_j) \quad \text{لكل } k = 0, 1, 2$$

إن هذا يعطي

$$c_0 = \frac{1}{2} \left( f(-\pi) + f\left(-\frac{\pi}{2}\right) + f(0) + f\left(\frac{\pi}{2}\right) \right) = -3.19559339,$$

$$c_1 = \frac{1}{2} \left( f(-\pi) \cos(-\pi) + f\left(-\frac{\pi}{2}\right) \cos\left(-\frac{\pi}{2}\right) + f(0) \cos 0 + f\left(\frac{\pi}{2}\right) \cos\left(\frac{\pi}{2}\right) \right) \\ = -9.86960441$$

$$a_2 = \frac{1}{2} \left( f(-\pi) \cos(-2\pi) + f\left(-\frac{\pi}{2}\right) \cos(-\pi) + f(0) \cos 0 + f\left(\frac{\pi}{2}\right) \cos(\pi) \right)$$

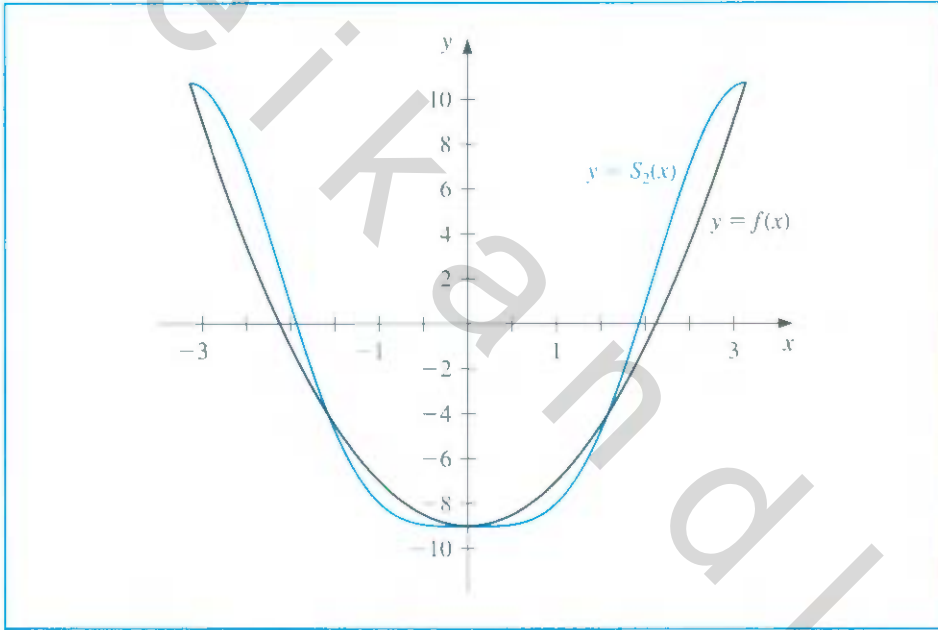
$$= 4.93480220$$

$$b_1 = \frac{1}{2} \left( f(-\pi) \sin(-\pi) + f\left(-\frac{\pi}{2}\right) \sin\left(-\frac{\pi}{2}\right) + f(0) \sin 0 + f\left(\frac{\pi}{2}\right) \sin\left(\frac{\pi}{2}\right) \right) = 0$$

لذلك

$$S_2(x) = \frac{1}{2} (-3.19559339 + 4.93480220 \cos 2x) - 9.86960441 \cos x.$$

يظهر شكل (16.8) الدالة  $f(x)$  وكثيرة الحدود المثلثية للاستكمال  $S_2(x)$ .



شكل 16.8

يشرح المثال الآتي إيجاد كثيرة الحدود لاستكمال دالة معرفة على أي فترة مغلقة.

**مثال 3** ليكن  $f(x) = x^4 - 3x^3 + 2x^2 - \tan x(x - 2)$ . إن إيجاد كثيرة الحدود المثلثية من الرتبة الرابعة لاستكمال البيانات  $\{(x_j, y_j)\}_{j=0}^7$  حيث  $x_j = j/4$  و  $y_j = f(x_j)$  يتطلب تحويل الفترة  $[0, 2]$  إلى  $[-\pi, \pi]$ .

وإن هذا التحويل يعطى بالمعادلة

$$z_j = \pi(x_j - 1)$$

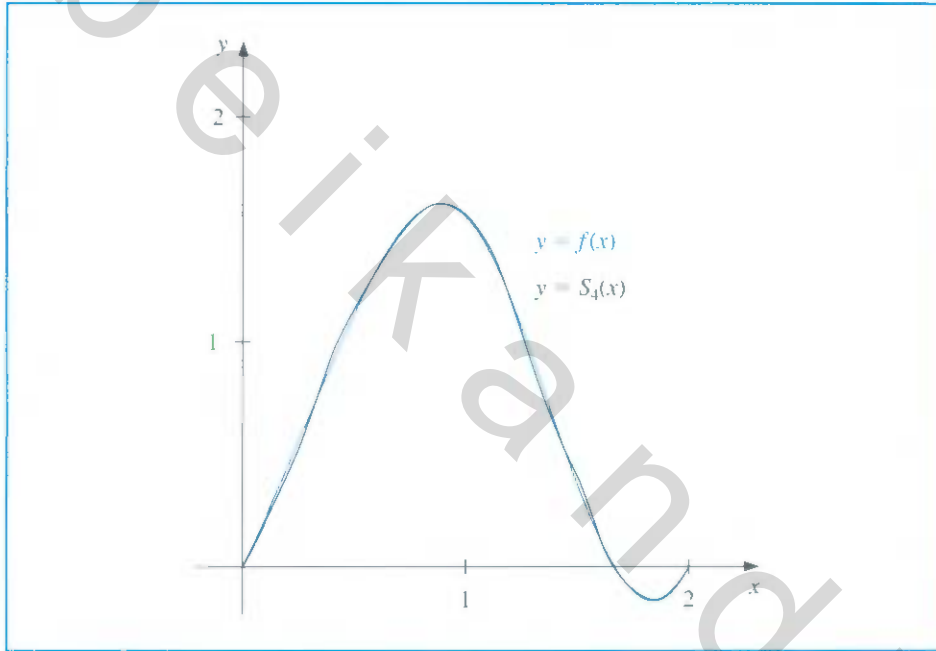
ولذلك فإن مدخلات البيانات في الخوارزمية (3.8) هي

$$\left\{ z_j, f\left(1 + \frac{z_j}{\pi}\right) \right\}_{j=0}^7$$

إن كثيرة حدود الاستكمال بدلالة  $z$  هي

$$S_4(z) = 0.761379 + 0.771841 \cos z + 0.0173037 \cos 2z + 0.00686304 \cos 3z \\ - 0.000578545 \cos 4z - 0.386374 \sin z + 0.0468750 \sin 2z - 0.0113738 \sin 3z$$

نجد كثيرة الحدود المثلثية  $S_4(x)$  على  $[0, 2]$  بتعويض  $z = \pi(x-1)$  في  $S_4(z)$ .  
يظهر شكل (17.8) الرسم البياني لكل من  $y = S_4(x)$  و  $y = f(x)$ . تظهر قيم  $f(x)$  و  $S_4(x)$  في جدول (14.8).



شكل 17.8

$ f(x) - S_4(x) $	$S_4(x)$	$f(x)$	$x$
$1.44 \times 10^{-2}$	0.25001	0.26440	0.125
$5.66 \times 10^{-3}$	0.84647	0.84081	0.375
$3.27 \times 10^{-3}$	1.35824	1.36150	0.625
$2.33 \times 10^{-3}$	1.61515	1.61282	0.875
$2.02 \times 10^{-3}$	1.36471	1.36672	1.125
$2.33 \times 10^{-3}$	0.71931	0.71697	1.375
$4.14 \times 10^{-3}$	0.07496	0.07909	1.625
$1.27 \times 10^{-2}$	-0.13301	-0.14576	1.875

جدول 14.8

لمزيد من التفاصيل عن التحقق من صدق طريقة تحويل فورييه السريع يمكن الرجوع إلى [Ham] الذي يعرض الطريقة من منحنى رياضي، أو الرجوع إلى [Brac] حيث تبني الطريقة على جوانب أكثر ما تكون مألوفة لدى المهندسين.

إن [AHU, pp. 252–269] مرجع جيد للبحث في جوانب حساب هذه الطريقة

إن التعديل على الطريقة في الحالة التي لا يكون فيها  $m$  على صيغة قوى (2) موجود في [Win].  
إن عرض الطرائق والمادة المتعلقة بها من وجهة نظر الجبر المجرى التطبيقي موجود في [Lau, pp. 438–465].

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 6.8

1. أوجد كثيرة الحدود المثلثية  $S_2(x)$  من الرتبة 2 على الفترة  $[-\pi, \pi]$  لاستكمال الدوال الآتية،  
وارسم  $f(x) = S_2(x)$  :  
أ.  $f(x) = \pi(x - \pi)$   
ب.  $f(x) = x(\pi - x)$

$$f(x) = \begin{cases} -1, & -\pi \leq x \leq 0 \\ 1, & 0 < x \leq \pi \end{cases} \text{ د.} \quad \text{ج. } f(x) = |x|$$

2. أوجد كثيرة الحدود المثلثية من الرتبة الرابعة لاستكمال الدالة  $f(x) = x(\pi - x)$  على الفترة  $[-\pi, \pi]$  باستخدام:  
أ. الحساب المباشر  
ب. خوارزمية تحويل فورييه السريع

3. استخدم خوارزمية تحويل فورييه السريع لحساب كثيرة الحدود المثلثية من الرتبة الرابعة لاستكمال الدوال الآتية على  $[-\pi, \pi]$ :  
أ.  $f(x) = \pi(x - \pi)$   
ب.  $f(x) = |x|$   
ج.  $f(x) = \cos \pi x - 2 \sin \pi x$   
د.  $f(x) = x \cos x^2 + e^x \cos e^x$

4. أوجد كثيرة الحدود المثلثية من الرتبة الرابعة  $S_4(x)$  لاستكمال  $f(x) = x^2 \sin x$  على الفترة  $[0, 1]$   
ب. احسب  $\int_0^1 S_4(x) dx$   
ج. قارن التكامل في (b) بـ  $\int_0^1 x^2 \sin x dx$

5. استخدم التقريبات التي حصلت عليها في التمرين (3) لتقريب التكاملات الآتية، وقارن نتائجك بالقيم الفعلية:  
أ.  $\int_{-\pi}^{\pi} \pi(x - \pi) dx$   
ب.  $\int_{-\pi}^{\pi} |x| dx$   
ج.  $\int_{-\pi}^{\pi} (\cos \pi x - 2 \sin \pi x) dx$   
د.  $\int_{-\pi}^{\pi} (x \cos x^2 + e^x \cos e^x) dx$

6. استخدم خوارزمية تحويل فورييه السريع لإيجاد كثيرة الحدود المثلثية من الرتبة السادسة عشرة للدالة  $f(x) = x^2 \cos x$  على  $[-\pi, \pi]$ .

7. استخدم خوارزمية تحويل فورييه السريع لإيجاد كثيرة الحدود المثلثية من الرتبة الرابعة والستين للدالة  $f(x) = x^2 \cos x$  على  $[-\pi, \pi]$ .  
8. استخدم متطابقة مثلثية لبرهنة أن

$$\sum_{j=0}^{2m-1} (\cos mx_j)^2 = 2m$$

9. برهن أن  $c_0, \dots, c_{2m-1}$  في الخوارزمية (3.8) معطاة كما يلي:

$$\begin{bmatrix} c_0 \\ c_1 \\ c_2 \\ \vdots \\ c_{2m-1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & \dots & 1 \\ 1 & \zeta & \zeta^2 & \dots & \zeta^{2m-1} \\ 1 & \zeta^2 & \zeta^4 & \dots & \zeta^{4m-2} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & \zeta^{2m-1} & \zeta^{4m-2} & \dots & \zeta^{(2m-1)^2} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} y_0 \\ y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_{2m-1} \end{bmatrix}$$

حيث  $\zeta = e^{\pi i/m}$ .

10. في المناقشة السابقة للخوارزمية (3.8) شرح مثال فيه  $m = 4$ .

عرّف المتجهات  $c, d, e, f$  كما يلي :

$$c = (c_0, c_1, \dots, c_7)^t$$

$$d = (d_0, d_1, \dots, d_7)^t$$

$$e = (e_0, e_1, \dots, e_7)^t$$

$$f = (f_0, f_1, \dots, f_7)^t$$

$$y = (y_0, y_1, \dots, y_7)^t$$

أوجد مصفوفات  $A, B, C, D$  بحيث  $c = Ad, d = Be, e = Cf$  و  $f = Dy$ .

## Survey Methods & Software

## مسح الطرائق والبرمجيات

7.8

لقد شرحنا في هذا البَاب تقريب البيانات والدوال باستخدام دوال ابتدائية (elementary). ولين هذه الدوال الابتدائية التي استخدمت كانت كثيرات حدود، وكانت الدوال تسيبية كثيرات حدود مثلثية. وافترضنا نوعين من التقريبات: المنفصل والمتصل. وتبرز التقريبات المنفصلة عند تقريب مجموعة منتهية من البيانات بدالة ابتدائية، وتستخدم التقريبات المتصلة عندما تكون الدالة المطلوب تقريبها معلومة.

وينصح باستخدام طرائق المربعات الصغرى المنفصلة عندما تكون الدالة محدّدة مجموعة من البيانات التي من الممكن ألا تمثّلها تمامًا، فإن مطابقة البيانات بطريقة المربعات الصغرى قد تأخذ صيغة خطية أو تقريبًا بكثيرة حدود أخرى أو حتى صيغة أسية. وتحسب هذه التقريبات بحلّ مجموعات من المعادلات القانونية كما مرّ في الفصل (1.8).

وإذا كانت البيانات دورية فإن مطابقة المربعات الصغرى المثلثية قد تكون مناسبة. بسبب التعامدية القانونية لقاعدة الدوال المثلثية، فإن التقريب المثلثي بطريقة المربعات الصغرى لا يتطلب حلّ نظام خطي. وفي المقادير الكبيرة من البيانات الدورية، يكون الاستكمال بكثيرات الحدود المثلثية محببًا أيضًا.

إن إحدى الطرائق الفاعلة في حساب كثيرات الحدود المثلثية للاستكمال هي تحويل فورييه السريع. وعندما يكون الدالة المطلوب تقريبها قابلة للتقييم عند أي قيمة فإن التريبات تعني أن يكون التكامل أصغر ما يمكن بدلاً من المجموع.

لقد نُوقِشت التقريبات بكثيرات الحدود بطريقة المربعات الصغرى المتصلة في الفصل (2.8) وإن الحساب الفعال لكثيرات الحدود بطريقة المربعات الصغرى يؤدي إلى مجموعات كثيرات الحدود المتعامدة قانونيًا، مثل كثيرات حدود ليجندر وتشبيشف.

تمت دراسة التقريب بالدوال النسبية في الفصل (4.8)، حيث عرض تقريب باداي برصه تعميمًا لكثيرة حدود ماكلورين وامتداده لتقريب تشبيشف بالدالة النسبية. وتسمح كلتا الطريقتين بعملية



تقريب أكثر تجانساً من كثيرات الحدود.

إن التقريب بطريقة المربعات الصغرى عن طريق الدوال المثلثية قد تمت دراسته في الفصل (5.8) وخصوصاً ارتباطه بسلاسل فورييه.

تقدم مكتبة IMSL عددًا من البرمجيات للتقريب. ويعطي البرنامج RLINE خطأً توفيقياً لمجموعة من النقاط بطريقة المربعات الصغرى، ومقاييس إحصائية كالوسيطيات الحسابية والتباينات.

إن البرنامج FNLSQ يحسب التقريب بطريقة المربعات الصغرى المنفصلة وفق اختيار المستخدم لدوال الأساس، وأما BSLSQ فيحسب تقريب الشريحة بطريقة المربعات الصغرى.

ويحسب البرنامج RATCH تقريب تشبيشف النسبي الموزون للدوال المتصل على  $[a, b]$ . ويحسب FFTCB تحويل فورييه السريع لمجموعة من البيانات بطريقة مماثلة للخوارزمية (3.8).

تحتوي مكتبة NAG كثيراً من البرامج لتقريب الدوال. والتقريب بكثيرات الحدود بطريقة المربعات الصغرى موجود في البرنامج E02ADF. إن هذا البرنامج متعدد الاتجاهات؛ إذ يحسب بطريقة المربعات الصغرى كثيرات الحدود بدرجات متعددة، ويقدم أخطاءها بالمربعات الصغرى.

إنه يستخدم كثيرات حدود تشبيشف لتصغير خطأ التدوير لأدنى حد وتحسين الدقة.

يمكن استخدام البرنامج E02AEF لتقييم التقريب الناتج من E02ADF. ويعطي البرنامج NAG البرنامج

E02BAF أيضاً لحساب توفيق الشريحة التكعبي بطريقة المربعات الصغرى، كما يقدم E02GAF

حساباً أفضل لتوفيق خطي  $L_1$ . ويعطي E02GCF حساباً أحسن لتوفيق  $L_\infty$ . وإن البرنامج E02RAF

يحسب تقريب بادي. وتحتوي مكتبة NAG برمجيات كثيرة أيضاً لتحويلات فورييه السريعة، إحداها

C06ECF. إن مكتبة نتل (netlib) تحتوي البرامج polfit.f في حقيبة slatec لحساب تقريب كثيرة

الحدود لمجموعة من النقاط المنفصلة بطريقة المربعات الصغرى. ويمكن استخدام البرنامج pvalue.f

لإيجاد قيم كثيرة الحدود من polfit.f وأي من مشتقاته عند أي نقطة. للمزيد من المعلومات حول مبرهنة

العامة لمبرهنة التقريب ينصح بالرجوع إلى Cheney [Ch] أو Davis [Da] أو Powell [Po]. وهناك مرجع

جيد لطرائق المربعات الصغرى، ألا وهو Lawson & Hanson [LH]. أما للمعلومات عن تحويلات

فورييه فيمكن الرجوع إلى Briggs & Hanson [BH] و Van Loan [Van].

obeykandi.com

## تقريب القيم المميزة

## Approximating Eigenvalues

## مقدمة

تتضح الاهتزازات الطولية لقضيب مرن ذي صلابة  $p(x)$  وكثافة  $\rho(x)$  من خلال المعادلة التفاضلية الجزئية

$$\rho(x) \frac{\partial^2 v}{\partial t^2}(x, t) = \frac{\partial}{\partial x} \left[ p(x) \frac{\partial v}{\partial x}(x, t) \right]$$

حيث تمثل  $v(x, t)$  معدل الإزاحة الطولية لجزء من القضيب، يبدأ من موقع توازنه  $x$  عند الزمن  $t$ . ويمكن كتابة الاهتزازات على صورة مجموع اهتزازات متناسقة

$$v(x, t) = \sum_{k=0}^{\infty} c_k u_k(x) \cos \sqrt{\lambda_k} (t - t_0)$$

حيث إن

$$\frac{d}{dx} \left[ p(x) \frac{du_k}{dx}(x) \right] + \lambda_k \rho(x) u_k(x) = 0$$

فإذا كان طول القضيب  $l$  ومثبتاً عند طرفيه. فإن هذه المعادلة التفاضلية متحققة عند  $0 < x < l$  و  $v(0) = v(l) = 0$ . ونظام المعادلات التفاضلية هذه يسمى "نظام ستورم-ليوفيل Sturm-Liouville system" والأعداد  $\lambda_k$  هي القيم المميزة مع الدوال المميزة  $u_k(x)$  المقابلة لها.

افترض أن القضيب بطول 1m مع صلابة منتظمة  $p(x) = p$  وكثافة منتظمة  $\rho(x) = \rho$ . ولتقريب  $u$  و  $\lambda$ ؛ ضع  $h = 0.2$ . ومن ثم فإن  $x_j = 0.2j$  عند  $0 \leq j \leq 5$ ، وبالإمكان استخدام صيغة الفرق المركزي (5.4) من الفصل (1.4) لتقريب المشتقات الأولى. وهذا يعطي النظام الخطي

$$Aw = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 & 0 \\ -1 & 2 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & 2 & -1 \\ 0 & 0 & -1 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} w_1 \\ w_2 \\ w_3 \\ w_4 \end{bmatrix} = -0.04 \frac{\rho}{p} \lambda \begin{bmatrix} w_1 \\ w_2 \\ w_3 \\ w_4 \end{bmatrix} = -0.04 \frac{\rho}{p} \lambda w$$

في هذا النظام  $w_j \approx u(x_j)$  عند  $1 \leq j \leq 4$  و  $w_0 = w_5 = 0$ . إن القيم المميزة الأربع لـ  $A$  تقرب القيم المميزة للنظام Sturm-Liouville system، وإنه تقريب للقيم المميزة التي سوف نتناولها في هذا الباب. إن تطبيق Sturm-Liouville يناقش في التمرين (13) من الفصل (4.9).

## الجبر الخطي والقيم المميزة

### Linear Algebra and Eigenvalues

19

تناولنا القيم المميزة والمتجهات المميزة في الفصل السابع من خلال ربطها بتقارب طرائق التكرار لتقريب الحل لنظام خطي. ولتحديد القيم المميزة لمصفوفة  $A$  بحجم  $n \times n$ ؛ فبني كثيرة حدود الخاصة

$$p(\lambda) = \det(A - \lambda I)$$

ومن ثم تحديد أصفاره. إن إيجاد محددة مصفوفة بحجم  $n \times n$  مكلف حسابياً، كما أن إيجاد تقريبات جيدة لجذور  $p(\lambda)$  صعب أيضاً. وسنكتشف في هذا الفصل وسائل أخرى لتقريب القيم المميزة للمصفوفة.

وجدنا في الباب السابع أن أسلوب التكرار لحلّ نظام خطي سيتقارب إذا كانت القيم المميزة جميعها المرتبطة بالمسألة تقل عن الواحد. والقيم الحقيقية للقيم المميزة في هت الحالة ليست ذات ضرورة رئيسة. وإنما هي منطقة المستوى المركب فقط الذي تقع ضمنه.

وحتى عندما نحتاج إلى معرفة القيم المميزة. فإن كون العديد من أساليب تقريبا ذات صفة إعادة يؤدي إلى أن تحديد المناطق التي تقع ضمنها هو الخطوة الأولى في اتجاه تحديد التقريب؛ لأنه يزدون بالتقريب الابتدائي الذي تحتاج إليه طرائق التكرار.

وقبل تناول نتائج أخرى تتعلق بالقيم المميزة والمتجهات المميزة. فإننا نحتاج إلى بعض التعريفات والنتائج من الجبر الخطي. وكل النتائج العامة التي نحتاج إليها في بقية هذا الفصل معروضة هنا؛ لتسهيل الرجوع إليها بوصفها مصدراً. ويمكن إيجاد براهين النتائج غير المعطاة في معظم الكتب الرئيسية في الجبر الخطي (انظر على سبيل المثال [ND]). يوازي التعريف الأول تعريف الاستقلالية الخطية للدوال الموضحة في الفصل (2.8).

لتكن  $\{v^{(1)}, v^{(2)}, v^{(3)}, \dots, v^{(k)}\}$  مجموعة متجهات. نقول: إن هذه المجموعة مستقلة خطياً linearly independent إذا كان

$$0 = \alpha_1 v^{(1)} + \alpha_2 v^{(2)} + \alpha_3 v^{(3)} + \dots + \alpha_k v^{(k)}$$

يقتضي أن  $\alpha_1 = \alpha_2 = \alpha_3 = \dots = \alpha_k = 0$ . وبخلاف ذلك فإن مجموعة اتجاهات تكون مرتبطة خطياً linearly dependent.

لاحظ أن أي مجموعة متجهات تحتوي المتجه الصفري تكون مرتبطة خطياً.

إذا كانت  $\{v^{(1)}, \dots, v^{(n)}\}$  مجموعة من المتجهات المستقلة خطياً في فضاء المتجهات  $\mathbb{R}^n$ . وكان  $x \in \mathbb{R}^n$  فيمكن كتابته  $x$  بطريقة وحيدة كترتيب خطي.

$$x = \beta_1 v^{(1)} + \beta_2 v^{(2)} + \beta_3 v^{(3)} + \dots + \beta_n v^{(n)}$$

حيث  $\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n \in \mathbb{R}^n$ .

البرهان افترض أن  $A$  مصفوفة أعمدها المتجهات  $v^{(1)}, v^{(2)}, \dots, v^{(n)}$ . لذا فإن المجموعة  $\{v^{(1)}, v^{(2)}, \dots, v^{(n)}\}$  تكون مستقلة خطياً إذا فقط إذا كانت معادلة المصفوفة  $0 = Ax$  لها حلٌ وحيد هو  $\alpha = 0$ . ولكن من خلال مبرهنة (16.6) فإن هذا يكافئ كون معادلة المصفوفة  $Ab = x$

تعريف 19

مبرهنة 29

لها حلٌ وحيد لكل متجه  $x \in \mathbb{R}^n$ . ومن ثم يكون مكافئاً للتعبير بأنه لكل  $x \in \mathbb{R}^n$  فإن

$$x = \beta_1 v^{(1)} + \beta_2 v^{(2)} + \dots + \beta_n v^{(n)}$$

عند مجموعة وحيدة من الثوابت  $\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n$ .

إن أي مجموعة  $n$  من المتجهات المستقلة خطياً ضمن  $\mathbb{R}^n$  تسمى أساساً basis لـ  $\mathbb{R}^n$ .

**مثال 1** ليكن  $v^{(1)} = (1, 0, 0)'$ ,  $v^{(2)} = (-1, 1, 1)'$ ,  $v^{(3)} = (0, 4, 2)'$  فإذا كانت  $\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3$  عبارة عن أعداد بحيث

$$0 = \alpha_1 v^{(1)} + \alpha_2 v^{(2)} + \alpha_3 v^{(3)}$$

فإن

$$(0, 0, 0)' = \alpha_1(1, 0, 0)' + \alpha_2(-1, 1, 1)' + \alpha_3(0, 4, 2)' = (\alpha_1 - \alpha_2, \alpha_2 + 4\alpha_3, \alpha_2 + 2\alpha_3)'$$

ومن ثم فإن

$$\alpha_1 - \alpha_2 = 0, \quad \alpha_2 + 4\alpha_3 = 0, \quad \alpha_2 + 2\alpha_3 = 0$$

ولأن الحل الوحيد لهذا النظام هو  $\alpha_1 = \alpha_2 = \alpha_3 = 0$  فإن المجموعة  $\{v^{(1)}, v^{(2)}, v^{(3)}\}$  تكون مستقلة خطياً ضمن  $\mathbb{R}^3$ . وهي أساس لـ  $\mathbb{R}^3$ .

إن أي متجه  $x = (x_1, x_2, x_3)'$  ضمن  $\mathbb{R}^3$  يمكن كتابته بالصيغة

$$x = \beta_1 v^{(1)} + \beta_2 v^{(2)} + \beta_3 v^{(3)}$$

باختيار

$$\beta_1 = x_1 - x_2 + 2x_3, \quad \beta_2 = 2x_3 - x_2, \quad \beta_3 = \frac{1}{2}(x_2 - x_3)$$

ستستخدم النتيجة الآتية في الفصل الآتي لتطوير الطريقة الفائقة Power method لتقريب القيم المميزة، وقد افترض برهان هذه النتيجة في التمرين (12).

**مبرهنة 3.9** إذا كانت  $A$  مصفوفة، و  $\lambda_1, \dots, \lambda_k$  قيماً مميزة مختلفة لـ  $A$  تقابل متجهات مميزة

$\{x^{(1)}, x^{(2)}, \dots, x^{(k)}\}$  فإن  $x^{(1)}, x^{(2)}, \dots, x^{(k)}$  مستقلة خطياً.

**مثال 2** انظر المثال (1) من الفصل (2.7) تجد أن المصفوفة

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 2 \\ 1 & -1 & 4 \end{bmatrix}$$

لها كثيرة حدود الخاصة

$$p(\lambda) = p(A - \lambda I) = (\lambda - 3)(\lambda - 2)^2$$

ولذا فإن القيم المميزة لـ  $A$  هي  $\lambda_1 = 3$  و  $\lambda_2 = 2$ . ولقد وجدت ثلاثة متجهات مميزة مستقلة خطياً لـ  $A$ . وللقيمة المميزة  $\lambda_1 = 3$  متجه مميز  $x_1 = (0, 1, 1)'$  وللقيمة المميزة  $\lambda_2 = 2$  اثنان

من المتجهات المميزة والمستقلة خطياً هما  $x_2 = (0, 2, 1)'$  و  $x_3 = (-2, 0, 1)'$ .

افتراض أن المصفوفة

$$B = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 0 \\ 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \end{bmatrix}$$

ولهذه المصفوفة أيضاً كثيرة حدود الخاصة

$$p(\lambda) = p(B - \lambda I) = (\lambda - 3)(\lambda - 2)^2$$

لذا فإن القيم المميزة لـ  $B$  هي نفسها لـ  $A$ ، بمعنى أن  $\lambda_1 = 3$  و  $\lambda_2 = 2$ ، وليس صعباً أن نرى أن  $\lambda_1 = 3$  لها متجه مميز  $x_1 = (0, 0, 1)^t$ ، ولكن هذا المتجه المميز ليس بذئ أهمية خاصة. إنها حالة القيمة المميزة  $\lambda_2 = 2$  لـ  $B$  التي تختلف عما لـ  $A$ .

لتحديد المتجه المميز لـ  $B$  عند القيمة المميزة  $\lambda_2 = 2$ ، نحتاج إلى حل النظام  $(B - 2 \cdot I)x = 0$  لذلك

$$\begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix}$$

وفي هذه الحالة فإن المتجه المميز بحاجة إلى أن يحقق المعادلتين  $x_2 = 0$  و  $x_3 = 0$ ، وإذا قمنا بتطبيق المتجه بجعل  $x_1 = 1$  سيكون لدينا الحل الوحيد  $x_0 = (1, 0, 0)^t$ . لذلك فليس هناك متجهان ميزان مستقلان خطياً لـ  $\lambda_2 = 2$  و  $B$  مثلما هو الحال لـ  $\lambda_2 = 2$  و  $A$ ، وهناك متجهان ميزان فقط مستقلان خطياً للمصفوفة  $B$  بحجم  $3 \times 3$ . وسنرى أنه عندما لا يكون عدد المتجهات المميزة المستقلة خطياً مائلاً لحجم المصفوفة، ستكون هناك صعوبات في طرق التقريب لإيجاد القيم المميزة.

لقد افترضت مجاميع الدوال المتعامدة والمنطبعة في الفصل (2.8). وتعرف متجهات بونيه الخصائص بالأسلوب نفسه.

**تعريف 4.9** تسمى مجموعة المتجهات  $\{v^{(1)}, v^{(2)}, \dots, v^{(n)}\}$  متعامدة orthogonal إذا كانت  $(v^{(i)})^t v^{(j)} = 0$  لكل  $i \neq j$ . وإذا كان  $(v^{(i)})^t v^{(i)} = 1$  أيضاً لكل  $i = 1, 2, \dots, n$  فإن المجموعة حيادية التعمد orthonormal.

ولأن  $\|x\|_2^2 = x^t x$ ، فإن مجموعة المتجهات المتعامدة  $\{v^{(1)}, v^{(2)}, \dots, v^{(n)}\}$  تكون طبيعية التعمد إذا وفقط إذا كان  $\|v^{(i)}\|_2 = 1$  لكل من  $i = 1, 2, \dots, n$ .

**مثال 3** المتجهات  $v^{(1)} = (0, 4, 2)^t$ ،  $v^{(2)} = (-1, -\frac{1}{5}, \frac{2}{3})^t$ ،  $v^{(3)} = (\frac{1}{6}, -\frac{1}{6}, \frac{1}{3})^t$  تشكل مجموعة متعامدة. ومعايير  $l_2$  لهذه المتجهات هي

$$\|v^{(1)}\|_2 = 2\sqrt{5}, \quad \|v^{(2)}\|_2 = \frac{\sqrt{30}}{5}, \quad \|v^{(3)}\|_2 = \frac{\sqrt{6}}{6}$$

والنتيجة أن المتجهات

$$u^{(1)} = \frac{v^{(1)}}{\|v^{(1)}\|_2} = \left( 0, \frac{2\sqrt{5}}{5}, \frac{\sqrt{5}}{5} \right)^t$$

$$u^{(2)} = \frac{v^{(2)}}{\|v^{(2)}\|_2} = \left( -\frac{\sqrt{30}}{6}, -\frac{\sqrt{30}}{30}, \frac{\sqrt{30}}{15} \right)^t$$

$$u^{(3)} = \frac{v^{(3)}}{\|v^{(3)}\|_2} = \left( \frac{\sqrt{6}}{6}, -\frac{\sqrt{6}}{6}, \frac{\sqrt{6}}{3} \right)^t$$

تشكل مجموعة متعامدة، لأنها تراث التعامدية من  $v^{(1)}, v^{(2)}, v^{(3)}$ . وبالإضافة إلى ذلك فإن

$$\|u^{(1)}\|_2 = \|u^{(2)}\|_2 = \|u^{(3)}\|_2 = 1$$

وقد أخذ برهان النتيجة الآتية في الحسبان في التمرين (9).

مجموعة المتجهات المتعامدة اللاصفرية تكون مستقلة خطياً.

### مرهنة 5.9

والمصطلحات في التعريف الآتي ناتجة عن حقيقة كون أعمدة المصفوفة المتعامدة ستشكل

مجموعة متجهات متعامدة. (انظر التمرين (10))

يقال للمصفوفة  $Q$ : إنها مصفوفة متعامدة orthogonal إذا كان  $Q^{-1} = Q^t$ .

### تعريف 6.9

من الأفضل تسمية هذه المصفوفات بالصيغة المتعامدة Orthonormal. لأن الأعمدة تشكل مجاميع طبيعية متعامدة من المتجهات

مصفوفات التباديلات التي نُوقشت في الفصل (5.6) لها هذه الخاصية، لذلك فهي متعامدة.

### مثال 4

ظهرت المصفوفة المتعامدة  $Q$  المشكلة عن مجموعة متجهات متعامدة في مثال (2)، وهي

$$Q = [u^{(1)}, u^{(2)}, u^{(3)}] = \begin{bmatrix} 0 & -\frac{\sqrt{30}}{6} & \frac{\sqrt{6}}{6} \\ \frac{2\sqrt{5}}{5} & -\frac{\sqrt{30}}{30} & -\frac{\sqrt{6}}{6} \\ \frac{\sqrt{5}}{5} & \frac{\sqrt{30}}{15} & \frac{\sqrt{6}}{3} \end{bmatrix}$$

انظر

$$QQ^t = \begin{bmatrix} 0 & -\frac{\sqrt{30}}{6} & \frac{\sqrt{6}}{6} \\ \frac{2\sqrt{5}}{5} & -\frac{\sqrt{30}}{30} & -\frac{\sqrt{6}}{6} \\ \frac{\sqrt{5}}{5} & \frac{\sqrt{30}}{15} & \frac{\sqrt{6}}{3} \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} 0 & -\frac{\sqrt{30}}{6} & \frac{\sqrt{6}}{6} \\ -\frac{\sqrt{30}}{6} & -\frac{\sqrt{30}}{30} & \frac{\sqrt{30}}{15} \\ \frac{\sqrt{6}}{6} & -\frac{\sqrt{6}}{6} & \frac{\sqrt{6}}{3} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

ويكون  $Q^t Q = I$  صحيحاً أيضاً، لذلك  $Q^{-1} = Q^t$ .

### تعريف 7.9

المصفوفتان  $A$  و  $B$  متماثلتان similar إذا كانت هناك مصفوفة غير مفردة  $S$  مع  $A = S^{-1}BS$ .

للمصفوفات المتماثلة صفة مهمة وهي أن لها القيم المميزة نفسها.

### مبرهنة 8.9

افترض أن  $A$  و  $B$  مصفوفتان متماثلتان مع  $A = S^{-1}BS$ . وأن  $\lambda$  قيمة مميزة لـ  $A$  مع متجه مميز  $x$ . لذلك فإن  $\lambda$  قيمة مميزة لـ  $B$  مع متجه مميز  $Sx$ .

**البرهان** افترض أن  $x \neq 0$  بحيث

$$S^{-1}BSx = Ax = \lambda x$$

وبالضرب من اليسار في المصفوفة  $S$  نحصل على

$$BSx = \lambda Sx$$

ولأن  $x \neq 0$  و  $S$  غير مفردة، فإن  $Sx \neq 0$ . لذلك فإن  $Sx$  هي متجه مميز لـ  $B$  مقترنة بقيمتها المميزة  $\lambda$ .

إن أمر `IsSimilar(A,B)` في مكتبة الجبر الخطي `LinearAlgebra` نعطي "صحيحة" `true` إذا كانت  $A$  و  $B$  متماثلتين، وتعطي "خطأ" `false` فيما عدا ذلك.

إن تحديد القيم المميزة يكون سهلاً لمصفوفة مثلثية  $A$ ، لأنه في هذه الحالة تكون  $\lambda$  حلاً للمعادلة

$$0 = \det(A - \lambda I) = \prod_{i=1}^n (a_{ii} - \lambda)$$

إذا فقط إذا كانت  $\lambda = a_{ii}$  عند قيمة ما  $i$ . وتوضح النتيجة الآتية علاقة تسمى تحويلاً تماثلياً similarity transformation "بين مصفوفات معينة ومصفوفات مثلثية."

### مبرهنة 9.9 schur

لتكن  $A$  مصفوفة عندئذ، توجد مصفوفة قابلة للعكس  $U$  تحقق الخاصية  $AU = U^{-1}T$  حيث  $T$  مصفوفة مثلثية علوية عناصر قطرها قيم مميزة للمصفوفة  $A$ .

عساي شور (1875-1941)  
Issai Schur مشهور بسبب بحثه في مبرهنة الزمر. ولكنه بحث في مبرهنة الأعداد والتحليل. وحقوق أخرى عند نشر عام 1909 ما هو معروف الآن بمبرهنة شور.

تحقق المصفوفة  $U$  التي وجودها مضمون في مبرهنة (9.9) الشرط  $\|x\|_2 = \|Ux\|_2$  لأي متجه  $x$ . وإن مصفوفات بهذه الصفة تسمى "وحدانية unitary". وعلى الرغم من أننا لن نستخدم خاصية المعيار هذه، إلا أنها تزيد من تطبيق مبرهنة شور Schur's Theorem.

مبرهنة (9.9) هي مبرهنة موجودة، وتضمن وجود مصفوفة مثلثية  $T$ ، ولكنها لا تعطي وسائل إنشاء لإيجاد  $T$ ؛ لكونها تتطلب معلومات حول القيم المميزة لـ  $A$ . ونجد في أغلب الحالات أنه من الصعوبة تحديد مصفوفة التحويل التماثلي  $U$ . يقلل الشرط الآتي التعقيد في مبرهنة (9.9) للمصفوفات المتماثلة؛ لأن مصفوفة التحويل في هذه الحالة تكون متعامدة.

المعيار المصفوفة  $U$  هو 1 وذلك في قيمة  $\lambda = 1$ .

### مبرهنة 10.9

إذا كانت  $A$  مصفوفة متماثلة و  $D$  مصفوفة مثلثية عناصرها القطرية القيم المميزة لـ  $A$ . فإنه توجد

$$مصفوفة متعامدة  $Q$  بحيث تكون  $D = Q^{-1}AQ = Q'AQ$ .$$



توضح النتائج الآتية للمبرهنة (10.9) بعض الخصائص المفيدة للمصفوفات المتماثلة.

لتكن  $A$  مصفوفة متماثلة من الدرجة  $n \times n$ . عندئذ يوجد  $n$  من القيم المميزة للمصفوفة  $A$  تكون مجموعة عيارية متعامدة، وأن القيم المميزة للمصفوفة  $A$  أعداد حقيقية.

تمهيدية 11.9

**البرهان** إذا كانت  $Q = (q_{ij})$  و  $D = (d_{ij})$  تمثل المصفوفات المنوه بها في مبرهنة (10.9) فإن

$$AQ = QD = Q^{-1}AQ$$

ليكن  $1 \leq i \leq n$  و  $v_i = (q_{1i}, q_{2i}, \dots, q_{ni})^t$  عبارة عن العمود  $i$  في  $Q$ . لذلك فإن

$$Av_i = d_{ii}v_i$$

حيث إن  $d_{ii}$  عبارة عن قيمة مميزة لـ  $A$  مع متجه مميز  $v_i$  يقابلها. ويمثل العمود  $i$  في  $Q$ . ولأن أعمدة  $Q$  متعامدة؛ فإن المتجهات المميزة لـ  $A$  متعامدة.

وبضرب هذه المعادلة من اليسار في المقدار  $v_i^t$  نحصل على

$$v_i^t Av_i = d_{ii}v_i^t v_i$$

ولأن  $v_i^t Av_i$  و  $v_i^t v_i$  عدنان حقيقيان و  $v_i^t v_i = 1$ ؛ فإن القيمة المميزة  $d_{ii} = v_i^t Av_i$  عدد حقيقي لكل  $i = 1, 2, \dots, n$ .

تذكر من الفصل (6.6) أن المصفوفة المتماثلة  $A$  تسمى موجبة التحديد positive definite في حال وجود  $x^t Ax > 0$  عند كل المتجهات اللاصفرية  $x$ . تشخص مبرهنة الآتية مصفوفات موجبة التحديد من حيث القيم المميزة. وتجعل هذه الخاصية المتعلقة بالقيمة المميزة للمصفوفات موجبة التحديد ضرورية في التطبيقات.

تمهيدية 12.9

المصفوفة المتماثلة  $A$  موجبة التحديد إذا وفقط إذا كانت القيم المميزة جميعها لـ  $A$  موجبة.

**البرهان** افترض أولاً أن  $A$  موجبة التحديد، وأن  $\lambda$  عبارة عن قيمة مميزة لـ  $A$  مع متجه مميز يقابلها  $x$ . لذا فإن

$$0 < x^t Ax = \lambda x^t x = \lambda \|x\|_2^2$$

ومن ثم  $\lambda > 0$ . لذلك فإن أي قيمة مميزة لمصفوفة موجبة التحديد تكون موجبة. ولإثبات العكس؛ افترض أن  $A$  متماثلة مع قيم مميزة موجبة. ومن خلال النتيجة (11.9) فإن  $A$  لها  $n$  من المتجهات المميزة  $v^{(1)}, v^{(2)}, \dots, v^{(n)}$  وتشكل مجموعة متعامدة ومستقلة خطياً من خلال مبرهنة (5.9). وبذلك فعند أي  $x \neq 0$  يجب وجود مجموعة وحيدة من الثوابت اللاصفرية

$\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n$  بحيث يكون

$$x = \sum_{i=1}^n \beta_i v^{(i)}$$

وبالضرب في المقدار  $x^t A$  نحصل على

$$x^t Ax = x^t \left( \sum_{i=1}^n \beta_i Av^{(i)} \right) = x^t \left( \sum_{i=1}^n \beta_i \lambda_i v^{(i)} \right) = \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^n \beta_j \beta_i \lambda_i (v^{(j)})^t v^{(i)}$$

لكن المتجهات  $v^{(1)}, v^{(2)}, \dots, v^{(n)}$  تشكل مجموعة متعامدة. لذلك

$$\left. \begin{array}{l} 0, \text{ إذا كان } i \neq j \\ 1, \text{ إذا كان } i = j \end{array} \right\} = (v^{(j)})^t v^{(i)}$$

هذا مع حقيقة كون  $\lambda_i$  جميعا موجبة. مما يؤدي إلى أن

$$\mathbf{x}^t A \mathbf{x} = \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^n \beta_j \beta_i \lambda_i (v^{(j)})^t v^{(i)} = \sum_{i=1}^n \lambda_i \beta_i^2 > 0$$

ومن ثم فإن  $A$  موجبة التحديد.

إن الحصول النهائية للبند تأخذ في الحسبان حدود التقريب للقيم المميزة.

### دائرة جرسجورن Geršgorin Circle

### مبرهنة 13.9

لتكن  $A$  مصفوفة بحجم  $n \times n$  وتمثل  $R_i$  الدائرة في المستوى المركب بمركز  $a_{ii}$  ونصف قطر

$\sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}|$ ، بمعنى أن

$$R_i = \left\{ z \in \mathbb{C} \mid |z - a_{ii}| \leq \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n |a_{ij}| \right\}$$

حيث تمثل  $C$  المستوى المركب. تكون القيم المميزة لـ  $A$  ضمن  $R = \bigcup_{i=1}^n R_i$ ، وأبعد من ذلك. فإن اتحاد أي عدد  $k$  من هذه الدوائر التي لا تتقاطع مع بقية الـ  $(n-k)$  من الدوائر تتضمن بالتأكيد (حاسبين المضاعفات)  $k$  من القيم المميزة.

**البرهان** افترض أن  $\lambda$  قيمة مميزة لـ  $A$  مع متجه مقابل لها  $x$ . حيث  $\|x\|_\infty = 1$ . ولأن  $Ax = \lambda x$  فإن التمثيل المائل للمركبة يكون

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = \lambda x_i$$

لكل

$$i = 1, 2, \dots, n$$

فإذا كانت  $k$  عبارة عن عدد صحيح مع  $\|x_k\|_\infty = 1$  فإن هذه المعادلة عند  $i = k$  تؤدي

إلى أن

$$\sum_{j=1}^n a_{kj} x_j = \lambda x_k$$

وبذلك فإن

$$\sum_{\substack{j=1 \\ j \neq k}}^n a_{kj} x_j = \lambda x_k - a_{kk} x_k = (\lambda - a_{kk}) x_k$$

و

$$|\lambda - a_{kk}| \cdot |x_k| = \left| \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq k}}^n a_{kj} x_j \right| \leq \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq k}}^n |a_{kj}| |x_j|$$

إرشاد جرسجورن

S A Gers-gorn (1901-1933)

برهن نتيجة الأصلية المتعلقة

بتقدير القيم المميزة لمصفوفة عناصر

مركبة في ورقة [Ger] ثم نشرها عام

1931 ريتشارد فارجا Richard Varga

قد كتب حينئذ كتابا [Var2] حول

نتائج جرسجورن ومبرهنة الدائرة

وحيث إن  $|x_k| = 1$  لكل  $j = 1, 2, \dots, n$  فإن

$$|\lambda - a_{kk}| \leq \sum_{\substack{j=1, \\ j \neq k}}^n |a_{kj}|$$

وبذلك فإن  $\lambda \in R_k$ ، الذي يبرهن الفقرة الأول من مبرهنة. ويتطلب الفقرة الثاني لهذه مبرهنة استمرارية مداخلة ماهرة. وثمة برهان يمكن قراءته موجود في [Or2 p. 48].

مثال 5 للمصفوفة

$$A = \begin{bmatrix} 4 & 1 & 1 \\ 0 & 2 & 1 \\ -2 & 0 & 9 \end{bmatrix}$$

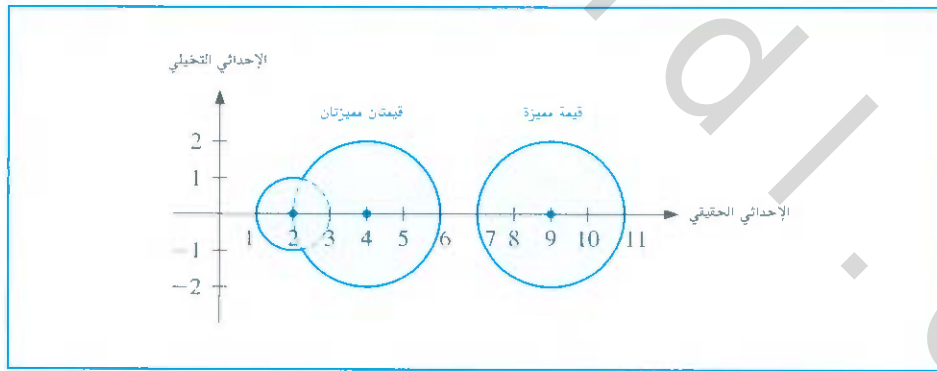
تكون الدوائر في مبرهنة Geršgorin Circle (انظر شكل 1.9)

$$R_1 = \{z \in \mathbb{C} \mid |z - 4| \leq 2\}$$

$$R_2 = \{z \in \mathbb{C} \mid |z - 2| \leq 1\}$$

$$R_3 = \{z \in \mathbb{C} \mid |z - 9| \leq 2\}$$

ولكون  $R_1$  و  $R_2$  منفصلة عن  $R_3$ ، فإن هناك قيمتين مميزتين ضمن  $R_1 \cup R_2$  وواحدة ضمن  $R_3$ . وكذلك لأن  $\rho(A) = \max_{1 \leq i \leq 3} |\lambda_i|$  يكون لدينا  $7 \leq \rho(A) \leq 11$ .



شكل 1.9

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 1.9

1. أوجد القيم المميزة والمتجهات المميزة المقابلة لها للمصفوفات بحجم  $3 \times 3$  الآتية، هل هناك مجموعة متجهات مميزة مستقلة خطياً؟

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 1 \\ 0 & 2 & 0 \\ 1 & 0 & 2 \end{bmatrix} \text{ ب.}$$

$$A = \begin{bmatrix} 2 & -3 & 6 \\ 0 & 3 & -4 \\ 0 & 2 & -3 \end{bmatrix} \text{ أ.}$$

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 1 & -1 \\ 0 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & 3 \end{bmatrix} \text{ د.}$$

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{bmatrix} \text{ ج.}$$

2. أوجد القيم المميزة والمتجهات المميزة المقابلة لها للمصفوفات بحجم  $3 \times 3$  آتياً، هل هناك مجموعة متجهات مميزة مستقلة خطياً؟

$$A = \begin{bmatrix} 2 & -1 & -1 \\ -1 & 2 & -1 \\ -1 & -1 & 2 \end{bmatrix} \text{ ب.}$$

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & 1 \\ -1 & -1 & 2 \end{bmatrix} \text{ أ.}$$

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 1 \\ 0 & 3 & 1 \\ 0 & 0 & 2 \end{bmatrix} \text{ د.}$$

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 2 \end{bmatrix} \text{ ج.}$$

3. المصفوفات في التمرين 1 (ب) و (ج) متماثلة.

أ. هل هي موجبة التحديد؟

ب. خذ المصفوفات موجبة التحديد في (أ). ابن مصفوفة متعامدة  $Q$  بحيث  $Q' A Q = D$  مصفوفة متماثلة، مستخدماً المتجهات المميزة التي وُجدت في التمرين (1).

4. المصفوفات في التمرين 2 (ب) و (ج) متماثلة.

أ. هل هي موجبة التحديد؟

ب. خذ المصفوفات موجبة التحديد في (أ). ابن مصفوفة متعامدة  $Q$ ، حيث  $Q' A Q = D$  مصفوفة قطرية، مستخدماً المتجهات المميزة التي وُجدت في التمرين (2).

5. استخدم مبرهنة Geršgorin Circle Theorem لتحديد حدود القيم المميزة للمصفوفات الآتية:

$$\begin{bmatrix} 4 & -1 & 0 \\ -1 & 4 & -1 \\ -1 & -1 & 4 \end{bmatrix} \text{ ب.}$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & 1 \\ -1 & -1 & 2 \end{bmatrix} \text{ أ.}$$

$$\begin{bmatrix} 4.75 & 2.25 & -0.25 \\ 2.25 & 4.75 & 1.25 \\ -0.25 & 1.25 & 4.75 \end{bmatrix} \text{ د.}$$

$$\begin{bmatrix} 3 & 2 & 1 \\ 2 & 3 & 0 \\ 1 & 0 & 3 \end{bmatrix} \text{ ج.}$$

6. استخدم مبرهنة Geršgorin Circle Theorem لتحديد حدود القيم المميزة للمصفوفات الآتية:

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & -1 & 1 \\ 2 & 2 & -1 & 1 \\ 0 & 1 & 3 & -2 \\ 1 & 0 & 1 & 4 \end{bmatrix} \text{ ب.}$$

$$\begin{bmatrix} -4 & 0 & 1 & 3 \\ 0 & -4 & 2 & 1 \\ 1 & 2 & -2 & 0 \\ 3 & 1 & 0 & -4 \end{bmatrix} \text{ أ.}$$

$$\begin{bmatrix} 3 & -1 & 0 & 1 \\ -1 & 3 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 9 & 2 \\ 1 & 0 & 2 & 9 \end{bmatrix} \text{ د.}$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 2 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 3 & 3 \\ 0 & 1 & 3 & 2 \end{bmatrix} \text{ ج.}$$

7. أثبت أن  $\vec{v}_1 = (2, -1)'$ ،  $\vec{v}_2 = (1, 1)'$ ،  $\vec{v}_3 = (1, 3)'$  تكون معتمدة خطياً.

8. أثبت أن أي أربعة متجهات ضمن  $\mathbb{R}^3$  تكون معتمدة خطياً.

9. أثبت أن مجموعة  $\{v_1, \dots, v_k\}$  المكونة من  $k$  من المتجهات المتعامدة واللاصفية تكون مستقلة خطياً.

10. لتكن  $Q$  مصفوفة متعامدة:

أ. أثبت أن أعمدة  $Q$  تشكل مجموعة متعامدة من المتجهات.

ب. أثبت أن  $\|Q\|_2 = 1$  و  $\|Q'\|_2 = 1$ .

11. لتكن  $\{v_1, \dots, v_n\}$  عبارة عن مجموعة من المتجهات المتعامدة واللاصفرية ضمن  $\mathbb{R}^n$ ، وأن  $x \in \mathbb{R}^n$ . حدّد القيم  $c_k$  عند  $k = 1, 2, \dots, n$  إذا كان

$$x = \sum_{k=1}^n c_k v_k$$

12. أثبت أنه إذا كانت  $A$  مصفوفة بحجم  $n \times n$  مع عدد  $n$  من القيم المميزة المختلفة فإن  $A$  لها عدد  $n$  من المتجهات المميزة المستقلة خطياً.

13. في التمرين (31) من الفصل (6.6)، استخدمت المصفوفة المتماثلة

$$A = \begin{bmatrix} 1.59 & 1.69 & 2.13 \\ 1.69 & 1.31 & 1.72 \\ 2.13 & 1.72 & 1.85 \end{bmatrix}$$

في توضيح معدل أطوال جناح ذباب الفاكهة الناتجة من تزاوج ثلاثة أنواع من الذباب. ويمثل العنصر  $a_{ij}$  معدل طول جناح ذبابة وليدة ذكر من النوع  $i$  وأنثى من النوع  $j$ .

أ. أوجد القيم المميزة والمتجهات المميزة المقابلة لها لهذه المصفوفة.

ب. استخدم مبرهنة (12.9) في الإجابة عن السؤال الذي ورد في الفقرة (ب) من التمرين (31) من الفصل (6.6). هل هذه المصفوفة موجبة التحديد؟

14. مصفوفة persymmetric matrix هي مصفوفة متماثلة حول كلا القطرين، بمعنى أن مصفوفة  $A = (a_{ij})$  بحجم  $N \times N$  تكون persymmetric إذا كانت  $a_{ij} = a_{N+1-i, N+1-j}$  لكل  $i, j = 1, 2, \dots, N$ . ويتضمن عدد من المسائل في مبرهنة الاتصالات حلولاً للقيم المميزة والمتجهات المميزة لمصفوفات بصيغة persymmetric matrix. وعلى سبيل المثال، المتجه المميز المقابل للقيمة المميزة الصغرى للمصفوفة persymmetric matrix بحجم  $4 \times 4$

$$A = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 & 0 \\ -1 & 2 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & -1 & 2 \end{bmatrix}$$

يعطي وحدة الاستجابة لدفعة قناة الطاقة عند متتالية خطأ محدد بطول 2، ثم الوزن الأقل لأي متتالية خطأ محتملة.

أ. استخدم مبرهنة Geršgorin Circle Theorem لإثبات أنه إذا كانت  $A$  كما في أعلاه  $\lambda$  هي القيمة المميزة الصغرى لها فإن  $\rho(A - 4I) = |\lambda - 4|$ ، حيث تمثل  $\rho$  نصف القطر الطيفي.

ب. أوجد القيمة المميزة الصغرى للمصفوفة  $A$  من خلال إيجاد للقيم المميزة جميعها  $A - 4I$  وحساب نصف قطرها الطيفي، ومن ثم أوجد المتجه المميز المقابل لها.

ج. استخدم مبرهنة Geršgorin Circle Theorem لإثبات أنه إذا كانت  $\lambda$  هي القيمة المميزة الصغرى للمصفوفة

$$B = \begin{bmatrix} 3 & -1 & -1 & 1 \\ -1 & 3 & -1 & -1 \\ -1 & -1 & 3 & -1 \\ 1 & -1 & -1 & 3 \end{bmatrix}$$

$$\text{فإن } \rho(B - 6I) = |\lambda - 6|$$

د. كرّر الفقرة (ب) مستخدماً المصفوفة  $B$  ونتيجة الفقرة (ج).

## The power Method

## 2.9 طريقة القوة

إن طريقة القوة Power method عبارة عن أسلوب إعادة يُستخدم في تحديد القيمة المميزة الهيمنة dominant eigenvalue للمصفوفة. أي القيمة المميزة ذات الحجم الأكبر. ومن خلال

إن اسم طريقة القوة مشتق من حقيقة كون التكرارات تضخم الحجم النسبي لسعات القيم المميزة.

بإجراء تعديل بسيط للطريقة. يمكن استخدامها لتحديد قيم مميزة أخرى أيضًا. وإحدى السمات المفيدة لطريقة القوة هي أنها لا تنتج قيمة مميزة فقط. بل تنتج المتجه المميز المقابل لها أيضًا. بقي الحقيقة إن طريقة القوة تُطبَّق غالبًا لإيجاد متجه مميز لقيمة مميزة حدّدت بأساليب أخرى. ولتطبيق طريقة القوة، نفترض أن المصفوفة  $A$  بحجم  $n \times n$  لها  $n$  من القيم المميزة  $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$  مع مجموعة المتجهات المميزة المستقلة خطيًا والمقابلة لها  $\{v^{(1)}, v^{(2)}, v^{(3)}, \dots, v^{(n)}\}$ . ونفترض بالإضافة إلى ذلك أن  $A$  لا تحدد قيمة مميزة وحيدة  $\lambda_1$  هي القيمة الأكبر، وعليه  $|\lambda_1| > |\lambda_2| \geq |\lambda_3| \geq \dots \geq |\lambda_n| \geq 0$ .

يوضح مثال (2) في الفصل (2.9) أن مصفوفة بحجم  $n \times n$  لا تحتاج إلى أن يكون لها عدد  $n$  من المتجهات المميزة، وإذا كانت كذلك فإن طريقة القوة ما تزال ناجحة، ولكن نجاحها غير مضمين. وإذا كانت  $x$  أي متجه ضمن  $\mathbb{R}^n$  فإن حقيقة كون  $\{v^{(1)}, v^{(2)}, v^{(3)}, \dots, v^{(n)}\}$  مستقلة خطيًا، يؤدي إلى وجود الثوابت  $\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n$  مع

$$x = \sum_{j=1}^n \beta_j v^{(j)}$$

وبضرب كلا طرفي المعادلة في المقادير  $A, A^2, \dots, A^k$  نحصل على

$$Ax = \sum_{j=1}^n \beta_j Av^{(j)} = \sum_{j=1}^n \beta_j \lambda_j v^{(j)}$$

$$A^2x = \sum_{j=1}^n \beta_j \lambda_j Av^{(j)} = \sum_{j=1}^n \beta_j \lambda_j^2 v^{(j)}$$

⋮

$$A^k x = \sum_{j=1}^n \beta_j \lambda_j^k v^{(j)}$$

وإذا عومل  $\lambda_1^k$  من كل حد في الجهة اليمنى للمعادلة الأخيرة فإن

$$A^k x = \lambda_1^k \sum_{j=1}^n \beta_j \left(\frac{\lambda_j}{\lambda_1}\right)^k v^{(j)}$$

ولأن  $|\lambda_j/\lambda_1| < 1$  لكل  $j = 2, 3, \dots, n$  يكون لدينا  $\lim_{k \rightarrow \infty} (\lambda_j/\lambda_1)^k = 0$

و

$$\lim_{k \rightarrow \infty} A^k x = \lim_{k \rightarrow \infty} \lambda_1^k \beta_1 v^{(1)} \tag{1.9}$$

تتقارب هذه المتتالية إلى الصفر إذا كان  $|\lambda_1| < 1$ ، وتتباعد إذا كان  $|\lambda_1| > 1$  بفرض  $\beta_1 \neq 0$  بطبيعة الحال.

ويمكن عمل إيجابية ما للعلاقة المبينة في المعادلة (1.9) من خلال تدرج القوى لـ  $A^k x$  وفق

أسلوب مناسب لضمان أن النهاية في المعادلة (1.9) منتهية وليست صفرًا. ويبدأ التدرج باختيار

$x$  لتكون متجهًا حياديًا  $x^{(0)}$  بالنسبة إلى  $\|\cdot\|_\infty$  واختيار مركبة  $x_{p_0}^{(0)}$  لـ  $x^{(0)}$  مع

$$x_{p_0}^{(0)} = 1 = \|x^{(0)}\|_\infty$$

ليكن  $y^{(1)} = Ax^{(0)}$ ، عرف  $\mu^{(1)} = y_{p_0}^{(1)}$ . فيكون

$$\mu^{(1)} = y_{p_0}^{(1)} = \frac{y_{p_0}^{(1)}}{x_{p_0}^{(0)}} = \frac{\beta_1 \lambda_1 v_{p_0}^{(1)} + \sum_{j=2}^n \beta_j \lambda_j v_{p_0}^{(j)}}{\beta_1 v_{p_0}^{(1)} + \sum_{j=2}^n \beta_j v_{p_0}^{(j)}} = \lambda_1 \left[ \frac{\beta_1 v_{p_0}^{(1)} + \sum_{j=2}^n \beta_j (\lambda_j / \lambda_1) v_{p_0}^{(j)}}{\beta_1 v_{p_0}^{(1)} + \sum_{j=2}^n \beta_j v_{p_0}^{(j)}} \right]$$

ليكن  $p_1$  أدنى عدد صحيح بحيث

$$|y_{p_1}^{(1)}| = \|y^{(1)}\|_\infty$$

وعرف  $x^{(1)}$  من خلال

$$x^{(1)} = \frac{1}{y_{p_1}^{(1)}} y^{(1)} = \frac{1}{y_{p_1}^{(1)}} Ax^{(0)}$$

ولذلك يكون

$$x_{p_1}^{(1)} = 1 = \|x^{(1)}\|_\infty$$

والآن عرف

$$y^{(2)} = Ax^{(1)} = \frac{1}{y_{p_1}^{(1)}} A^2 x^{(0)}$$

و

$$\mu^{(2)} = y_{p_1}^{(2)} = \frac{y_{p_1}^{(2)}}{x_{p_1}^{(1)}} = \frac{\left[ \beta_1 \lambda_1^2 v_{p_1}^{(1)} + \sum_{j=2}^n \beta_j \lambda_j^2 v_{p_1}^{(j)} \right] / y_{p_1}^{(1)}}{\left[ \beta_1 \lambda_1 v_{p_1}^{(1)} + \sum_{j=2}^n \beta_j \lambda_j v_{p_1}^{(j)} \right] / y_{p_1}^{(1)}}$$

$$= \lambda_1 \left[ \frac{\beta_1 v_{p_1}^{(1)} + \sum_{j=2}^n \beta_j (\lambda_j / \lambda_1)^2 v_{p_1}^{(j)}}{\beta_1 v_{p_1}^{(1)} + \sum_{j=2}^n \beta_j (\lambda_j / \lambda_1) v_{p_1}^{(j)}} \right]$$

ليكن  $p_2$  أصغر عدد صحيح مع  $|y_{p_2}^{(2)}| = \|y^{(2)}\|_\infty$ ، عرف

$$x^{(2)} = \frac{1}{y_{p_2}^{(2)}} y^{(2)} = \frac{1}{y_{p_2}^{(2)}} Ax^{(1)} = \frac{1}{y_{p_2}^{(2)} y_{p_1}^{(1)}} A^2 x^{(0)}$$

وبالأسلوب نفسه، استنتج تعريف متتاليات المتجهات  $\{x^{(m)}\}_{m=0}^\infty$  و  $\{y^{(m)}\}_{m=1}^\infty$  ومتتالية تدريجات  $\{\mu^{(m)}\}_{m=1}^\infty$  من خلال

$$y^{(m)} = Ax^{(m-1)}$$

$$\mu^{(m)} = y_{p_{m-1}}^{(m)} = \lambda_1 \left[ \frac{\beta_1 v_{p_{m-1}}^{(1)} + \sum_{j=2}^n (\lambda_j / \lambda_1)^m \beta_j v_{p_{m-1}}^{(j)}}{\beta_1 v_{p_{m-1}}^{(1)} + \sum_{j=2}^n (\lambda_j / \lambda_1)^{m-1} \beta_j v_{p_{m-1}}^{(j)}} \right] \quad (2.9)$$

$$x^{(m)} = \frac{y^{(m)}}{y_{p_m}^{(m)}} = \frac{A^m x^{(0)}}{\prod_{k=1}^m y_{p_k}^{(k)}}$$

حيث يُستخدم عند كل خطوة  $p_m$  لتمثيل أصغر عدد صحيح بحيث

$$|y_{p_m}^{(m)}| = \|y^{(m)}\|_\infty$$

ومن خلال فحص المعادلة (2.9)، نرى أنه ما دام  $|\lambda_j / \lambda_1| < 1$  لكل  $j = 2, 3, \dots, n$ ، فإن

$\lim_{m \rightarrow \infty} \mu^{(m)} = \lambda_1$  على أن يُختار  $x^{(0)}$  بحيث  $\beta_1 \neq 0$ . والأكثر من ذلك، فإن متتالية المتجهات  $\{x^{(m)}\}_{m=0}^{\infty}$  تتقارب إلى متجه مميز مقترناً مع  $\lambda_1$  الذي له المعيار  $l_{\infty}$  واحد. إن لطريقة القوة نقطة سلبية، وهي مجهولة إذا كان للمصفوفة عند البداية، قيمة مهيمنة وحيدة. كما أنه ليس معلوماً كيفية اختيار  $x^{(0)}$  لضمان تمثيلها بدلالة المتجهات اميزة لمصفوفة تتضمن مساهمة لاصفرية من قبل المتجه المميز المقترن بالقيمة المميزة المهيمنة في حالة وجودها. تنفذ الخوارزمية (1.9) طريقة القوة.

### طريقة القوة Power Method

لتقريب القيمة المميزة المهيمنة والمتجه المميز المقترن بها للمصفوفة  $A$  بحجم  $n \times n$ ؛ بشرط متجه لاصفري  $x$ : المدخلات: البعد  $n$ ، مصفوفة  $A$ ، متجه  $x$ . حد سماح  $TOL$ ، أكبر عدد من التكرارات  $N$ . المخرجات: تقريب القيمة المميزة  $\mu$ ، تقريب المتجه المميز  $x$  (مع  $\|x\|_{\infty} = 1$ ) أو عبارة تفيد بأن أكبر عدد من التكرارات قد تم تجاوزه.

الخطوة	المضمون
1	ضع $k = 1$
2	أوجد أصغر عدد صحيح $p$ مع $1 \leq p \leq n$ و $ x_p  = \ x\ _{\infty}$
3	ضع $x = x/x_p$
4	ما دام $(k \leq N)$ فننفذ الخطوات 5 - 11.
5	ضع $y = Ax$
6	ضع $\mu = y_p$
7	أوجد أصغر عدد صحيح $p$ مع $1 \leq p \leq n$ و $ y_p  = \ y\ _{\infty}$
8	إذا كانت $y_p = 0$ فإن المخرجات ( المتجه المميز $x$ ) المخرجات ( $A$ له قيمة مميزة 0. اختر متجهاً جديداً $x$ وابدأ من جديد). توقف
9	ضع $ERR = \ x - (y/y_p)\ _{\infty}$ $x = y/y_p$
10	إذا كان $ERR < TOL$ فإن المخرجات $(\mu, x)$ العملية كانت ناجحة). توقف
11	ضع $k = k + 1$
12	المخرجات (إن أكبر عدد من التكرارات قد تم تجاوزه). العملية كانت فاشلة). توقف

وعند اختيارنا في الخطوة (7) أصغر عدد صحيح  $p_m$  بحيث  $\|y^{(m)}\|_{\infty} = |y_{p_m}^{(m)}|$ ، سيصبح هذا





المؤشر في نهاية الأمر ثابتاً عمومًا. إن المعدل الذي يتقارب عنده  $\{\mu^{(m)}\}_{m=1}^{\infty}$  إلى  $\lambda_1$  يُحدّد بالتناسبات  $|\lambda_j/\lambda_1|^m$  عند  $j = 2, 3, \dots, n$ ، من خلال  $|\lambda_2/\lambda_1|^m$  خصوصًا. إن معدل التقارب هو  $O(|\lambda_2/\lambda_1|^m)$  (انظر [IK, p. 148]). ولذلك هناك ثابت  $k$  بحيث إذا كانت  $m$  كبيرة تكون

$$\lim_{m \rightarrow \infty} \frac{|\mu^{(m+1)} - \lambda_1|}{|\mu^{(m)} - \lambda_1|} \approx \left| \frac{\lambda_2}{\lambda_1} \right| < 1 \text{ الذي يؤدي إلى } |\mu^{(m)} - \lambda_1| \approx k \left| \frac{\lambda_2}{\lambda_1} \right|^m$$

لذلك للمتتالية  $\{\mu^{(m)}\}$  تتقارب خطيًا إلى  $\lambda_1$ ، وإن عملية Aitken's  $\Delta^2$  التي تناولناها في الفصل (5.2) يمكن استخدامها لتسريع التقارب. إن تنفيذ عملية  $\Delta^2$  في الخوارزمية (1.9) يتحقق من خلال تعديل الخوارزمية وفق الآتي:

الخطوة	المضمون
1	ضع $k = 1$ $\mu_0 = 0$ $\mu_1 = 0$
6	ضع $\mu = y_p$ $\hat{\mu} = \mu_0 - \frac{(\mu_1 - \mu_0)^2}{\mu - 2\mu_1 + \mu_0}$
10	إذا كان $ERR < TOL$ و $k \geq 4$ فإن المخرجات $(\hat{\mu}, x)$ توقف.
11	ضع $k = k + 1$ $\mu_0 = \mu_1$ $\mu_1 = \hat{\mu}$

في الواقع، ليس من الضروري أن يكون للمصفوفة قيم مميزة مختلفة حتى تتقارب طريقة القوة. وإذا كانت لها قيمة مميزة مهيمنة وحيدة  $\lambda_1$  مع تعددية  $r$  أكبر من 1، و  $v^{(1)}, v^{(2)}, \dots, v^{(r)}$  هي متجهات مميزة مستقلة خطيًا مقابلة لـ  $\lambda_1$ ، فإن العملية ستبقى على تقارب إلى  $\lambda_1$ . إن متتالية المتجهات  $\{x^{(m)}\}_{m=0}^{\infty}$  ستكون في هذه الحالة متقاربة إلى متجه مميز مقترن مع  $\lambda_1$  بمعيار  $l_{\infty}$  واحد يعتمد على اختيار المتجه الابتدائي  $x^{(0)}$ ، ويكون عبارة عن تركيب خطي من  $v^{(1)}, v^{(2)}, \dots, v^{(r)}$

المصفوفة مثال 1

$$A = \begin{bmatrix} -4 & 14 & 0 \\ -5 & 13 & 0 \\ -1 & 0 & 2 \end{bmatrix}$$

لها قيم مميزة  $\lambda_1 = 6, \lambda_2 = 3, \lambda_3 = 2$ ، ولذلك فإن طريقة القوة الموضحة في الخوارزمية (1.9) ستتقارب. ليكن  $x^{(0)} = (1, 1, 1)^t$  لذلك

$$y^{(1)} = Ax^{(0)} = (10, 8, 1)^t$$

ومن ثم فإن

$$\|y^{(1)}\|_{\infty} = 10, \quad \mu^{(1)} = y_1^{(1)} = 10, \quad x^{(1)} = \frac{y^{(1)}}{10} = (1, 0.8, 0.1)^t$$

$\hat{\mu}^{(m)}$	$\mu^{(m)}$	$(x^{(m)})^t$	$m$
		(1, 1, 1)	0
6.266667	10	(1, 0.8, 0.1)	1
6.062473	7.2	(1, 0.75, -0.111)	2
6.015054	6.5	(1, 0.730769, -0.188803)	3
6.004202	6.230769	(1, 0.722200, -0.220850)	4
6.000855	6.111000	(1, 0.718182, -0.235915)	5
6.000240	6.054546	(1, 0.716216, -0.243095)	6
6.000058	6.027027	(1, 0.715247, -0.246588)	7
6.000017	6.013453	(1, 0.714765, -0.248306)	8
6.000003	6.006711	(1, 0.714525, -0.249157)	9
6.000000	6.003352	(1, 0.714405, -0.249579)	10
	6.001675	(1, 0.714346, -0.249790)	11
	6.000837	(1, 0.714316, -0.249895)	12

جدول 1.9

يؤدي الاستمرار بهذا النمط إلى القيم التي تظهر في جدول (1.9)، حيث تمثل  $\hat{\mu}^{(ms)}$  المتتالية المتولدة من خلال عملية Aitken's  $\Delta^2$ . إن تقريب القيمة المميزة المهيمنة 6 عند هذه المرحلة هو  $\hat{\mu}^{(10)} = 6.000000$  مع وحدة تقريب متجه مميز  $(0.714316, -0.249895)$ . وعلى الرغم من أن التقريب إلى القيمة المميزة صحيح بالنسبة إلى الخانات المرصحة، فإن تقريب المتجه المميز أقل دقة مقارنة بالمتجه المميز الحقيقي  $(0.714286, -0.25)$ . عندما يكون  $A$  متماثلاً، قد يحدث اختلاف في اختيار المتجهات  $x^{(m)}$ ،  $y^{(m)}$  وتديجات  $\mu^{(m)}$  لتحسين معدل التقارب للمتتالية  $\{\mu^{(m)}\}_{m=1}^{\infty}$  وللقيمة المميزة المهيمنة  $\lambda_1$  معنويًا. ومع أن معدل التقارب لطريقة القوة العامة هو  $O(|\lambda_2/\lambda_1|^m)$ ، فإن معدل التقارب للعملية المعدلة المعطاة في الخوارزمية (2.9) للمصفوفة المتماثلة هو  $O(|\lambda_2/\lambda_1|^{2m})$ . (انظر [IK, pp. 149 ff]). ولأن المتتالية  $\{\mu^{(m)}\}$  ما زالت متقاربة خطياً، فإنه يمكن تطبيق عملية Aitken's  $\Delta^2$  لتنفيذ الخوارزمية (1.9) بطريقة القوة المتماثلة.

### طريقة القوة المتماثلة Symmetric Power Method

لتقريب القيمة المميزة المهيمنة والمتجه المميز المقترن بها للمصفوفة  $A$  بحجم  $n \times n$  وبشرط متجه لاصفري  $x$ :  
 المدخلات: البعد  $n$ ، مصفوفة  $A$ ، متجه  $x$ ، حد سماح  $TOL$ ، أكبر عدد من التكرارات  $N$ .  
 المخرجات: تقريب القيمة المميزة  $\mu$ ، تقريب المتجه المميز  $x$  (مع  $\|x\|_2 = 1$ )، عبارة تفيد بأن أكبر عدد من التكرارات قد تم تجاوزه.

الخطوة	المضمون
1	ضع $k = 1$ $x = x / \ x\ _2$
2	ما دام $(k \leq N)$ فننفذ الخطوات 3-8



3	ضع $y = Ax$ .
4	ضع $y' = x'y$ .
5	إذا كانت $\ y\ _2 = 0$ فإن المخرجات (المتجه المميز $x$ ). المخرجات (لـ $A$ قيمة مميزة 0. اختر متجها جديدا $x$ وابدأ من جديد). توقف.
6	ضع $ERR = \left\  x - \frac{y}{\ y\ _2} \right\ _2$ $x = y / \ y\ _2$
7	إذا كان $ERR < TOL$ فإن المخرجات $(x, y)$ . ( العملية كانت ناجحة). توقف
8	ضع $k = k + 1$ .
9	المخرجات (إن أكبر عدد من التكرارات قد تم تجاوزه). ( العملية كانت فاشلة). توقف.



مثال 2

المصفوفة

$$A = \begin{bmatrix} 4 & -1 & 1 \\ -1 & 3 & -2 \\ 1 & -2 & 3 \end{bmatrix}$$

متماثلة مع قيم مميزة  $6 = \lambda_1 = 3 \cdot \lambda_2 = 1 \cdot \lambda_3$ . يتضمن جدول (2.9) نتائج طريقة القوة. أما النتائج في جدول (3.9) فهي لطريقة القوة المتماثلة. مفترضين في كل حالة أن  $x^{(0)} = (1, 0, 0)$ ،  $y^{(0)}$  انظر معنوية التحسن التي تحققها طريقة القوة المتماثلة. تتقارب تقريبات المتجهات المميزة المنتجة بطريقة القوة إلى المتجه  $(1, -1, 1)'$  مع  $\|(1, -1, 1)'\|_2 = 1$ . وفي طريقة القوة المتماثلة. فإن التقارب يكون إلى المتجه المتوازي  $(\sqrt{3}/3, -\sqrt{3}/3, \sqrt{3}/3)'$  مع  $\|(\sqrt{3}/3, -\sqrt{3}/3, \sqrt{3}/3)'\|_2 = 1$ .

جدول 2.9 طريقة القوة لـ Aitken's  $\Delta^2$ 

$\ x^{(m)}\ _\infty = 1$ مع $(x^{(m)})'$	$\lambda^{(m)}$	$(y^{(m)})'$	$m$
(1, 0, 0)			0
(1, -0.25, 0.25)	4	(4, -1, 1)	1
(1, -0.5, 0.5)	7	(4.5, -2.25, 2.25)	2
(1, -0.7, 0.7)	6.2	(5, -3.5, 3.5)	3
(1, -0.8333, 0.8333)	6.047617	(5.4, -4.5, 4.5)	4
(1, -0.911765, 0.911765)	6.011767	(5.666, -5.1666, 5.1666)	5
(1, -0.954545, 0.954545)	6.002931	(5.823529, -5.558824, 5.558824)	6
(1, -0.976923, 0.976923)	6.000733	(5.909091, -5.772727, 5.772727)	7
(1, -0.988372, 0.988372)	6.000184	(5.953846, -5.884615, 5.884615)	8
(1, -0.994163, 0.994163)	5.976744	(5.976744, -5.941861, 5.941861)	9
(1, -0.997076, 0.997076)	5.988327	(5.988327, -5.970817, 5.970817)	10

جدول 3.9 طريقة القوة لـ  $\Delta^2$  Aitken's

$\ x^{(m)}\ _2 = 1$ مع $x^{(m)}$	$\hat{\mu}^{(m)}$	$\mu^{(m)}$	$(y^{(m)})^t$	$m$
(1, 0, 0)			(1, 0, 0)	0
(0.942809, -0.25702, 0.235702)	7	4	(4, -1, 1)	1
(0.816497, -0.418248, 0.408248)	6.047619	5	(4.242641, -2.121320, 2.121320)	2
(0.710669, -0.497468, 0.497468)	6.002932	5.666667	(4.082483, -2.857738, 2.857738)	3
(0.646997, -0.559164, 0.539164)	6.000183	5.909091	(3.837613, -3.198011, 3.198011)	4
(0.612836, -0.558763, 0.558763)	6.000012	5.976744	(3.666314, -3.342816, 3.342816)	5
(0.595247, -0.558190, 0.568190)	6.000000	5.994152	(3.568871, -3.406650, 3.406650)	6
(0.586336, -0.557805, 0.572805)	6.000000	5.998536	(3.517370, -3.436200, 3.436200)	7
(0.581852, -0.5575086, 0.575086)		5.999634	(3.490952, -3.450359, 3.450359)	8
(0.579603, -0.5576220, 0.576220)		5.999908	(3.477580, -3.457283, 3.457283)	9
(0.578477, -0.5576786, 0.576786)		5.999977	(3.470854, -3.460706, 3.460706)	10

مبرهنة 14.9 تعطي المبرهنة الآتية حد خطأ لتقريب القيم المميزة لمصفوفة متماثلة.

إذا كانت  $A$  مصفوفة متماثلة بحجم  $n \times n$  مع قيم مميزة  $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$  و  $\|Ax - \lambda x\|_2 < \varepsilon$  لعدد ما حقيقي  $\lambda$  ومتجه  $x$  مع  $\|x\|_2 = 1$  فإن

$$\min_{1 \leq j \leq n} |\lambda_j - \lambda| < \varepsilon$$

البرهان افترض أن  $v^{(1)}, v^{(2)}, \dots, v^{(n)}$  تشكل مجموعة متعامدة من المتجهات المميزة لـ  $A$  ومقترنة على التوالي بالقيم المميزة  $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ .

ووفقاً للنظريتين (5.9) و (2.9) فإنه يمكن وضع  $x$  لمجموعة وحيدة من الثوابت  $\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n$

$$x = \sum_{j=1}^n \beta_j v^{(j)}$$

على الصورة

ومن ثم فإن

$$\|Ax - \lambda x\|_2^2 = \left\| \sum_{j=1}^n \beta_j (\lambda_j - \lambda) v^{(j)} \right\|_2^2 = \sum_{j=1}^n |\beta_j|^2 |\lambda_j - \lambda|^2 \geq \min_{1 \leq j \leq n} |\lambda_j - \lambda|^2 \sum_{j=1}^n |\beta_j|^2$$

ولكن

$$\sum_{j=1}^n |\beta_j|^2 = \|x\|_2^2 = 1$$

لذا فإن

$$\varepsilon \geq \|Ax - \lambda x\|_2 > \min_{1 \leq j \leq n} |\lambda_j - \lambda|$$

إن طريقة القوة المعكوسة Inverse Power method عبارة عن تعديل لطريقة القوة لتعطي تقارباً أسرع. وتستخدم لتحديد القيمة المميزة لـ  $A$  القريبة من العدد المحدد  $q$ .

افترض أن للمصفوفة  $A$  قيمًا مميزة  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$  مع متجهات مميزة مستقلة خطيًا  $v^{(1)}, \dots, v^{(n)}$ . إن القيم المميزة لـ  $(A - qI)^{-1}$  حيث  $q \neq \lambda_i$  عند  $i = 1, 2, \dots, n$  تكون

$$\frac{1}{\lambda_1 - q}, \frac{1}{\lambda_2 - q}, \dots, \frac{1}{\lambda_n - q}$$

مع متجهات مميزة  $v^{(1)}, v^{(2)}, \dots, v^{(n)}$ . (انظر التمرين 13 من الفصل 2.7) بتطبيق طريقة القوة لـ  $(A - qI)^{-1}$  نحصل على

$$y^{(m)} = (A - qI)^{-1} x^{(m-1)}$$

$$\mu^{(m)} = \frac{y_{p_m}^{(m)}}{x_{p_m}^{(m-1)}} = \frac{y_{p_m}^{(m)}}{x_{p_m}^{(m-1)}} = \frac{\sum_{j=1}^n \beta_j \frac{1}{(\lambda_j - q)^m} v_{p_m}^{(j)}}{\sum_{j=1}^n \beta_j \frac{1}{(\lambda_j - q)^{m-1}} v_{p_m}^{(j)}} \quad (3.9)$$

3

حيث يمثل  $p_m$  عند كل خطوة أصغر عدد صحيح لتكون  $\|y^{(m)}\| = |y_{p_m}^{(m)}|$  وتتقارب المتتالية  $\{\mu^{(m)}\}$  في المعادلة (3.9) إلى  $1/(\lambda_k - q)$  حيث إن

$$\frac{1}{|\lambda_k - q|} = \max_{1 \leq i \leq n} \frac{1}{|\lambda_i - q|}$$

و  $\lambda_k \approx q + 1/\mu^{(m)}$  هي القيمة المميزة لـ  $A$  والأقرب إلى  $q$ .

ومع معلومية  $k$  يمكن كتابة المعادلة (3.9) على الصورة

$$\mu^{(m)} = \frac{1}{\lambda_k - q} \left[ \frac{\beta_k v_{p_m}^{(k)} + \sum_{j=1, j \neq k}^n \beta_j \left[ \frac{\lambda_k - q}{\lambda_j - q} \right]^m v_{p_m}^{(j)}}{\beta_k v_{p_m}^{(k)} + \sum_{j=1, j \neq k}^n \beta_j \left[ \frac{\lambda_k - q}{\lambda_j - q} \right]^{m-1} v_{p_m}^{(j)}} \right] \quad (4.9)$$

ولذلك فإن اختيار  $q$  يحدد التقارب. على أن تكون  $1/(\lambda_k - q)$  قيمة مميزة مهيمنة لـ  $(A - qI)^{-1}$  (مع أنه من الممكن أن تكون قيمة مميزة مضاعفة). وكلما اقتربت  $q$  من القيمة المميزة  $\lambda_k$  تسارع التقارب؛ لأن التقارب من رتبة

$$O \left( \left| \frac{(\lambda - q)^{-1}}{(\lambda_k - q)^{-1}} \right|^m \right) = O \left( \left| \frac{(\lambda_k - q)}{(\lambda - q)} \right|^m \right)$$

حيث تمثل  $\lambda$  القيمة المميزة لـ  $A$  وثاني أقرب قيمة لـ  $q$ . يوجد المتجه  $y^{(m)}$  من المعادلة

$$(A - qI)y^{(m)} = x^{(m-1)}$$

يمكن استخدام تقليص جاوس مع الدوران لحل هذا النظام عمومًا.

وعلى الرغم من أن طريقة القوة المعكوسة تتطلب حل النظام بحجم  $n \times n$  عند كل خطوة إلا أنه يمكن حفظ المضاعفات لتقليل الحسابات. إن اختيار  $q$  يمكن أن يستند إلى مبرهنة Geršgorin Circle Theorem أو إلى وسائل أخرى لتحديد موقعين لقيمة مميزة.

تُحسب الخوارزمية (3.9)  $q$  من تقريب ابتدائي للمتجه المميز  $x^{(0)}$  من خلال

$$q = \frac{x^{(0)T} A x^{(0)}}{x^{(0)T} x^{(0)}}$$

إن هذا الاختيار لـ  $q$  ناتج من تأمل أنه لو كانت  $x$  عبارة عن متجه مميز لـ  $A$  نسبة إلى القيمة

المميزة  $\lambda$ ، فإن  $Ax = \lambda x$ ، ومن ثم فإن  $x^T Ax = \lambda x^T x$  و

$$\lambda = \frac{x^T Ax}{x^T x} = \frac{x^T Ax}{\|x\|_2^2}$$

وإذا كانت  $q$  قريبة من قيمة مميزة، فإن التقارب سيكون نوعاً ما سريعاً، ولكن يجب استخدام أسلوب الدوران في الخطوة (6) لتجنب التلوين بخطأ تقريب.

تُستخدم الخوارزمية (3.9) غالباً في تقريب متجه مميز، عندما يكون تقريب القيمة المميزة معلوماً.

### طريقة القوة المعكوسة Inverse Power Method

لتقريب القيمة المميزة والمتجه المميز المقترن بها للمصفوفة  $A$  بحجم  $n \times n$  وبشرط متجه لاصفري  $x$ ؛ المدخلات: البعد  $n$ ، مصفوفة  $A$ ، متجه  $x$ ، حد سماح  $TOL$ ، أكبر عدد من التكرارات  $N$ .

المخرجات: تقريب القيمة المميزة  $\mu$ ، تقريب المتجه المميز  $x$  (مع  $\|x\|_\infty = 1$ )، أي عبارة تفيد بأن أكبر عدد من التكرارات قد تم تجاوزه.

الخطوة	المضمون
1	ضع $q = \frac{x^T Ax}{x^T x}$
2	ضع $k = 1$
3	أوجد أصغر عدد صحيح $p$ مع $1 \leq p \leq n$ و $ x_p  = \ x\ _\infty$ .
4	ضع $x = x/x_p$
5	ما دام $(k \leq N)$ فننفذ الخطوات 6-12.
6	حل النظام الخطي $(A - qI)y = x$
7	إذا كان النظام ليس له حل وحيد فإن المخرجات ( $q$ هي قيمة مميزة، $q$ ). توقف.
8	ضع $\mu = y_p$
9	أوجد أصغر عدد صحيح $p$ مع $1 \leq p \leq n$ و $ y_p  = \ y\ _\infty$
10	ضع $ERR = \ x - (y/y_p)\ _\infty$ $x = y/y_p$
11	إذا كان $ERR < TOL$ فضع $\mu = (1/\mu) + q$ . المخرجات $(\mu, x)$ . ( العملية كانت ناجحة). توقف.



ضع $k = k + 1$ .	12
المخرجات (إن أكبر عدد من التكرارات قد تم تجاوزه). (العملية كانت فاشلة). توقف.	13



ولتقارب طريقة القوة المعكوسة خطياً؛ فإن عملية  $\Delta^2$  Aitken يمكن استخدامها مرة أخرى في تسريع التقارب. ويوضح مثال الآتي التقارب السريع لطريقة القوة المعكوسة إذا كانت  $q$  قريبة من قيمة مميزة.

$$A = \begin{bmatrix} -4 & 14 & 0 \\ -5 & 13 & 0 \\ -1 & 0 & 2 \end{bmatrix}$$

تناولنا المصفوفة

مثال 3

في مثال (1). أعطت الخوارزمية (1.9) التقريب  $\mu^{(12)} = 6.000837$  باستخدام  $x^{(0)} = (1, 1, 1)^t$  ومع  $x^{(0)} = (1, 1, 1)^t$  يكون لدينا

$$q = \frac{x^{(0)t} A x^{(0)}}{x^{(0)t} x^{(0)}} = \frac{19}{3} = 6.333333$$

إن نتائج تطبيق الخوارزمية (3.9) موجودة في جدول (4.9). ويتضمن العمود الأيمن نتائج طريقة  $\Delta^2$  Aitken مطبقة على  $\mu^{(m)}$ .

$\hat{\mu}^{(m)}$	$\mu^{(m)}$	$x^{(m)t}$	$m$
		(1, 1, 1)	0
6.000116	6.183183	(1, 0.720727, -0.194042)	1
6.000004	6.017244	(1, 0.715518, -0.245052)	2
6.000004	6.001719	(1, 0.714409, -0.249522)	3
6.000003	6.000175	(1, 0.714298, -0.249953)	4
	6.000021	(1, 0.714287, -0.250000)	5
	6.000005	(1, 0.714286, -0.249999)	6

جدول 4.9

لأي عدد حقيقي  $q$ ، إذا كانت  $A$  متماثلة فإن  $(A - qI)^{-1}$  متماثلة أيضاً، ومن ثم يمكن تطبيق طريقة القوة المتماثلة - الخوارزمية (2.9) - على  $(A - qI)^{-1}$  لتسريع التقارب إلى

$$O\left(\left|\frac{\lambda_k - q}{\lambda - q}\right|^{2m}\right)$$

تتوافر أساليب عديدة لإيجاد تقريب القيم المميزة الأخرى لمصفوفة عند حساب تقريب القيمة المميزة المهيمنة. وسيقتصر عرضنا هنا على أساليب الانكماش deflation techniques. تتضمن أساليب الانكماش تشكيل مصفوفة جديدة  $B$  قيمها المميزة هي نفسها لـ  $A$ ، باستثناء القيمة المميزة المهيمنة لـ  $A$  فإنها تُستبدل بالقيمة المميزة  $0$  في  $B$ .

والنتيجة الآتية تبرر تلك العملية. ويمكن إيجاد برهان هذه مبرهنة في [Wil2, p. 596].

افترض أن  $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$  عبارة عن قيم مميزة لـ  $A$  ومتجهات مميزة  $v^{(1)}, v^{(2)}, \dots, v^{(n)}$  مقترنة بها، وأن لـ  $\lambda_1$  مضاعفاً هو 1. ليكن  $x$  متجهاً مع  $x'v^{(1)} = 1$ . لذا فإن للمصفوفة

$$B = A - \lambda_1 v^{(1)} x'$$

قيماً مميزة  $0, \lambda_2, \lambda_3, \dots, \lambda_n$  مع متجهات مميزة  $w^{(2)}, w^{(3)}, \dots, w^{(n)}$ . حيث إن  $v^{(i)}$  و  $w^{(i)}$  مترابطان من خلال المعادلة

$$v^{(i)} = (\lambda_i - \lambda_1) w^{(i)} + \lambda_1 (x' w^{(i)}) v^{(1)} \quad (5.9)$$

لكل  $i = 2, 3, \dots, n$ .

يمكن استخدام العديد من الاختيارات للمتجه  $x$  في مبرهنة (5.9). ويظهر ألكمش ويلاندت Helmut Wielandt deflation من تعريف

$$x = \frac{1}{\lambda_1 v_i^{(1)}} (a_{i1}, a_{i2}, \dots, a_{in})' \quad (6.9)$$

حيث إن  $v_i^{(1)}$  إحداثي لاصفري للمتجه المميز  $v^{(1)}$ ، وإن القيم  $a_{i1}, a_{i2}, \dots, a_{in}$  هي العناصر في الصف  $i$  للمصفوفة  $A$ .

مع هذا تعريف

$$x' v^{(1)} = \frac{1}{\lambda_1 v_i^{(1)}} [a_{i1}, a_{i2}, \dots, a_{in}] (v_1^{(1)}, v_2^{(1)}, \dots, v_n^{(1)})' = \frac{1}{\lambda_1 v_i^{(1)}} \sum_{j=1}^n a_{ij} v_j^{(1)}$$

حيث إن الجمع هو الإحداثي  $i$  لحاصل الضرب  $\Delta v^{(1)}$ . ولأن  $\Delta v^{(1)} = \lambda_1 v^{(1)}$ ؛ يكون لدينا

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} v_j^{(1)} = \lambda_1 v_i^{(1)}$$

الذي يؤدي إلى أن

$$x' v^{(1)} = \frac{1}{\lambda_1 v_i^{(1)}} (\lambda_1 v_i^{(1)}) = 1$$

وبذلك فإن  $x$  تحقق فرضيات مبرهنة (5.9). وأكثر من ذلك، انظر التمرين 5.9 فإن الصف  $i$  لـ  $B = A - \lambda_1 v^{(1)} x'$  يتضمّن عناصر صفرية كاملة.

إذا كانت  $\lambda \neq 0$  قيمة مميزة مع متجه مميز مقابل لها  $w$  فإن العلاقة  $Ew = \lambda w$  تؤدي إلى أن الإحداثي  $i$  لـ  $w$  يجب أن يكون صفراً أيضاً. والنتيجة أن العمود  $i$  للمصفوفة  $B$  لا يضيف أي مساهمة تجاه  $Bw = \lambda w$ . ولذلك فإن المصفوفة  $B$  يمكن استبدالها بمصفوفة  $B'$  بحجم  $(n-1) \times (n-1)$ ، ونحصل عليها من خلال حذف الصف والعمود  $i$  من  $B$ . وللمصفوفة  $B'$  قيم مميزة  $\lambda_2, \lambda_3, \dots, \lambda_n$ . فإذا كانت  $|\lambda_2| > |\lambda_3|$  فإن طريقة القوة يعاد تطبيقها على المصفوفة  $B'$  لتحديد هذه القيمة المميزة المهيمنة والمتجه المميز  $w^{(2)}$ ، المقترن بـ  $\lambda_2$  بالنسبة إلى المصفوفة  $B'$ . لإيجاد المتجه المميز المقترن  $w^{(2)}$  للمصفوفة  $B$ ؛ أدخل الإحداثي "صفر" بين لإحداثيين  $w_{i-1}^{(2)}$  و  $w_i^{(2)}$  للمتجه  $w^{(2)}$  ذي الأبعاد  $(n-1)$ ، ومن ثم احسب  $v^{(2)}$  باستخدام المعادلة (5.9).

### مبرهنة 15.9

هلمت وايلاند

Helmut Wielandt (1910-2001)

عمل بالأصل في مجاميع التباديل. ولكنه خلال الحرب العالمية الثانية انشغل في بحث حول الأرصاد الجوية. التشفير. والديناميكا الهوائية. هذا تضمن مسائل الاهتزاز التي تتطلب تقديراً للقيم المميزة المرتبطة بالمعادلات التفاضلية والمصفوفات



## مثال 4

نعرف من المثال (2) أن المصفوفة

$$A = \begin{bmatrix} 4 & -1 & 1 \\ -1 & 3 & -2 \\ 1 & -2 & 3 \end{bmatrix}$$

لها قيم مميزة  $\lambda_1 = 6, \lambda_2 = 3, \lambda_3 = 1$ . افترض أن القيمة المميزة المهيمنة  $\lambda_1 = 6$  والمتجه المميز المقترن بها  $v^{(1)} = (1, -1, 1)^t$  قد حسبا، فالعملية التي اتضح أنها لإيجاد  $\lambda_2$  تكون كما يلي:

$$x = \frac{1}{6} \begin{bmatrix} 4 \\ -1 \\ 1 \end{bmatrix} = \left( \frac{2}{3}, -\frac{1}{6}, \frac{1}{6} \right)^t$$

$$v^{(1)}x^t = \begin{bmatrix} 1 \\ -1 \\ 1 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} \frac{2}{3} & -\frac{1}{6} & \frac{1}{6} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{2}{3} & -\frac{1}{6} & \frac{1}{6} \\ -\frac{2}{3} & \frac{1}{6} & -\frac{1}{6} \\ \frac{2}{3} & -\frac{1}{6} & \frac{1}{6} \end{bmatrix}$$

$$B = A - \lambda_1 v^{(1)}x^t = \begin{bmatrix} 4 & -1 & 1 \\ -1 & 3 & -2 \\ 1 & -2 & 3 \end{bmatrix} - 6 \begin{bmatrix} \frac{2}{3} & -\frac{1}{6} & \frac{1}{6} \\ -\frac{2}{3} & \frac{1}{6} & -\frac{1}{6} \\ \frac{2}{3} & -\frac{1}{6} & \frac{1}{6} \end{bmatrix} \\ = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & -1 \\ -3 & -1 & 2 \end{bmatrix}$$

ويحذف الصف الأول والعمود الأول نحصل على

$$B' = \begin{bmatrix} 2 & -1 \\ -1 & 2 \end{bmatrix}$$

الذي له قيم مميزة  $\lambda_2 = 3$  و  $\lambda_3 = 1$ . وإن المتجه المميز  $w^{(2)'} = (1, -1)^t$  يعطينا  $(B' - 3I)w^{(2)'} = 0$  وبإضافة صف صفر إلى المركبة الأولى نحصل على  $w^{(2)} = (0, 1, -1)^t$  ومن المعادلة (5.9) لدينا المتجه المميز  $v^{(2)}$  للمصفوفة  $A$  المقترن بـ  $\lambda_2 = 3$  وهو

$$\blacksquare \quad v^{(2)} = (3 - 6)(0, 1, -1)^t + 6 \left[ \left( \frac{2}{3}, -\frac{1}{6}, \frac{1}{6} \right) (0, 1, -1)^t \right] (1, -1, 1)^t = (-2, -1, 1)^t$$

وعلى الرغم من أن عملية الانكماش هذه يمكن استخدامها في إيجاد تقريبات للقيم جميعها والمتجهات المميزة للمصفوفة. فإن العملية معرضة لخطأ تقريب. وبعد استخدام الانكماش لتقريب قيمة مميزة لمصفوفة. فإن التقريب يجب استخدامه بمنزلة قيمة البداية لطريقة القوة المعكوسة التي طبقت على المصفوفة الأصلية. وهذا سوف يضمن تقارب القيمة المميزة للمصفوفة الأصلية. وليس للمصفوفة التي صُغرت والتي غالباً ما تتضمن أخطاءً. وعندما تكون القيم المميزة جميعها لمصفوفة ما مطلوبة. فإنه يمكن استخدام الأساليب المبينة في الفصل (4.9) المستندة إلى تحويلات التشابه. نغلق هذا الفصل في الخوارزمية (4.9) التي تحسب ثاني قيمة مميزة مهيمنة لمصفوفة والمتجه المميز المقترن بها. بعدما حدّدت القيمة المميزة المهيمنة والمتجه المميز المقابل لها.

انكماش وايلنت Wielandt Deflation

لتقريب ثاني قيمة مميزة مهيمنة والمتجه المميز المقابل لها لمصفوفة  $A$  بحجم  $n \times n$ ، بوجود التقريب  $\lambda$  للقيمة المميزة المهيمنة. والتقريب  $v$  للمتجه المميز المقابل لها. ومتجه  $x \in \mathbb{R}^{n-1}$ : المدخلات: البعد  $n$ . مصفوفة  $A$ . قيمة تقريبية للقيمة المميزة  $\lambda$  مع متجه مميز  $v \in \mathbb{R}^n$ . متجه  $x \in \mathbb{R}^{n-1}$ . حد سماح  $TOL$ . أكبر عدد من التكرارات  $N$ . المخرجات: تقريب القيمة المميزة  $\mu$ . تقريب المتجه المميز  $u$  أو عبارة تفيد بأن الطريقة فاشلة.

الخطوة	المضمون
1	ليكن $i$ أصغر عدد صحيح مع $1 \leq i \leq n$ و $ v_i  = \max_{1 \leq j \leq n}  v_j $ .
2	إذا كان $i \neq 1$ لكل $k = 1, \dots, i-1$ ولكل $j = 1, \dots, i-1$ فضع $b_{kj} = a_{kj} - \frac{v_k}{v_i} a_{ij}$ .
3	إذا كان $i \neq n$ و $i \neq 1$ لكل $k = i, \dots, n-1$ ولكل $j = 1, \dots, i-1$ فضع $b_{kj} = a_{k+1,j} - \frac{v_{k+1}}{v_i} a_{ij}$ $b_{jk} = a_{j,k+1} - \frac{v_j}{v_i} a_{i,k+1}$
4	إذا كان $i \neq n$ لكل $k = i, \dots, n-1$ ولكل $j = i, \dots, n-1$ فضع $b_{kj} = a_{k+1,j+1} - \frac{v_{k+1}}{v_i} a_{i,j+1}$ .
5	نفذ طريقة القوة على المصفوفة $B' = (b_{kj})$ بحجم $(n-1) \times (n-1)$ مع كون $x$ تقريبا ابتدائياً.
6	إذا ما فشلت الطريقة فإن المخرجات (الطريقة فشلت). توقف. ما عدا ذلك. لتكن $\mu$ القيمة المميزة التقريبية و $w' = (w'_1, \dots, w'_{n-1})'$ المتجه المميز التقريبي.
7	إذا كان $i \neq 1$ لكل $k = 1, \dots, i-1$ فضع $v_k = w'_k$ .
8	ضع $w_i = 0$ .
9	إذا كان $i \neq n$ لكل $k = i+1, \dots, n$ فضع $w_k = w'_{k-1}$ .
10	لكل $k = 1, \dots, n$ فضع $u_k = (\mu - \lambda)w_k + \left( \sum_{j=1}^n a_{ij} w_j \right) \frac{v_k}{v_i}$ (احسب المتجه المميز مستخدماً المعادلة 5.9).
11	المخرجات $(\mu, u)$ (العملية كانت ناجحة). توقف.



## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 2.9

1. أوجد أول ثلاث تكرارات نتيجة تطبيق طريقة القوة على المصفوفات الآتية:

$$\text{أ. } \begin{bmatrix} 2 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 2 \end{bmatrix} \quad \text{ب. } \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

استخدم  $x^{(0)} = (-1, 0, 1)^t$

استخدم  $x^{(0)} = (1, -1, 2)^t$

$$\text{د. } \begin{bmatrix} 4 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 3 & -1 & 1 \\ 1 & -1 & 2 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 2 \end{bmatrix}$$

استخدم  $x^{(0)} = (1, -2, 0, 3)^t$

$$\text{ج. } \begin{bmatrix} 1 & -1 & 0 \\ -2 & 4 & -2 \\ 0 & -1 & 2 \end{bmatrix}$$

استخدم  $x^{(0)} = (-1, 2, 1)^t$

2. أوجد أول ثلاث تكرارات نتيجة تطبيق طريقة القوة على المصفوفات الآتية:

$$\text{أ. } \begin{bmatrix} 4 & 2 & 1 \\ 0 & 3 & 2 \\ 1 & 1 & 4 \end{bmatrix} \quad \text{ب. } \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 2 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 3 & 3 \\ 0 & 1 & 3 & 2 \end{bmatrix}$$

استخدم  $x^{(0)} = (1, 1, 0, 1)^t$

استخدم  $x^{(0)} = (1, 2, 1)^t$

$$\text{د. } \begin{bmatrix} -4 & 0 & \frac{1}{2} & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} & -2 & 0 & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{2} & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 4 \end{bmatrix}$$

استخدم  $x^{(0)} = (0, 0, 0, 1)^t$

$$\text{ج. } \begin{bmatrix} 5 & -2 & -\frac{1}{2} & \frac{3}{2} \\ -2 & 5 & \frac{3}{2} & -\frac{1}{2} \\ -\frac{1}{2} & \frac{3}{2} & 5 & -2 \\ \frac{3}{2} & -\frac{1}{2} & -2 & 5 \end{bmatrix}$$

استخدم  $x^{(0)} = (1, 1, 0, -3)^t$

3. كرّر التمرين (1) مستخدماً طريقة معكوس القوة.

4. كرّر التمرين (2) مستخدماً طريقة معكوس القوة.

5. أوجد أول ثلاث تكرارات نتيجة تطبيق طريقة القوة المتماثلة على المصفوفات الآتية:

$$\text{أ. } \begin{bmatrix} 2 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 2 \end{bmatrix} \quad \text{ب. } \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

استخدم  $x^{(0)} = (-1, 0, 1)^t$

استخدم  $x^{(0)} = (1, -1, 2)^t$

$$\text{د. } \begin{bmatrix} 4 & 1 & -1 & 0 \\ 1 & 3 & -1 & 0 \\ -1 & -1 & 5 & 2 \\ 0 & 0 & 2 & 4 \end{bmatrix}$$

استخدم  $x^{(0)} = (0, 1, 0, 0)^t$

$$\text{ج. } \begin{bmatrix} 4.75 & 2.25 & -0.25 \\ 2.25 & 4.75 & 1.25 \\ -0.25 & 1.25 & 4.75 \end{bmatrix}$$

استخدم  $x^{(0)} = (0, 1, 0)^t$

6. أوجد أول ثلاث تكرارات نتيجة تطبيق طريقة القوة المتماثلة على المصفوفات الآتية:

$$\text{أ. } \begin{bmatrix} -2 & 1 & 3 \\ 1 & 3 & -1 \\ 3 & -1 & 2 \end{bmatrix} \quad \text{ب. } \begin{bmatrix} 4 & 2 & -1 \\ 2 & 0 & 2 \\ -1 & 2 & 0 \end{bmatrix}$$

استخدم  $x^{(0)} = (-1, 0, 1)^t$

استخدم  $x^{(0)} = (1, -1, 2)^t$

$$\text{د. } \begin{bmatrix} 5 & -2 & -\frac{1}{2} & \frac{3}{2} \\ -2 & 5 & \frac{3}{2} & -\frac{1}{2} \\ -\frac{1}{2} & \frac{3}{2} & 5 & -2 \\ \frac{3}{2} & -\frac{1}{2} & -2 & 5 \end{bmatrix}$$

استخدم  $x^{(0)} = (1, 1, 0, -3)^t$

$$\text{ج. } \begin{bmatrix} 4 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 3 & -1 & 1 \\ 1 & -1 & 2 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 2 \end{bmatrix}$$

استخدم  $x^{(0)} = (1, 0, 0, 0)^t$

7. استخدم طريقة القوة لتقريب القيمة المميزة المهيمنة للمصفوفات في التمرين (1). استمر بالتكرار حتى تحقق حد السماح  $10^{-4}$  أو حتى يتجاوز عدد التكرارات العدد 25.
8. استخدم طريقة القوة لتقريب القيمة المميزة المهيمنة للمصفوفات في التمرين (2). استمر بالتكرار حتى تحقق حد السماح  $10^{-4}$  أو حتى يتجاوز عدد التكرارات العدد 25.
9. استخدم طريقة معكوس القوة لتقريب القيمة المميزة المهيمنة للمصفوفات في التمرين (1). استمر بالتكرار حتى تحقق حد السماح  $10^{-4}$  أو حتى يتجاوز عدد التكرارات العدد 25.
10. استخدم طريقة معكوس القوة لتقريب القيمة المميزة المهيمنة للمصفوفات في التمرين (2). استمر بالتكرار حتى تحقق حد السماح  $10^{-4}$  أو حتى يتجاوز عدد التكرارات العدد 25.
11. استخدم طريقة القوة المتماثلة لتقريب القيمة المميزة المهيمنة للمصفوفات في التمرين (5). استمر بالتكرار حتى تحقق حد السماح  $10^{-4}$  أو حتى يتجاوز عدد التكرارات العدد 25.
12. استخدم طريقة القوة المتماثلة لتقريب القيمة المميزة المهيمنة للمصفوفات في التمرين (6). استمر بالتكرار حتى تحقق حد السماح  $10^{-4}$  أو حتى يتجاوز عدد التكرارات العدد 25.
13. استخدم طريقة انكماش وايلندت لتقريب القيمة المميزة المهيمنة للمصفوفات في التمرين (7). استمر بالتكرار حتى تحقق حد السماح  $10^{-4}$  أو حتى يتجاوز عدد التكرارات العدد 25.
14. استخدم طريقة انكماش وايلندت لتقريب القيمة المميزة المهيمنة للمصفوفات في التمرين (8). استمر بالتكرار حتى تحقق حد السماح  $10^{-4}$  أو حتى يتجاوز عدد التكرارات العدد 25.
15. كرر التمرين (7) مستخدماً أسلوب Aitken's  $\Delta^2$  وطريقة القوة للقيمة المميزة المهيمنة.
16. كرر التمرين (8) مستخدماً أسلوب Aitken's  $\Delta^2$  وطريقة القوة للقيمة المميزة المهيمنة.
17. انكماش هوتلنك Hotelling Deflation . افترض أنه قد وجدت أكبر قيمة مميزة  $\lambda_1$  والمتجه المميز  $v^{(1)}$  المقابل لها لمصفوفة متماثلة  $A$  بحجم  $n \times n$ . أثبت أن للمصفوفة
- $$B = A - \frac{\lambda_1}{(v^{(1)})^T v^{(1)}} v^{(1)} (v^{(1)})^T$$
- القيم المميزة نفسها  $\lambda_2, \dots, \lambda_n$  لـ  $A$ . إلا أن لـ  $B$  قيمة مميزة 0 مع متجه مميز  $v^{(1)}$  بدلاً من متجه مميز  $\lambda_1$ . استخدم طريقة الانكماش هذه لإيجاد  $\lambda_2$  لكل مصفوفة في التمرين (5). ويمكن لهذه الطريقة أن تستمر نظرياً لإيجاد قيم مميزة أخرى، لكن خطأ تقريب سرعان ما يجعل هذا الجهد عديم الفائدة.
18. أسلوب أنهيليشن Annihilation Technique. افترض أن المصفوفة  $A$ ، بحجم  $n \times n$  لها قيم مميزة  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$  رتبة كما يلي:

$$|\lambda_1| > |\lambda_2| > |\lambda_3| \geq \dots \geq |\lambda_n|$$

مع متجهات مميزة مستقلة خطياً  $v^{(1)}, v^{(2)}, \dots, v^{(n)}$ .

أ. أثبت أنه عند تطبيق طريقة القوة بمتجه ابتدائي  $x^{(0)}$  معطى من خلال

$$x^{(0)} = \beta_2 v^{(2)} + \beta_3 v^{(3)} + \dots + \beta_n v^{(n)}$$

فإن المتتالية  $\{\mu^{(m)}\}$  الموضحة في الخوارزمية (1.9) ستتقارب إلى  $\lambda_2$ .

ب. أثبت أنه لأي متجه  $x = \sum_{i=1}^n \beta_i v^{(i)}$ . فإن المتجه  $x^{(0)} = (A - \lambda_1 I)x$  يحقق الخاصية المعطاة في الفقرة (أ).

ج. أوجد تقريباً إلى  $\lambda_2$  للمصفوفات في التمرين (1).

د. أثبت أن هذه الطريقة يمكن استمرارها لإيجاد  $\lambda_3$  مستخدمين  $(A - \lambda_2 I)(A - \lambda_1 I)x$ .

19. باتباع منهجية التمرين (11) في الفصل (3.6) والتمرين (15) في الفصل (2.7). افترض أن لنوع من الخنافس دورة حياة مدتها 4 سنوات. وأن لأنثى معدل بقاء قدره  $\frac{1}{2}$  في سنتها الأولى. و $\frac{1}{4}$  في سنتها الثانية. و $\frac{1}{8}$  في سنتها الثالثة. وافترض بالإضافة إلى ذلك أن الأنثى تلد في المعدل أنثيين في السنة الثالثة و4 إناث في السنة الرابعة. وتوضح المصفوفة  $A$  مساهمة أنثى واحدة لسنة واحدة في مجتمع الإناث في السنة التالية

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 2 & 4 \\ \frac{1}{2} & 0 & 0 & 0 \\ 0 & \frac{1}{4} & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \frac{1}{8} & 0 \end{bmatrix}$$

إذ يمثل العنصر في الصف  $i$  والعمود  $j$  المساهمة المحتملة مرة أخرى لأنثى بالعمر  $j$

في مجتمع الإناث للسنة التالية بالعمر  $j$ .

أ. استخدم مبرهنة دائرة جبركجورن Gersgorin Circle Theorem لتحديد منطقة ضمن المستوى

المركب، بحيث تتضمن القيم المميزة جميعها لـ  $A$ .

ب. استخدم طريقة القوة لتحديد القيمة المميزة المهيمنة والمتجه المميز المقابل لها.

ج. استخدم الخوارزمية (4.9) لتحديد أي قيم مميزة متبقية ومتجهاتها المميزة للمصفوفة  $A$ .

د. أوجد القيم المميزة لـ  $A$  باستخدام كثيرة حدود الخاصية لـ  $A$  وطريقة نيوتن.

هـ. ما تقديرك على المدى البعيد لمجتمع هذه الخنافس؟

20. أثبت أن الصف  $i$  لـ  $B = A - \lambda_1 v^{(1)} x^{(1)}$  هو صفر. حيث  $\lambda_1$  أكبر قيمة مميزة لـ  $A$ ، وأن  $v^{(1)}$

هو المتجه المميز المقابل لها، و  $x$  عبارة عن المتجه المعرف بالمعادلة (6.9).

21. المصفوفة الثلاثية الأقطار  $(m-1) \times (m-1)$

$$A = \begin{bmatrix} 1+2\alpha & -\alpha & 0 & \dots & 0 \\ -\alpha & 1+2\alpha & -\alpha & & \\ 0 & & \ddots & \ddots & \\ \vdots & & & \ddots & \\ 0 & \dots & 0 & -\alpha & 1+2\alpha \end{bmatrix}$$

مشاركة في طريقة الفرق الرجعي لحل معادلة الحرارة. (انظر الفصل 2.12) ولاستقرار

الطريقة فإننا نحتاج إلى  $\rho(A^{-1}) < 1$  ومع  $m = 11$ ، قَرِّب  $\rho(A^{-1})$  لكل مما يلي:

أ.  $\alpha = \frac{1}{4}$  ب.  $\alpha = \frac{1}{2}$  ج.  $\alpha = \frac{3}{4}$

متى تكون الطريقة مستقرة؟

22. القيم المميزة للمصفوفة  $A$  في التمرين (21) هي

$$\lambda_i = 1 + 4\alpha \left( \sin \frac{\pi i}{2m} \right)^2 \quad i = 1, \dots, m-1$$

قارن التقريب في التمرين (21) بالقيمة الحقيقية لـ  $\rho(A^{-1})$ . ومرة أخرى متى تكون الطريقة مستقرة؟

23. المصفوفتان  $A$  و  $B$   $(m-1) \times (m-1)$  حيث

$$B = \begin{bmatrix} 1-\alpha & \frac{\alpha}{2} & 0 & \dots & 0 \\ \frac{\alpha}{2} & 1-\alpha & \frac{\alpha}{2} & \dots & 0 \\ 0 & \dots & \dots & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & 0 & \dots & 1-\alpha \end{bmatrix} \quad \text{و} \quad A = \begin{bmatrix} 1+\alpha & -\frac{\alpha}{2} & 0 & \dots & 0 \\ -\frac{\alpha}{2} & 1+\alpha & -\frac{\alpha}{2} & \dots & 0 \\ 0 & \dots & \dots & \dots & -\frac{\alpha}{2} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & 0 & \dots & 1+\alpha \end{bmatrix}$$

مشاركتان في طريقة Crank–Nicolson لحل معادلة الحرارة. (انظر الفصل 2.12؛ مع  $m=11$ ،

قرب  $\rho(A^{-1}B)$  لكل مما يلي:

ج.  $\alpha = \frac{1}{2}$

ب.  $\alpha = \frac{1}{4}$

أ.  $\alpha = \frac{1}{4}$

24. من الممكن تمثيل نظام ديناميكي خطي بالمعادلة

$$\frac{dx}{dt} = A(t)x(t) + B(t)u(t), \quad y(t) = C(t)x(t) + D(t)u(t)$$

حيث إن  $A$ ،  $B$ ،  $C$  و  $D$  عبارة عن مصفوفات متغيرة بحجم  $n \times n$ ،  $n \times r$ ،  $m \times n$  و  $m \times r$  على التوالي، وإن  $x$ ،  $y$  و  $u$  عبارة عن متغيرات متجه بأبعاد  $n$ ،  $m$  و  $r$  على التوالي. ولكي يكون النظام مستقرًا، يجب أن تكون للقيم المميزة جميعها للمصفوفة  $A$  مع جزء حقيقي غير موجب لجميع قيم  $t$ . فهل النظام مستقر إذا كان

أ.  $A(t) = \begin{bmatrix} -1 & 2 & 0 \\ -2.5 & -7 & 4 \\ 0 & 0 & -5 \end{bmatrix}$  . ب.  $A(t) = \begin{bmatrix} -1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -5 & 1 \\ -1 & -1 & -2 & -3 \end{bmatrix}$

## Householder's Method

## طريقة هاوسهولدر

39

سنستخدم في الفصل (4.9) طريقة QR لتقليص مصفوفة ثلاثية الأقطار مماثلة لمصفوفة تكون قطرية تقريباً. إن العناصر القطرية للمصفوفة المتقلصة عبارة عن تقريبات للقيم المميزة لتلك المصفوفة. وسنعرض في هذا الفصل طريقة ابتكرها Alston Householder لتقليص مصفوف معينة لمصفوفة مماثلة ثلاثية الأقطار. ومع الربط بين المسائل التي نحلها ضمن هذين الفصلين بوضوح، فإن لطريقة Householder تطبيقات واسعة في غير مجالات تقريب القيم المميزة. تستخدم طريقة Householder في إيجاد مصفوفة ثلاثية الأقطار متماثلة  $B$  تكون مماثلة لمصفوفة معلومة  $A$ . تؤدي مبرهنة (10.9) إلى أن  $A$  مماثلة لمصفوفة قطرية  $D$  نظراً لوجود مصفوفة متعامدة

الستون هاوس هولدر

(1904-1993)

Alston Householder

عمل بحث في علوم الجيوديسيا الرياضية قبل أن يصبح مدير المختبر الوطني Oak Ridge National Laboratory في ولاية تينيسي عام 1948. وقد تم تطوير هذه الطريقة في الأعوام 1950s عندما بدأ العمل في حل النظم الخطية

$Q$  بالخاصية  $D = Q^{-1}AQ = Q'AQ$ . ولأن المصفوفة  $Q$  (و  $D$  أيضاً) صعبة الحساب عموماً؛ فإن طريقة هاوسهولدر Householder توفّر حلاً وسطاً. وبعد تنفيذ طريقة هاوسهولدر Householder، يمكن استخدام طرائق فاعلة مثل خوارزمية QR في تقريب دقيق للقيم المميزة للمصفوفة ثلاثية الأقطار المتماثلة الناتجة.

## تعريف 16.9

ليكن  $w \in \mathbb{R}^n$  مع  $w'w = 1$ . وتسمى المصفوفة  $n \times n$

$$P = I - 2ww'$$

تحويل هاوسهولدر Householder transformation.

إن تحويلات هاوسهولدر Householder تستخدم استبعاد الخلايا الصفرية اختياريّاً selectively zero out blocks للعناصر في متجهات أو أعمدة مصفوفات بحيث تكون مستقرة معها بحدّ أقصى بالنسبة إلى خطأ تقريب. (انظر [Wil2, pp. 152–162] لمزيد من النقاش). وإن خصائص تحويلات هاوسهولدر Householder موضحة في مبرهنة الآتية:

## مبرهنة 17.9

إن تحويل هاوسهولدر Householder،  $P = I - 2ww'$ ، يكون متماثلاً ومتعامداً، ولذلك فإن

$$P^{-1} = P$$

البرهان بما أن

$$(ww')' = (w')'w' = ww'$$

يكون لدينا

$$P' = (I - 2ww')' = I - 2ww' = P$$

وبالإضافة إلى ذلك بما أن  $w'w = 1$  فإن

$$\begin{aligned} PP' &= (I - 2ww')(I - 2ww') = I - 2ww' - 2ww' + 4ww'ww' \\ &= I - 4ww' + 4ww' = I \end{aligned}$$

ولذلك فإن

$$P^{-1} = P' = P$$

إن طريقة هاوسهولدر Householder تبدأ بتحديد تحويل  $P^{(1)}$  مع خاصية كون

$$A^{(2)} = P^{(1)}AP^{(1)}$$

$$a_{j1}^{(2)} = 0 \quad \text{لكل } j = 3, 4, \dots, n \quad (7.9)$$

ومن خلال التماثل فإن  $a_{1j}^{(2)} = 0$ .

يُختار المتجه  $w_n, w_{n-1}, \dots, w_1$  بحيث  $w'w = 1$ . وإن المعادلة (7.9) متحققة.

وفي المصفوفة

$$A^{(2)} = P^{(1)}AP^{(1)} = (I - 2ww')A(I - 2ww')$$

لدينا  $a_{11}^{(2)} = a_{11}$  و  $a_{j1}^{(2)} = 0$  لكل  $j = 3, 4, \dots, n$ . ويفترض هذا الاختيار  $n$  من الشروط

على  $n$  من المجاهيل  $w_1, w_2, \dots, w_n$  إن وضع  $w_1 = 0$  يضمن أن  $a_{11}^{(2)} = a_{11}$  ونحن نريد من

$$P^{(1)} = I - 2ww'$$

أن تحقق

$$P^{(1)}(a_{11}, a_{21}, a_{31}, \dots, a_{n1})' = (a_{11}, \alpha, 0, \dots, 0)' \quad (8.9)$$

حيث ستختار  $\alpha$  لاحقاً. ولتبسيط الصيغة؛ ليكن

$$\hat{w} = (w_2, w_3, \dots, w_n)' \in \mathbb{R}^{n-1}, \quad \hat{y} = (a_{21}, a_{31}, \dots, a_{n1})' \in \mathbb{R}^{n-1}$$

وإن  $\hat{P}$  هي  $(n-1) \times (n-1)$  تحويل Householder  $\hat{P} = I_{n-1} - 2\hat{w}\hat{w}'$

إذن تصبح المعادلة (8.9)

$$P^{(1)} \begin{bmatrix} c_{11} \\ c_{21} \\ c_{31} \\ \vdots \\ c_{n1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & \dots & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & \hat{P} & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & \dots & 0 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} a_{11} \\ \hat{y} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} a_{11} \\ \hat{P}\hat{y} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} a_{11} \\ \alpha \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix}$$

مع

$$\hat{P}\hat{y} = (I_{n-1} - 2\hat{w}\hat{w}')\hat{y} = \hat{y} - 2(\hat{w}'\hat{y})\hat{w} = (\alpha, 0, \dots, 0)' \quad (9.9)$$

ليكن  $r = \hat{w}'\hat{y}$  لذا فإن

$$(c_{21}, 0, \dots, 0)' = (a_{21} - 2rw_2, a_{31} - 2rw_3, \dots, a_{n1} - 2rw_n)'$$

ويمكننا تحديد القيم  $w_i$  جميعها حال معرفتنا لقيم  $\alpha$  و  $r$ . وإن مكونات المعادلة تعطي

$$(c_{21}, 0, \dots, 0)' = (a_{21} - 2rw_2, a_{31} - 2rw_3, \dots, a_{n1} - 2rw_n)'$$

ولذلك فإن

$$2rw_2 = a_{21} - \alpha \quad (10.9)$$

و

$$2rw_j = a_{j1} \quad \text{لكل } j = 3, \dots, n \quad (11.9)$$

وبتربيع جهتي كل من المعادلتين وجمعهما نحصل على

$$4r^2 \sum_{j=2}^n w_j^2 = (a_{21} - \alpha)^2 + \sum_{j=3}^n a_{j1}^2$$

وبما أن  $w_1 = 0$  و  $w'w = 1$  يكون لدينا  $\sum_{j=2}^n w_j^2 = 1$

و

$$4r^2 = \sum_{j=2}^n a_{j1}^2 - 2\alpha a_{21} + \alpha^2 \quad (12.9)$$

من خلال المعادلة (9.9). وحقيقة كون  $P$  متعامدة نحصل على



$$\alpha^2 = (\alpha, 0, \dots, 0)(\alpha, 0, \dots, 0)' = (\hat{P}\hat{y})' \hat{P}\hat{y} = \hat{y}' \hat{P}' \hat{P} \hat{y} = \hat{y}' \hat{y}$$

ومن ثم فإن

$$\alpha^2 = \sum_{j=2}^n a_{j1}^2$$

التي عند تعويضها في المعادلة (12.9) تعطي

$$2r^2 = \sum_{j=2}^n a_{j1}^2 - \alpha a_{21}$$

ولكي نضمن أن  $2r^2 = 0$  فقط عندما  $a_{n1} = 0$  فإننا نختار

$$\alpha = -\text{sgn}(a_{21}) \left( \sum_{j=2}^n a_{j1}^2 \right)^{1/2}$$

الذي يؤدي إلى أن

$$2r^2 = \sum_{j=2}^n a_{j1}^2 + |a_{21}| \left( \sum_{j=2}^n a_{j1}^2 \right)^{1/2}$$

ومع هذا الاختيار لـ  $\alpha$  و  $2r^2$ ، نحل المعادلتين (10.9) و (11.9) لنحصل على

$$w_2 = \frac{a_{21} - \alpha}{2r} \text{ و } w_j = \frac{a_{j1}}{2r} \text{ لكل } j = 3, \dots, n$$

ولتلخيص اختيار  $P^{(1)}$  فإنه لدينا

$$\alpha = -\text{sgn}(a_{21}) \left( \sum_{j=2}^n a_{j1}^2 \right)^{1/2}$$

$$r = \left( \frac{1}{2}\alpha^2 - \frac{1}{2}a_{21}\alpha \right)^{1/2}$$

$$w_1 = 0$$

$$w_2 = \frac{a_{21} - \alpha}{2r}$$

$$w_j = \frac{a_{j1}}{2r}$$

و  
لكل  $j = 3, \dots, n$ .

ومع هذا الاختيار فإن

$$A^{(2)} = P^{(1)} A P^{(1)} = \begin{bmatrix} a_{11}^{(2)} & a_{12}^{(2)} & 0 & \dots & 0 \\ a_{21}^{(2)} & a_{22}^{(2)} & a_{23}^{(2)} & \dots & a_{2n}^{(2)} \\ 0 & a_{32}^{(2)} & a_{33}^{(2)} & \dots & a_{3n}^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & a_{n2}^{(2)} & a_{n3}^{(2)} & \dots & a_{nn}^{(2)} \end{bmatrix}$$

وبعد إيجاد  $P^{(1)}$  وحساب  $A^{(2)}$ . تُعاد العملية عند  $k = 2, 3, \dots, n - 2$  كما يلي:

$$\alpha = -\text{sgn}(a_{k+1,k}^{(k)}) \left( \sum_{j=k+1}^n (a_{jk}^{(k)})^2 \right)^{1/2}$$

$$r = \left( \frac{1}{2}\alpha^2 - \frac{1}{2}\alpha a_{k+1,k}^{(k)} \right)^{1/2}$$

$$w_1^{(k)} = w_2^{(k)} = \dots = w_k^{(k)} = 0$$

$$w_{k+1}^{(k)} = \frac{a_{k+1,k}^{(k)} - \alpha}{2r}$$

$$j = k + 2, k + 3, \dots, n \quad \text{لكل} \quad w_j^{(k)} = \frac{a_{jk}^{(k)}}{2r}$$

$$P^{(k)} = I - 2\mathbf{w}^{(k)} \cdot (\mathbf{w}^{(k)})^T$$

و

$$A^{(k+1)} = P^{(k)} A^{(k)} P^{(k)}$$

حيث

$$A^{(k+1)} = \begin{bmatrix} a_{11}^{(k+1)} & a_{12}^{(k+1)} & 0 & \dots & 0 \\ a_{21}^{(k+1)} & a_{22}^{(k+1)} & & & \\ 0 & a_{k+1,k}^{(k+1)} & a_{k+1,k+1}^{(k+1)} & a_{k+1,k+2}^{(k+1)} & \dots & a_{k+1,n}^{(k+1)} \\ \vdots & & & & & \\ 0 & & 0 & & & \\ \vdots & & & & & \\ 0 & & & a_{n,k+1}^{(k+1)} & & a_{nn}^{(k+1)} \end{bmatrix}$$

وباستمرار هذا النمط، تُصاغ المصفوفة ثلاثية الأقطار المتماثلة  $A^{(n-1)}$ . حيث

$$A^{(n-1)} = P^{(n-2)} P^{(n-3)} \dots P^{(1)} A P^{(1)} \dots P^{(n-3)} P^{(n-2)}$$

المصفوفة  $4 \times 4$  مثال 1

$$A = \begin{bmatrix} 4 & 1 & -2 & 2 \\ 1 & 2 & 0 & 1 \\ -2 & 0 & 3 & -2 \\ 2 & 1 & -2 & -1 \end{bmatrix}$$

متماثلة. وأول تطبيق لتحويل Householder هو

$$\alpha = -(1) \left( \sum_{j=2}^4 a_{j1}^2 \right)^{1/2} = -3, \quad r = \left( \frac{1}{2}(-3)^2 - \frac{1}{2}(1)(-3) \right)^{1/2} = \sqrt{6}$$

$$w = \left( 0, \frac{\sqrt{6}}{3}, -\frac{\sqrt{6}}{6}, \frac{\sqrt{6}}{6} \right)$$

$$P^{(1)} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} - 2 \left( \frac{\sqrt{6}}{6} \right)^2 \begin{bmatrix} 0 \\ 2 \\ -1 \\ 1 \end{bmatrix} \cdot (0, 2, -1, 1)$$

$$= \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -\frac{1}{3} & \frac{2}{3} & -\frac{2}{3} \\ 0 & \frac{2}{3} & \frac{1}{3} & -\frac{2}{3} \\ 0 & -\frac{2}{3} & \frac{2}{3} & \frac{1}{3} \end{bmatrix}$$

$$A^{(2)} = \begin{bmatrix} 4 & -3 & 0 & 0 \\ -3 & \frac{10}{3} & \frac{1}{3} & \frac{4}{3} \\ 0 & \frac{1}{3} & \frac{5}{3} & -\frac{4}{3} \\ 0 & \frac{4}{3} & -\frac{4}{3} & -1 \end{bmatrix}$$

باستمرار التكرار الثانية

$$\alpha = -\frac{5}{3}, \quad r = \frac{2\sqrt{5}}{3}, \quad w = \left( 0, 0, 2\sqrt{5}, \frac{\sqrt{5}}{5} \right)', \quad P^{(2)} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -\frac{5}{3} & -\frac{4}{5} \\ 0 & 0 & -\frac{4}{5} & \frac{3}{5} \end{bmatrix}$$

وإن المصفوفة ثلاثية الأقطار المتماثلة هي

$$A^{(3)} = \begin{bmatrix} 4 & -3 & 0 & 0 \\ -3 & \frac{10}{3} & -\frac{5}{3} & 0 \\ 0 & -\frac{5}{3} & -\frac{33}{25} & \frac{68}{75} \\ 0 & 0 & \frac{68}{75} & \frac{149}{75} \end{bmatrix}$$

تنفذ الخوارزمية (5.9) طريقة Householder كما هي موضحة هنا على الرغم من الالتفاف على عمليات ضرب المصفوفة.

### هاوسهولدر Householder's

لإيجاد مصفوفة ثلاثية الأقطار متماثلة  $A^{(n-1)}$  ومماثلة للمصفوفة المتماثلة  $A = A^{(1)}$ . نبنى المصفوفات  $A^{(2)}, A^{(3)}, \dots, A^{(n-1)}$  الآتية. حيث  $A^{(k)} = (a_{ij}^{(k)})$  لكل  $k = 1, 2, \dots, n-1$ . المدخلات: البعد  $n$ . مصفوفة  $A$ .

المخرجات:  $A^{(n-1)}$  (يمكن إعادة كتابة  $A$  في كل خطوة).

الخطوة	المضمون
1	لكل $k = 1, 2, \dots, n-2$ . نفذ الخطوات 2 - 14.



	ضع $q = \sum_{j=k+1}^n (a_{jk}^{(k)})^2$	2
	إذا كان $a_{k+1,k}^{(k)} = 0$ فضع $\alpha = -q^{1/2}$ ما عدا ذلك فضع $\alpha = -\frac{q^{1/2}a_{k+1,k}^{(k)}}{ a_{k+1,k}^{(k)} }$	3
	ضع $RSQ = \alpha^2 - \alpha a_{k+1,k}^{(k)}$ (إرشاد: $RSQ = 2r^2$ )	4
	ضع $v_k = 0$ (إرشاد: $v_1 = \dots = v_{k-1} = 0$ ولكن لا حاجة إليه). $v_{k+1} = a_{k+1,k}^{(k)} - \alpha$ ولكل $j = k+2, \dots, n$ ضع $v_j = a_{jk}^{(k)}$	5
	(إرشاد: $w = \left(\frac{1}{\sqrt{2RSQ}}\right)v = \frac{1}{2r}v$ )	
	لكل $j = k, k+1, \dots, n$ ضع $u_j = \left(\frac{1}{RSQ}\right) \sum_{i=k+1}^n a_{ji}^{(k)} v_i$ (إرشاد: $u = \left(\frac{1}{RSQ}\right) A^{(k)}v = \frac{1}{2r^2} A^{(k)}v = \frac{1}{r} A^{(k)}w$ )	6
	ضع $PROD = \sum_{i=k+1}^n v_i u_i$ (إرشاد: $PROD = v^t u = \frac{1}{2r^2} v^t A^{(k)} v$ )	7
	لكل $j = k, k+1, \dots, n$ ضع $z_j = u_j - \left(\frac{PROD}{2RSQ}\right) v_j$ (إرشاد: $z = u - \frac{1}{2RSQ} v^t u v = u - \frac{1}{4r^2} v^t u v$ ) $z = u - ww^t u = \frac{1}{r} A^{(k)} w - ww^t \frac{1}{r} A^{(k)} w$	8
◆	لكل $l = k+1, k+2, \dots, n-1$ نفذ الخطوتين 10 و 11. (إرشاد: احبب $A^{(k+1)} = A^{(k)} - vz^t - zv^t = (I - 2ww^t)A^{(k)}(I - 2ww^t)$ )	9
	لكل $j = l+1, \dots, n$ ضع $a_{jl}^{(k+1)} = a_{jl}^{(k)} - v_l z_j - v_j z_l$ $a_{ij}^{(k+1)} = a_{ij}^{(k+1)}$	10
	ضع $a_{ll}^{(k+1)} = a_{ll}^{(k)} - 2v_l z_l$	11
	ضع $a_{nn}^{(k+1)} = a_{nn}^{(k)} - 2v_n z_n$	12



13	لكل $j = k + 2, \dots, n$ ضع $a_{jk}^{(k+1)} = a_{jk}^{(k)} = 0$
14	ضع $a_{k+1,k}^{(k+1)} = a_{k+1,k}^{(k)} - v_{k+1} \tilde{z}_k$ $a_{k,k+1}^{(k+1)} = a_{k,k+1}^{(k)}$ (إرشاد: العناصر الأخرى لـ $A^{(k+1)}$ هي نفسها التي لـ $A^{(k)}$ .)
15	المخرجات $(A^{(n-1)})$ (لقد استكملت العملية. $A^{(n-1)}$ متماثلة. ثلاثية الأقطار. ومماثلة لـ $A$ .) توقف

ولتطبيق خوارزمية Householder مصفوفة  $n \times n$  معينة. يجب عمل التعديلات الآتية للأخذ في الحسبان إمكانية عدم التماثل.

الخطوة	التعديل
6	لكل $j = 1, 2, \dots, n$ ضع $u_j = \frac{1}{RSQ} \sum_{i=k+1}^n a_{ji}^{(k)} v_i$ $y_j = \frac{1}{RSQ} \sum_{i=k+1}^n a_{ij}^{(k)} v_i$
8	لكل $j = 1, 2, \dots, n$ فضع $z_j = u_j - \frac{PROD}{RSQ} v_j$
9	لكل $l = k + 1, k + 2, \dots, n$ نغذ الخطوتين 10 و 11.
10	لكل $j = 1, 2, \dots, k$ ضع $a_{jl}^{(k+1)} = a_{jl}^{(k)} - z_j v_l$ $a_{lj}^{(k+1)} = a_{lj}^{(k)} - y_j v_l$
11	لكل $j = k + 1, \dots, n$ ضع $a_{jl}^{(k+1)} = a_{jl}^{(k)} - z_j v_l - y_j v_j$

وبعد تعديل هذه الخطوات، احذف الخطوات (12 - 14) والمخرجات  $A^{(n-1)}$ .  
 لن تكون المصفوفة  $A^{(n-1)}$  الناتجة ثلاثية الأقطار ما لم تكن المصفوفة الأصلية  $A$  متماثلة. وعلى أي حال فإن العناصر جميعها التي تقع تحت القطر الثانوي السفلي ستكون 0. إن مصفوفة من هذا النوع تسمى *upper Hessenberg*. بمعنى أن  $H = (h_{ij})$  هي *upper Hessenberg* إذا كانت  $h_{ij} = 0$  لـ  $i \geq j + 2$  جميعها.

سنتحقق في الفصل الآتي من كيفية تطبيق خوارزمية QR لتحديد القيم المميزة لـ  $A^{(n-1)}$  التي هي نفسها لتلك التي للمصفوفة الأصلية  $A$ .

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 3.9

1. استخدم طريقة Householder's لوضع المصفوفات الآتية في صيغة ثلاثية الأقطار:

$$\begin{bmatrix} 2 & -1 & -1 \\ -1 & 2 & -1 \\ -1 & -1 & 2 \end{bmatrix} \text{ ب.}$$

$$\begin{bmatrix} 12 & 10 & 4 \\ 10 & 8 & -5 \\ 4 & -5 & 3 \end{bmatrix} \text{ أ.}$$

$$\begin{bmatrix} 4.75 & 2.25 & -0.25 \\ 2.25 & 4.75 & 1.25 \\ -0.25 & 1.25 & 4.75 \end{bmatrix} \text{ د.}$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{bmatrix} \text{ ج.}$$

2. استخدم طريقة Householder لوضع المصفوفات الآتية في صيغة ثلاثية الأقطار:

$$\begin{bmatrix} 5 & -2 & -0.5 & 1.5 \\ -2 & 5 & 1.5 & -0.5 \\ -0.5 & 1.5 & 5 & -2 \\ 1.5 & -0.5 & -2 & 5 \end{bmatrix} \text{ ب.}$$

$$\begin{bmatrix} 4 & -1 & -1 & 0 \\ -1 & 4 & 0 & -1 \\ -1 & 0 & 4 & -1 \\ 0 & -1 & -1 & 4 \end{bmatrix} \text{ أ.}$$

$$\begin{bmatrix} 2 & -1 & -1 & 0 & 0 \\ -1 & 3 & 0 & -2 & 0 \\ -1 & 0 & 4 & 2 & 1 \\ 0 & -2 & 2 & 8 & 3 \\ 0 & 0 & 1 & 3 & 9 \end{bmatrix} \text{ د.}$$

$$\begin{bmatrix} 8 & 0.25 & 0.5 & 2 & -1 \\ 0.25 & -4 & 0 & 1 & 2 \\ 0.5 & 0 & 5 & 0.75 & -1 \\ 2 & 1 & 0.75 & 5 & -0.5 \\ -1 & 2 & -1 & -0.5 & 6 \end{bmatrix} \text{ ج.}$$

3. عدّل خوارزمية Householder (5.9) لحساب المصفوفات upper Hessenberg المماثلة:

والمصفوفات غير المتماثلة الآتية:

$$\begin{bmatrix} -1 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & -2 \\ 3 & 1 & -1 \end{bmatrix} \text{ ب.}$$

$$\begin{bmatrix} 2 & -1 & 3 \\ 2 & 0 & 1 \\ -2 & 1 & 4 \end{bmatrix} \text{ أ.}$$

$$\begin{bmatrix} 4 & -1 & -1 & -1 \\ -1 & 4 & 0 & -1 \\ -1 & -1 & 4 & 1 \\ -1 & -1 & -1 & 4 \end{bmatrix} \text{ د.}$$

$$\begin{bmatrix} 5 & -2 & -3 & 4 \\ 0 & 4 & 2 & -1 \\ 1 & 3 & -5 & 2 \\ -1 & 4 & 0 & 3 \end{bmatrix} \text{ ج.}$$

## The QR Algorithm

## 4.9 الخوارزمية QR

إن طرائق الانكماش الموضحة في الفصل (2.9) ليست مناسبة عموماً لحساب القيم المميزة لجميعها لمصفوفة بسبب نمو خطأ تقريب. وسنعمد في هذا الفصل لخوارزمية QR بوصفها أسلوب تقليص المصفوفة وتحديد القيم المميزة جميعها لمصفوفة متماثلة في آن واحد.

ولتطبيق طريقة QR؛ نبدأ بمصفوفة متماثلة بصيغة ثلاثية الأقطار. بمعنى أن العناصر غير الصفرية فقط في المصفوفة تقع على القطر الرئيس أو على الأقطار الفرعية مباشرة فوق القطر الرئيس أو تحت. فإذا لم تكن هذه هي صيغة المصفوفة المتماثلة فإن الخطوة الأولى هي تطبيق طريقة Householder لحساب مصفوفة ثلاثية الأقطار متماثلة ومماثلة للمصفوفة المعطاة. وبنفس القيم المميزة.

وسنفترض في بقية هذا الفصل أن المصفوفة المتماثلة التي حُسبت لها هذه القيم المميزة ثلاثية الأقطار. فإذا جعلنا  $A$  تمثل مصفوفة من هذا النوع، يمكننا تبسيط الصيغة من خلال عنونة عناصر  $A$  كما يلي:

$$A = \begin{bmatrix} a_1 & b_2 & 0 & \cdots & 0 \\ b_2 & a_2 & b_3 & & \\ 0 & b_3 & a_3 & & \\ \vdots & & & \ddots & \\ 0 & \cdots & 0 & b_n & a_n \end{bmatrix} \quad (13.9)$$

فإذا كانت  $b_2 = 0$  أو  $b_n = 0$  فإن المصفوفة  $1 \times 1$ ،  $[a_1]$  أو  $[a_n]$  تعطي قيمة مميزة  $a_1$  أو  $a_n$  لـ  $A$  فوراً.

عندما تكون  $b_j = 0$  عند بعض قيم  $j$  حيث  $2 < j < n$ ، يمكن اختصار المسألة إلى مصفوفات أصغر بدلاً من  $A$  كما يلي:

$$\begin{bmatrix} a_j & b_{j+1} & 0 & \dots & 0 \\ b_{j+1} & a_{j+1} & b_{j+2} & & \\ 0 & b_{j+2} & a_{j+2} & & \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & b_n & a_n \end{bmatrix} \quad \text{و} \quad \begin{bmatrix} a_1 & b_2 & 0 & \dots & 0 \\ b_2 & a_2 & b_3 & & \\ 0 & b_3 & a_3 & & \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & b_{j-1} & a_{j-1} \end{bmatrix} \quad (14.9)$$

فإذا لم تكن أي من  $b_j$  صفراً فإن طريقة QR تتقدم من خلال صياغة متتالية مصفوفات  $A = A^{(1)}, A^{(2)}, A^{(3)}, \dots$  كما يلي:

1. تحلل  $A = A^{(1)}$  بوصفها حالة ضرب  $A^{(1)} = Q^{(1)} R^{(1)}$ ، حيث إن  $Q^{(1)}$  متعامدة و  $R^{(1)}$  مثلث علوي.

2. معرفة  $A^{(2)}$  بأنها  $A^{(2)} = R^{(1)} Q^{(1)}$ .

تحلل  $A^{(i)}$  بالتحديد بوصفها حالة ضرب  $A^{(i)} = Q^{(i)} R^{(i)}$  لمصفوفة متعامدة  $Q^{(i)}$  ومصفوفة مثلث علوي  $R^{(i)}$ . ومن ثم فإن  $A^{(i+1)}$  تعرف من خلال ضرب  $R^{(i)}$  مع  $Q^{(i)}$  في الاتجاه المعاكس

$$A^{(i+1)} = R^{(i)} Q^{(i)} \quad \text{ولأن } Q^{(i)} \text{ متعامدة، فإن } Q^{(i)'} A^{(i)} = R^{(i)}$$

$$A^{(i+1)} = R^{(i)} Q^{(i)} = (Q^{(i)'} A^{(i)}) Q^{(i)} = Q^{(i)'} A^{(i)} Q^{(i)} \quad (15.9) \quad \text{و}$$

ولذلك فإن  $A^{(i+1)}$  متماثل مع القيم المميزة نفسها لـ  $A^{(i)}$ . ومن خلال أسلوب تعريف  $R^{(i)}$  و  $Q^{(i)}$ ، فإننا نضمن أيضاً كون  $A^{(i+1)}$  ثلاثية الأقطار. مستمرين في الاستنتاج. فإن لـ  $A^{(i+1)}$  القيم المميزة نفسها التي للمصفوفة الأصلية  $A$ ، وتتجه  $A^{(i+1)}$  لتكون مصفوفة قطرية بالقيم المميزة لـ  $A$  ضمن القطر.

ولتوضيح عملية إنشاء مصفوفتين تحليليتين  $Q^{(i)}$  و  $R^{(i)}$ ، فإننا نحتاج إلى تعبير "مصفوفة تدوير rotation matrix".

تختلف مصفوفة تقريب  $P$  rotation matrix عن المصفوفة الحيدانية ذات العناصر الأربعة غالباً. هذه العناصر الأربعة تكون بالصيغة

$$p_{ij} = -p_{ji} = \sin \theta \quad \text{و} \quad p_{ii} = p_{jj} = \cos \theta$$

لقيمة ما  $\theta$  و بعض  $j \neq i$ .

ومن السهل إثبات (انظر التمرين 8)، أنه لأي مصفوفة تدوير فإن المصفوفة  $AP$  تختلف عن  $A$  فقط في الأعمدة  $i$  و  $j$ ، وأن المصفوفة  $PA$  تختلف عن  $A$  فقط في الصفوف  $i$  و  $j$ . وعند أي  $j \neq i$  فإن الزاوية  $\theta$  يمكن اختيارها بحيث يكون للضرب  $PA$  عنصر صفري لـ  $(PA)_{ij}$ . وبالإضافة إلى ذلك فإن كل مصفوفة تدوير  $P$  هي متعامدة لكون تعريف يؤدي إلى أن  $PP' = I$ . إن عملية تحليل  $A^{(1)}$  إلى  $A^{(1)} = Q^{(1)} R^{(1)}$  تستخدم الضرب لـ  $n-1$  من مصفوفات تقريب لإنشاء

$$R^{(1)} = P_n P_{n-1} \dots P_2 A^{(1)}$$

## تعريف 18.9

إذا كانت  $A$  عبارة عن مصفوفة تدوير  $2 \times 2$

$$A = \begin{bmatrix} \cos \theta & -\sin \theta \\ \sin \theta & \cos \theta \end{bmatrix}$$

فإن  $A$  هي مصفوفة تدوير مع عقرب

زاوية  $\theta$

نختار في البداية مصفوفة تقريب  $P_2$  مع

$$p_{12} = -p_{21} = \sin \theta_2 \quad \text{و} \quad p_{11} = p_{22} = \cos \theta_2$$

حيث إن

$$\cos \theta_2 = \frac{a_1}{\sqrt{b_2^2 + a_1^2}} \quad \text{و} \quad \sin \theta_2 = \frac{b_2}{\sqrt{b_2^2 + a_1^2}}$$

ومن ثم فإن للمصفوفة

$$A_2^{(1)} = P_2 A^{(1)}$$

صفرًا في الموقع  $(2, 1)$ ، أي في الصف الثاني والعمود الأول لكون العنصر  $(z, 1)$  في  $A_2^{(1)}$  هو

$$(-\sin \theta_2)a_1 + (\cos \theta_2)b_2 = \frac{-b_2 a_1}{\sqrt{b_2^2 + a_1^2}} + \frac{a_1 b_2}{\sqrt{b_2^2 + a_1^2}} = 0$$

ولأن عملية الضرب  $P_2 A^{(1)}$  تؤثر في كلا الصفين 1 و 2 لـ  $A^{(1)}$ ، فإن المصفوفة الجديدة لا تحتفظ بالضرورة بعناصر صفرية في المواقع  $(1, 3), (1, 4), \dots, (1, n)$ ، وعلى أي حال فإن ثلاثية الأقطار. وعليه فإن العناصر  $(1, 4), \dots, (1, n)$  لـ  $A_2^{(1)}$  يجب أن تكون 0. ويمتد للعنصر  $(1, 3)$  فقط الذي في الصف الأول والعمود الثالث ألا يكون صفرًا.

وتختار المصفوفة  $P_k$  عمومًا بحيث لا يكون العنصر  $(k-1, k+1)$  صفرًا. وصيغة المصفوفة  $A_k^{(1)}$

$$A_k^{(1)} = \begin{bmatrix} z_1 & q_1 & r_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & & & & & \vdots \\ 0 & & & & & \vdots \\ & 0 & z_{k-1} & q_{k-1} & r_{k-1} & \\ & & 0 & x_k & y_k & 0 \\ & & & b_{k+1} & a_{k+1} & b_{k+2} \\ & & & & & \vdots \\ & & & & & b_n \\ 0 & & & & & 0 & a_n \end{bmatrix}$$

وصيغة  $P_{k+1}$



$$P_{k+1} = \begin{bmatrix} I_{k-1} & & O & O \\ O & c_{k+1} & s_{k+1} & O \\ O & -s_{k+1} & c_{k+1} & O \\ O & & O & I_{n-k-1} \end{bmatrix} \begin{array}{l} \leftarrow \text{الصف } k \\ \\ \\ \uparrow \text{العمود } k \end{array} \quad (16.9)$$

حيث يعبر  $O$  عن أن المصفوفة بأبعاد مناسبة مع عناصرها كلها أصفار.

يُختار الثابتان  $c_{k+1} = \cos \theta_{k+1}$  و  $s_{k+1} = \sin \theta_{k+1}$  في  $P_{k+1}$  بحيث يكون العنصر  $(k+1, k)$  في  $A_{k+1}^{(1)}$  صفراً، بمعنى أن  $s_{k+1}x_k - c_{k+1}b_{k+1} = 0$  ولأن  $c_{k+1}^2 + s_{k+1}^2 = 1$ ؛ فإن حل هذه المعادلة هو

$$c_{k+1} = \frac{x_k}{\sqrt{b_{k+1}^2 + x_k^2}} \quad \text{و} \quad s_{k+1} = \frac{b_{k+1}}{\sqrt{b_{k+1}^2 + x_k^2}} \quad \text{وإن صيغة } A_{k+1}^{(1)} \text{ هي}$$

$$A_k^{(1)} = \begin{bmatrix} z_1 & q_1 & r_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & & & & & \\ 0 & & & & & \\ & 0 & & z_k & q_k & r_k \\ & & 0 & x_{k+1} & y_{k+1} & 0 \\ & & & b_{k+2} & a_{k+2} & p_{k+2} \\ & & & & & & b_n \\ 0 & & & & & & & a_n \end{bmatrix}$$

وبتقدم هذا الإنشاء في المتتالية  $P_2, \dots, P_n$  نحصل على المصفوفة القطرية العليا

$$R^{(1)} \equiv A_n^{(1)} = \begin{bmatrix} z_1 & q_1 & r_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & & & & & \\ & & & & & \\ & & & & & \\ & & & & & \\ & & & & & \\ & & & & & \\ & & & & & \\ 0 & & & & & & x_n \end{bmatrix}$$

والنصف الآخر من عملية التحليل QR هو المصفوفة

$$Q^{(1)} = P_2' P_3' \dots P_n'$$

لأن تعامدية مصفوفات تقريب تؤدي إلى أن

$$Q^{(1)} R^{(1)} = (P_2' P_3' \dots P_n') \cdot (P_n \dots P_3 P_2) A^{(1)} = A^{(1)}$$

إن المصفوفة  $Q^{(1)}$  متعامدة؛ لأن

$$(Q^{(1)})' Q^{(1)} = (P_2' P_3' \dots P_n') (P_2' P_3' \dots P_n') = (P_n \dots P_3 P_2) \cdot (P_2' P_3' \dots P_n') = I$$

وبالإضافة إلى ذلك فإن  $Q^{(1)}$  هي مصفوفة upper-Hessenberg. ولكي ترى لماذا يعد هذا صحيحاً؛ يمكنك متابعة الخطوات في التمرينين (9) و (10).

ونتيجة لذلك فإن  $A^{(2)} = R^{(1)} Q^{(1)}$  هي مصفوفة upper-Hessenberg أيضاً؛ لأن عملية ضرب  $Q^{(1)}$  من الجهة اليسرى في المصفوفة المثلثية العليا  $R^{(1)}$  لا تؤثر في عناصر المثلث السفلي. وهذا يؤدي إلى أن  $A^{(2)}$  ثلاثية الأقطار في الحقيقة؛ لكوننا قد عرفنا أنها متماثلة.

إن العناصر اللاقطرية لـ  $A^{(2)}$  ستكون عموماً أصغر قيمة من عناصر  $A^{(1)}$  المتأصلة لها، ولذلك فإن  $A^{(2)}$  هي أقرب إلى أن تكون مصفوفة قطرية من  $A^{(1)}$ . كرر العملية لإنشاء  $A^{(3)}, A^{(4)}, \dots$ .

إذا كان للقيم المميزة لـ  $A$  قيم مختلفة مع  $|\lambda_n| > \dots > |\lambda_2| > |\lambda_1|$ . فإن معدل تقارب العنصر  $b_{j+1}^{(i+1)}$  إلى الصفر في المصفوفة  $A^{(i+1)}$  يعتمد على النسبة  $|\lambda_{j+1}/\lambda_j|$ . (نظر [Fr]) إن معدل تقارب  $b_{j+1}^{(i+1)}$  إلى الصفر يحدد المعدل الذي يتقارب معه العنصر  $a_j^{(i+1)}$  للقيمة  $j$  المميزة  $\lambda_j$ . لذلك فإن معدل التقارب يمكن أن يكون بطيئاً إذا كان  $|\lambda_{j+1}/\lambda_j|$  قريباً من 1.

ولتسريع هذا التقارب؛ فثمة أسلوب تنقل shifting technique مطبق مماثل لذلك الذي استخدم مع طريقة عكس القوة في الفصل (2.9). يُختار الثابت  $\sigma$  قريباً من قيمة مميزة لـ  $A$ . وهذا من شأنه أن يعدل عملية التحليل في المعادلة (15.9) لاختيار  $Q^{(i)}$  و  $R^{(i)}$  بحيث تكون

$$A^{(i)} - \sigma I = Q^{(i)} R^{(i)} \tag{17.9}$$

ونتيجة لذلك. فإن المصفوفة  $A^{(i+1)}$  تعرف لتكون

$$A^{(i+1)} = R^{(i)} Q^{(i)} + \sigma I \tag{18.9}$$

ومع هذا التعديل فإن معدل تقارب  $b_{j+1}^{(i+1)}$  إلى الصفر يعتمد على النسب  $(\lambda_{j+1} - \sigma)/(\lambda_j - \sigma)$ . وهذا يمكن أن يؤدي إلى تطوير معنوي مقارنة بمعدل تقارب  $a_j^{(i+1)}$  إلى  $\lambda_j$  إذا ما كانت  $\sigma$  قريبة من  $\lambda_{j+1}$ . ولكنها ليست كذلك بالنسبة إلى  $\lambda_j$ .

تغيير هنا  $\sigma$  عند كل خطوة بحيث عندما تكون لـ  $A$  قيم مميزة مختلفة، فإن  $b_{j+1}^{(i+1)}$  تتقارب إلى 0 أسرع من  $b_j^{(i+1)}$  ولأي عدد صحيح  $j$  أصغر من  $n$ . وعندما تكون  $b_{j+1}^{(i+1)}$  صغيرة بما يكفي، فإننا نفترض أن  $\lambda_n \approx a_n^{(i+1)}$ . نحذف السطر والعمود  $n$  للمصفوفة، ونتقدم بنفس المنهجية لإيجاد تقريب إلى  $\lambda_{n-1}$ . وتستمر العملية حتى يتحدد التقريب لكل قيمة مميزة.

إن أسلوب التنقل يُختار عند الخطوة  $i$  ثابت التنقل  $\sigma_i$ . حيث إن  $\sigma_i$  هي القيمة المميزة

للمصفوفة

$$E^{(i)} = \begin{bmatrix} a_{n-1}^{(i)} & b_n^{(i)} \\ b_n^{(i)} & a_n^{(i)} \end{bmatrix}$$

التي تكون أكثر قرباً إلى  $a_n^{(i)}$ . ويترجم هذا التنقل القيم المميزة لـ  $A$  بالعامل  $\sigma_i$ . ومع أسلوب التنقل هذا، فإن التقارب يكون في العادة تكعييبياً. (انظر [WR, p. 270]) تتابع الطريقة هذه التنقلات حتى تكون  $b_n^{(i+1)} \approx 0$ ، ومن ثم إضافة التنقلات إلى  $a_n^{(i+1)}$  لتقريب القيمة المميزة  $\lambda_n$ . فإذا كان لـ  $A$  قيم مميزة بنفس المقدار فإن  $b_j^{(i+1)}$  قد يقترب إلى 0 لبعض  $j \neq n$  بمعدل أسرع مما هو عليه  $b_n^{(i+1)}$ . وفي هذه الحالة فإن أسلوب فصل المصفوفة الموضح في المعادلة (14.9) يمكن تطبيقه لتقليص المسألة إلى أخرى تتضمن زوجاً من المصفوفات من الرتبة منخفضة.

$$A = \begin{bmatrix} 3 & 1 & 0 \\ 1 & 3 & 1 \\ 0 & 1 & 3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} a_1^{(1)} & b_2^{(1)} & 0 \\ b_2^{(1)} & a_2^{(1)} & b_3^{(1)} \\ 0 & b_3^{(1)} & a_3^{(1)} \end{bmatrix}$$

لتكن

مثال 1

إن إيجاد معلمة تسريع الانتقال يتطلب إيجاد القيم المميزة لـ

$$\begin{bmatrix} a_2^{(1)} & b_3^{(1)} \\ b_3^{(1)} & a_3^{(1)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 & 1 \\ 1 & 3 \end{bmatrix}$$

التي هي  $\mu_1 = 4$  و  $\mu_2 = 2$ . إن اختيار القيمة المميزة الأكثر قرباً إلى  $a_3^{(1)} = 3$  هو عشوائي ونحن نختار  $\mu_2 = 2$  وننتقل بهذا المقدار. لذا فإن  $\sigma_1 = 2$  و

$$\begin{bmatrix} d_1 & b_2^{(1)} & 0 \\ b_2^{(1)} & d_2 & b_3^{(1)} \\ 0 & b_3^{(1)} & d_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

وباستمرار العملية الحسابية نحصل على

$$x_1 = 1, \quad y_1 = 1, \quad z_1 = \sqrt{2}, \quad c_2 = \frac{\sqrt{2}}{2}, \quad \sigma_2 = \frac{\sqrt{2}}{2}$$

$$y_2 = \frac{\sqrt{2}}{2} \quad \text{و} \quad q_1 = \sqrt{2}, \quad x_2 = 0, \quad r_1 = \frac{\sqrt{2}}{2}$$

ومن ثم فإن

$$A_2^{(1)} = \begin{bmatrix} \sqrt{2} & \sqrt{2} & \frac{\sqrt{2}}{2} \\ 0 & 0 & \sqrt{2} \\ 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

وأبعد من ذلك، فإن

$$s_2 = 1, \quad c_3 = 0, \quad \sigma_3 = 1, \quad q_2 = 1, \quad x_3 = -\frac{\sqrt{2}}{2}$$

ومن ثم فإن

$$R^{(1)} = A_3^{(1)} = \begin{bmatrix} \sqrt{2} & \sqrt{2} & \frac{\sqrt{2}}{2} \\ 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & -\frac{\sqrt{2}}{2} \end{bmatrix}$$

ولحساب  $A^{(2)}$  لدينا

$$s_3 = -\frac{\sqrt{2}}{2}, \quad a_1^{(2)} = 2, \quad b_2^{(2)} = \frac{\sqrt{2}}{2}, \quad a_2^{(2)} = 1, \quad b_3^{(2)} = -\frac{\sqrt{2}}{2}, \quad a_3^{(2)} = 0$$

ومن ثم فإن

$$A^{(2)} = R^{(1)}Q^{(1)} = \begin{bmatrix} 2 & \frac{\sqrt{2}}{2} & 0 \\ \frac{\sqrt{2}}{2} & 1 & -\frac{\sqrt{2}}{2} \\ 0 & -\frac{\sqrt{2}}{2} & 0 \end{bmatrix}$$

ولقد استكمل تكرارًا واحدًا لطريقة QR. وبما أن  $b_2^{(2)} = \sqrt{2}/2$  و  $a_3^{(2)} = -\sqrt{2}/2$  غير صغيرتين، فإن تكرارًا آخر لطريقة QR قد يُنفَّذ. ونحسب في هذا التكرار القيم المميزة  $\frac{1}{2} = \frac{1}{2} \cdot \sqrt{3}$  للمصفوفة

$$\begin{bmatrix} a_2^{(2)} & b_3^{(2)} \\ b_3^{(2)} & a_3^{(2)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & -\frac{\sqrt{2}}{2} \\ -\frac{\sqrt{2}}{2} & 0 \end{bmatrix}$$

ونختار  $\sigma_2 = \frac{1}{2} - \frac{1}{2} \sqrt{3}$  القيمة المميزة الأقرب إلى  $a_3^{(2)} = 0$ ، ويعطينا استكمال العملية الحسابية

$$A^{(3)} = \begin{bmatrix} 2.6720277 & 0.37597448 & 0 \\ 0.37597448 & 1.4736080 & 0.030396964 \\ 0 & 0.030396964 & -0.047559530 \end{bmatrix}$$

فإذا كانت  $b_3^{(3)} = 0.030396964$  صغيرة بما يكفي فإن التقريب لقيمة المميزة  $\lambda_3$  هو  $1.5864151$ . والمجموع  $a_3^{(3)} = -0.047559530$ ، والانتقالات هي  $2 + (1 - \sqrt{3})/2 = \sigma_1 + \sigma_2$  وبحذف كل من الصف والعمود الثالث نحصل على

$$A^{(3)} = \begin{bmatrix} 2.6720277 & 0.37597448 \\ 0.37597448 & 1.4736080 \end{bmatrix}$$

الذي له قيم مميزة  $\mu_1 = 2.7802140$  و  $\mu_2 = 1.3654218$ . وبإضافة الانتقال نحصل على التقريبات

$$\lambda_2 \approx 2.9993964 \text{ و } \lambda_1 \approx 4.4141886$$

ولأن القيم المميزة الحقيقية للمصفوفة  $A$  هي  $3.00000$ ،  $4.41420$  و  $1.58579$ ، فإن طريقة QR قد أعطت أربع خانات معنوية دقيقة في إعادتين فقط. تنفذ الخوارزمية (6.9) طريقة QR.

### طريقة QR

لإيجاد القيم المميزة لمصفوفة  $n \times n$  ثلاثية الأقطار ومتماثلة

$$A \equiv A_1 = \begin{bmatrix} a_1^{(1)} & b_2^{(1)} & 0 & \dots & 0 \\ b_2^{(1)} & a_2^{(1)} & & & \\ 0 & & \ddots & & \\ \vdots & & & \ddots & \\ 0 & \dots & 0 & b_n^{(1)} & a_n^{(1)} \end{bmatrix}$$

المدخلات:  $b_2^{(1)}, \dots, b_n^{(1)}, a_1^{(1)}, \dots, a_n^{(1)}$ ; حد سماح  $TOL$ ، أكبر عدد من التكرار  $M$ .  
المخرجات: قيم مميزة لـ  $A$ ، أو توصية بتقسيم  $A$ ، أو عبارة تفيد تجاوز أكبر عدد من التكرارات.



الخطوة	المضمون
1	ضع $k = 1$ $SHIFT = 0$ (انتقال تجميعي)
2	ما دام $k \leq M$ . فنفذ الخطوات 3 - 19. (تختبر الخطوات 3 - 7 النجاح).
3	إذا كانت $ b_n^{(k)}  \leq TOL$ فضع $\lambda = a_n^{(k)} + SHIFT$ المخرجات ( $\lambda$ ) ضع $n = n - 1$
4	إذا كانت $ b_2^{(k)}  \leq TOL$ فضع $\lambda = a_1^{(k)} + SHIFT$ المخرجات ( $\lambda$ ) ضع $n = n - 1$ $a_1^{(k)} = a_2^{(k)}$ وعند $j = 2, \dots, n$ ضع $a_j^{(k)} = a_{j+1}^{(k)}$ $b_j^{(k)} = b_{j+1}^{(k)}$
5	إذا كانت $n = 0$ فتوقف.
6	إذا كانت $n = 1$ فضع $\lambda = a_1^{(k)} + SHIFT$ المخرجات ( $\lambda$ ) توقف.
7	عند $j = 3, \dots, n - 1$ إذا كانت $ b_j^{(k)}  \leq TOL$ فإن المخرجات (قسّم إلى $b_{j-1}^{(k)}, \dots, b_2^{(k)}, a_{j-1}^{(k)}, \dots, a_1^{(k)}$ ) و ( $a_j^{(k)}, \dots, a_n^{(k)}, b_{j+1}^{(k)}, \dots, b_n^{(k)}, SHIFT$ ) توقف.
8	ضع $b = -(a_{n-1}^{(k)} + a_n^{(k)})$ (احسب انتقالاً). $c = a_n^{(k)} a_{n-1}^{(k)} - [b_n^{(k)}]^2$ $d = (b^2 - 4c)^{1/2}$
9	إذا كانت $b > 0$ فضع $\mu_1 = -2c/(b+d)$ $\mu_2 = -(b+d)/2$ وغير ذلك. ضع $\mu_1 = (d-b)/2$ $\mu_2 = 2c/(d-b)$



$\lambda_1 = \mu_1 + SHIFT$ $\lambda_2 = \mu_2 + SHIFT$ المخرجات $(\lambda_1, \lambda_2)$ توقف	10
اختر $\sigma$ بحيث $ \sigma - a_n^{(k)}  = \min\{ \mu_1 - a_n^{(k)} ,  \mu_2 - a_n^{(k)} \}$	11
ضع $SHIFT = SHIFT + \sigma$ (تجميع الانتقال).	12
عند $j = 1, \dots, n$ ، ضع $d_j = a_j^{(k)} - \sigma$ (نقذ انتقالاً).	13
ضع $x_1 = d_1$ و $y_1 = b_2$ (تحسب الخطوتان 14 و 15 $R^{(k)}$ ).	14
عند $j = 2, \dots, n$ ، ضع $z_{j-1} = \left\{ x_{j-1}^2 + [b_j^{(k)}]^2 \right\}^{1/2}$ $c_j = \frac{x_{j-1}}{z_{j-1}}$ $\sigma_j = \frac{b_j^{(k)}}{z_{j-1}}$ $q_{j-1} = c_j y_{j-1} + s_j d_j$ $x_j = -\sigma_j y_{j-1} + c_j d_j$ فإذا كانت $j \neq n$ فضع $r_{j-1} = \sigma_j b_{j+1}^{(k)}$ $y_j = c_j b_{j+1}^{(k)}$ (حسبت $A_j^{(k)} = P_j A_{j-1}^{(k)}$ و $A_n^{(k)} = R^{(k)}$ )	15
ضع $z_n = x_n$ $a_1^{(k+1)} = \sigma_2 q_1 + c_2 z_1$ $b_2^{(k+1)} = \sigma_2 z_2$ (تحسب الخطوات 16 - 18 $A^{(k+1)}$ ).	16
عند $j = 2, 3, \dots, n-1$ ، ضع $a_j^{(k+1)} = \sigma_{j+1} q_j + c_j c_{j+1} z_j$ $b_{j+1}^{(k+1)} = \sigma_{j+1} z_{j+1}$	17
ضع $a_n^{(k+1)} = c_n z_n$	18
ضع $k = k + 1$	19
المخرجات (تم تجاوز أكبر عدد من التكرارات). العملية كانت ناجحة). توقف.	20



بالإمكان استخدام عملية مماثلة لإيجاد التقريبات للقيم المميزة لمصفوفة  $n \times n$  matrix غير متماثلة. حيث تتقلص المصفوفة أولاً لمصفوفة H upper-Hessenberg مماثلة مستخدمين خوارزمية هاوسهولدر للمصفوفات غير المتماثلة.

تفترض عملية QR التحليلية الصيغة الآتية، أولاً

$$H \equiv H^{(1)} = Q^{(1)} R^{(1)} \quad (19.9)$$

وبعد ذلك يُعرّف  $H^{(2)}$  من خلال

$$H^{(2)} = R^{(1)} Q^{(1)} \quad (20.9)$$

وتحليله إلى

$$H^{(2)} = Q^{(2)} R^{(2)} \quad (21.9)$$

وتستمر طريقة التحليل في الاتجاه نفسه كما في خوارزمية QR. وتُختار المصفوفات بوضع أصفار لعناصر مناسبة للمصفوفة، وتُستخدم عملية انتقال شبيهة بتلك التي في طريقة QR. وعلى أي حال فإن الانتقال يكون أكثر تعقيداً إلى حد ما بالنسبة إلى المصفوفات غير المتماثلة؛ لأنه قد تظهر قيم مميزة مركبة وبالقِيمة نفسها. وإن عملية الانتقال تعدّل الحسابات في المعادلات

$$(19.9)، (20.9) \text{ و } (21.9) \text{ للحصول على طريقة QR مضاعفة}$$

$H^{(3)} = R^{(2)} Q^{(2)} + \sigma_2 I$  و  $H^{(2)} - \sigma_2 I = Q^{(2)} R^{(2)}$ ،  $H^{(2)} = R^{(1)} Q^{(1)} + \sigma_1 I$ ،  $H^{(1)} - \sigma_1 I = Q^{(1)} R^{(1)}$  حيث إن  $\sigma_1$  و  $\sigma_2$  عبارة عن مقارنات مركبة، و...،  $H^{(1)}$ ،  $H^{(2)}$  هي مصفوفات upper-Hessenberg حقيقية.

ويمكن إيجاد طريقة QR بشرح كامل في أعمال Wilkinson [Wil2]. وتوجد خوارزميات وبرامج مفصلة لهذه الطريقة، وأغلب الطرائق شائعة الاستخدام موجودة في [WR]. ونحن نوجّه القارئ إلى هذه الأعمال فيما إذا لم تعط الطريقة التي نحن بصددنا نتائج مرضية. ويمكن تطبيق طريقة QR بأسلوب ينتج متجهات مميزة وقيماً مميزة لمصفوفة، ولكن الخوارزمية (6.9) لم تصمّم لتحقيق ذلك. فإذا وجدت حاجة إلى المتجهات المميزة لمصفوفة متماثلة وإلى القيم المميزة فإننا نقترح استخدام طريقة معكوس القوة بعد تطبيق الخوارزميتين (5.9) و (6.9) أو استخدام واحدة من أقوى الأساليب المذكورة في [WR].

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 4.9

1. طَبِّقْ إعادتين لخوارزمية QR على المصفوفات الآتية:

$$\text{أ. } \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 \\ -1 & 2 & -1 \\ 0 & -1 & 2 \end{bmatrix}$$

$$\text{ب. } \begin{bmatrix} 3 & 1 & 0 \\ 1 & 4 & 2 \\ 0 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\text{ج. } \begin{bmatrix} 4 & -1 & 0 \\ -1 & 3 & -1 \\ 0 & -1 & 2 \end{bmatrix}$$

$$\text{د. } \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 2 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & 3 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 4 \end{bmatrix}$$

$$\text{هـ. } \begin{bmatrix} -2 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & -3 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 3 \end{bmatrix}$$

$$\text{و. } \begin{bmatrix} 0.5 & 0.25 & 0 & 0 \\ 0.25 & 0.8 & 0.4 & 0 \\ 0 & 0.4 & 0.6 & 0.1 \\ 0 & 0 & 0.1 & 1 \end{bmatrix}$$

2. طبق إعادتين لخوارزمية QR على المصفوفات الآتية :

$$\begin{aligned} \text{أ.} & \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 \\ -1 & -1 & -2 \\ 0 & -2 & 3 \end{bmatrix} \\ \text{ب.} & \begin{bmatrix} 3 & 1 & 0 \\ 1 & 4 & 2 \\ 0 & 2 & 3 \end{bmatrix} \\ \text{ج.} & \begin{bmatrix} 4 & 2 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 4 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 4 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 4 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 2 & 4 \end{bmatrix} \\ \text{د.} & \begin{bmatrix} 5 & -1 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 4.5 & 0.2 & 0 & 0 \\ 0 & 0.2 & 1 & -0.4 & 0 \\ 0 & 0 & -0.4 & 3 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 3 \end{bmatrix} \end{aligned}$$

3. استخدم الخوارزمية QR لتحديد - ضمن  $10^{-5}$  - القيم المميزة جميعها للمصفوفات في التمرين (1).

4. استخدم الخوارزمية QR لتحديد - ضمن  $10^{-5}$  - القيم المميزة جميعها للمصفوفات الآتية :

$$\begin{aligned} \text{أ.} & \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 \\ -1 & -1 & -2 \\ 0 & -2 & 3 \end{bmatrix} \\ \text{ب.} & \begin{bmatrix} 3 & 1 & 0 \\ 1 & 4 & 2 \\ 0 & 2 & 3 \end{bmatrix} \\ \text{ج.} & \begin{bmatrix} 4 & 2 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 4 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 4 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 4 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 2 & 4 \end{bmatrix} \\ \text{د.} & \begin{bmatrix} 5 & -1 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 4.5 & 0.2 & 0 & 0 \\ 0 & 0.2 & 1 & -0.4 & 0 \\ 0 & 0 & -0.4 & 3 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 3 \end{bmatrix} \end{aligned}$$

5. استخدم طريقة معكوس القوة لتحديد - ضمن  $10^{-5}$  - المتجهات المميزة جميعها للمصفوفات في التمرين (1).

6. استخدم طريقة معكوس القوة لتحديد - ضمن  $10^{-5}$  - المتجهات المميزة جميعها للمصفوفات في التمرين (2).

7. أ. أثبت أن مصفوفة تقريب

$$\begin{bmatrix} \cos \theta & -\sin \theta \\ \sin \theta & \cos \theta \end{bmatrix}$$

التي تطبق على المتجه  $x = (x_1, x_2)^T$  لها أثر هندسي لتدوير  $x$  عبر الزاوية  $\theta$  - ون تغيير قيمتها بالنسبة إلى  $\|x\|_2$ .

ب. أثبت أن قيمة  $x$  بالنسبة إلى  $\|x\|_2$  يمكن أن تتغير من خلال مصفوفة تقريب.

8. لتكن  $P$  مصفوفة تدوير مع  $p_{ii} = p_{jj} = \cos \theta$  و  $p_{ij} = -p_{ji} = \sin \theta$  لكل  $i < j$ . أثبت أنه لأي مصفوفة  $A$  بحجم  $n \times n$

$$\begin{aligned} \begin{bmatrix} q \neq i, j & \text{إذا كان} & a_{pq} \\ q = j & \text{إذا كان} & (\cos \theta)a_{pj} + (\sin \theta)a_{pi} \\ q = i & \text{إذا كان} & (\cos \theta)a_{pi} - (\sin \theta)a_{pj} \end{bmatrix} &= \langle AP \rangle_{pq} \\ \begin{bmatrix} p \neq i, j & \text{إذا كان} & a_{pq} \\ p = j & \text{إذا كان} & (\cos \theta)a_{jq} - (\sin \theta)a_{iq} \\ p = i & \text{إذا كان} & (\sin \theta)a_{jq} + (\cos \theta)a_{iq} \end{bmatrix} &= \langle PA \rangle_{pq} \end{aligned}$$

9. أثبت أن حاصل ضرب مصفوفة مثلثية عليا (من اليسار) في مصفوفة upper-Hessenberg ينتج مصفوفة upper-Hessenberg.

10. لتمثل  $P_k$  مصفوفة تدوير بالصيغة المعطاة في المعادلة (16.9):



- أ. أثبت أنه غالباً ما تختلف  $P_2^t P_1^t$  عن مصفوفة مثلثية عليا في الموقعين  $(2, 1)$  و  $(3, 2)$  فقط.  
 ب. افترض أنه غالباً ما تختلف  $P_2^t P_3^t \dots P_k^t$  عن مصفوفة مثلثية عليا في المواقع  $(2, 1), (3, 2), \dots, (k, k-1)$  فقط. أثبت أنه غالباً ما تختلف  $P_2^t P_3^t \dots P_k^t P_{k+1}^t$  عن مصفوفة مثلثية عليا فقط في المواقع  $(2, 1), (3, 2), \dots, (k, k-1), (k+1, k)$ .  
 ج. أثبت أن المصفوفة  $P_1^t P_2^t \dots P_n^t$  هي upper Hessenberg.  
 11. تتضح طريقة جاكوبي Jacobi's method لمصفوفة متماثلة  $A$  عموماً من خلال

$$A_{i+1} = P_i A_i P_i^t \text{ و } A_2 = P_1 A_1 P_1^t \text{ و } A_1 = A$$

تتجه المصفوفة  $A_{i+1}$  إلى مصفوفة قطرية. إذ تُختار مصفوفة تدوير لتقليل عنصر لاقطري كبير في  $A_i$ . افترض أن  $a_{j,k}$  و  $a_{k,j}$  قد وُضعا في اتجاه الصف  $j$ . حيث  $j \neq k$ . فإذا كان  $a_{jj} \neq a_{kk}$  فإن

$$(P_i)_{jj} = (P_i)_{kk} = \sqrt{\frac{1}{2} \left( 1 + \frac{b}{\sqrt{c^2 + b^2}} \right)}, \quad (P_i)_{kj} = \frac{c}{2(P_i)_{jj} \sqrt{c^2 + b^2}} = -(P_i)_{jk}$$

حيث إن

$$b = |a_{jj} - a_{kk}| \text{ و } c = 2a_{jk} \text{sgn}(a_{jj} - a_{kk})$$

أو إذا كان  $a_{jj} = a_{kk}$  فإن

$$(P_i)_{kj} = -(P_i)_{jk} = \frac{\sqrt{2}}{2} \text{ و } (P_i)_{jj} = (P_i)_{kk} = \frac{\sqrt{2}}{2}$$

طَوَّر خوارزمية لتنفيذ طريقة جاكوبي من خلال وضع  $a_{21} = 0$ . وبعد ذلك ضع

$$a_{31}, a_{32}, a_{41}, a_{42}, a_{43}, \dots, a_{n-1,1}, \dots, a_{n,n-1}$$

لتكون بدورها صفراً. ويكرر هذا حتى تُحسب المصفوفة  $A$  مع

$$\sum_{i=1}^n \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n |a_{ij}^{(k)}|$$

صغيرة بما يكفي. ويمكن تقريب القيم المميزة لـ  $A$  من خلال العناصر القطرية لـ  $A_k$ .

12. كرر التمرين (3) مستخدماً طريقة جاكوبي.

13. في المثال الذي تصدر هذا الفصل، يجب حل النظام الخطي  $Aw = -0.04(\rho/p)\lambda w$

بالنسبة إلى  $w$  و  $\lambda$ .

ولتقريب القيم المميزة  $\lambda_k$  لنظام Sturm-Liouville:

أ. أوجد القيم المميزة الأربع جميعها  $\mu_1, \dots, \mu_4$  للمصفوفة

$$A = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 & 0 \\ -1 & 2 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & 2 & -1 \\ 0 & 0 & -1 & 2 \end{bmatrix}$$

ضمن  $10^{-5}$ .

ب. قَرِّب القيم المميزة  $\lambda_1, \dots, \lambda_4$  للنظام بدلالة  $\rho$  و  $p$ .

14. المصفوفة  $(m-1) \times (m-1)$  ثلاثية الأقطار

$$A = \begin{bmatrix} 1-2\alpha & \alpha & 0 & \dots & 0 \\ \alpha & 1-2\alpha & \alpha & & \\ 0 & \alpha & 1-2\alpha & \alpha & \\ \vdots & & \alpha & \ddots & \alpha \\ 0 & \dots & 0 & \alpha & 1-2\alpha \end{bmatrix}$$

داخلة ضمن طريقة الفرق الأمامي لحل معادلة الحرارة. (انظر الفصل 2.2) ولاستقرار الطريقة فإننا نحتاج إلى  $\rho(A) < 1$ . ومع  $m = 11$ . قرب القيم المميزة لـ  $A$  كل مما يلي

أ.  $\alpha = \frac{1}{4}$       ب.  $\alpha = \frac{1}{2}$       ج.  $\alpha = \frac{3}{4}$

متى تكون الطريقة مستقرة؟

15. القيم المميزة للمصفوفة  $A$  في التمرين (14) هي

$$\lambda_i = 1 - 4\alpha \left( \sin \frac{\pi i}{2m} \right)^2 \quad \text{عند } i = 1, \dots, m-1$$

قارن التقريبات في التمرين (14) بالقيم المميزة الحقيقية. ومرة أخرى متى تكون الطريقة مستقرة؟

## 5.9 مسح الطرائق والبرمجيات Survey Of Methods And Software

ناقشنا في هذا الباب تقريب القيم المميزة والمتجهات المميزة. وإن دوائر Geršgorin Circles تعطي تقريباً خشناً لموقع القيم المميزة لمصفوفة. ويمكن استخدام طريقة القوة لإيجاد القيمة المميزة المهيمنة والمتجه المميز المقابل لها لمصفوفة  $A$ . فإذا كانت  $A$  متماثلة فإن طريقة القوة المتماثلة تعطي تقريباً أسرع للقيمة المميزة المهيمنة والمتجه المميز المقابل لها. ستحدد طريقة القوة المتماثلة القيمة المميزة الأقرب إلى القيمة المعطاة والمتجه المميز المقابل لها. وتستخدم هذه الطريقة غالباً في تنقية تقريب القيمة المميزة التي وجدت بأساليب أخرى.

تعطي طرائق الانكماش، مثل Wielandt deflation قيماً مميزة أخرى في حل معرفة القيمة المميزة المهيمنة. وتستخدم هذه الطرائق في حال كون المطلوب هو عدداً قليلاً فقط من القيم المميزة؛ كونها معرضة لخطأ تقريب. ويجب استخدام طريقة معكوس القوة لتحسين دقة تقريب القيم المميزة المستخرجة بأسلوب الانكماش.

وتستخدم الطرائق المستندة إلى تحويلات التشابه، مثل طريقة هاوسهولدر Householder في قلب المصفوفة المتماثلة إلى مصفوفة مائلة ثلاثية الأقطار (أو إلى upper-Hessenberg إذا لم تكن المصفوفة متماثلة). ويمكن عندئذٍ تطبيق أساليب مثل طريقة QR على مصفوفة ثلاثية الأقطار (أو upper-Hessenberg) لإيجاد تقريبات للقيم المميزة جميعها. ويمكن إيجاد المتجهات المميزة المائلة لها باستخدام طريقة التكرار. مثل طريقة معكوس القوة أو بتعديل طريقة QR لتتضمن تقريب المتجهات المميزة. لقد اقتصرنا دراستنا على المصفوفات المتماثلة وعرضنا طريقة QR فقط عند حساب القيم المميزة لحالة التماثل.

وتستند البرمجيات في مكتبات IMSL و NAG إلى تلك التي ضمن الحزم LAPACK و EISPACK والتي نُوقِشت في الفصل (4.1). وتحوّل البرمجيات المصفوفة إلى صيغة مناسبة لطريقة QR أو أحد تعديلاتها مثل طريقة QL. وتقرّب البرمجيات للقيم المميزة جميعها، ويمكنها تقريب المتجه المميز لكل قيمة مميزة. وهناك برمجيات خاصة لإيجاد القيم المميزة جميعها ضمن فترة أو منطقة معينة أو هناك قيمة مميزة أكبر أو أصغر. والبرمجيات متاحة أيضاً لتحديد دقة تقريب القيمة المميزة وحساسية العملية تجاه خطأ تقريب.

إن برنامج LAPACK routine SGBAL يهيئ مصفوفة غير متماثلة حقيقية  $A$  لعمليات أخرى. إنه يحاول استخدام مصفوفات التباديل لتحويل  $A$  إلى صيغة قاطع مثلثي علوي مائل. وتستخدم

تحويلات التشابه لموازنة الصفوف والأعمدة في معيار. ويمكن عندئذ استخدام البرنامج SGEHRD لقلب  $A$  إلى مصفوفة upper-Hessenberg مماثلة  $H$ . وتتقلص المصفوفة  $H$  بعدئذ عبر SHSEQR إلى صيغة Schur وهي  $ST'S'$ . حيث  $S$  متعامدة ويتضمن قطر  $T$  القيم المميزة لـ  $A$ . ويمكن عندئذ استخدام STREVC لإيجاد المتجهات المميزة المقابلة.

يستخدم البرنامج LAPACK routine SSYTRD لتقليص مصفوفة متماثلة حقيقية  $A$  لمصفوفة مثلثية مماثلة عبر طريقة هاوسهولدر Householder's. ويستخدم البرنامج SSTEQR خوارزمية QR المتنقلة ذاتياً لإيجاد للقيم المميزة جميعها والمتجهات المميزة لـ  $A$ .

تعطي البرمجية IMSL subroutine EVLRG القيم المميزة كلها لـ  $A$  بترتيب متصاعد للقيم. وهذه البرمجية توازن أولاً المصفوفة  $A$  باستخدام نسخة معدلة من برنامج EISPACK routine BALANC بحيث تكون مجاميع قيم العناصر في كل صف وفي كل عمود متساوية تقريباً. ويؤدي هذا إلى استقرار أكثر للعمليات الحسابية الآتية.

وأخيراً ينفذ EVLRG تحويلات التشابه. كما في طريقة هاوسهولدر لتقليص  $A$  إلى مصفوفة upper-Hessenberg مماثلة. هذا الفقرة مماثل لبرمجية EISPACK subroutine ORTHES. وأخيراً فإن خوارزمية QR المتنقلة تنفذ لإيجاد للقيم المميزة جميعها. وهذا الفقرة مماثل للبرمجية HQR في EIS-PAK. البرمجية IMSL subroutine EVCRG هي نفس البرمجية EVLRG إلا أنه قد حسبت المتجهات المميزة المقابلة. وإن البرمجية EVLSF تحسب القيم المميزة لمصفوفة متماثلة حقيقية  $A$ . وتتقلص المصفوفة  $A$  أولاً إلى صيغة ثلاثية الأقطار باستخدام تعديل برنامج EISPACK routine TRED2 الذي هو انحراف عن طريقة QR. وتسمى طريقة QL الضمنية. البرمجية EVCSF هي نفسها البرمجية EVLSF إلا أن المتجهات المميزة المقابلة تحسب أيضاً. وأخيراً EVLRH و EVCRH يحسبان للقيم المميزة جميعها لمصفوفة upper-Hessenberg  $A$  بالإضافة إلى أن EVCRH تحسب المتجهات المميزة. وتستند هذه البرمجيات إلى البرمجيات HQR و HQR2 على التوالي. في EISPACK. إن مكتبة NAG فيها برمجيات مماثلة تستند إلى برنامج EISPACK. وتحسب البرمجية F02EBF القيم المميزة لمصفوفة حقيقية المتجهات المميزة اختياريًا. ويجب أن تتوازن المصفوفة أولاً. ثم تتقلص إلى صيغة upper-Hessenberg لطريقة QR فإذا كان المطلوب هو القيم المميزة فقط فإن الخوارزمية تستخدم طريقة QR Hessenberg لحساب القيم المميزة. وإذا كان المطلوب أيضاً حساب المتجهات المميزة، فعندئذ يُستخدم تحليل Schur. تستخدم البرمجية F02FAF على مصفوفة متماثلة حقيقية لحساب القيم المميزة بترتيب تصاعدي بالنسبة إلى القيم. وكذلك حساب المتجهات المميزة اختياريًا. تقلص البرمجية المصفوفة أولاً إلى صيغة ثلاثية الأقطار مستخدمة طريقة هاوسهولدر Householder. وتحسب بعدئذ القيم المميزة باستخدام تحريف لخوارزمية QR ثلاثية الأقطار المتماثلة. تنفذ البرمجية F08FEF خوارزمية هاوسهولدر مباشرة لمصفوفة متماثلة لإعطاء مصفوفة متماثلة ثلاثية الأقطار مماثلة. تتوفر البرامج أيضاً في مكتبة NAG لموازنة مصفوفة حقيقية موازنة مباشرة، واستعادة المتجهات المميزة إذا توازنت المصفوفة أولاً، ومن ثم تنفيذ عمليات أخرى على أنواع خاصة من المصفوفات. إن عمليتي Maple. Eigenvalues(A) تحسبان القيم المميزة لـ  $A$  بموازنتها أولاً. ثم تحويلها إلى صيغة upper-Hessenberg. بعدئذ تطبق طريقة QR لإيجاد للقيم المميزة جميعها والمتجهات المميزة.

وتُستخدم صيغة ثلاثية الأقطار، كما في الخوارزمية (6.9) في مصفوفة متعائلة. إن عمليتي MATLAB، `eig` تحسبان القيم المميزة لـ  $A$ ، وكذلك حساب المتجهات المميزة اختياريًا من خلال استخدام البرنامج EISPACK. وإنما تستخدم BALANC لموازنة المصفوفة. وإن عملية `eig` في MATLAB تحسب القيم لتحويل المصفوفة إلى هسبيرج العنقا (Hessenberg) أي أن `eig` في Maple خطأ، ويجب وضع `eig` في MATLAB بدلاً منها. وفي النهاية يُستخدم برنامج HQR2 المعدل لإيجاد القيم المميزة، وكذلك حساب المتجهات المميزة اختياريًا لمصفوفة upper-Hessenberg حقيقية بطريقة QR. لـ MATLAB عملية `eigs` أيضًا، وبحسب عددًا مختارًا من القيم المميزة والمتجهات المميزة. وإن عملية `eigs` تستند إلى طريقة Arnoldi التي تتضمن إعادة البدء من قبل [So] Sorensen. ويستند البرنامج ضمن ARPACK لحل مسائل كثيرة التفرع للقيم المميزة إلى طريقة Arnoldi التي تتضمن إعادة البدء أيضًا. إن الطريقة هذه هي طريقة الفضاء الجزئي Krylov subspace التي تعطي متتالية الفضاءات الجزئية Krylov subspace، وتتقارب إلى فضاء جزئي يتضمن القيم المميزة.

إن كتابي Wilkinson [Wil2] وWilkinson and Reinsch [WR] تقليديان في دراسة مسائل القيمة المميزة. إن [Stew2] Stewart هو مصدر جيد أيضًا لمعلومات حول المسألة العامة، وإن [Par] Parlett يأخذ في الحسبان مسألة التماثل، وإن دراسة مسألة اللاتماثل يمكن إيجادها في [Sa1] Saad.

## الحلول العددية لأنظمة المعادلات غير الخطية

Numerical Solutions of  
Nonlinear Systems of Equations

## مقدمة

يمكن التنبؤ بمقدار الضغط اللازم لإغراق جسم كبير ثقيل في تربة طرية متجانسة واقعة فوق أرض ذات قاعدة صلبة من خلال مقدار الضغط اللازم لإغراق أجسام أصغر في التربة نفسها. وعلى نحو خاص فإن مقدار الضغط  $P$  اللازم لإغراق صفيحة دائرية نصف قطرها  $r$  لمسافة  $d$  في أرض طرية، حيث يمكن تقدير أرض القاعدة الصلبة التي تقع على مسافة  $d > D$  تحت السطح بمعادلة على الصيغة

$$p = k_1 e^{k_2 r} + k_3 r$$

حيث  $k_1$ ,  $k_2$  و  $k_3$  ثوابت تعتمد على  $d$  وعلى تجانس التربة، وليس على نصف قطر الصفيحة. ولتحديد أصغر حجم لقرص قابل لتحمل ثقل كبير، فقد أغرقت ثلاثة أقراص ذوات أنصاف أقطار مختلفة إلى المسافة نفسها. وسجلت الأثقال (الأحمال) المطلوبة لهذا الإغراق كما هو مبين في شكل المرافق.



إن هذا ينتج المعادلات غير الخطية الآتية:

$$m_1 = k_1 e^{k_2 r_1} + k_3 r_1$$

$$m_2 = k_1 e^{k_2 r_2} + k_3 r_2$$

$$m_3 = k_1 e^{k_2 r_3} + k_3 r_3$$

في المجاهيل الثلاثة  $k_1$ ،  $k_2$  و  $k_3$ . وعادة ما يكون هناك حاجة إلى طرائق عددية لتقريب حل أنظمة المعادلات عندما تكون المعادلات غير خطية. ويعالج التمرين (12) في الفصل (2.10) تطبيقاً من النوع الموصوف هنا.

إن حل النظام من المعادلات الخطية هو مشكلة يجب تجنبها ما أمكن، وعادة ما يحدث ذلك بتقريب النظام غير الخطي بنظام معادلات خطي. وعندما يكون ذلك غير مرضٍ. يجب مجابهة المشكلة مباشرة. إن الطريقة الأكثر مباشرة تكون بتكليف طرائق من الفصل الثاني لتقريب حلول معادلة غير خطية واحدة بمتغير واحد، وتطبق عندما نواجه مسألة متجه يحنوي على المتغيرات كلها بدلاً من المسألة ذات المتغير الواحد.

إن الأداة الرئيسة في الفصل الثاني كانت طريقة نيوتن، وهي طريقة عادة ما تكون متقاربة تربيعياً. وإن هذه أول طريقة نعدّها لحل أنظمة معادلات غير خطية. وإن طريقة نيوتن عند تعديلها لأنظمة المعادلات مكلفة بالتطبيق. ولذلك سنصف في الفصل (3.10) كيف يمكن استخدام تعديل طريقة القاطع Secant Method للحصول على تقريبات بطريقة أسهل. مع خسارة في سرعة التقارب المذهلة التي تتصف بها طريقة نيوتن.

ويصف الفصل (4.10) طريقة التناقص الأشد انحداراً Steepest Descent. إن هذه الطريقة متقاربة خطياً فقط. ولكنها لا تتطلب البدء بالتقريبات الدقيقة اللازمة للرائق الأسرع في التقارب. وغالباً ما تستخدم لإيجاد تقريب ابتدائي لطريقة نيوتن أو أي من تعديلاتها.

نعطي في الفصل (5.10) مقدمة لطرائق الاتصال التي تستخدم الوسيط (براميتز) للانتقال من مسألة قابلة للحل بسهولة إلى حل للمسألة الأصلية غير الخطية.

لقد حُذفت معظم براهين النتائج مبرهنة؛ لأنها تستخدم طرائق تدرّس عادة في حساب التفاضل والتكامل المتقدم. وإن أحد المراجع الجيدة العامة لهذه المادة هو كتاب أورتيغا (Ortega) بعنوان

*Numerical Analysis—A Second Course [Or2]. A*

وهناك مرجع آخر أشمل وهو [OR].

النقاط الثابتة للدوال بمتغيرات متعددة

1 10

Fixed Points for Functions of Several variables

يكون نظام المعادلات غير الخطية على الصيغة

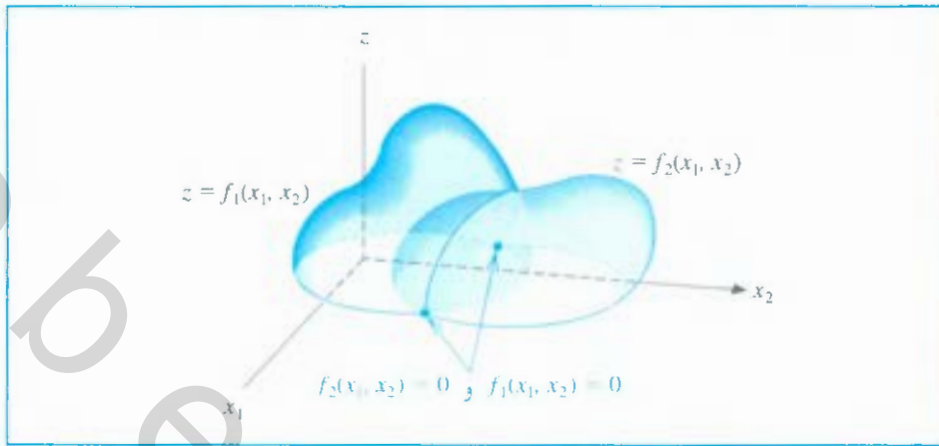
$$f_1(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0$$

$$f_2(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0$$

$$\vdots$$

$$f_n(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0$$

(1.10)



شكل 1.10

حيث يمكن النظر إلى كل دالة  $f_i$  على أنها تطبيق (mapping) المتجه  $\mathbf{x} = (x_1, x_2, \dots, x_n)^t$  في الفضاء  $\mathbb{R}^n$  ذي  $n$  بعداً إلى الخط الحقيقي  $\mathbb{R}$ . ويعطي شكل (1.10) تمثيلاً هندسياً لنظام غير خطي عندما  $n = 2$ . يمكن تمثيل هذا النظام المكوّن من  $n$  من المعادلات غير الخطية في  $n$  من الجاهيل، عن طريق تعريف  $\mathbf{F}$  ليتطبيق  $\mathbb{R}^n$  إلى  $\mathbb{R}^n$  كما يلي

$$\mathbf{F}(x_1, x_2, \dots, x_n) = (f_1(x_1, x_2, \dots, x_n), f_2(x_1, x_2, \dots, x_n), \dots, f_n(x_1, x_2, \dots, x_n))^t$$

إذا ما استخدمنا التعبير المتجهي لتمثيل المتغيرات  $x_1, x_2, \dots, x_n$ ، فإن النظام (1.10) يأخذ الصيغة

$$\mathbf{F}(\mathbf{x}) = \mathbf{0} \quad (2.10)$$

وإن الدوال  $f_1, f_2, \dots, f_n$  هي دوال إحداثيات  $\mathbf{F}$  (Coordinate functions).

يمكن وضع النظام غير الخطي  $3 \times 3$  مثال 1

$$\begin{aligned} 3x_1 - \cos(x_2x_3) - \frac{1}{2} &= 0 \\ x_1^2 - 81(x_2 + 0.1)^2 + \sin x_3 + 1.06 &= 0 \\ e^{-x_1x_2} + 20x_3 + \frac{10\pi - 3}{3} &= 0 \end{aligned}$$

على صيغة المعادلة (2.10) عن طريق تعريف دوال الإحداثيات  $f_1, f_2, f_3$  من  $\mathbb{R}^3$  إلى  $\mathbb{R}$  كالآتي:

$$\begin{aligned} f_1(x_1, x_2, x_3) &= 3x_1 - \cos(x_2x_3) - \frac{1}{2} \\ f_2(x_1, x_2, x_3) &= x_1^2 - 81(x_2 + 0.1)^2 + \sin x_3 + 1.06 \\ f_3(x_1, x_2, x_3) &= e^{-x_1x_2} + 20x_3 + \frac{10\pi - 3}{3} \end{aligned}$$

وبعد تعريف  $\mathbf{F}$  من  $\mathbb{R}^3 \rightarrow \mathbb{R}^3$  بواسطة

$$\begin{aligned}\mathbf{F}(\mathbf{x}) &= \mathbf{F}(x_1, x_2, x_3) \\ &= (f_1(x_1, x_2, x_3), f_2(x_1, x_2, x_3), f_3(x_1, x_2, x_3))^t \\ &= \left( 3x_1 - \cos(x_2x_3) - \frac{1}{2}x_1^2 - 81(x_2 + 0.1)^2 + \sin x_3 + 1.06 \right. \\ &\quad \left. e^{-x_1x_2} + 20x_3 + \frac{10\pi - 3}{3} \right)^t\end{aligned}$$

قبل مناقشة حلّ نظام مُعطى بصيغة المعادلة (1.10) أو المعادلة (2.10) نحتاج إلى بعض النتائج حول الاتصال وقابلية الاشتقاق لدوال من  $\mathbb{R}^n$  إلى  $\mathbb{R}^n$ .

وعلى الرغم من أنه يمكن عرض هذه الدراسة مباشرة (انظر التمرين 12). نستخدم طريقة بديلة تسمح لنا بعرض المفاهيم مبرهنة الأصعب حول النهايات والاتصال بدلالة الدوال من  $\mathbb{R}^n$  إلى  $\mathbb{R}$ .

**تعريف 1.10** لتكن  $D \subset \mathbb{R}^n$  . ولتكن  $f: D \rightarrow \mathbb{R}$  دالة. نقول: إن نهاية الدالة  $f$  عند  $\mathbf{x}_0$  ونكتب

$$\lim_{\mathbf{x} \rightarrow \mathbf{x}_0} f(\mathbf{x}) = L$$

إذا كان لأي  $\varepsilon > 0$  يوجد عدد  $\delta > 0$  بحيث إن

$$|f(\mathbf{x}) - L| < \varepsilon$$

كلما كان  $\mathbf{x} \in D$  و

$$0 < \|\mathbf{x} - \mathbf{x}_0\| < \delta$$

إن وجود النهاية مستقل عن القياس المستخدم، كما بُحث في الفصل (1.7). ويمكن استخدام أي قياس مناسب ليحقق الشرط في هذا تعريف. وإن قيمة  $\delta$  المنتهية تعتمد على القياس الذي اختير. ولكن وجود  $\delta$  مستقل عن القياس. ومع إمكانية استخدام قياسات متعددة فإن الاتصال مستقل عن اختيار أي قياس منتهٍ.

لتكن  $f$  دالة من مجموعة  $D \subset \mathbb{R}^n$  إلى  $\mathbb{R}$ . نقول: إن  $f$  متصلة على  $\mathbf{x}_0 \in D$  إذا كان  $\lim_{\mathbf{x} \rightarrow \mathbf{x}_0} f(\mathbf{x}) = f(\mathbf{x}_0)$  موجودة

$$\lim_{\mathbf{x} \rightarrow \mathbf{x}_0} f(\mathbf{x}) = f(\mathbf{x}_0)$$

وكان

وبالإضافة إلى ذلك تكون  $f$  متصلة على مجموعة  $D$  إذا كانت  $f$  متصلة على كل نقطة في  $D$ . ويُعبّر عن هذا المفهوم بكتابة  $f \in C(D)$ .

والآن يمكننا تعريف مفاهيم النهاية والاتصال للدوال من  $\mathbb{R}^n$  إلى  $\mathbb{R}^n$  باقتراض دوال الإحداثيات من  $\mathbb{R}^n$  إلى  $\mathbb{R}$ .

## تعريف 2.10

إن تعريفات الاتصال للدوال بمتغيرات عددها  $n$  تنبع من تلك الدوال بمتغير واحد عن طريق استخدام القياس بدلا من القيمة المطلقة حيثما كان ذلك ضرورياً.



تعريف 3.10 ليكن  $F$  دالة من  $\mathbb{R}^n \subset D$  إلى  $\mathbb{R}^n$  على الصيغة

$$F(\mathbf{x}) = (f_1(\mathbf{x}), f_2(\mathbf{x}), \dots, f_n(\mathbf{x}))'$$

حيث  $f_i$  تطبيق من  $\mathbb{R}^n$  إلى  $\mathbb{R}$  لكل  $i$ . نعرّف

$$\lim_{\mathbf{x} \rightarrow \mathbf{x}_0} F(\mathbf{x}) = \mathbf{L} = (L_1, L_2, \dots, L_n)'$$

إذا فقط إذا كان  $\lim_{\mathbf{x} \rightarrow \mathbf{x}_0} f_i(\mathbf{x}) = L_i$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$ .

الدالة  $F$  متصلة على  $D$  إذا كان  $\lim_{\mathbf{x} \rightarrow \mathbf{x}_0} F(\mathbf{x}) = F(\mathbf{x}_0)$  موجودة وبالإضافة إلى ذلك فإن  $F$  متصلة على  $D$  إذا كانت  $F$  متصلًا على كل  $\mathbf{x}$  في  $D$ . ويعبر عن هذا المفهوم بكتابة  $F \in C(D)$ .

للدوال من  $\mathbb{R}$  إلى  $\mathbb{R}$  يمكن غالبًا برهنة الاتصال ببرهنة أن الدالة قابلة للاشتقاق. (انظر مبرهنة 6.1). وعلى الرغم من أن هذه مبرهنة تعميم لدوال في عدة متغيرات، فإن المشتقة (أو المشتقة الكلية) لدالة في عدة متغيرات معقدة ولا تناقش هنا. وبدلاً من ذلك نعطي هذه مبرهنة التي تربط اتصال دالة في عدة متغيرات  $n$  على نقطة بالمشتقات الجزئية لتلك الدالة على تلك النقطة.

مبرهنة 4.10 لتكن  $f$  دالة من  $\mathbb{R}^n \subset D$  إلى  $\mathbb{R}$  و  $\mathbf{x}_0 \in D$ . إذا وجدت المشتقات الجزئية جميعها للدالة  $f$  ووجدت  $\delta > 0$  و  $K > 0$  بحيث كلما كان  $\|\mathbf{x} - \mathbf{x}_0\| < \delta$  و  $\mathbf{x}_0 \in D$  حصلنا على

$$\left| \frac{\partial f(\mathbf{x})}{\partial x_j} \right| \leq K \quad \text{لكل } j = 1, 2, \dots, n,$$

عندها  $f$  متصلة على  $\mathbf{x}_0$ .

لقد تطوّرت في الباب 2 عملية إرجاعية لحلّ المعادلة  $f(x) = 0$  عن طريق تحويل المعادلة أولاً إلى صيغة النقطة الثابتة  $x = g(x)$ . سنناقش طريقة مماثلة للدوال من  $\mathbb{R}^n$  إلى  $\mathbb{R}^n$ .

تعريف 5.10 للدالة  $G$  من  $\mathbb{R}^n \subset D$  إلى  $\mathbb{R}^n$  نقطة ثابتة عند  $\mathbf{p} \in D$  إذا كان  $G(\mathbf{p}) = \mathbf{p}$ .

وتعمم مبرهنة الآتية مبرهنة النقطة الثابتة (fixed point) (3.2) للحالة ذات الأبعاد  $n$ . وإن هذه مبرهنة حالة خاصة من مبرهنة التطبيق التقلصي (Contraction Mapping Theorem) ويوجد برهانها في [Or2, p. 153].

مبرهنة 610 لتكن  $D = (x_1, x_2, \dots, x_n)'$  وكل  $\{i = 1, 2, \dots, n\}$  لمجموعة من الثوابت

$a_1, a_2, \dots, a_n$  و  $b_1, b_2, \dots, b_n$ . افترض  $G$  دالة متصلة من  $\mathbb{R}^n \subset D$  إلى  $\mathbb{R}^n$  ومحققة للخاصية

$$G(\mathbf{x}) \in D \quad \text{كلما } \mathbf{x} \in D \text{ عندئذ يكون للدالة } G \text{ نقطة ثابتة في } D.$$

وبالإضافة إلى ذلك افترض أن مركبات  $G$  الدالية جميعها لها مشتقات جزئية متصلة، ويوجد ثابت أن  $K < 1$  بالخاصية

$$\mathbf{x} \in D \quad \text{حيثما} \quad \left| \frac{\partial g_i(\mathbf{x})}{\partial x_j} \right| \leq \frac{K}{n}$$

لكل  $j = 1, 2, \dots, n$  وكل مركبة دالية  $g_i$ . عندئذ تكون المتتالية  $\{\mathbf{x}^{(k)}\}_{k=0}^{\infty}$  المعرفة بأي نقطة عشوائية  $\mathbf{x}^{(0)}$  في  $D$  والناجمة عن

$$k \geq 1 \quad \mathbf{x}^{(k)} = G(\mathbf{x}^{(k-1)})$$

متقاربة إلى نقطة ثابتة  $\mathbf{p} \in D$  ويكون

$$\|\mathbf{x}^{(k)} - \mathbf{p}\|_{\infty} \leq \frac{K^k}{1 - K} \|\mathbf{x}^{(1)} - \mathbf{x}^{(0)}\|_{\infty} \quad (3.10)$$

مثال 2 افترض النظام غير الخطي من المثال (1) المعطى كالآتي:

$$\begin{aligned} 3x_1 - \cos(x_2x_3) - \frac{1}{2} &= 0 \\ x_1^2 - 81(x_2 + 0.1)^2 + \sin x_3 + 1.06 &= 0 \\ e^{-x_1x_2} + 20x_3 + \frac{10\pi - 3}{3} &= 0 \end{aligned}$$

إذا حُلَّت المعادلة  $i$  للمجهول  $x_i$ ، فإن النظام يتحول إلى مسألة النقطة الثابتة

$$\begin{aligned} x_1 &= \frac{1}{3} \cos(x_2x_3) + \frac{1}{6} \\ x_2 &= \frac{1}{9} \sqrt{x_1^2 + \sin x_3 + 1.06} - 0.1 \\ x_3 &= -\frac{1}{20} e^{-x_1x_2} - \frac{10\pi - 3}{60} \end{aligned} \quad (4.10)$$

افترض أن  $G: \mathbb{R}^3 \rightarrow \mathbb{R}^3$  معرف بالصيغة  $G(\mathbf{x}) = (g_1(\mathbf{x}), g_2(\mathbf{x}), g_3(\mathbf{x}))'$  حيث

$$\begin{aligned} g_1(x_1, x_2, x_3) &= \frac{1}{3} \cos(x_2x_3) + \frac{1}{6} \\ g_2(x_1, x_2, x_3) &= \frac{1}{9} \sqrt{x_1^2 + \sin x_3 + 1.06} - 0.1 \\ g_3(x_1, x_2, x_3) &= -\frac{1}{20} e^{-x_1x_2} - \frac{10\pi - 3}{60} \end{aligned}$$

ستستخدم النظريتان (4.10) و (6.10) لبرهنة أن  $G$  له نقطة ثابتة وحيدة في

$$D = \{(x_1, x_2, x_3)' \mid -1 \leq x_i \leq 1, i = \{1, 2, 3\}\}$$

لكل  $\mathbf{x} = (x_1, x_2, x_3)'$  في  $D$

$$|g_1(x_1, x_2, x_3)| \leq \frac{1}{3} |\cos(x_2x_3)| + \frac{1}{6} \leq 0.50$$

$$|g_2(x_1, x_2, x_3)| = \left| \frac{1}{9} \sqrt{x_1^2 + \sin x_3 + 1.06} - 0.1 \right| \leq \frac{1}{9} \sqrt{1 + \sin 1 + 1.06} - 0.1 < 0.09,$$

$$|g_3(x_1, x_2, x_3)| = \frac{1}{20}e^{-x_1x_2} + \frac{10\pi - 3}{60} \leq \frac{1}{20}e + \frac{10\pi - 3}{60} < 0.61 \quad \text{و}$$

لذلك  $-1 \leq g_i(x_1, x_2, x_3) \leq 1$  لكل  $i = 1, 2, 3$ ، وهكذا  $\mathbf{G}(\mathbf{x}) \in D$  حيثما  $\mathbf{x} \in D$

إن إيجاد محدود للمشتقات الجزئية على  $D$  يعطي

$$\left| \frac{\partial g_3}{\partial x_3} \right| = 0 \quad \text{و} \quad \left| \frac{\partial g_2}{\partial x_2} \right| = 0, \quad \left| \frac{\partial g_1}{\partial x_1} \right| = 0$$

وكذلك

$$\left| \frac{\partial g_1}{\partial x_2} \right| \leq \frac{1}{3}|x_3| \cdot |\sin x_2x_3| \leq \frac{1}{3} \sin 1 < 0.281$$

$$\left| \frac{\partial g_1}{\partial x_3} \right| \leq \frac{1}{3}|x_2| \cdot |\sin x_2x_3| \leq \frac{1}{3} \sin 1 < 0.281$$

$$\left| \frac{\partial g_2}{\partial x_1} \right| = \frac{|x_1|}{9\sqrt{x_1^2 + \sin x_3 + 1.06}} < \sqrt{9} \frac{1}{0.218} < 0.238$$

$$\left| \frac{\partial g_2}{\partial x_3} \right| = \frac{|\cos x_3|}{18\sqrt{x_1^2 + \sin x_3 + 1.06}} < \sqrt{18} \frac{1}{0.218} < 0.119$$

$$\left| \frac{\partial g_3}{\partial x_1} \right| = \frac{|x_2|}{20}e^{-x_1x_2} \leq \frac{1}{20}e < 0.14$$

$$\left| \frac{\partial g_3}{\partial x_2} \right| = \frac{|x_1|}{20}e^{-x_1x_2} \leq \frac{1}{20}e < 0.14 \quad \text{و}$$

بما أن المشتقات الجزئية للدوال  $g_1, g_2, g_3$  منتهية على  $D$ ، فإن مبرهنة (4.10) تضمن أن هذه الدوال متصلة على  $D$ ، ووفقاً لذلك، فإن  $\mathbf{G}$  متصلة على  $D$ ، وبالإضافة إلى ذلك، فإن لكل

$$\left| \frac{\partial g_i(\mathbf{x})}{\partial x_j} \right| \leq 0.281 \quad \text{لكل } i = 1, 2, 3 \text{ و } j = 1, 2, 3$$

ويتحقق الشرط في الفقرة الثاني من مبرهنة (6.10) بالقيمة  $K = 3(0.281) = 0.843$ .

وبالطريقة نفسها يمكن برهنة أن  $\partial g_i / \partial x_j$  متصل على  $D$  لكل  $i = 1, 2, 3$  و  $j = 1, 2, 3$ . (القد افترض هذا في التمرين 3). ووفقاً لذلك، يوجد لـ  $\mathbf{G}$  نقطة ثابتة وحيدة في  $D$  ويوجد للنظام غير الخطي حل في  $D$ .

انظر أن امتلاك  $\mathbf{G}$  نقطة ثابتة في  $D$  لا يتضمن أن حل النظام الأصلي وحيد على هذا المجال؛ لأن حل المجهول  $x_2$  في المعادلة (4.10) قد احتوى على اختيار الجذر التربيعي الموجب. إن التمرين 7 (د) يتفحص الحالة التي تحدث إذا اختير الجذر التربيعي السالب في هذه الخطوة. بدلاً من ذلك.

لإيجاد تقريب للنقطة الثابتة  $\mathbf{P}$ ، نختار  $\mathbf{x}^{(0)} = (0.1, 0.1, -0.1)'$

إن متتالية المتجهات الناتجة عن

$$\begin{aligned}x_1^{(k)} &= \frac{1}{3} \cos x_2^{(k-1)} x_3^{(k-1)} + \frac{1}{6} \\x_2^{(k)} &= \frac{1}{9} \sqrt{\left(x_1^{(k-1)}\right)^2 + \sin x_3^{(k-1)}} + 1.06 - 0.1 \\x_3^{(k)} &= -\frac{1}{20} e^{-x_1^{(k-1)} x_2^{(k-1)}} - \frac{10\pi - 3}{60}\end{aligned}$$

تتقارب إلى الحل الوحيد للمعادلة (4.10). لقد نتجت النتائج في جدول (1.10) حتى تحقق

$$\|\mathbf{x}^{(k)} - \mathbf{x}^{(k-1)}\|_{\infty} < 10^{-5}$$

$\ \mathbf{x}^{(k)} - \mathbf{x}^{(k-1)}\ _{\infty}$	$x_3^{(k)}$	$x_2^{(k)}$	$x_1^{(k)}$	$k$
	-0.10000000	0.10000000	0.10000000	0
0.423	-0.52340127	0.00944115	0.49998333	1
$9.4 \times 10^{-3}$	-0.52336331	0.00002557	0.49999593	2
$2.3 \times 10^{-4}$	-0.52359814	0.00001234	0.50000000	3
$1.2 \times 10^{-5}$	-0.52359847	0.00000003	0.50000000	4
$3.1 \times 10^{-7}$	-0.52359877	0.00000002	0.50000000	5

جدول 1.10

إن استخدام حد الخطأ (3.10) بالقيمة  $K = 0.843$  يعطي

$$\|\mathbf{x}^{(5)} - \mathbf{p}\|_{\infty} \leq \frac{(0.843)^5}{1 - 0.843} (0.423) < 1.15$$

التي لا تشير إلى الدقة الحقيقية لـ  $\mathbf{x}^{(5)}$  بسبب التقريب الابتدائي غير الدقيق إن الحل الفعلي هو

$$\mathbf{p} = \left(0.5, 0, -\frac{\pi}{6}\right)' \approx (0.5, 0, -0.5235987757)'$$

ولذلك فالخطأ الحقيقي هو

$$\|\mathbf{x}^{(5)} - \mathbf{p}\|_{\infty} \leq 2 \times 10^{-8}$$

إن إحدى الطرائق لتسريع تقارب عملية النقطة الثابتة الإرجاعية تكون باستخدام  $x_1^{(k)}, \dots, x_{i-1}^{(k)}$  من  $x_1^{(k-1)}, \dots, x_{i-1}^{(k-1)}$  في حساب  $x_i^{(k)}$  كما في طريقة جاوس - سيدل للأضعة الخطية، ثم تصبح معادلات المركبات

$$\begin{aligned}x_1^{(k)} &= \frac{1}{3} \cos \left(x_2^{(k-1)}, x_3^{(k-1)}\right) + \frac{1}{6} \\x_2^{(k)} &= \frac{1}{9} \sqrt{\left(x_1^{(k)}\right)^2 + \sin x_3^{(k-1)}} + 1.06 - 0.1 \\x_3^{(k)} &= -\frac{1}{20} e^{-x_1^{(k)} x_2^{(k)}} - \frac{10\pi - 3}{60}\end{aligned}$$

وبأخذ  $\mathbf{x}^{(0)} = (0.1, 0.1, -0.1)'$  تعرض نتائج هذه الحسابات في جدول (2.10)

## 2.10 جدول

$\ x^{(k)} - x^{(k-1)}\ _\infty$	$x_3^{(k)}$	$x_2^{(k)}$	$x_1^{(k)}$	$k$
	-0.10000000	0.10000000	0.10000000	0
0.423	-0.52304613	0.02222979	0.49998333	1
$2.2 \times 10^{-2}$	-0.52359807	0.00002815	0.49997747	2
$2.8 \times 10^{-5}$	-0.52359877	0.00000004	0.50000000	3
$3.8 \times 10^{-8}$	-0.52359877	0.00000000	0.50000000	4

إن نتيجة خطوة التراجع  $x^{(4)}$  دقيقة ضمن  $10^{-7}$  في المعيار  $l_\infty$ ، ولذلك فإن التقارب لهذه المسألة قد تسارع باستخدام طريقة جاوس - سيدل. وعلى كل حال فإن هذه الطريقة لا تؤدي دائماً إلى تسارع التقارب.

يعطي مابل الدالة `fsolve` لحل أنظمة معادلات. ويمكن حل مسألة النقطة الثابتة في مثال (2) بالأوامر الآتية:

```
>g1:=x1=(2*cos(x2*x3)+1)/6;
>g2:=x2=sqrt(x1^2+sin(x3)+1.06)/9-0.1;
>g3:=x3=-(3*exp(-x1*x2)+10*Pi-3)/60;
>fsolve({g1,g2,g3},{x1,x2,x3},{x1=-1..1,x2=-1..1,x3=-1..1});
```

إن الأوامر الثلاثة الأولى تعرّف النظام. والأمر الأخير يدخل العملية `fsolve`. الجواب الناتج

هو  $(x_3 = -0.5235987758, x_1 = 0.5000000000, x_2 = -0.2102454409 \cdot 10^{-10})$

وعموماً `fsolve(eqns,vars,options)` يحل نظام المعادلات الممثل بالوسيط `eqns` للمتغيرات الممثلة بالوسيط `vars` تحت الوسيطات الاختيارية الممثلة بـ `options`. وتحت `options` نحدد منطقة يطلب فيها من البرنامج أن يبحث عن حل، وإن هذا التحديد ليس إلزامياً، وإن `Maple` يحدد فضاء البحث الخاص بها إذا حُذفت الخيارات `options`.

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 1.10

1. برهن أن الدالة  $F: \mathbb{R}^3 \rightarrow \mathbb{R}^3$  المعرفة بالصيغة

$$F(x_1, x_2, x_3) = (x_1 + 2x_3, x_1 \cos x_2, x_2^2 + x_3)^t$$

متصلة على كل نقطة في  $\mathbb{R}^3$ .

2. أعط مثلاً لدالة  $F: \mathbb{R}^3 \rightarrow \mathbb{R}^3$  تكون متصلة على كل نقطة في  $\mathbb{R}^3$  ما عدا (1,0).

3. برهن أن المشتقات الجزئية الأولى في مثال (2) متصلة على  $D$ .

4. للنظام اللاخطي  $-x_1(x_1 + 1) + 2x_2 = 18$

$$(x_1 - 1)^2 + (x_2 - 6)^2 = 25$$

حلان.

أ. قَرِّب الحلين بالتطبيق.

ب. استخدم التقريبات من الفقرة (أ) بوصفها تقريبات ابتدائية لعملية إرجاعية لدالة مناسبة،

وحَدِّدِ الحلول ضمن  $10^{-5}$  في معيار  $l_\infty$ .

5. يمكن تحويل النظام غير الخطي

$$\begin{aligned}x_1^2 - 10x_1 + x_2^2 + 8 &= 0 \\x_1x_2^2 + x_1 - 10x_2 + 8 &= 0\end{aligned}$$

$$x_1 = g_1(x_1, x_2) = \frac{x_1^2 + x_2^2 + 8}{10} \quad \text{إلى مسألة النقطة الثابتة}$$

$$x_2 = g_2(x_1, x_2) = \frac{x_1x_2^2 + x_1 + 8}{10}$$

أ. استخدم مبرهنة (6.10) لبرهنة أن  $G = (g_1, g_2)'$  بتطبيق  $D \subset \mathbb{R}^2$  إلى  $\mathbb{R}^2$  له نقطة ثابتة في

$$D = \{(x_1, x_2)' \mid 0 \leq x_1, x_2 \leq 1.5\}$$

ب. طبق تكررًا داليًا لتقريب الحل.

ج. هل تسرع طريقة جاوس - سيدل التقارب؟

6. يوجد للنظام غير الخطي  $5x_1^2 - x_2^2 = 0$ ,

$$x_2 - 0.25(\sin x_1 + \cos x_2) = 0$$

حلّ بالقرب من  $(\frac{1}{4}, \frac{1}{4})'$ .

أ. أوجد دالة  $G$  ومجموعة  $D$  في  $\mathbb{R}^2$  بحيث  $G : D \rightarrow \mathbb{R}^2$  ويكون للدالة  $G$  نقطة ثابتة وحيدة

في  $D$ .

ب. طبق التكرار الدالي لتقريب الحلّ ضمن  $10^{-5}$  في معيار  $l_\infty$ .

ج. هل تسرع طريقة جاوس - سيدل التقارب؟

7. استخدم مبرهنة (6.10) لتبرهن أن  $G : D \subset \mathbb{R}^3 \rightarrow \mathbb{R}^3$  له نقطة ثابتة وحيدة في  $D$ . صَبِّحْ

التكرار الدالي لتقريب الحلّ ضمن  $10^{-5}$  باستخدام  $\|\cdot\|_\infty$ :

$$G(x_1, x_2, x_3) = \left( \frac{\cos(x_2x_3) + 0.5}{3}, \frac{1}{25}\sqrt{x_1^2 + 0.3125} - 0.03, -\frac{1}{20}e^{-x_1x_2} - \frac{10\pi - 3}{60} \right)'. \quad \text{أ.}$$

$$D = \{(x_1, x_2, x_3)' \mid -1 \leq x_i \leq 1, i = 1, 2, 3\}$$

$$G(x_1, x_2, x_3) = \left( \frac{13 - x_2^2 + 4x_3}{15}, \frac{11 + x_3 - x_1^2}{10}, \frac{22 + x_3^3}{25} \right)'. \quad \text{ب.}$$

$$D = \{(x_1, x_2, x_3)' \mid 0 \leq x_i \leq 1.5, i = 1, 2, 3\}$$

$$G(x_1, x_2, x_3) = (1 - \cos(x_1x_2x_3), 1 - (1 - x_1)^{1/4} - 0.05x_2^2 + 0.15x_3, \quad \text{ج.}$$

$$x_1^2 + 0.1x_2^2 - 0.01x_3 + 1)';$$

$$D = \{(x_1, x_2, x_3)' \mid -0.1 \leq x_1 \leq 0.1, -0.1 \leq x_2 \leq 0.3, 0.5 \leq x_3 \leq 1.1\}$$

$$G(x_1, x_2, x_3) = \left( \frac{1}{3}\cos(x_2x_3) + \frac{1}{6}, -\frac{1}{9}\sqrt{x_1^2 + \sin x_3 + 1.06} - 0.1, -\frac{1}{20}e^{-x_1x_2} - \frac{10\pi - 3}{60} \right)'. \quad \text{د.}$$

$$D = \{(x_1, x_2, x_3)' \mid -1 \leq x_i \leq 1, i = 1, 2, 3\}$$

8. استخدم التكرار الدالي لإيجاد حلول لأنظمة غير الخطية الآتية بحيث تكون دقيقة ضمن

$10^{-5}$ ، باستخدام  $\|\cdot\|_\infty$ :

$$\begin{array}{ll}
 \text{أ.} & x_2^2 + x_2 - x_1 = 0 \\
 & x_1^2 - x_2^2 - x_2 = 0 \\
 \text{ب.} & 3x_1^2 - x_2^2 = 0 \\
 & 3x_1x_2^2 - x_1^3 - 1 = 0 \\
 \text{ج.} & x_1^2 + x_2 - 37 = 0 \\
 & x_1 - x_2^2 - 5 = 0 \\
 \text{د.} & x_1^2 + 2x_2^2 - x_2 - 2x_3 = 0 \\
 & x_1^2 - 8x_2^2 + 10x_3 = 0 \\
 & \frac{x_1^2}{7x_2x_3} - 1 = 0 \\
 \text{هـ.} & x_1 + x_2 + x_3 - 3 = 0
 \end{array}$$

9. استخدم طريقة جاوس - سيدل لتقريب النقاط الثابتة في التمرين (7) ضمن  $10^{-5}$  مستخدماً  $\|\cdot\|_\infty$ .

10. كرر التمرين (8) باستخدام طريقة جاوس - سيدل.

11. افترضنا في التمرين (11) من الفصل (9.5) مسألة تنبؤ لمجتمع نوعين من الكائنات الحية اللذين يتنافسان على كمية الطعام نفسها. وافترضنا في تلك المسألة. أنه يمكن التنبؤ بحل نظام المعادلتين للنوعين كما يلي:

$$\begin{aligned}
 \frac{dx_1(t)}{dt} &= x_1(t)(4 - 0.0003x_1(t) - 0.0004x_2(t)) \\
 \frac{dx_2(t)}{dt} &= x_2(t)(2 - 0.0002x_1(t) - 0.0001x_2(t)).
 \end{aligned}$$

نرغب في هذا التمرين أن نفترض مسألة تحديد التوازن بين مجتمع هذين النوعين. وإن المعيار الرياضي اللازم تحقيقه لكي يكون هذان المجتمعان في حالة توازن هو تحقيق المعادلتين الآتيتين:

$$\frac{dx_1(t)}{dt} = 0 \quad \text{و} \quad \frac{dx_2(t)}{dt} = 0$$

إن هذا يحدث عندما ينقرض النوع الأول ويكون تعداد مجتمع النوع الثاني 20 000 أو عندما ينقرض النوع الثاني ويكون مجتمع النوع الأول 13 333. هل يمكن أن يحدث التوازن في أي حالة أخرى؟

12. برهن أن الدالة  $F$  التطبيق على  $\mathbb{R}^n \subset D$  إلى  $\mathbb{R}^n$  تكون متصلة على  $x_0 \in D$ . بالضبط إذا كان لأي عدد  $\varepsilon > 0$  يوجد عدد  $\delta > 0$  بحيث تتحقق لأي معيار  $\|\cdot\|$ ، الخاصية  $\|F(x) - F(x_0)\| < \varepsilon$  عندما  $x_0 \in D$  ويكون  $\|x - x_0\| < \delta$ .

## Newton's Method

## 2.10 طريقة نيوتن

لقد تحوّلت المسألة في المثال (2) من الفصل السابق إلى مسألة النقطة الثابتة عن طريق الحل الجبري للمعادلات الثلاث للمتغيرات الثلاثة  $x_1$ ,  $x_2$ , و  $x_3$ . وعلى كل حال فمن المستغرب أن تنجح هذه الطريقة. وسنفترض في هذا الفصل طريقة لوغارتمية لتنفيذ هذا التحويل في أحوال أعم. لإنشاء خوارزمية تنتج طريقة مناسبة للنقطة الثابتة في حالة البعد الواحد؛ وجدنا دالة  $\phi$  بحيث إن الخاصية

$$g(x) = x - \phi(x)f(x)$$

تعطي تقارباً تربيعياً للنقطة الثابتة  $P$  للدالة  $g$ . (انظر الفصل 4.2) لقد ظهرت طريقة نيوتن من هذا الشرط باختيار  $\phi(x) = 1/f'(x)$ . بافتراض  $f'(x) \neq 0$  إن استخدام طريقة مشابهة في حالة  $n$  من الأبعاد تتطلب التعامل مع مصفوفة

$$A(\mathbf{x}) = \begin{bmatrix} a_{11}(\mathbf{x}) & a_{12}(\mathbf{x}) & \cdots & a_{1n}(\mathbf{x}) \\ a_{21}(\mathbf{x}) & a_{22}(\mathbf{x}) & \cdots & a_{2n}(\mathbf{x}) \\ \vdots & \vdots & \cdots & \vdots \\ a_{n1}(\mathbf{x}) & a_{n2}(\mathbf{x}) & \cdots & a_{nn}(\mathbf{x}) \end{bmatrix} \quad (5.10)$$

حيث كل عنصر  $a_{ij}(\mathbf{x})$  دالة من  $\mathbb{R}^n$  إلى  $\mathbb{R}$ . إن هذا يتطلب إيجاد مصفوفة  $A(\mathbf{x})$  بحيث إن  $\mathbf{G}(\mathbf{x}) = \mathbf{x} - A(\mathbf{x})^{-1}\mathbf{F}(\mathbf{x})$  تعطي تقارباً تربيعياً لحل المعادلة  $\mathbf{F}(\mathbf{x}) = \mathbf{0}$  بافتراض أن  $A(\mathbf{x})$  لها معكوس بالقرب من النقطة الثابتة  $\mathbf{p}$  في  $\mathbf{G}$ . وتوازي مبرهنة الآتية مبرهنة (8.2) في الفصل (4.2). ويتطلب برهانها القدرة على التعبير عن  $\mathbf{G}$  بدلالة سلسلة تايلور في  $n$  من المتغيرات حول  $\mathbf{p}$ .

## مبرهنة 7.10

لتكن  $\mathbf{p}$  حلاً للمعادلة  $\mathbf{G}(\mathbf{x}) = \mathbf{x}$ . افترض أنه يوجد عدد  $\delta > 0$  بحيث

- (i)  $\partial g_i / \partial x_j$  متصل على  $N_\delta = \{\mathbf{x} \mid \|\mathbf{x} - \mathbf{p}\| < \delta\}$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$  و  $j = 1, 2, \dots, n$ ؛  
(ii)  $\partial^2 g_i(\mathbf{x}) / (\partial x_j \partial x_k)$  متصل و  $|\partial^2 g_i(\mathbf{x}) / (\partial x_j \partial x_k)| \leq M$  لثابت ما  $M$  عندما  $\mathbf{x} \in N_\delta$  كل  $k = 1, 2, \dots, n$  و  $j = 1, 2, \dots, n$  و  $i = 1, 2, \dots, n$ ؛  
(iii)  $\partial g_i(\mathbf{p}) / \partial x_k = 0$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$  و  $k = 1, 2, \dots, n$ ؛  
عندئذ يوجد عدد  $\delta \leq \delta$  بحيث إن المتتالية الناتجة عن  $\mathbf{x}^{(k)} = \mathbf{G}(\mathbf{x}^{(k-1)})$  تتقرب تربيعياً إلى  $\mathbf{p}$  لأي اختيار  $\mathbf{x}^{(0)}$  يحقق  $\|\mathbf{x}^{(0)} - \mathbf{p}\|_\infty < \delta$ . بالإضافة إلى ذلك فإن

$$\|\mathbf{x}^{(k)} - \mathbf{p}\|_\infty \leq \frac{n^2 M}{2} \|\mathbf{x}^{(k-1)} - \mathbf{p}\|_\infty^2 \quad \text{لكل } k \geq 1$$

لكي تستخدم مبرهنة (7.10)؛ افترض أن  $A(\mathbf{x})$  مصفوفة  $n \times n$  مدخلاتها دوال من  $\mathbb{R}^n$  إلى  $\mathbb{R}$  على صيغة المعادلة (5.10). حيث ستختار المدخلات المنتهية لاحقاً. وافترض بالإضافة إلى ذلك أن  $A(\mathbf{x})$  لها معكوس بالقرب من  $\mathbf{p}$  الذي هو حل للمعادلة  $\mathbf{F}(\mathbf{x}) = \mathbf{0}$ . وافترض أن  $b_{ij}(\mathbf{x})$  تمثل المدخلة ذات الصف  $i$  والعمود  $j$  في  $A(\mathbf{x})^{-1}$ .

بما أن  $\mathbf{G}(\mathbf{x}) = \mathbf{x} - A(\mathbf{x})^{-1}\mathbf{F}(\mathbf{x})$  يكون لدينا  $g_i(\mathbf{x}) = x_i - \sum_{j=1}^n b_{ij}(\mathbf{x}) f_j(\mathbf{x})$  ويكون

$$\left. \begin{aligned} i = k & \quad 1 - \sum_{j=1}^n \left( b_{ij}(\mathbf{x}) \frac{\partial f_j}{\partial x_k}(\mathbf{x}) + \frac{\partial b_{ij}}{\partial x_k}(\mathbf{x}) f_j(\mathbf{x}) \right) \\ i \neq k & \quad - \sum_{j=1}^n \left( b_{ij}(\mathbf{x}) \frac{\partial f_j}{\partial x_k}(\mathbf{x}) + \frac{\partial b_{ij}}{\partial x_k}(\mathbf{x}) f_j(\mathbf{x}) \right) \end{aligned} \right\} = \frac{\partial g_i}{\partial x_k}(\mathbf{x})$$



وتؤدي مبرهنة (7.10) إلى أننا نحتاج إلى  $\partial g_i(\mathbf{p})/\partial x_k = 0$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$  و  $k = 1, 2, \dots, n$ . إن هذا يعني أنه لكل  $i = k$ ، يكون

$$0 = 1 - \sum_{j=1}^n b_{ij}(\mathbf{p}) \frac{\partial f_j}{\partial x_i}(\mathbf{p})$$

ولذلك يكون

$$\sum_{j=1}^n b_{ij}(\mathbf{p}) \frac{\partial f_j}{\partial x_i}(\mathbf{p}) = 1 \quad (6.10)$$

عندما  $i \neq k$ ، يكون

$$0 = - \sum_{j=1}^n b_{ij}(\mathbf{p}) \frac{\partial f_j}{\partial x_k}(\mathbf{p})$$

ولذلك فإن

$$\sum_{j=1}^n b_{ij}(\mathbf{p}) \frac{\partial f_j}{\partial x_k}(\mathbf{p}) = 0 \quad (7.10)$$

وبتعريف المصفوفة  $J(\mathbf{x})$  كما يلي:

$$J(\mathbf{x}) = \begin{bmatrix} \frac{\partial f_1}{\partial x_1}(\mathbf{x}) & \frac{\partial f_1}{\partial x_2}(\mathbf{x}) & \dots & \frac{\partial f_1}{\partial x_n}(\mathbf{x}) \\ \frac{\partial f_2}{\partial x_1}(\mathbf{x}) & \frac{\partial f_2}{\partial x_2}(\mathbf{x}) & \dots & \frac{\partial f_2}{\partial x_n}(\mathbf{x}) \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{\partial f_n}{\partial x_1}(\mathbf{x}) & \frac{\partial f_n}{\partial x_2}(\mathbf{x}) & \dots & \frac{\partial f_n}{\partial x_n}(\mathbf{x}) \end{bmatrix} \quad (8.10)$$

نرى أن الشرطين (6.10) و (7.10) يتطلبان أن

$$A(\mathbf{p}) = J(\mathbf{p})^{-1} \quad \text{أي المصفوفة المحايدة ولذلك يكون } A(\mathbf{p}) = J(\mathbf{p})$$

ومن ثم فإن اختيارًا مناسبًا للمصفوفة  $A(\mathbf{x})$  هو  $A(\mathbf{x}) = J(\mathbf{x})$ ، لأنه يحقق الشرط (iii) من مبرهنة (7.10).

تعرف الدالة  $G$  بالمعادلة

$$G(\mathbf{x}) = \mathbf{x} - J(\mathbf{x})^{-1}F(\mathbf{x})$$

وننشأ عملية التكرار الدالي من اختيار  $\mathbf{x}^{(0)}$  وتوليد المعادلة (9.10)

$$\mathbf{x}^{(k)} = G(\mathbf{x}^{(k-1)}) = \mathbf{x}^{(k-1)} - J(\mathbf{x}^{(k-1)})^{-1}F(\mathbf{x}^{(k-1)}) \quad \text{لكل } k \geq 1 \quad (9.10)$$

تسمى هذه العملية بعملية نيوتن للأنظمة غير الخطية (Newton's method for nonlinear systems) ويتوقع أن تعطي تقاربًا تربيعيًا عمومًا. على أن يكون معلومًا لدينا قيمة بداية دقيقة على نحو كافٍ، وتكون  $J(\mathbf{p})^{-1}$  موجودة.

وتسمى المصفوفة  $J(x)$  مصفوفة جاكوبيان (Jacobian matrix) ولها عدد من التطبيقات في التحليل. ويمكن أن تكون معلومة لدى القارئ، وخصوصاً في تطبيقات التكامل المضاعف لالة في متغيرات متعددة حول منطقة تحتاج إلى تحويل المتغيرات. إن ضعف طريقة نيوتن تظهر من الحاجة إلى حساب المصفوفة  $J(x)$  وإيجاد عكوسها في كل خطوة. ومن الناحية العملية، يتم تجنب الحساب الصريح للمصفوفة  $J(x)^{-1}$  بتنفيذ العملية بطريقة ثنائية الخطوة.

أولاً: يجب إيجاد متجه  $y$  الذي يحقق  $J(x^{(k-1)})y = -F(x^{(k-1)})$ ، ثم لتقريب الجديد  $x^{(k)}$  يجمع مع  $x^{(k-1)}$ . وتستخدم الخوارزمية 1.10 العملية ثنائية الخطوة.

### طريقة نيوتن للأنظمة Newton's Method for systems

لإيجاد تقريب لحل نظام غير خطي  $F(x) = 0$  إذا علم تقريب مبدئي  $x$ . المدخلات: عدد  $n$  من المعادلات والمجاهيل؛ تقريب مبدئي  $x = (x_1, \dots, x_n)^T$ . حد خطأ مسوح به  $TOL$ ، أكبر عدد من التكرارات (التراجعات)  $N$ . المخرجات: حل تقريبي  $x = (x_1, \dots, x_n)^T$  أو عبارة تفيد بأن عدد التكرارات قد تم تخطيه.

الخطوة	المضمون
1	ضع $k = 1$
2	عندما $(k \leq N)$ نفذ الخطوات 3 - 7.
3	احسب $F(x)$ و $J(x)$ حيث $J(x)_{i,j} = (\partial f_i(x) / \partial x_j)$ لكل $1 \leq i, j \leq n$ .
4	حل النظام الخطي $n \times n$ . $J(x)y = -F(x)$ لإيجاد $y$ .
5	ضع $x = x + y$
6	إذا كان $\ y\  < TOL$ فإن المخرجات $(x)$ ( كانت العملية ناجحة). توقف.
7	ضع $k = k + 1$
8	المخرجات (تم تخطي العدد الأكبر من التكرارات $N$ ). ( العملية لم تنجح). توقف.

أثبت أن النظام غير الخطي الآتي من المثال (2) في الفصل (1.10)

$$3x_1 - \cos(x_2x_3) - \frac{1}{2} = 0$$

$$x_1^2 - 81(x_2 + 0.1)^2 + \sin x_3 + 1.06 = 0$$

$$e^{-x_1x_2} + 20x_3 + \frac{10\pi - 3}{3} = 0$$

كان أول ظهور للمصفوفة جاكوبيان في عام 1815 في بحث نشره كوشي (Cauchy). ولكن جاكوبي (Jacobi)

كتب

*De determinantibus  
functionalibus*

في عام 1841 وبرهن العديد من النتائج عن هذه المصفوفة



مثال 1

له حلُّ تقريبي عند  $(0.5, 0, -0.52359877)'$ .

نستخدم طريقة نيوتن للحصول على هذا التقريب المبدئي  $\mathbf{x}^{(0)} = (0.1, 0.1, -0.1)'$

$$\mathbf{F}(x_1, x_2, x_3) = (f_1(x_1, x_2, x_3), f_2(x_1, x_2, x_3), f_3(x_1, x_2, x_3))'$$

حيث

$$f_1(x_1, x_2, x_3) = 3x_1 - \cos(x_2x_3) - \frac{1}{2},$$

$$f_2(x_1, x_2, x_3) = x_1^2 - 81(x_2 + 0.1)^2 + \sin x_3 + 1.06,$$

$$f_3(x_1, x_2, x_3) = e^{-x_1x_2} + 20x_3 + \frac{10\pi - 3}{3}. \quad \text{و}$$

إن مصفوفة جاكوبيان  $J(\mathbf{x})$  لهذا النظام هي

$$J(x_1, x_2, x_3) = \begin{bmatrix} 3 & x_3 \sin x_2x_3 & x_2 \sin x_2x_3 \\ 2x_1 & -162(x_2 + 0.1) & \cos x_3 \\ -x_2e^{-x_1x_2} & -x_1e^{-x_1x_2} & 20 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} x_1^{(k)} \\ x_2^{(k)} \\ x_3^{(k)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} x_1^{(k-1)} \\ x_2^{(k-1)} \\ x_3^{(k-1)} \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} y_1^{(k-1)} \\ y_2^{(k-1)} \\ y_3^{(k-1)} \end{bmatrix} \quad \text{و}$$

$$\begin{bmatrix} y_1^{(k-1)} \\ y_2^{(k-1)} \\ y_3^{(k-1)} \end{bmatrix} = - \left( J(x_1^{(k-1)}, x_2^{(k-1)}, x_3^{(k-1)}) \right)^{-1} \mathbf{F}(x_1^{(k-1)}, x_2^{(k-1)}, x_3^{(k-1)}) \quad \text{حيث}$$

وهكذا يجب في الخطوة  $k$  فقط حلُّ النظام الخطي  $J(\mathbf{x}^{(k-1)}) \mathbf{y}^{(k-1)} = -\mathbf{F}(\mathbf{x}^{(k-1)})$  لإيجاد  $\mathbf{y}^{(k-1)}$  حيث

$$J(\mathbf{x}^{(k-1)}) = \begin{bmatrix} 3 & x_3^{(k-1)} \sin x_2^{(k-1)} x_3^{(k-1)} & x_2^{(k-1)} \sin x_2^{(k-1)} x_3^{(k-1)} \\ 2x_1^{(k-1)} & -162(x_2^{(k-1)} + 0.1) & \cos x_3^{(k-1)} \\ -x_2^{(k-1)} e^{-x_1^{(k-1)} x_2^{(k-1)}} & -x_1^{(k-1)} e^{-x_1^{(k-1)} x_2^{(k-1)}} & 20 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{y}^{(k-1)} = \begin{bmatrix} y_1^{(k-1)} \\ y_2^{(k-1)} \\ y_3^{(k-1)} \end{bmatrix} \quad \text{و} \quad \mathbf{F}(\mathbf{x}^{(k-1)}) = \begin{bmatrix} 3x_1^{(k-1)} - \cos x_2^{(k-1)} x_3^{(k-1)} - \frac{1}{2} \\ (x_1^{(k-1)})^2 - 81(x_2^{(k-1)} + 0.1)^2 + \sin x_3^{(k-1)} + 1.06 \\ e^{-x_1^{(k-1)} x_2^{(k-1)}} + 20x_3^{(k-1)} + \frac{10\pi - 3}{3} \end{bmatrix}$$

تظهر النتائج باستخدام طريقة التكرار هذه في جدول (3.10).

جدول 3.10

$\ x^{(k)} - x^{(k-1)}\ $	$x_3^{(k)}$	$x_2^{(k)}$	$x_1^{(k)}$	$k$
	-0.10000000	0.10000000	0.10000000	0
0.422	-0.52152047	0.01946686	0.50003702	1
$1.79 \times 10^{-2}$	-0.52355711	0.00158859	0.50004593	2
$1.58 \times 10^{-3}$	-0.52359845	0.00001244	0.50000034	3
$1.24 \times 10^{-5}$	-0.52359877	0.00000000	0.50000000	4
0	-0.52359877	0.00000000	0.50000000	5

إن المثال السابق يشرح إمكانية تقارب طريقة نيوتن بسرعة فائقة حالما يوجد تقريب يكون قريباً من الحل الحقيقي. وعلى كل حال فليس من السهل دائماً تحديد قيد بدء تؤدي إلى حل. والطريقة صعبة التنفيذ مقارنة بغيرها. نفترض في الفصل الآتي طريقة للتخصص من الضف الأخير. وعادة ما يمكن إيجاد نقاط بدء بالطريقة التي سنبحث فيها في الفصل (4.10). ويمكن إيجاد التقريب المبدئي لحلول الأنظمة غير الخطية  $2 \times 2$  و  $3 \times 3$  غالباً باستخدام تسهيلات التطبيقات البيانية في مابل Maple.

إن النظام غير الخطي

$$x_1^2 - x_2^2 + 2x_2 = 0$$

$$2x_1 + x_2^2 - 6 = 0$$

له حلان  $(0.625204094, 2.179355825)^T$  و  $(-1.334532188, -2.109511920)^T$

لاستخدام مابل Maple نعرّف أولاً المعادلتين

```
>eq1:=x1^2-x2^2+2*x2=0;
```

```
>eq2:=2*x1+x2^2-6=0;
```

لكي نحصل على التطبيق البياني لمعادلتين على المجموعة  $3 \leq x_1, x_2 \leq -3$  أدخل الأوامر

```
>with(plots);
```

```
>implicitplot([eq1,eq2],x1=-3..3,x2=-3..3);
```

ويمكننا من التطبيق في شكل (2.10) أن نقدر أن هناك حلولاً بالقرب من  $(2.2, 0.64)$

و  $(-1.3, -2.1)$ . ويعطينا هذا نقاط ابتداء جيدة لطريقة نيوتن.

تبدو المسألة بثلاثة أبعاد أصعب. افترض النظام غير الخطي

$$2x_1 - 3x_2 + x_3 - 4 = 0$$

$$2x_1 + x_2 - x_3 + 4 = 0$$

$$x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 - 4 = 0$$

عرّف المعادلات الثلاث باستخدام أوامر Maple

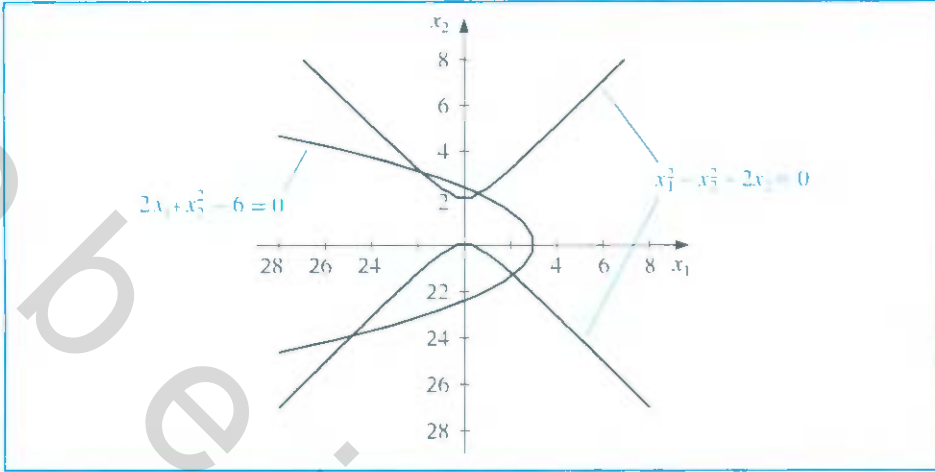
```
>eq1:=2*x1-3*x2+x3-4=0;
```

```
>eq2:=2*x1+x2-x3+4=0;
```

```
>eq3:=x1^2+x2^2+x3^2-4=0;
```

إن المعادلة الثالثة تصف كرة نصف قطرها 2 ومركزها  $(0, 0, 0)$ . ولذلك كل من  $x_1$  و  $x_2$

و  $x_3$  يقع في  $[-2, 2]$ . إن أوامر Maple للحصول على التطبيق في هذه الحالة هي



شكل 2.10

```
>with(plots);
>implicitplot3d({eq1,eq2,eq3},x1=-2..2,x2=-2..2,x3=-2..2);
```

يوجد خيارات متعددة للتطبيق في ثلاثي الأبعاد. وهي متاحة في Maple لعزل حلّ النظام غير الخطي. ويمكننا على سبيل المثال تدوير التطبيق لنتمكن من رؤية أفضل لأجزاء السطوح. ثم يمكننا التركيز على مناطق حدوث التقاطعات وتغيير صيغة الإحداثيات للحصول على منظر أدق لإحداثيات التقاطع. إن التقريب المبدئي المعقول لهذه المسألة هو

$$(x_1, x_2, x_3)' = (-0.5, -1.5, 1.5)'$$

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 2.10

1. استخدم طريقة نيوتن بأخذ  $x^{(0)} = 0$  لحساب  $x^{(2)}$  لكل نظام غير خطي مما يلي:

أ.  $4x_1^2 - 20x_1 + \frac{1}{3}x_2^2 + 8 = 0$       ب.  $\sin(4\pi x_1 x_2) - 2x_2 - x_1 = 0$

ج.  $x_1(1 - x_1) + 4x_2 = 12$       د.  $5x_1^2 - x_2^2 = 0$

هـ.  $\frac{1}{2}x_1 x_2^2 + 2x_1 - 5x_2 + 8 = 0$       و.  $x_2 - 0.25(\sin x_1 + \cos x_2) = 0$

ز.  $x_1(1 - x_1) + 4x_2 = 12$       ح.  $(x_1 - 2)^2 + (2x_2 - 3)^2 = 25$

2. استخدم طريقة نيوتن بأخذ  $x^{(0)} = 0$  لحساب  $x^{(2)}$  لكل نظام غير خطي مما يلي:

أ.  $3x_1 - \cos(x_2 x_3) - \frac{1}{2} = 0$       ب.  $x_1^2 + x_2 - 37 = 0$

ج.  $4x_1^2 - 625x_2^2 + 2x_2 - 1 = 0$       د.  $x_1 - x_2^2 - 5 = 0$

هـ.  $e^{-x_1 x_2} + 20x_3 + \frac{10\pi - 3}{3} = 0$       و.  $x_1 + x_2 + x_3 - 3 = 0$

ز.  $15x_1 + x_2^2 - 4x_3 = 13$       ح.  $10x_1 - 2x_2^2 + x_2 - 2x_3 - 5 = 0$

ط.  $x_1^2 + 10x_2 - x_3 = 11$       ي.  $8x_2^2 + 4x_3^2 - 9 = 0$

ث.  $x_2^3 - 25x_3 = -22$       ج.  $8x_2 x_3 + 4 = 0$

3. استخدم التسهيلات المتاحة في التطبيق في Maple لتقريب حلول الأنظمة غير الخطية الآتية:

ب.  $\sin(4\pi x_1 x_2) - 2x_2 - x_1 = 0$

$\left(\frac{4\pi - 1}{4\pi}\right)(e^{2x_1} - e) + 4ex_2^2 - 2ex_1 = 0$

د.  $5x_1^2 - x_2^2 = 0$

$x_2 - 0.25(\sin x_1 + \cos x_2) = 0$

أ.  $4x_1^2 - 20x_1 + \frac{1}{4}x_2^2 + 8 = 0$

$\frac{1}{2}x_1x_2^2 + 2x_1 - 5x_2 + 8 = 0$

ج.  $x_1(1 - x_1) + 4x_2 = 12$

$(x_1 - 2)^2 + (2x_2 - 3)^2 = 25$

4. استخدم التسهيلات المتاحة في التطبيق في Maple لتقريب حلول الأنظمة غير الخطية الآتية ضمن الحدود المعطاة:

ب.  $x_1^2 + x_2 - 37 = 0$

$x_1 - x_2^2 - 5 = 0$

$x_1 + x_2 + x_3 - 3 = 0$

$-4 \leq x_1 \leq 8, -2 \leq x_2 \leq 2, -6 \leq x_3 \leq 0$

د.  $10x_1 - 2x_2^2 + x_2 - 2x_3 - 5 = 0$

$8x_2^2 + 4x_3^2 - 9 = 0$

$8x_2x_3 + 4 = 0$

$0 \leq x_1 \leq 2, -2 \leq x_2 \leq 0, 0 \leq x_3 \leq 2$

$0 \leq x_1 \leq 2, 1 \leq x_2 \leq 2, -2 \leq x_3 \leq 0$

أ.  $3x_1 - \cos(x_2x_3) - \frac{1}{2} = 0$

$4x_1^2 - 625x_2^2 + 2x_2 - 1 = 0$

$e^{x_1x_2} + 20x_3 + \frac{10\pi - 3}{3} = 0$

$-1 \leq x_1 \leq 1, -1 \leq x_2 \leq 1, -1 \leq x_3 \leq 1$

ج.  $15x_1 + x_2^2 - 4x_3 = 13$

$x_1^2 + 10x_2 - x_3 = 11$

$x_2^3 - 25x_3 = -22$

$0 \leq x_1 \leq 2, 0 \leq x_2 \leq 2, 0 \leq x_3 \leq 2$

5. استخدم الأجوبة التي حصلت عليها في التمرين (3) بوصفها تقريبات مبدئية لطريقة نيوتن. كرر (عمليات تراجعية) للحصول على  $\|x^{(k)} - x^{(k-1)}\| < 10^{-6}$ .

6. استخدم الأجوبة التي حصلت عليها في التمرين (4) بوصفها تقريبات مبدئية لطريقة نيوتن. كرر (عمليات تراجعية) للحصول على  $\|x^{(k)} - x^{(k-1)}\|_\infty < 10^{-6}$ .

7. استخدم طريقة نيوتن لتجد حلًا للأنظمة غير الخطية الآتية في المجال المعطى كرر للحصول على  $\|x^{(k)} - x^{(k-1)}\|_\infty < 10^{-6}$ .

ب.  $\ln(x_1^2 + x_2^2) - \sin(x_1x_2) = \ln 2 + \ln \pi$

$e^{x_1 - x_2} + \cos(x_1x_2) = 0$

استخدم  $x^{(0)} = (2, 2)^t$

د.  $6x_1 - 2\cos(x_2x_3) - 1 = 0$

$9x_2 + \sqrt{-x_1^2 + \sin x_3 + 1.06} + 0.9 = 0$

$6Cx_3 + 3e^{-x_1x_2} + 10\pi - 3 = 0$

استخدم  $x^{(0)} = (0, 0, 0)^t$

أ.  $3x_1^2 - x_2^2 = 0$

$3x_1x_2^2 - x_1^3 - 1 = 0$

استخدم  $x^{(0)} = (1, 1)^t$

ج.  $x_1^3 + x_1^2x_2 - x_1x_3 + 6 = 0$

$e^{x_1} + e^{x_2} - x_3 = 0$

$x_2^2 - 2x_1x_3 = 4$

استخدم  $x^{(0)} = (-1, -2, 1)^t$

8. للنظام غير الخطي

$4x_1 - x_2 + x_3 = x_1x_4$

$-x_1 + 3x_2 - 2x_3 = x_2x_4$

$x_1 - 2x_2 + 3x_3 = x_3x_4$

$x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 = 1$

ستة حلول.

أ. برهن أنه إذا كان  $(x_1, x_2, x_3, x_4)^t$  حلًا فإن  $(-x_1, -x_2, -x_3, x_4)^t$  حلًا أيضًا.

ب. استخدم طريقة نيوتن بثلاثة تقريبات مبدئية لتجد الحلول جميعها التي تحقق

$\|x^{(k)} - x^{(k-1)}\|_\infty < 10^{-5}$

$$3x_1 - \cos(x_2 x_1) - \frac{1}{2} = 0$$

$$x_1^2 - 625x_2^2 - \frac{1}{4} = 0$$

$$e^{-3x_1} + 20x_1 + \frac{10\pi - 3}{3} = 0$$

9. للنظام غير الخطي

مصفوفة جاكوبيان منفردة على نقطة الحل. طبق طريقة نيوتن بأخذ  $x^{(0)} = (1, 1 - 1)^T$  لاحظ أن التقارب يمكن أن يكون بطيئاً أو يمكن ألا يحدث ضمن عدد معقول من التكرارات.

10. ما الصيغة التي تؤول إليها طريقة نيوتن عند تطبيقها على النظام الخطي  $Ax = b$  المعطى بالصيغة

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1n}x_n = b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \cdots + a_{2n}x_n = b_2$$

$$\vdots$$

$$a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \cdots + a_{nn}x_n = b_n$$

حيث  $A$  مصفوفة لها معكوس؟

11. برهن أنه عندما يكون  $n = 1$  فإن طريقة نيوتن المعطاة بالمعادلة (9.10) تؤول إلى طريقة نيوتن المعهودة المعطاة بالمعادلة (5.2).

12. يمكن التنبؤ بمقدار الضغط اللازم لإغراق جسم كبير ثقيل في تربة طرية متجانسة واقعة فوق أرض ذات قاعدة صلبة. من خلال مقدار الضغط اللازم لإغراق أجسام أصغر في التربة نفسها.

وعلى نحو خاص، فإن مقدار الضغط  $P$  اللازم لإغراق صفيحة دائرية نصف قطرها  $r$  في أرض طرية بمسافة  $d$ ، حيث تقع أرض القاعدة الصلبة على مسافة  $D > d$  تحت السطح يمكن تقديره بمعادلة على الصيغة  $p = k_1 e^{k_2 r} + k_3 r$ .

حيث  $k_1, k_2, k_3$  وثوابت، حيث  $k_2 > 0$  تعتمد على  $d$  وعلى تجانس التربة، وليس على نصف قطر الصفيحة. (انظر [Bek, pp. 89–94]).

أ. أوجد قيم  $k_1, k_2, k_3$  إذا افترضنا أن صفيحة نصف قطرها 1 in، تتطلب ضغطاً مقداره  $10 \text{ lb/in}^2$  لترسو بمقدار 1 ft في حقل موحد. وصفيحة ذات نصف قطر 2 in تتطلب ضغطاً مقداره  $12 \text{ lb/in}^2$  لترسو قدماً واحدة، وأن الصفيحة ذات نصف قطر 3 in تتطلب ضغطاً مقداره  $15 \text{ lb/in}^2$  لترسو بالمسافة نفسها.

(مفترضين أن عمق الأرض الموحلة أكثر من 1 ft.)

ب. استخدم حساباتك من الفقرة (أ) لتتنبأ بأصغر حجم لصفيحة دائرية لازمة لتحمل ثقلاً مقداره 500 lb لكي ترسو مسافة أقل من 1 ft في حقل الأرض نفسها.

13. لإيجاد شكل مسقط معتمد على الجاذبية بحيث يجعل زمن نقل الجسيمات الحبيبية أقل ما يمكن، قام شيارلا وشارلتون وروبرتس [CCR] C. Chiarella, W. Charlton, and A.W. Roberts بحل المعادلات الآتية بطريقة نيوتن

$$n = 1, 2, \dots, N-1 \quad \text{لكل} \quad f_n(\theta_1, \dots, \theta_N) = \frac{\sin \theta_{n+1}}{v_{n+1}} (1 - \mu w_{n+1}) - \frac{\sin \theta_n}{v_n} (1 - \mu w_n) = 0 \quad (\text{i})$$

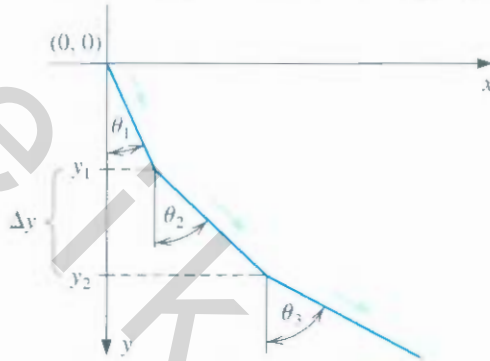
$$\text{حيث} \quad f_N(\theta_1, \dots, \theta_N) = \Delta y \sum_{i=1}^N \tan \theta_i - X = 0 \quad (\text{ii})$$

$$n = 1, 2, \dots, N \quad \text{لكل} \quad v_n^2 = v_0^2 + 2gn\Delta y - 2\mu\Delta y \sum_{j=1}^n \frac{1}{\cos \theta_j} \quad \text{أ.}$$

$$\text{ب. و} \quad w_n = -\Delta y v_n \sum_{i=1}^n \frac{1}{v_i^3 \cos \theta_i} \quad \text{لكل} \quad n = 1, 2, \dots, N$$

الثابت  $v_0$  هو السرعة الابتدائية للمادة الحبيبية،  $X$  هو الإحداثي  $x$  لنهاية المسقط،  $\mu$  هي قوة الاحتكاك،  $N$  عند أجزاء المسقط و  $g = 32.17 \text{ft/s}^2$  هو ثابت الجاذبية الأرضية. المتغير  $v_i$  هو قياس زاوية الفقرة  $i$  للمسقط مع العمود كما هو مبين في الشكل الآتي، و  $v_i$  سرعة الجسيم الحبيبية في الفقرة  $i$  للمسقط.

حل (i) و (ii) للمعطيات الآتية  $\theta = (\theta_1, \dots, \theta_N)$  حيث  $\mu = 0$ ،  $X = 2$ ،  $\Delta y = 0.2$ ،  $N = 20$  و  $v_0 = 0$ . حيث يمكن الحصول على قيم  $w_n$  و  $v_n$  مباشرة من (أ) و (ب). كرر التراجع حتى تحصل على  $\|\theta^{(k)} - \theta^{(k-1)}\|_\infty < 10^{-2}$ .



14. تهدف تجربة بيولوجية ممتعة ( انظر [Schr2] ) إلى تحديد أعلى رتبة لحرارة الماء  $X_M$  التي يمكن للأنواع المختلفة من الهيدرا أن تعيش بها من دون أن تؤثر في مدة حياتها. إن إحدى الطرائق لحل هذه المسألة هي التوفيق بين مجموعة بيانات التجزئة باستخدام المربعات الصغرى الموزونة، ويكون التوفيق على الصيغة

$$f(x) = y = a/(x - b)^c$$

تمثل قيم  $x$  رتبة حرارة الماء في البيانات. والثابت  $b$  هو المقارب لمنحنى  $f$ ، عليه فهو تقريب للقيمة  $X_M$ .

$$\text{أ. برهن أن اختيار } a, b, c \text{ لجعل } \sum_{i=1}^n \left[ w_i y_i - \frac{a}{(x_i - b)^c} \right]^2$$

أصغر ما يمكن يؤدي إلى حل النظام غير الخطي

$$a = \frac{\sum_{i=1}^n w_i y_i}{\sum_{i=1}^n \frac{1}{(x_i - b)^{2c}}}$$

$$0 = \sum_{i=1}^n \frac{w_i y_i}{(x_i - b)^c} \cdot \sum_{i=1}^n \frac{1}{(x_i - b)^{2c+1}} - \sum_{i=1}^n \frac{w_i y_i}{(x_i - b)^{c+1}} \cdot \sum_{i=1}^n \frac{1}{(x_i - b)^{2c}}$$

$$0 = \sum_{i=1}^n \frac{w_i y_i}{(x_i - b)^c} \cdot \sum_{i=1}^n \frac{\ln(x_i - b)}{(x_i - b)^{2c}} - \sum_{i=1}^n \frac{w_i y_i \ln(x_i - b)}{(x_i - b)^c} \cdot \sum_{i=1}^n \frac{1}{(x_i - b)^{2c}}$$

ب. حل النظام غير الخطي للأنواع الحية بالبيانات الآتية، واستخدم الأوزان  $w_i = \ln y_i$ .

	4	3	2	1	$i$
$y_i$	21.60	4.75	3.80	2.40	
$x_i$	30.2	31.2	31.5	31.8	



## Quasi - Newton Methods

## 3.10 أشباه طرائق نيوتن

في طريقة نيوتن لحل أنظمة المعادلات غير الخطية ضعف واضح يكمن في التكرار التراجعي، ويجب حساب مصفوفة جاكوبيان وحل نظام خطي  $n \times n$  يستخدم هذه المصفوفة. افترض مقدار الحساب المرتبط بتكرار تراجعي واحد في طريقة نيوتن. إن مصفوفة جاكوبيان المرتبطة بنظام  $n$  من المعادلات غير الخطية على الصيغة  $F(x) = 0$  يتطلب  $n^2$  من المشتقات الجزئية للدوال  $n$  التي هي مركبات  $F$  الواجب تحديدها وإيجاد قيمتها. وفي معظم الحالات يكون إيجاد القيم الصحيحة للمشتقات الجزئية غير مريح. على الرغم من أنه قد أصبحت هذه المسألة قابلة للتتبع مع انتشار أنظمة الحساب الرمزي كما في مابل Maple. وعندما يكون التقييم الصحيح غير عملي، يمكننا استخدام تقريبات الفرق المحدود لتقريب المشتقات الجزئية. وعلى سبيل المثال

$$\frac{\partial f_j}{\partial x_k}(x^{(i)}) \approx \frac{f_j(x^{(i)} + e_k h) - f_j(x^{(i)})}{h} \quad (10.10)$$

حيث  $h$  صغيرة بالقيمة المطلقة، و  $e_k$  هو المتجه الذي عنصره غير الصفري الوحيد هو 1 في الإحداثي  $k$  لهذا التقريب. وعلى كل حال لا تزال هناك حاجة إلى تنفيذ ما لا يقل عن  $n^2$  من عمليات التقييم الدالي العددية. وذلك لتقريب جاكوبيان. ولا ينقص من مقدار الحساب الذي هو من الرتبة  $O(n^3)$  عموماً، والذي يلزم لحل النظام الخطي الذي يحتوي الجاكوبيان التقريبي هذا. ومن ثم فإن الجهد الحسابي لعملية واحدة في طريقة نيوتن لا يقل عن  $(n^2 + n)$  من عمليات التقييم الدالي العددي ( $n^2$  لتقييم مصفوفة جاكوبيان و  $n$  لتقييم  $F$ )، بالإضافة إلى  $O(n^3)$  من العمليات الحسابية لحل النظام الخطي. إن هذا الكم من الجهد الحسابي كبير. إلا في حالات قيم  $n$  الصغيرة نسبياً والدوال سهلة التقييم عددياً. سنعالج في هذا الفصل تعميماً لطريقة القاطع (Secant Method) لأنظمة المعادلات غير الخطية، وهو ما يعرف بطريقة برويدن. (انظر |Broy| Boyden's method).

تتطلب الطريقة  $n$  فقط من عمليات التقييم الدالي العددي لكل تكرار (إعادة). كما ينقص عدد العمليات الحسابية إلى  $O(n^2)$ . وإنها تنتمي إلى عائلة من الطرائق تُسمى "تحديث أقل تغير في القاطع" (least - change secant updates) الذي ينتج خوارزميات تُسمى أشباه نيوتن  $\leftarrow$  quasi Newton. إن هذه الطرائق تستعوض عن مصفوفة جاكوبيان في طريقة نيوتن باستخدام مصفوفة تقريب محدثة في كل تكرار. وإن سلبية هذه الطرائق تكمن في خسارة التقارب التريبيعي في طريقة نيوتن، الذي يستعاض عنه عموماً بتقارب يُسمى الخطي العالي Superlinear والذي يتضمن أن

$$\lim_{i \rightarrow \infty} \frac{\|x^{(i+1)} - p\|}{\|x^{(i)} - p\|} = 0$$

حيث تعبر  $P$  عن حل المعادلة  $x^{(i)}$  و  $x^{(i+1)}$  و  $F(x) = 0$  وهي تقريبات متتالية لحل  $P$ . ونجد في معظم التطبيقات أن الاختزال إلى التقارب الخطي العالي مقبول على نحو أفضل بوصفه بديلاً لتقليل مقدار الحساب. وهناك سلبية أخرى لطرائق أشباه نيوتن؛ إذ إنها لا تصح نفسها بنفسها بخلاف ما يحدث في طريقة نيوتن.

إن طريقة نيوتن تصحح خطأ تقريب عموماً عن طريق التكرار المتتالي، ولكن طريقة برويدن لا تفعل ذلك إلا إذا أدخلت ضوابط خاصة بذلك. لشرح طريقة برويدن، افترض أن لديك تقريبا مبدئياً  $\mathbf{x}^{(0)}$  لحل  $\mathbf{p}$  للنظام  $\mathbf{F}(\mathbf{x}) = \mathbf{0}$ . نحسب التقريب الآتي  $\mathbf{x}^{(1)}$  بطريقة نيوتن نفسها. أو نستخدم في حالة عدم الملائمة لحساب  $J(\mathbf{x}^{(0)})$  بالضبط معادلات الفروق لمعادلة في المعادلة (10.10) لتقريب المشتقات الجزئية. وعلى كل حال فلحساب  $\mathbf{x}^{(2)}$  نبتعد عن طريقة نيوتن ونتفحص طريقة القاطع لمعادلة واحدة غير خطية. وطريقة القاطع تستخدم التقريب

$$f'(x_1) \approx \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0}$$

بوصفه بديلاً للمشتقة  $f'(x_1)$  في طريقة نيوتن. في الأنظمة الخطية،  $\mathbf{x}^{(1)} - \mathbf{x}^{(0)}$  هو متجه وإن عملية القسمة المقابلة له غير معرفة. وعلى كل حال تيسر العملية سيراً ممتثلاً، بأن نستخلص عن المصفوفة  $J(\mathbf{x}^{(1)})$  في طريقة نيوتن للأنظمة باستخدام مصفوفة  $A_1$  ذات الخاصية

$$A_1(\mathbf{x}^{(1)} - \mathbf{x}^{(0)}) = \mathbf{F}(\mathbf{x}^{(1)}) - \mathbf{F}(\mathbf{x}^{(0)}) \quad (11.10)$$

إن أي متجه في  $\mathbb{R}^n$  يمكن كتابته بوصفه مجموعاً لأحد مضاعفات  $\mathbf{x}^{(1)} - \mathbf{x}^{(0)}$  مع أحد مضاعفات المتجهة العمودية للمتجه  $\mathbf{x}^{(1)} - \mathbf{x}^{(0)}$ . ولكي نعرف المصفوفة  $A_1$  تعريفاً وحيداً، نحاج إلى تحديد سلوكها على المتجهة العمودية للمتجه  $\mathbf{x}^{(1)} - \mathbf{x}^{(0)}$ . وبما أنه لا يوجد أي معلومات حول تغير  $\mathbf{F}$  باتجاه عمودي على  $\mathbf{x}^{(1)} - \mathbf{x}^{(0)}$  فإننا نطلب أن

$$(\mathbf{x}^{(1)} - \mathbf{x}^{(0)})^t \mathbf{z} = 0 \quad \text{ما دام} \quad A_1 \mathbf{z} = J(\mathbf{x}^{(0)}) \mathbf{z} \quad (12.10)$$

وهكذا فإن أي متجه عمودي على  $\mathbf{x}^{(1)} - \mathbf{x}^{(0)}$  لا يتأثر بالتحديث من  $J(\mathbf{x}^{(0)})$  التي استخدمت لحساب  $\mathbf{x}^{(1)}$ .  $A_1$  التي تستخدم لحساب  $\mathbf{x}^{(2)}$ . إن الشرطين (10.11) و (13.12) يعرفان  $A_1$  تعريفاً وحيداً (انظر [IDM]) على الصيغة

$$A_1 = J(\mathbf{x}^{(0)}) + \frac{[\mathbf{F}(\mathbf{x}^{(1)}) - \mathbf{F}(\mathbf{x}^{(0)}) - J(\mathbf{x}^{(0)})(\mathbf{x}^{(1)} - \mathbf{x}^{(0)})](\mathbf{x}^{(1)} - \mathbf{x}^{(0)})^t}{\|\mathbf{x}^{(1)} - \mathbf{x}^{(0)}\|_2^2}$$

إنها هذه المصفوفة التي تستخدم مكان  $J(\mathbf{x}^{(1)})$  لتحديد  $\mathbf{x}^{(2)}$  على الصيغة

$$\mathbf{x}^{(2)} = \mathbf{x}^{(1)} - A_1^{-1} \mathbf{F}(\mathbf{x}^{(1)})$$

وحالما تحدد  $\mathbf{x}^{(2)}$ ، تتكرر العملية لتحديد  $\mathbf{x}^{(3)}$ ، باستخدام  $A_1$  بدلاً من  $J(\mathbf{x}^{(0)})$  واستخدام  $A_i \equiv J(\mathbf{x}^{(i)})$  واستخدام  $\mathbf{x}^{(2)}$  و  $\mathbf{x}^{(1)}$  بدلاً من  $\mathbf{x}^{(0)}$  و  $\mathbf{x}^{(1)}$ ، وعموماً حالما تحدد  $\mathbf{x}^{(i)}$  فإن  $\mathbf{x}^{(i+1)}$  تحسب من

$$A_i = A_{i-1} + \frac{\mathbf{y}_i - A_{i-1} \mathbf{s}_i}{\|\mathbf{s}_i\|_2^2} \quad (13.10)$$

$$\mathbf{x}^{(i+1)} = \mathbf{x}^{(i)} - A_i^{-1} \mathbf{F}(\mathbf{x}^{(i)}) \quad (14.10) \text{ و}$$

حيث يستخدم الرمز  $\mathbf{y}_i = \mathbf{F}(\mathbf{x}^{(i)}) - \mathbf{F}(\mathbf{x}^{(i-1)})$ ، ويُستخدم  $\mathbf{s}_i = \mathbf{x}^{(i)} - \mathbf{x}^{(i-1)}$  لتبسيط المعادلات. وإذا ما نُفذت الطريقة كما لُخص في المعادلتين (13.10) و (14.10) فإن عدد عمليات التقييم الدالي العددي سينخفض من  $n^2 + n$  إلى  $n$ . تلك اللازمة لإيجاد قيمة  $(\mathbf{F}, \mathbf{x}^{(i)})$  ولكن لا يزال عدد  $O(n^3)$  من الحسابات مطلوباً لحل النظام الخطي  $n \times n$  المرتبط بذلك.

(انظر الخطوة 4 في الخوارزمية (1.10)).

$$A_i s_{i+1} = -F(x^{(i)}) \quad (15.10)$$

لا يمكن تبرير استخدام الطريقة بهذه الصيغة، بسبب الاختزال من التقارب التربيعي لطريقة نيوتن إلى التقارب الخطي العالي. وعلى كل حال يمكن إدخال تحسين معتمد عن طريق استخدام معادلة شيرمان ومورسون الخاصة بإيجاد معكوس المصفوفة. (انظر على سبيل المثال [DM, p. 55])

معادلة شيرمان - موريسون [Sherman - Morrison formula]

مبرهنة 8.10

إذا كانت  $A$  مصفوفة لها معكوس و  $y$  و  $x$  متجهين، فإن  $A + xy'$  لها معكوس، حيث إن

$$(A + xy')^{-1} = A^{-1} - \frac{A^{-1}xy'A^{-1}}{1 + y'A^{-1}x} \quad \text{و} \quad y'A^{-1}x \neq -1$$

إن طريقة شيرمان - موريسون تسمح بحساب  $A_i^{-1}$  مباشرة من  $A_{i-1}^{-1}$ ، لاغية الحاجة إلى إيجاد معكوس المصفوفة عند كل تكرار. بافتراض  $A = A_{i-1}$ ،  $x = (y_i - A_{i-1}s_i) / \|s_i\|_2^2$  و  $y = s_i$  فإن المعادلة (3.10) ومبرهنة (8.10) معاً تقتضيان

$$\begin{aligned} A_i^{-1} &= \left( A_{i-1} + \frac{y_i - A_{i-1}s_i}{\|s_i\|_2^2} s_i' \right)^{-1} \\ &= A_{i-1}^{-1} - \frac{A_{i-1}^{-1} \left( \frac{y_i - A_{i-1}s_i}{\|s_i\|_2^2} s_i' \right) A_{i-1}^{-1}}{1 + s_i' A_{i-1}^{-1} \left( \frac{y_i - A_{i-1}s_i}{\|s_i\|_2^2} \right)} \\ &= A_{i-1}^{-1} - \frac{(A_{i-1}^{-1}y_i - s_i) s_i' A_{i-1}^{-1}}{\|s_i\|_2^2 + s_i' A_{i-1}^{-1} y_i - \|s_i\|_2^2} \\ &= A_{i-1}^{-1} + \frac{(s_i - A_{i-1}^{-1}y_i) s_i' A_{i-1}^{-1}}{s_i' A_{i-1}^{-1} y_i} \end{aligned} \quad (16.10)$$

ولذلك ينتج

إن هذا الحساب يحوي عملية ضرب مصفوفة - متجه فقط في كل خطوة. ولذلك يتطلب  $O(n^2)$  فقط من العمليات الحسابية.

لقد تم تجاوز حساب  $A_i$  وكذلك ضرورة حل النظام الخطي (15.10). إن الخوارزمية (2.10) تتبع من هذا الإنشاء. وتدخل المعادلة (16.10) تقنية التكرار (14.10).

برويدن Broyden

لإيجاد تقريب لحلّ نظام غير خطي  $F(x) = 0$  إذا علم تقريب مبدئي  $x$ .

المدخلات: عدد  $n$  من المعادلات والمجاهيل؛ تقريب مبدئي  $x = (x_1, \dots, x_n)'$ . حد خطأ مسموح به  $TOL$ . أكبر عدد من التكرارات (التراجعات)  $N$ .

المخرجات: حلّ تقريبي  $x = (x_1, \dots, x_n)'$  أو عبارة تفيد بأن عدد التكرارات قد تم تخطيه.

إن معادلة شيرمان - موريسون

(Sherman - Morrison)

جاءت من ملخص ورقة بحث قدمه جاك شيرمان ووينيفرد موريسون عام 1949 في اجتماع معهد الإحصاء الرياضي في بولدر، كولورادو.

Institute of Mathematical Statistics



الخطوه	المضمون
1	ضع $A_0 = J(\mathbf{x})$ حيث $J(\mathbf{x})_{i,j} = \partial f_i / \partial x_j(\mathbf{x})$ لكل $1 \leq i \leq n$ و $1 \leq j \leq n$ (ملحوظة: $\mathbf{v} = \mathbf{F}(\mathbf{x}^{(0)})$ ).
2	ضع $A = A_0^{-1}$ (استخدم طريقة جاوس للحذف).
3	ضع $\mathbf{s} = -A\mathbf{v}$ (ملحوظة: $\mathbf{s} = \mathbf{s}_1$ ) $\mathbf{x} = \mathbf{x} + \mathbf{s}$ (ملحوظة: $\mathbf{x} = \mathbf{x}^{(1)}$ ) $k = 2$ .
4	ما دام $(k \leq N)$ فننفذ الخطوات 5 - 13.
5	ضع $\mathbf{w} = \mathbf{v}$ (احفظ $\mathbf{v}$ ) $\mathbf{v} = \mathbf{F}(\mathbf{x})$ (ملحوظة: $\mathbf{v} = \mathbf{F}(\mathbf{x}^{(0)})$ ) $\mathbf{y} = \mathbf{v} - \mathbf{w}$ (ملحوظة: $\mathbf{y} = \mathbf{y}_k$ ).
6	ضع $\mathbf{z} = -A\mathbf{y}$ (ملحوظة: $\mathbf{z} = -A_{k-1}^{-1}\mathbf{y}_k$ ).
7	ضع $\mathbf{p} = -\mathbf{s}'\mathbf{z}$ (ملحوظة: $\mathbf{p} = \mathbf{s}'_k A_{k-1}^{-1}\mathbf{y}_k$ ).
8	ضع $\mathbf{u}' = \mathbf{s}'A$
9	ضع $A = A + \frac{1}{\mathbf{p}}(\mathbf{s} + \mathbf{z})\mathbf{u}'$ (انظر $A_k^{-1}$ ).
10	ضع $\mathbf{s} = -A\mathbf{v}$ (ملحوظة: $\mathbf{s} = -A_k^{-1}\mathbf{F}(\mathbf{x}^{(k)})$ ).
11	ضع $\mathbf{x} = \mathbf{x} + \mathbf{s}$ (ملحوظة: $\mathbf{x} = \mathbf{x}^{(k+1)}$ ).
12	إذا كان $\ \mathbf{s}\  < TOL$ فعندئذ المخرجات $(\mathbf{x})$ (كانت العملية ناجحة). توقف
13	ضع $k = k + 1$ .
14	المخرجات (تم تخطي العدد الأكبر من التكرارات $N$ ). (العملية لم تنجح). توقف



مثال 1 لقد حل النظام غير الخطي الآتي بطريقة نيوتن في المثال (1) من الفصل (10 2)

$$3x_1 - \cos(x_2 x_3) - \frac{1}{2} = 0$$

$$x_1^2 - 81(x_2 + 0.1)^2 + \sin x_3 + 1.06 = 0$$

$$e^{-x_1 x_2} + 20x_3 + \frac{10\pi - 3}{3} = 0$$

إن مصفوفة جاكوبيان لهذا النظام هي

$$J(x_1, x_2, x_3) = \begin{bmatrix} 3 & x_3 \sin x_2 x_3 & x_2 \sin x_2 x_3 \\ 2x_1 & -162(x_2 + 0.1) & \cos x_3 \\ -x_2 e^{-x_1 x_2} & -x_1 e^{-x_1 x_2} & 20 \end{bmatrix}$$

افترض  $\mathbf{x}^{(0)} = (0.1, 0.1, -0.1)^T$

و  $\mathbf{F}(x_1, x_2, x_3) = (f_1(x_1, x_2, x_3), f_2(x_1, x_2, x_3), f_3(x_1, x_2, x_3))^T$

حيث

$$f_1(x_1, x_2, x_3) = 3x_1 - \cos(x_2 x_3) - \frac{1}{2},$$

$$f_2(x_1, x_2, x_3) = x_1^2 - 81(x_2 + 0.1)^2 + \sin x_3 + 1.06$$

$$f_3(x_1, x_2, x_3) = e^{-x_1 x_2} + 20x_3 + \frac{10\pi - 3}{3}$$

$$\mathbf{F}(\mathbf{x}^{(0)}) = \begin{bmatrix} -1.199950 \\ -2.269833 \\ 8.462025 \end{bmatrix}$$

فإن

وبما أن

$$\begin{aligned} A_0 &= J(x_1^{(0)}, x_2^{(0)}, x_3^{(0)}) \\ &= \begin{bmatrix} 3 & 9.999833 \times 10^{-4} & -9.999833 \times 10^{-4} \\ 0.2 & -32.4 & 0.9950042 \\ -9.900498 \times 10^{-2} & -9.900498 \times 10^{-2} & 20 \end{bmatrix} \end{aligned}$$

نحصل على

$$\begin{aligned} A_0^{-1} &= J(x_1^{(0)}, x_2^{(0)}, x_3^{(0)})^{-1} \\ &= \begin{bmatrix} 0.3333332 & 1.023852 \times 10^{-5} & 1.615701 \times 10^{-5} \\ 2.108607 \times 10^{-3} & -3.086883 \times 10^{-2} & 1.535836 \times 10^{-3} \\ 1.660520 \times 10^{-3} & -1.527577 \times 10^{-4} & 5.000768 \times 10^{-2} \end{bmatrix} \end{aligned}$$

وبذلك فإن

$$\mathbf{x}^{(1)} = \mathbf{x}^{(0)} - A_0^{-1} \mathbf{F}(\mathbf{x}^{(0)}) = \begin{bmatrix} 0.4998697 \\ 1.946685 \times 10^{-2} \\ -0.5215205 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{F}(\mathbf{x}^{(1)}) = \begin{bmatrix} -3.394465 \times 10^{-4} \\ -0.3443879 \\ 3.188238 \times 10^{-2} \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{y}_1 = \mathbf{F}(\mathbf{x}^{(1)}) - \mathbf{F}(\mathbf{x}^{(0)}) = \begin{bmatrix} 1.199611 \\ 1.925445 \\ -8.430143 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{s}_1 = \begin{bmatrix} 0.3998697 \\ -8.053315 \times 10^{-2} \\ -0.4215204 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{s}_1^T A_0^{-1} \mathbf{y}_1 = 0.3424604$$

$$A_1^{-1} = A_0^{-1} + (1/0.3424604) [(s_1 - A_0^{-1}y_1) s_1' A_0^{-1}]$$

$$= \begin{bmatrix} 0.3333781 & 1.11050 \times 10^{-5} & 8.967344 \times 10^{-6} \\ -2.021270 \times 10^{-3} & -3.094849 \times 10^{-2} & 2.196906 \times 10^{-3} \\ 1.022214 \times 10^{-3} & -1.650709 \times 10^{-4} & 5.010986 \times 10^{-2} \end{bmatrix}$$

$$x^{(2)} = x^{(1)} - A_1^{-1}F(x^{(1)}) = \begin{bmatrix} 0.4999863 \\ 8.737833 \times 10^{-3} \\ -0.5231746 \end{bmatrix}$$

9

يعرض جدول (4.10) تكرارات إضافية. وإن التكرار الخامس في طريقة برويدن ذو دقة أقل قليلاً من دقة التكرار الرابع بطريقة نيوتن المعطاة في المثال في نهاية الفصل السابق.

$\ x^{(k)} - x^{(k-1)}\ _2$	$x_3^{(k)}$	$x_2^{(k)}$	$x_1^{(k)}$	$k$
$7.8 \times 10^{-3}$	-0.5236918	$8.672157 \times 10^{-4}$	0.5000066	3
$8.1 \times 10^{-4}$	-0.5235954	$6.083352 \times 10^{-5}$	0.5000003	4
$6.24 \times 10^{-5}$	-0.5235989	$-1.448889 \times 10^{-6}$	0.5000000	5
$1.51 \times 10^{-6}$	-0.5235988	$6.059030 \times 10^{-9}$	0.5000000	6

جدول 4 10

هناك أيضاً عمليات متاحة تبقي التقارب التريبيعي. ولكنها تقلل عدد عمليات التقييم العالي على نحو كبير. إن الطرائق من هذا النوع قد اقترحت في الأصل من قبل براون [Brow,k]. ويمكن الرجوع إلى [MG] لإجراء مسح ومقارنة بين بعض الطرائق الشائعة الاستخدام من هذا النوع. وعلى كل حال، فإن تنفيذ هذه الطرائق تنفيذاً فاعلاً أصعب كثيراً من طريقة برويدن [Broyden].

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 3.10

1. استخدم طريقة برويدن بافتراض أن  $x^{(0)} = 0$  لحساب  $x^{(2)}$  لكل من الأنظمة غير الخطية الآتية:

ب.  $\sin(4\pi x_1 x_2) - 2x_2 - x_1 = 0$

أ.  $4x_1^2 - 20x_1 + \frac{1}{4}x_2^2 + 8 = 0$

د.  $\left(\frac{4\pi - 1}{4\pi}\right)(e^{2x_1} - e) + 4ex_2^2 - 2ex_1 = 0$

ج.  $\frac{1}{2}x_1 x_2^2 + 2x_1 - 5x_2 + 8 = 0$

د.  $\ln(x_1^2 + x_2^2) - \sin(x_1 x_2) = \ln 2 + \ln \pi$

ج.  $3x_1^2 - x_2^2 = 0$

د.  $e^{x_1 - x_2} + \cos(x_1 x_2) = 0$

ج.  $3x_1 x_2^2 - x_1^3 - 1 = 0$

أ. استخدم  $x^{(0)} = (2, 2)^T$

أ. استخدم  $x^{(0)} = (1, 1)^T$

2. استخدم طريقة برويدن بافتراض أن  $x^{(0)} = 0$  لحساب  $x^{(2)}$  لكل من الأنظمة غير الخطية الآتية:

ب.  $x_1^2 - x_2 - 37 = 0$

أ.  $3x_1 - \cos(x_2 x_3) - \frac{1}{2} = 0$

د.  $x_1 - x_2^2 - 5 = 0$

ج.  $4x_1^2 - 625x_2^2 + 2x_2 - 1 = 0$

د.  $x_1 + x_2 + x_3 - 3 = 0$

ج.  $e^{-x_1 x_2} + 20x_3 + \frac{10\pi - 3}{3} = 0$

$$\begin{aligned} 6x_1 - 2\cos(x_2x_3) - 1 &= 0 \quad \text{د.} \\ 9x_2 + \sqrt{x_1^2 + \sin x_3} + 1.06 + 0.9 &= 0 \\ 60x_3 + 3e^{-x_1x_2} + 10\pi - 3 &= 0 \\ \mathbf{x}^{(0)} &= (0, 0, 0)' \quad \text{استخدم} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} x_1^3 + x_1^2x_2 - x_1x_3 + 6 &= 0 \quad \text{ج.} \\ e^{x_1} + e^{x_2} - x_3 &= 0 \\ x_2^2 - 2x_1x_3 &= 4 \\ \mathbf{x}^{(0)} &= (-1, -2, 1)' \quad \text{استخدم} \end{aligned}$$

3. استخدم طريقة برويدن لتقريب حلول الأنظمة غير الخطية في التمرين (1) باستخدام التقريبات

الابتدائية  $\mathbf{x}^{(0)}$ . استخدم التكرار حتى تحصل على  $\|\mathbf{x}^{(k)} - \mathbf{x}^{(k-1)}\|_\infty < 10^{-6}$

أ.  $(0, 0)'$       ب.  $(0, 0)'$       ج.  $(1, 1)'$       د.  $(2, 2)'$

4. استخدم طريقة برويدن لتقريب حلول الأنظمة غير الخطية في التمرين (2) باستخدام التقريبات

الابتدائية  $\mathbf{x}^{(0)}$ . استخدم التكرار حتى تحصل على  $\|\mathbf{x}^{(k)} - \mathbf{x}^{(k-1)}\|_\infty < 10^{-6}$

أ.  $(1, 1, 1)'$       ب.  $(2, 1, -1)'$       ج.  $(-1, -2, 1)'$       د.  $(0, 0, 0)'$

5. استخدم طريقة برويدن لتقريب حلول الأنظمة غير الخطية باستخدام التقريبات الابتدائية  $\mathbf{x}^{(0)}$ .

استخدم التكرار حتى تحصل على  $\|\mathbf{x}^{(k)} - \mathbf{x}^{(k-1)}\|_\infty < 10^{-6}$ .

$$\begin{aligned} 5x_1^2 - x_2^2 &= 0 \quad \text{ب.} & x_1(1 - x_1) + 4x_2 &= 12 \quad \text{أ.} \\ x_2 - 0.25(\sin x_1 + \cos x_2) &= 0 & (x_1 - 2)^2 + (2x_2 - 3)^2 &= 25 \\ 10x_1 - 2x_2^2 + x_2 - 2x_3 - 5 &= 0 \quad \text{د.} & 15x_1 + x_2^2 - 4x_3 &= 13 \quad \text{ج.} \\ 8x_2^2 + 4x_3^2 - 9 &= 0 & x_1^2 + 10x_2 - x_3 &= 11 \\ 8x_2x_3 + 4 &= 0 & x_2^3 - 25x_3 &= -22 \end{aligned}$$

6. يوجد للنظام الخطي

$$\begin{aligned} 4x_1 - x_2 + x_3 &= x_1x_4 \\ -x_1 + 3x_2 - 2x_3 &= x_2x_4 \\ x_1 - 2x_2 + 3x_3 &= x_3x_4 \\ x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 &= 1 \end{aligned}$$

سنة حلول.

أ. برهن أنه إذا كان  $(x_1, x_2, x_3, x_4)'$  حلاً فإن  $(-x_1, -x_2, -x_3, x_4)'$  حلٌّ أيضاً.

ب. استخدم طريقة برويدن ثلاث مرات لتقريب كل حل. كرر العملية حتى تحصل على

$$\|\mathbf{x}^{(k)} - \mathbf{x}^{(k-1)}\|_\infty < 10^{-5}$$

7. يوجد للنظام غير الخطي

$$\begin{aligned} 3x_1 - \cos(x_2x_3) - \frac{1}{2} &= 0 \\ x_1^2 - 625x_2^2 - \frac{1}{4} &= 0 \\ e^{-x_1x_2} + 20x_3 + \frac{10\pi - 3}{3} &= 0 \end{aligned}$$

مصفوفة جاكوبيان منفردة بالحل، طبق طريقة برويدن بأخذ  $\mathbf{x}^{(0)} = (1, 1, -1)'$  لاحظ أن التقارب ربما

يكون بطيئاً أو أنه لا يحدث ضمن عدد معقول من التكرارات.

8. برهن أنه إذا كان  $y \in \mathbb{R}^n$  و  $0 \neq y$  فإن  $z \in \mathbb{R}^n$  و  $z = z_1 + z_2$ ، حيث  $z_1 = (y^T y / \|y\|_2^2) y$  يكون موازياً للمتجه  $y$ ، وأن  $z_2$  عمودي على  $y$ .

9. برهن أنه إذا كان  $u, v \in \mathbb{R}^n$  فإن  $\det(I + uv^T) = 1 + v^T u$ .

10. أ. استخدم نتيجة التمرين (9) لتبرهن أنه إذا كانت  $A^{-1}$  موجودة و  $y \in \mathbb{R}^n$ ، فإن  $(A + xy^T)^{-1}$  تكون موجودة إذا وفقط إذا كان  $1 + y^T A^{-1} x \neq 0$ .

ب. بضرب الطرف الأيمن في المصفوفة  $A + xy^T$ ، برهن أنه عندما يكون  $1 + y^T A^{-1} x \neq 0$  نحصل على

$$(A + xy^T)^{-1} = A^{-1} - \frac{A^{-1} x y^T A^{-1}}{1 + y^T A^{-1} x}$$

11. تعامل التمرين (13) من الفصل (1.8) مع تحديد العلاقة الأسية بطريقة المربعات الصغرى على الصيغة  $R = bu^a$  لتقريب مجموعة من البيانات التي تربط الوزن بقاعدة تعرق حشرات العث مودست سفنكس. وتحوّلت المسألة في ذلك التمرين إلى علاقة لوغاري - لوغاريتم وقد أُدخل في الفقرة (ج) حد تربيعي في محاولة لتحسين التقريب. بدلاً من تحليل المسألة، حدّد الثابتين  $a$  و  $b$  اللذين يجعلان  $\sum_{i=1}^n (R_i - bu_i^a)^2$  أصغر ما يمكن، لبيانات التصرين (13) من الفصل (1.8).

احسب الخطأ المرتبط بهذا التقريب، وقارنه بالخطأ الناتج من التقريبات السابقة لهذه المسألة.

## Steepest Descent Techniques

## طرائق التناقص الأشد انحداراً

4 10

إن ميزة طرائق نيوتن وأشباه نيوتن في حلّ أنظمة المعادلات غير الخطية تكمن في سرعة التقارب حالما عرف تقريب دقيق على نحو كافٍ. أما ضعف هذه الطرائق فيمكن في الحاجة إلى تقريب مبدئي دقيق للحل لكي نضمن التقارب. إن طريقة التناقص الأشد انحداراً التي تُفرض في هذا الفصل تتقارب إلى الحل فقط خطأً، ولكنها عادة ما تتقارب حتى في حلّة التقريبات. لذا تستخدم هذه الطريقة لإيجاد تقريبات ذات دقة كافية لتصبح مستخدمة في الطرائق الجينية على طريقة نيوتن بالطريقة نفسها التي تستخدم بها طريقة التنصيف للمعادلة الواحدة. إن طريقة التناقص الأشد انحداراً تحدّد نقطة صغرى محلية لدالة متعددة المتغيرات على دالة الصيغة  $g: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ .

إن هذه الطريقة ذات قيمة بمعزل تامّ عن التطبيق المستخدم بوصفه طريقة بدء حل الأنظمة غير الخطية. (هناك تطبيقات أخرى تُبحث في التمارين).

إن الربط بين تصغير دالة من  $\mathbb{R}^n$  إلى  $\mathbb{R}$  وحل نظام معادلات غير خطية هو سبب حقيقة أن النظام على الصيغة

$$\begin{aligned} f_1(x_1, x_2, \dots, x_n) &= 0 \\ f_2(x_1, x_2, \dots, x_n) &= 0 \\ &\vdots \\ f_n(x_1, x_2, \dots, x_n) &= 0 \end{aligned}$$

تأتي تسمية هذه الطريقة من التطبيق الثلاثي الأبعاد بالإيماء في الاتجاه الأسفل



يكون حلًا عند  $\mathbf{x} = (x_1, x_2, \dots, x_n)'$  تمامًا عندما يكون للدالة  $g$  المعرفة بالصيغة

$$g(x_1, x_2, \dots, x_n) = \sum_{i=1}^n [f_i(x_1, x_2, \dots, x_n)]^2$$

القيمة الصغرى صفرًا.

إن طريقة التناقص الأشد انحدارًا لإيجاد قيمة محلية صغرى لدالة ما من  $\mathbb{R}^n$  إلى  $\mathbb{R}$  يمكن وصفها حدسًا كما يأتي:

1. أوجد قيمة  $g$  عند نقطة تقريب ابتدائية  $\mathbf{x}^{(0)} = (x_1^{(0)}, x_2^{(0)}, \dots, x_n^{(0)})'$

2. حدّد اتجاهًا من  $\mathbf{x}^{(0)}$  يسهم في تقليل قيمة  $g$ .

3. تحرك مسافة مناسبة في هذا الاتجاه. وعبر عن القيمة الجديدة بالرمز  $\mathbf{x}^{(1)}$ .

4. كرّر العمليات من 1 إلى 3 باستخدام  $\mathbf{x}^{(1)}$  بدلًا من  $\mathbf{x}^{(0)}$ .

قبل وصف كيفية اختيار الاتجاه الصحيح والمسافة المناسبة الواجب تحركها في هذا الاتجاه، نحتاج إلى مراجعة بعض نتائج التفاضل والتكامل.

تنص مبرهنة القيمة القصوى (The Extreme Value Theorem) على أن للدالة بمتغير واحد القابلة للاشتقاق قيمة صغرى نسبية، عندما تكون المشتقة صفرًا فقط. لتعميم نتيجة الدوال هذه على متغيرات متعددة، نحتاج إلى تعريف الآتي

للدالة  $g: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ ، نعبر عن اتجاه  $g$  عند  $\mathbf{x} = (x_1, x_2, \dots, x_n)'$  بالرمز  $\nabla g(\mathbf{x})$  ونعرفه بالصيغة

$$\nabla g(\mathbf{x}) = \left( \frac{\partial g}{\partial x_1}(\mathbf{x}), \frac{\partial g}{\partial x_2}(\mathbf{x}), \dots, \frac{\partial g}{\partial x_n}(\mathbf{x}) \right)'$$

إن الاتجاه  $\nabla g(\mathbf{x})$  للدالة متعددة المتغيرات يشبه مشتقة الدالة وحيدة المتغير. بمعنى أن الدالة المتعددة المتغيرات القابلة للاشتقاق يمكن أن تملك قيمة صغرى نسبية عند  $\mathbf{x}$  فقط إذا كان اتجاهها عند  $\mathbf{x}$  هو المتجه الأصغر. يوجد للاتجاه خاصية أخرى مهمة مرتبطة بتصغير دوال متعددة المتغيرات. ليكن  $\mathbf{v} = (v_1, v_2, \dots, v_n)'$  متجه الباب في  $\mathbb{R}^n$

$$\|\mathbf{v}\|_2^2 = \sum_{i=1}^n v_i^2 = 1$$

أي أن

تعرف المشتقة المتجهة (directional derivative) للدالة  $g$  على  $\mathbf{x}$  في اتجاه  $\mathbf{v}$  بالصيغة

$$D_{\mathbf{v}}g(\mathbf{x}) = \lim_{h \rightarrow 0} \frac{1}{h} [g(\mathbf{x} + h\mathbf{v}) - g(\mathbf{x})] = \mathbf{v}' \cdot \nabla g(\mathbf{x})$$

إن المشتقة المتجهة للدالة  $g$  على  $\mathbf{x}$  في اتجاه  $\mathbf{v}$  تقيس التغير في قيمة الدالة  $g$ . وبالنسبة إلى التغير في المتغير في اتجاه  $\mathbf{v}$  هناك نتيجة في حساب التفاضل والتكامل للدوال متعددة المتغيرات تنص على أنه: عندما يكون  $g$  قابلاً للاشتقاق فإن الاتجاه الذي ينتج القيمة الكبرى للمشتقة المتجهة يحدث عندما يُختار  $\mathbf{v}$  ليكون موازياً لـ  $\nabla g(\mathbf{x})$ . على أن  $\nabla g(\mathbf{x}) \neq \mathbf{0}$ . ونتيجة لذلك يكون الاتجاه ذو النقص الأكبر في قيمة  $g$  عند  $\mathbf{x}$  هو الاتجاه المعطى بـ  $-\nabla g(\mathbf{x})$  (انظر شكل (3.10) لتوضيح حالة  $g$  دالة بمتغيرين).

إن الغرض هو تقليل  $g(\mathbf{x})$  إلى القيمة الصغرى وهي الصفر. ولذلك فإن الاختيار المناسب

للمتجه  $\mathbf{x}^{(1)}$  هو

إن جر الكلمة اتجاه gradient هو الكلمة اللاتينية "gradi" التي تعني "تسير". بهذا المعنى يكون gradient لسطح ما هو معدل سرعة سيره إلى أعلى التلة.

تعريف 9.10

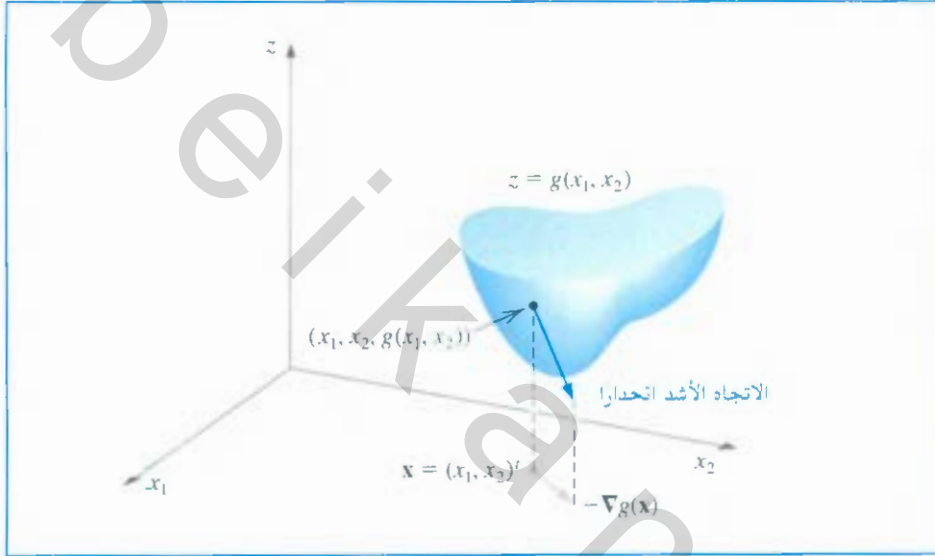
$$\mathbf{x}^{(1)} = \mathbf{x}^{(0)} - \alpha \nabla g(\mathbf{x}^{(0)}) \quad (17.10)$$

تختزل المسألة الآن إلى اختيار  $\alpha$  بحيث يصبح  $g(\mathbf{x}^{(1)})$  أقل كثيراً من  $g(\mathbf{x}^{(0)})$  لتحديد الاختيار المناسب لقيمة  $\alpha$ . نأخذ الدالة في متغير واحد

$$h(\alpha) = g(\mathbf{x}^{(0)} - \alpha \nabla g(\mathbf{x}^{(0)})) \quad (18.10)$$

إن قيمة  $\alpha$  التي تجعل  $h$  أقل ما يمكن هي القيمة المطلوبة للمعادلة (17.10).

شكل 3 10



إن إيجاد القيمة الصغرى للدالة  $h$  يتطلب اشتقاق  $h$ . ثم حل مسألة إيجاد الجذور لتحديد النقاط الحرجة لـ  $h$ . وإن هذه العملية مكلفة جداً عموماً. وبدلاً من ذلك نختار ثلاثة أعداد  $\alpha_1 < \alpha_2 < \alpha_3$  التي نأمل أن تكون قريبة من النقطة التي تحصل عليها القيمة الصغرى للدالة  $h(\alpha)$ . ثم نبني كثيرة الحدود التربيعية  $P(x)$  التي توجد الاستكمال الداخلي للدالة  $h$  عند  $\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3$ . نعرف  $\hat{\alpha}$  في  $[\alpha_1, \alpha_3]$  بحيث تكون  $P(\hat{\alpha})$  القيمة الصغرى في  $[\alpha_1, \alpha_3]$ . ونستخدم  $P(\hat{\alpha})$  لتقريب القيمة الصغرى لـ  $h(\alpha)$ . ثم نستخدم  $\hat{\alpha}$  قيمة  $g$  الصغرى

$$\mathbf{x}^{(1)} = \mathbf{x}^{(0)} - \hat{\alpha} \nabla g(\mathbf{x}^{(0)})$$

بما أن  $g(\mathbf{x}^{(0)})$  متاح. نختار أولاً  $\alpha_1 = 0$  لتقليل عمليات الحساب. بعد ذلك نجد عدداً  $\alpha_3$  بحيث  $h(\alpha_3) < h(\alpha_1)$  (بما أن  $\alpha_1$  لا تجعل  $h$  أصغر ما يمكن فإن عدداً مثل  $\alpha_3$  يكون موجوداً). أخيراً نختار  $\alpha_2$  ليكون مساوياً لـ  $\alpha_3/2$ .

إن القيمة الصغرى لـ  $P$  على  $[\alpha_1, \alpha_3]$  تحدث على النقطة الحرجة الوحيدة لـ  $P$  أو على نقطة النهاية اليمنى  $\alpha_3$ ؛ لأنه على افتراض  $h(\alpha_3) < h(\alpha_1) = P(\alpha_1)$  تحدد النقطة الحرجة بسهولة؛ لأن  $P$  كثيرة حدود تربيعية.

مثال 1 لإيجاد بداية معقولة لتقريب حلّ النظام غير الخطي

$$f_1(x_1, x_2, x_3) = 3x_1 - \cos(x_2 x_3) - \frac{1}{2} = 0$$

$$f_2(x_1, x_2, x_3) = x_1^2 - 81(x_2 + 0.1)^2 + \sin x_3 + 1.06 = 0$$

$$f_3(x_1, x_2, x_3) = e^{-x_1 x_2} + 20x_3 + \frac{10\pi - 3}{3} = 0$$

نستخدم طريقة التناقص الأشد انحدارًا بأخذ  $\mathbf{x}^{(0)} = (0, 0, 0)'$

ليكن  $g(x_1, x_2, x_3) = [f_1(x_1, x_2, x_3)]^2 + [f_2(x_1, x_2, x_3)]^2 + [f_3(x_1, x_2, x_3)]^2$

فإن

$$\begin{aligned} \nabla g(x_1, x_2, x_3) &\equiv \nabla g(\mathbf{x}) = \left( 2f_1(\mathbf{x}) \frac{\partial f_1}{\partial x_1}(\mathbf{x}) + 2f_2(\mathbf{x}) \frac{\partial f_2}{\partial x_1}(\mathbf{x}) + 2f_3(\mathbf{x}) \frac{\partial f_3}{\partial x_1}(\mathbf{x}), \right. \\ &\quad \left. 2f_1(\mathbf{x}) \frac{\partial f_1}{\partial x_2}(\mathbf{x}) + 2f_2(\mathbf{x}) \frac{\partial f_2}{\partial x_2}(\mathbf{x}) + 2f_3(\mathbf{x}) \frac{\partial f_3}{\partial x_2}(\mathbf{x}), \right. \\ &\quad \left. 2f_1(\mathbf{x}) \frac{\partial f_1}{\partial x_3}(\mathbf{x}) + 2f_2(\mathbf{x}) \frac{\partial f_2}{\partial x_3}(\mathbf{x}) + 2f_3(\mathbf{x}) \frac{\partial f_3}{\partial x_3}(\mathbf{x}) \right) \\ &= 2\mathbf{J}(\mathbf{x})' \cdot \mathbf{F}(\mathbf{x}). \end{aligned}$$

عند  $\mathbf{x}^{(0)} = (0, 0, 0)'$  يكون لدينا  $g(\mathbf{x}^{(0)}) = 111.975$  و  $\|\nabla g(\mathbf{x}^{(0)})\|_2 = 419.554$

افترض  $\mathbf{z} = \frac{1}{z_0} \nabla g(\mathbf{x}^{(0)}) = (-0.0214514, -0.0193062, 0.999583)'$

بأخذ  $\alpha_1 = 0$  نحصل على  $g_1 = g(\mathbf{x}^{(0)} - \alpha_1 \mathbf{z}) = g(\mathbf{x}^{(0)}) = 111.975$  وكما اتفق، ضع  $\alpha_3 = 1$

لكي يكون  $g_3 = g(\mathbf{x}^{(0)} - \alpha_3 \mathbf{z}) = 93.5649$  وبما أن  $g_3 < g_1$  ونضع  $\alpha_2 = 0.5$

وهكذا فإن  $g_2 = g(\mathbf{x}^{(0)} - \alpha_2 \mathbf{z}) = 2.53557$

والآن نشكل كثيرة حدود الاستكمال الداخلي لنيوتن بطريقة الفرق المقسوم الأمامي

$$P(\alpha) = g_1 + h_1 \alpha + h_3 \alpha (\alpha - \alpha_2)$$

$$g(\mathbf{x}^{(0)} - \alpha \nabla g(\mathbf{x}^{(0)})) = g(\mathbf{x}^{(0)} - \alpha \mathbf{z}) \quad \text{الذي يستكمل}$$

عند  $\alpha_1 = 0$ ،  $\alpha_2 = 0.5$  و  $\alpha_3 = 1$  ووفقًا لما يلي:

$$\alpha_1 = 0, \quad g_1 = 111.975,$$

$$\alpha_2 = 0.5, \quad g_2 = 2.53557, \quad h_1 = \frac{g_2 - g_1}{\alpha_2 - \alpha_1} = -218.878,$$

$$\alpha_3 = 1, \quad g_3 = 93.5649, \quad h_2 = \frac{g_3 - g_2}{\alpha_3 - \alpha_2} = 182.059, \quad h_3 = \frac{h_2 - h_1}{\alpha_3 - \alpha_1} = 400.937.$$

$$P(\alpha) = 111.975 - 218.878\alpha + 400.937\alpha(\alpha - 0.5). \quad \text{وهكذا فإن}$$

لدينا  $P'(\alpha) = 0$  عندما  $\alpha = \alpha_0 = 0.522959$  بما أن  $g_0 = g(\mathbf{x}^{(0)} - \alpha_0 \mathbf{z}) = 2.32762$

أصغر من  $g_1$  و  $g_3$ ، نضع

$$\mathbf{x}^{(1)} = \mathbf{x}^{(0)} - \alpha_0 \mathbf{z} = \mathbf{x}^{(0)} - 0.522959 \mathbf{z} = (0.0112182, 0.0100964, -0.522741)'$$

$$g(\mathbf{x}^{(1)}) = 2.32762 \quad \text{و}$$

يحتوي جدول (5.10) بقية النتائج، والحل الفعلي للنظام غير الخطي هو  $(0.5, 0, -0.5235988)$  ومن ثم فإن  $\mathbf{x}^{(2)}$  يمكن أن يكون كافياً لكونه تقريباً مبدئياً لطريقة نيوتن أو طريقة برويدن. إن من المناسب استخدام إحدى الطرائق سريعة التقارب في هذه المرحلة؛ لأنه يلزم إجراء (70) تكراراً لطريقة التناقص الأشد انحدرًا حتى نجد أن الخوارزمية (3.10) تطبق طريقة التناقص الأشد انحدرًا لتقريب القيمة الصغرى للدالة  $\|\mathbf{x}^{(k)} - \mathbf{x}\|_\infty < 0.01$ .

جدول 5 10

$g(x_1^{(k)}, x_2^{(k)}, x_3^{(k)})$	$x_3^{(k)}$	$x_2^{(k)}$	$x_1^{(k)}$	$k$
1.27406	-0.522059	-0.205453	0.137860	2
1.06813	-0.558494	0.00551102	0.266959	3
0.468309	-0.522006	-0.00811751	0.272734	4
0.381087	-0.533112	-0.0204026	0.308689	5
0.318837	-0.520923	-0.0147046	0.314308	6
0.287024	-0.528431	-0.00852549	0.324267	7

للبدء بالتكرار؛ نحدد الصفر قيمة لـ  $\alpha_1$  والقيمة 1 لـ  $\alpha_3$ . إذا كان  $h(\alpha_3) \geq h(\alpha_1)$  مجري عمليات متتالية لقسمة العدد  $\alpha_3$  على 2، ونستخدم قيمة  $\alpha_3$  بالتالي حتى نحصل على  $h(\alpha_3) \geq h(\alpha_1)$  و  $\alpha_3 = 2^{-k}$  لقيمة ما  $k$ . لاستخدام الطريقة لتقريب حل النظام

$$f_1(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0$$

$$f_2(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0$$

$$\vdots$$

$$f_n(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0$$

نستخدم ببساطة  $\sum_{i=1}^n f_i^2$  بدلاً من  $g$ .

التناقص الأشد انحدرًا Steepest Descent

لتقريب حل  $P$  لمسألة التصغير إلى أقصى حد

$$g(\mathbf{p}) = \min_{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n} g(\mathbf{x})$$

إذا أعطي تقريب مبدئي  $\mathbf{x}$ :

المدخلات: عدد  $n$  من المعادلات والمجاهيل، تقريب مبدئي  $\mathbf{x} = (x_1, \dots, x_n)^T$ ، حد خطأ مسموح به  $TOL$ ، أكبر عدد من التكرارات (التراجعات)  $N$ .  
المخرجات: حل تقريبي  $\mathbf{x} = (x_1, \dots, x_n)^T$  أو عبارة فشل.

الخطوة	المضمون
1	ضع $k = 1$ .
2	ما دام $(k \leq N)$ فنفذ الخطوات 3 - 15.



3	ضع $g_1 = g(x_1, \dots, x_n)$ (ملحوظة: $g_1 = g(x^{(k)})$ ) $z = \nabla g(x_1, \dots, x_n)$ (ملحوظة: $z = \nabla g(x^{(k)})$ ) $z_0 = \ z\ _2$
4	إذا كان $z_0 = 0$ نحصل على المخرجات ('Zero gradient') التدرج الصغرى. المخرجات $(x_1, \dots, x_n, g_1)$ (تمت العملية. يمكن الحصول على قيمة صغرى). توقف
5	ضع $z = z/z_0$ (اجعل $z$ متجه الباب) $\alpha_1 = 0$ ; $\alpha_3 = 1$ ; $g_3 = g(x - \alpha_3 z)$
6	ما دام $(g_3 \geq g_1)$ فننفذ الخطوتين 7 و 8.
7	ضع $\alpha_3 = \alpha_3/2$ ; $g_3 = g(x - \alpha_3 z)$
8	إذا كان $\alpha_3 < TOL/2$ نحصل على المخرجات (لا يوجد تحسن محتمل). المخرجات $(x_1, \dots, x_n, g_1)$ (تمت العملية. ويمكن الحصول على قيمة صغرى). توقف
9	ضع $\alpha_2 = \alpha_3/2$ $g_2 = g(x - \alpha_2 z)$
10	ضع $h_1 = (g_2 - g_1)/\alpha_2$ ; $h_2 = (g_3 - g_2)/(\alpha_3 - \alpha_2)$ $h_3 = (h_2 - h_1)/\alpha_3$ . (ملحوظة: لقد استخدمت معادلة نيوتن ذات الفرق المقسوم إلى الأمام لإيجاد) التربيع $P(a) = g_1 + h_1 a + h_3 a(a - \alpha_2)$ الذي يستوفي $h(a)$ عند $(a = 0, a = \alpha_2, a = \alpha_3)$ .
11	ضع $a_0 = 0.5(\alpha_2 - h_1/h_3)$ (تحديث النقطة الحرجة لـ $P$ عند $a_0$ ). $g_0 = g(x - a_0 z)$
12	أوجد $a$ من $\{a_0, \alpha_3\}$ بحيث $g = g(x - a z) = \min\{g_0, g_3\}$
13	ضع $x = x - a z$
14	إذا كان $ g - g_1  < TOL$ فعندئذ تكون المخرجات $(x_1, \dots, x_n, g)$ (كانت العملية ناجحة). توقف
15	ضع $k = k + 1$



المخرجات (تم تخطي العدد الأكبر من التكرارات $N$ ). ( العملية لم تنجح ) توقف.	16
--	----



يوجد كثير من البدائل في طريقة التناقص الأشد انحدارًا، ويتضمن بعضها طرائق معقدة لتحديد القيمة  $\alpha$  التي تنتج القيمة الصغرى للدالة أحادي المتغير  $h$  المعرفة بالمعادلة (18.10). طرائق أخرى كثيرة تستخدم حدود تايلور ذات الأبعاد المتعددة لتحل محل الدالة الأصلية  $g$  ذي المتغيرات المتعددة، ثم تجد القيمة الصغرى لكثيرة الحدود بدلاً من  $g$ . ومع وجود بعض المزايا لبعض هذه الطرائق التي شرحت، فإن طرائق التناقص الأشد جميعها انحدارًا ذات تقارب خطي عموماً. ويكون التقارب فيها مستقلاً عن التقريب المبني. وفي بعض حالات هذه الطرائق يمكن أن يحصل التقارب فيها على قيمة ما غير لقيمة الصغرى المطلقة للدالة  $g$ . ويمكن الرجوع إلى [OR] أو [RR] للحصول على شرح أوفى لطرائق التناقص الأشد انحدارًا.

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 4.10

1. استخدم طريقة التناقص الأشد انحدارًا آخذًا الخطأ المسموح به  $TOL = 0.05$ ، لتقريب حلول الأنظمة غير الخطية الآتية:

$$\begin{array}{ll} \text{أ.} & 4x_1^2 - 20x_1 + \frac{1}{4}x_2^2 + 8 = 0 \\ & \frac{1}{2}x_1x_2^2 + 2x_1 - 5x_2 + 8 = 0 \\ \text{ب.} & 3x_1^2 - x_2^2 = 0 \\ & 3x_1x_2^2 - x_1^3 - 1 = 0 \end{array}$$

$$\begin{array}{ll} \text{ج.} & \ln(x_1^2 + x_2^2) - \sin(x_1x_2) = \ln 2 + \ln \pi \\ & e^{x_1 - x_2} + \cos(x_1x_2) = 0 \\ \text{د.} & \sin(4\pi x_1x_2) - 2x_2 - x_1 = 0 \\ & \left(\frac{4\pi - 1}{4\pi}\right)e^{2x_1 - e} + 4ex_2^2 - 2ex_1 = 0 \end{array}$$

2. استخدم طريقة التناقص الأشد انحدارًا آخذًا الخطأ المسموح به  $TOL = 0.05$ ، لتقريب حلول الأنظمة غير الخطية الآتية:

$$\begin{array}{ll} \text{أ.} & 15x_1 + x_2^2 - 4x_3 = 13 \\ & x_1^2 + 10x_2 - x_3 = 11 \\ & x_2^3 - 25x_3 = -22 \\ \text{ب.} & 10x_1 - 2x_2^2 + x_2 - 2x_3 - 5 = 0 \\ & 8x_2^2 + 4x_3^2 - 9 = 0 \\ & 8x_2x_3 + 4 = 0 \\ \text{ج.} & x_1^3 + x_1^2x_2 - x_1x_3 + 6 = 0 \\ & e^{x_1} + e^{x_2} - x_3 = 0 \\ & x_2^2 - 2x_1x_3 = 4 \\ \text{د.} & x_1 + \cos(x_1x_2x_3) - 1 = 0 \\ & (1 - x_1)^{x_2} + x_2 + 0.05x_3^2 - 0.15x_3 - 1 = 0 \\ & -x_1^2 - 0.1x_2^2 + 0.01x_2 + x_3 - 1 = 0 \end{array}$$

3. استخدم نتائج التمرين (1) وطريقة نيوتن لتقريب حلول الأنظمة الخطية في التمرين (1) ضمن  $10^{-6}$ .

4. استخدم نتائج التمرين (2) وطريقة نيوتن لتقريب حلول الأنظمة الخطية في التمرين (2) ضمن  $10^{-6}$ .

5. استخدم طريقة التناقص الأشد انحداراً لتقريب القيم الصغرى ضمن 0.005 للدوال الآتية:

$$أ. \quad g(x_1, x_2) = \cos(x_1 + x_2) + \sin x_1 + \cos x_2$$

$$ب. \quad g(x_1, x_2) = 100(x_1^2 - x_2)^2 + (1 - x_1)^2$$

$$ج. \quad g(x_1, x_2, x_3) = x_1^2 + 2x_2^2 + x_3^2 - 2x_1x_2 + 2x_1 - 2.5x_2 - x_3 + 2$$

$$د. \quad g(x_1, x_2, x_3) = x_1^4 + 2x_2^4 + 3x_3^4 + 1.01$$

6. أ. برهن أن كثيرة الحدود التريبية

$$P(\alpha) = g_1 + h_1\alpha + h_3\alpha(\alpha - \alpha_2)$$

تعمل على استكمال الدالة  $h$  المعرفة في (18.10)

$$h(\alpha) = g(x^{(0)}) - \alpha \nabla g(x^{(0)}) \quad \text{عند } \alpha_3, \alpha_2, \alpha = 0$$

ب. أثبت أن النقطة الحرجة لكثيرة الحدود  $P$  تحدث عند

$$\alpha_0 = \frac{1}{2} \left( \alpha_2 - \frac{h_1}{h_3} \right)$$

## Homotopy and Continuation Methods

## طرائق الاتصال والتوفيق

5.10

إن طرائق الاتصال *continuation* أو الناقل *Homotopy* للأنظمة غير الخطية تضع المسألة

المطلوب حلها ضمن مجموعة من المسائل. ولحل مسألة بالتحديد على الصيغة

$$F(x) = 0$$

التي لها الحل غير المعلوم  $x^*$ . نفترض عائلة من المسائل موصوفة باستخدام وسيط  $\lambda$  تأخذ قيمتها

في  $[0, 1]$ . إن أي مسألة ذات حل معلوم  $x(0)$  تقابل  $\lambda = 0$ . والمسألة ذات الحل غير المعلوم

$$x(1) = x^* \quad \text{تقابل } \lambda = 1$$

افترض على سبيل المثال  $x(0)$  هو تقريب مبدئي لحل المسألة  $F(x^*) = 0$ . عرّف

$$بالصيغة \quad G: [0, 1] \times \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$$

$$G(\lambda, x) = \lambda F(x) + (1 - \lambda) [F(x) - F(x(0))] = F(x) + (\lambda - 1)F(x(0)) \quad (19.10)$$

$$G(\lambda, x) = 0 \quad \text{سنحدد حلاً للمعادلة}$$

لقيم مختلفة للوسيط  $\lambda$ .

عندما  $\lambda = 0$  تأخذ هذه المعادلة الصيغة

$$0 = G(0, x) = F(x) - F(x(0))$$

ويكون  $x(0)$  حلاً. عندما  $\lambda = 1$ . تأخذ المعادلة الصيغة

$$0 = G(1, x) = F(x)$$

ويكون  $x(1) = x^*$  حلاً.

إن الدالة  $G$  مع الوسيط  $\lambda$  تزودنا بعائلة من الدوال التي تقودنا من القيمة المعلوم  $x(0)$  إلى الحل

$$x(1) = x^*$$

الناقل (homotopy) هو تكوين متصل. أي دالة يتقل الفترة الحقيقية نقلاً متصلاً إلى مجموعة من الدوال

إن الدالة  $G$  تسمى ناقلاً (homotopy) بين الدالة  $G(0, \mathbf{x}) = \mathbf{F}(\mathbf{x}) - \mathbf{F}(\mathbf{x}(0))$  والدالة  $G(1, \mathbf{x}) = \mathbf{F}(\mathbf{x})$  إن مسألة الاتصال (continuation) هي "لتحديد طريقة للسير من حلّ معلوم  $\mathbf{x}(0)$  للمعادلة  $G(0, \mathbf{x}) = 0$  إلى حلّ غير معلوم  $\mathbf{x}(1) = \mathbf{x}^*$  للمعادلة  $G(1, \mathbf{x}) = 0$  لتي تحسب  $\mathbf{F}(\mathbf{x}) = 0$ ". نفترض أولاً أن  $\mathbf{x}(\lambda)$  هو الحل الوحيد للمعادلة

$$G(\lambda, \mathbf{x}) = 0 \quad \text{لكل } \lambda \in [0, 1] \quad (20.10)$$

يمكن النظر إلى المجموعة  $\{\mathbf{x}(\lambda) \mid 0 \leq \lambda \leq 1\}$  ذات الوسيط بوصفها منحنى في  $\mathbb{R}^n$  من  $\mathbf{x}(0)$  إلى  $\mathbf{x}(1) = \mathbf{x}^*$ . وتوجد طريقة الاتصال متتالية من الخطوات على هذا المنحنى مقبلة لـ  $\{\mathbf{x}(\lambda_k)\}_{k=0}^m$  حيث  $\lambda_0 = 0 < \lambda_1 < \dots < \lambda_m = 1$ .

إذا كانت الدوال  $\mathbf{x}(\lambda) \rightarrow \lambda$  و  $G$  قابلة للاشتقاق فإن اشتقاق المعادلة (20.10) بالنسبة إلى  $\lambda$  يعطي

$$0 = \frac{\partial G(\lambda, \mathbf{x}(\lambda))}{\partial \lambda} + \frac{\partial G(\lambda, \mathbf{x}(\lambda))}{\partial \mathbf{x}} \mathbf{x}'(\lambda)$$

ولإيجاد  $\mathbf{x}'(\lambda)$  نحصل على

$$\mathbf{x}'(\lambda) = - \left[ \frac{\partial G(\lambda, \mathbf{x}(\lambda))}{\partial \mathbf{x}} \right]^{-1} \frac{\partial G(\lambda, \mathbf{x}(\lambda))}{\partial \lambda}$$

إن هذا نظام من المعادلات التفاضلية بحالة ابتدائية  $\mathbf{x}(0)$ .

بما أن

$$G(\lambda, \mathbf{x}(\lambda)) = \mathbf{F}(\mathbf{x}(\lambda)) + (\lambda - 1)\mathbf{F}(\mathbf{x}(0))$$

يمكننا تحديد كل من

$$\frac{\partial G}{\partial \mathbf{x}}(\lambda, \mathbf{x}(\lambda)) = \begin{bmatrix} \frac{\partial f_1}{\partial x_1}(\mathbf{x}(\lambda)) & \frac{\partial f_1}{\partial x_2}(\mathbf{x}(\lambda)) & \dots & \frac{\partial f_1}{\partial x_n}(\mathbf{x}(\lambda)) \\ \frac{\partial f_2}{\partial x_1}(\mathbf{x}(\lambda)) & \frac{\partial f_2}{\partial x_2}(\mathbf{x}(\lambda)) & \dots & \frac{\partial f_2}{\partial x_n}(\mathbf{x}(\lambda)) \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{\partial f_n}{\partial x_1}(\mathbf{x}(\lambda)) & \frac{\partial f_n}{\partial x_2}(\mathbf{x}(\lambda)) & \dots & \frac{\partial f_n}{\partial x_n}(\mathbf{x}(\lambda)) \end{bmatrix} = J(\mathbf{x}(\lambda))$$

$$\frac{\partial G(\lambda, \mathbf{x}(\lambda))}{\partial \lambda} = \mathbf{F}(\mathbf{x}(0)) \quad \text{مصفوفة جاكوبيان و}$$

ولذلك فإن نظام المعادلات التفاضلية يصبح

$$0 \leq \lambda \leq 1 \quad \mathbf{x}'(\lambda) = -[J(\mathbf{x}(\lambda))]^{-1} \mathbf{F}(\mathbf{x}(0)) \quad (21.10)$$

بالحالة الابتدائية  $\mathbf{x}(0)$ .

إن مبرهنة الآتية تعطي الشروط التي بموجبها يمكن استخدام طريقة الاتصال.

(انظر [OR, pp. 230–231].)

### مبرهنة 10.10

ليكن  $\mathbf{F}(\mathbf{x})$  قابلاً للاشتقاق على نحو متصل لكل  $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$ . افترض أن مصفوفة جاكوبيان  $J(\mathbf{x})$  لها معكوس (لها نظير ضربي) لـ  $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$  جميعها، ويوجد ثابت  $M$  بحيث  $\|J(\mathbf{x})^{-1}\| \leq M$  لجميع



$x \in \mathbb{R}^n$ . عندئذ يوجد لكل  $x(0) \in \mathbb{R}^n$  دالة وحيدة  $x(\lambda)$  بحيث  $G(\lambda, x(\lambda)) = 0$  لـ  $\lambda$  جميعها في  $[0, 1]$ .

وبالإضافة إلى ذلك فإن  $x(\lambda)$  قابلة للاشتقاق على نحو متصل، ويكون

$$\lambda \in [0, 1] \text{ لكل } x'(\lambda) = -J(x(\lambda))^{-1}F(x(0))$$

ويُظهر المثال الآتي صيغة نظام المعادلات التفاضلية المرتبط بنظام معادلات غير خطية.

مثال 1 افترض أن النظام غير الخطي

$$f_1(x_1, x_2, x_3) = 3x_1 - \cos(x_2x_3) - 0.5 = 0$$

$$f_2(x_1, x_2, x_3) = x_1^2 - 81(x_2 + 0.1)^2 + \sin x_3 + 1.06 = 0$$

$$f_3(x_1, x_2, x_3) = e^{-x_1x_2} + 20x_3 + \frac{10\pi - 3}{3} = 0$$

إن مصفوفة جاكوبيان هي

$$J(x) = \begin{bmatrix} 3 & x_3 \sin x_2x_3 & x_2 \sin x_2x_3 \\ 2x_1 & -162(x_2 + 0.1) & \cos x_3 \\ -x_2e^{-x_1x_2} & -x_1e^{-x_1x_2} & 20 \end{bmatrix}$$

افترض أن  $x(0) = (0, 0, 0)^T$  ليصبح

$$F(x(0)) = \begin{bmatrix} -1.5 \\ 0.25 \\ 10\pi/3 \end{bmatrix}$$

نظام المعادلات التفاضلية هو

$$\begin{bmatrix} x_1'(\lambda) \\ x_2'(\lambda) \\ x_3'(\lambda) \end{bmatrix} = - \begin{bmatrix} 3 & x_3 \sin x_2x_3 & x_2 \sin x_2x_3 \\ 2x_1 & -162(x_2 + 0.1) & \cos x_3 \\ -x_2e^{-x_1x_2} & -x_1e^{-x_1x_2} & 20 \end{bmatrix}^{-1} \begin{bmatrix} -1.5 \\ 0.25 \\ 10\pi/3 \end{bmatrix}$$

وإن نظام المعادلات التفاضلية الذي نحتاج إلى حله فيما يتعلق بمسألة الاتصال التي لدينا

يكون عموماً على الصيغة

$$\frac{dx_1}{d\lambda} = \phi_1(\lambda, x_1, x_2, \dots, x_n)$$

$$\frac{dx_2}{d\lambda} = \phi_2(\lambda, x_1, x_2, \dots, x_n)$$

⋮

$$\frac{dx_n}{d\lambda} = \phi_n(\lambda, x_1, x_2, \dots, x_n)$$

$$\begin{bmatrix} \phi_1(\lambda, x_1, \dots, x_n) \\ \phi_2(\lambda, x_1, \dots, x_n) \\ \vdots \\ \phi_n(\lambda, x_1, \dots, x_n) \end{bmatrix} = -J(x_1, \dots, x_n)^{-1} \begin{bmatrix} f_1(\mathbf{x}(0)) \\ f_2(\mathbf{x}(0)) \\ \vdots \\ f_n(\mathbf{x}(0)) \end{bmatrix} \quad (22.10)$$

لكي نستخدم طريقة رونج - كوتا من الرتبة الرابعة لحل هذا النظام، نختار أولاً عدداً صحيحاً  $N > 0$  ونفترض  $h = (1 - 0)/N$ . نجزئ الفترة  $[0, 1]$  إلى  $N$  من الفترات الحزئية بنقاط الشبكة  $j = 0, 1, \dots, N$  لكل  $\lambda_j = jh$

نستخدم الرمز  $w_{ij}$  ليعبر عن تقريب  $x_i(\lambda_j)$  لكل  $i = 1, \dots, n$  و  $j = 0, 1, \dots, N$  وللحالات الابتدائية نفترض

$$w_{1,0} = x_1(0), \quad w_{2,0} = x_2(0), \quad \dots, \quad w_{n,0} = x_n(0).$$

افترض أن  $w_{1,j}, w_{2,j}, \dots, w_{n,j}$  قد حُسبت. نحصل على  $w_{1,j+1}, w_{2,j+1}, \dots, w_{n,j+1}$  باستخدام المعادلات  $(k_{1,i}, w_{1,j}, w_{2,j}, \dots, w_{n,j})$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n$

$$k_{2,i} = h\phi_i\left(\lambda_j + \frac{h}{2}, w_{1,j} + \frac{1}{2}k_{1,1}, w_{2,j} + \frac{1}{2}k_{1,2}, \dots, w_{n,j} + \frac{1}{2}k_{1,n}\right)$$

لكل  $i = 1, 2, \dots, n$

$$k_{3,i} = h\phi_i\left(\lambda_j + \frac{h}{2}, w_{1,j} + \frac{1}{2}k_{2,1}, w_{2,j} + \frac{1}{2}k_{2,2}, \dots, w_{n,j} + \frac{1}{2}k_{2,n}\right)$$

لكل  $i = 1, 2, \dots, n$

$$k_{4,i} = h\phi_i(\lambda_j + h, w_{1,j} + k_{3,1}, w_{2,j} + k_{3,2}, \dots, w_{n,j} + k_{3,n})$$

لكل  $i = 1, 2, \dots, n$

$$w_{i,j+1} = w_{i,j} + \frac{1}{6}(k_{1,i} + 2k_{2,i} + 2k_{3,i} + k_{4,i})$$

وأخيراً

لكل  $i = 1, 2, \dots, n$

نستخدم التعبير المتجهي

$$\mathbf{k}_1 = \begin{bmatrix} k_{1,1} \\ k_{1,2} \\ \vdots \\ k_{1,n} \end{bmatrix}, \quad \mathbf{k}_2 = \begin{bmatrix} k_{2,1} \\ k_{2,2} \\ \vdots \\ k_{2,n} \end{bmatrix}, \quad \mathbf{k}_3 = \begin{bmatrix} k_{3,1} \\ k_{3,2} \\ \vdots \\ k_{3,n} \end{bmatrix}, \quad \mathbf{k}_4 = \begin{bmatrix} k_{4,1} \\ k_{4,2} \\ \vdots \\ k_{4,n} \end{bmatrix}$$

و

$$\mathbf{w}_j = \begin{bmatrix} w_{1,j} \\ w_{2,j} \\ \vdots \\ w_{n,j} \end{bmatrix}$$

لكي نبسط الشرح.

تعطينا المعادلة (22.10)  $\mathbf{x}(0) = \mathbf{x}(\lambda_0) = \mathbf{w}_0$  ولكل  $j = 0, 1, \dots, N$

$$\mathbf{k}_1 = h \begin{bmatrix} \phi_1(\lambda_j, w_{1,j}, \dots, w_{n,j}) \\ \phi_2(\lambda_j, w_{1,j}, \dots, w_{n,j}) \\ \vdots \\ \phi_n(\lambda_j, w_{1,j}, \dots, w_{n,j}) \end{bmatrix} = h [-J(w_{1,j}, \dots, w_{n,j})]^{-1} \mathbf{F}(\mathbf{x}(0))$$

$$= h [-J(\mathbf{w}_j)]^{-1} \mathbf{F}(\mathbf{x}(0));$$

$$\mathbf{k}_2 = h \left[ -J \left( \mathbf{w}_j + \frac{1}{2} \mathbf{k}_1 \right) \right]^{-1} \mathbf{F}(\mathbf{x}(0));$$

$$\mathbf{k}_3 = h \left[ -J \left( \mathbf{w}_j + \frac{1}{2} \mathbf{k}_2 \right) \right]^{-1} \mathbf{F}(\mathbf{x}(0));$$

$$\mathbf{k}_4 = h \left[ -J(\mathbf{w}_j + \mathbf{k}_3) \right]^{-1} \mathbf{F}(\mathbf{x}(0));$$

و

$$\mathbf{x}(\lambda_{j+1}) = \mathbf{x}(\lambda_j) + \frac{1}{6} (\mathbf{k}_1 + 2\mathbf{k}_2 + 2\mathbf{k}_3 + \mathbf{k}_4) = \mathbf{w}_j + \frac{1}{6} (\mathbf{k}_1 + 2\mathbf{k}_2 + 2\mathbf{k}_3 + \mathbf{k}_4)$$

وأخيراً يكون  $\mathbf{x}(\lambda_n) = \mathbf{x}(1)$  هو التقريب لـ  $\mathbf{x}^*$ .

سنقرب حل النظام

مثال 2

$$f_1(x_1, x_2, x_3) = 3x_1 - \cos(x_2 x_3) - 0.5 = 0$$

$$f_2(x_1, x_2, x_3) = x_1^2 - 81(x_2 + 0.1)^2 + \sin x_3 + 1.06 = 0$$

$$f_3(x_1, x_2, x_3) = e^{-x_1 x_2} + 20x_3 + \frac{10\pi - 3}{3} = 0$$

إن مصفوفة جاكوبيان هي

$$J(\mathbf{x}) = \begin{bmatrix} 3 & x_3 \sin x_2 x_3 & x_2 \sin x_2 x_3 \\ 2x_1 & -162(x_2 + 0.1) & \cos x_3 \\ -x_2 e^{-x_1 x_2} & -x_1 e^{-x_1 x_2} & 20 \end{bmatrix}$$

ضع  $\mathbf{x}(0) = (0, 0, 0)^t$  لكي يكون

$$F(\mathbf{x}(0)) = (-1.5, 0.25, 10\pi/3)^t$$

بأخذ  $N=4$  و  $h=0.25$  نحصل على

$$\mathbf{k}_1 = h [-J(\mathbf{x}^{(0)})]^{-1} F(\mathbf{x}(0)) = 0.25 \begin{bmatrix} 3 & 0 & 0 \\ 0 & -16.2 & 1 \\ 0 & 0 & 20 \end{bmatrix}^{-1} \begin{bmatrix} -1.5 \\ 0.25 \\ 10\pi/3 \end{bmatrix}$$

$$= (0.125, -0.004222203325, -0.1308996939)^t$$

$$\mathbf{k}_2 = h [-J(0.0625, -0.002111101663, -0.06544984695)]^{-1} (-1.5, 0.25, 10\pi/3)^t$$

$$= 0.25 \begin{bmatrix} 3 & -0.9043289149 \times 10^{-5} & -0.2916936196 \times 10^{-6} \\ 0.125 & -15.85800153 & 0.9978589232 \\ 0.002111380229 & -0.06250824706 & 20 \end{bmatrix}^{-1} \begin{bmatrix} -1.5 \\ 0.25 \\ 10\pi/3 \end{bmatrix}$$

$$= (0.1249999773, -0.003311761993, -0.1309232406)^t$$

$$k_3 = h[-J(C.06249998865, -0.001655880997, -0.0654616203)]^{-1}(-1.5, 0.25, 10\pi/3)^t$$

$$= (0.1249999844, -0.003296244825, -0.130920346)^t$$

$$k_4 = h[-J(C.1249999844, -0.003296244825, -0.130920346)]^{-1}(-1.5, 0.25, 10\pi/3)^t$$

$$= (0.1249999945, -0.00230206762, -0.1309346977)^t$$

و

$$x(\lambda_{12}) = w_1 = w_0 + \frac{1}{n}[k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4]$$

$$= (0.1249999697, -0.00329004743, -0.1309202608)^t.$$

وبالاستمرار نحصل على

$$x(\lambda_{13}) = w_2 = (0.2499997679, -0.004507400128, -0.2618557619)^t$$

$$x(\lambda_{14}) = w_3 = (0.379996956, -0.003430352103, -0.3927634423)^t$$

$$x(\lambda_{15}) = x(1) = w_4 = (0.4999999954, 0.126782 \times 10^{-7}, -0.5235987758)^t.$$

إن النتائج التي حصلنا عليها هنا دقيقة جداً، لأن الإجابة الفعلية هي  $(0.5, 0, -0.52359877)^t$  تقريباً.

في طريقة رونج - كوتا من الرتبة الرابعة، يتطلب حساب كل  $w_i$  إيجاد معكوس المصفوفة  $N$  مرات، واحدة عند حساب كل من  $k_1, k_2, k_3, k_4$ . وهكذا فإن استخدام  $N$  خطوة يتطلب  $4N$  من معكوس المصفوفات. وبالمقارنة فإن طريقة نيوتن تتطلب إيجاد معكوس مصفوفة في كل تكرار. ولذلك فإن العمل المطلوب في طريقة رونج - كوتا يساوي  $4N$  تقريباً من التكرارات في طريقة نيوتن.

ويكون أحد البدائل باستخدام طريقة رونج - كوتا من الرتبة الثانية مثل طريقة أويلر المعدلة، أو حتى طريقة أويلر لتخفيض عدد مرات إيجاد المعكوس. وهناك إمكانية ثالثة باستخدام قيم  $N$  صغيرة. ويشرح المثال الآتي هذه الأفكار.

يلخص جدول (6.10) المقارنة بين طريقة أويلر وطريقة النقطة الوسيطة وطريقة رونج - كوتا من

الرتبة الرابعة عند تطبيق هذه الطرائق في المثال (2) بأخذ التقريب المبدئي  $x(0) = (1, 1, 0)^t$ .

جدول 6.10

الطريقة	$N$	$x(1)$	عدد عمليات الانكسار
يولر	1	$(0.5, -0.0168888133, -0.5235987755)^t$	1
يولر	4	$(0.499999379, -0.004309160698, -0.523679652)^t$	4
النقطة المتوسطة	1	$(0.4999966628, -0.00040240435, -0.523815371)^t$	2
النقطة المتوسطة	4	$(0.500000066, -0.00001760089, -0.5236127761)^t$	8
رونج-كوتا	1	$(0.4999989843, -0.1676151 \times 10^{-5}, -0.5235989561)^t$	4
رونج-كوتا	4	$(0.4999999954, 0.126782 \times 10^{-7}, -0.5235987758)^t$	16

يمكن استخدام طريقة الاتصال بوصفها طريقة منفصلة لا تتطلب اختياراً جيداً خصوصاً للمنجه

$x(0)$ . وعلى كل حال يمكن استخدام الطريقة لتعطي تقريبا مبدئيًا لطريقة نيوتن أو برويدن. فعلى سبيل المثال إن النتيجة التي حصلنا عليها في مثال (2) باستخدام طريقة أولير و  $N = 2$  يمكن أن تكون كافية للبدء بطريقتي نيوتن أو برويدن الأكثر كفاءة. وتكون أفضل لهذا الغرض من طرائق الاتصال التي تتطلب حسابًا أكثر.

نلاحظ في طرائق رونج - كوتا أن الخطوات مماثلة لـ

$$k_i = h[-J(x(\lambda_i) + \alpha_{i-1}k_{i-1})]^{-1}F(x(0))$$

ويمكن كتابتها بوصفها حلًا للنظام الخطي

$$k_i = -hF(x(\lambda_i) + \alpha_{i-1}k_{i-1})$$

### خوارزمية الاتصال Continuation Algorithm

لإيجاد تقريب حل النظام غير الخطي  $F(x) = 0$  عندما يعطي تقريبا مبدئيًا  $x$ .

المدخلات: عدد  $n$  من المعادلات والمجهول. عدد صحيح  $N > 0$ ، تقريب مبدئي

$$x = (x_1, x_2, \dots, x_n)'$$

المخرجات: حل تقريبي  $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)'$

الخطوة	المضمون
1	ضع $h = 1/N$ ; $b = -hF(x)$
2	لكل $i = 1, 2, \dots, N$ نفذ الخطوات 3 - 7.
3	ضع $A = J(x)$ حل النظام الخطي $Ak_1 = b$ لإيجاد $k_1$
4	ضع $A = J(x + \frac{1}{2}k_1)$ حل النظام الخطي $Ak_2 = b$ لإيجاد $k_2$ .
5	ضع $A = J(x + \frac{1}{2}k_2)$ حل النظام الخطي $Ak_3 = b$ لإيجاد $k_3$ .
6	ضع $A = J(x + k)$ حل النظام الخطي $Ak_3 = b$ لإيجاد $k_4$ .
7	ضع $x = x + (k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4)/6$
8	المخرجات $(x_1, x_2, \dots, x_n)$ توقف.



## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 5.10

1. للنظام غير الخطي
- $$f_1(x_1, x_2) = x_1^2 - x_2^2 + 2x_2 = 0$$
- $$f_2(x_1, x_2) = 2x_1 + x_2^2 - 6 = 0$$

حلان  $(2.179355825, 0.625204094)$  و  $(-1.334532188, 2.109511920)$

استخدم طريقة الاتصال وطريقة أويلر حيث  $N = 2$  لتقريب هذين الحلين حيث

$$\mathbf{x}(0) = (0, 0)^T \quad \text{ب.} \quad \mathbf{x}(0) = (1, 1)^T \quad \text{ج.} \quad \mathbf{x}(0) = (3, -2)^T$$

2. كرّر التمرين (1) باستخدام طريقة رونج - كوتا من الرتبة الرابعة و  $N = 1$ .

3. استخدم طريقة الاتصال وطريقة أويلر بأخذ  $N = 2$  على الأنظمة غير الخطية الآتية:

$$\text{أ.} \quad 4x_1^2 - 20x_1 + \frac{1}{4}x_2^2 + 8 = 0 \quad \text{ب.} \quad \sin(4\pi x_1 x_2) - 2x_2 - x_1 = 0$$

$$\frac{4\pi - 1}{4\pi} (e^{2x_1} - x_2 + 4ex_2^2 - 2ex_1 = 0 \quad \frac{1}{2}x_1 x_2^2 + 2x_1 - 5x_2 + 8 = 0$$

$$\text{ج.} \quad 3x_1 - \cos(x_2 x_3) - \frac{1}{2} = 0 \quad \text{د.} \quad x_1^2 + x_2 - 37 = 0$$

$$4x_1^2 - 625x_2^2 + 2x_2 - 1 = 0$$

$$x_1 - x_2^2 - 5 = 0$$

$$x_1 + x_2 + x_3 - 3 = 0$$

$$e^{-x_1 x_2} + 20x_3 + \frac{10\pi - 3}{3} = 0$$

4. استخدم طريقة الاتصال وطريقة رونج - كوتا من الرتبة الرابعة و  $N = 1$  على الأنظمة غير الخطية الآتية. باستخدام  $\mathbf{x}(0) = 0$  هل الإجابات هنا يمكن مقارنتها بطريقة نيوتن أم أنها

تقريبات مبدئية مناسبة لطريقة نيوتن؟

$$\text{أ.} \quad x_1(1 - x_1) + 4x_2 = 12 \quad \text{ب.} \quad 5x_1^2 - x_2^2 = 0$$

$$(x_1 - 2)^2 + (2x_2 - 3)^2 = 25 \quad x_2 - 0.25(\sin x_1 + \cos x_2) = 0$$

$$\text{قارن مع 10.2(5c)} \quad \text{قارن مع 10.2(5d)}$$

$$\text{ج.} \quad 15x_1 + x_2^2 - 4x_3 = 13 \quad \text{د.} \quad 11x_1 - 2x_2^2 + x_2 - 2x_3 - 5 = 0$$

$$x_1^2 + 10x_2 - x_3 = 11 \quad 8x_2^2 + 4x_3^2 - 9 = 0$$

$$x_2^3 - 25x_3 = -22 \quad 8x_2 x_3 + 4 = 0$$

$$\text{قارن مع 10.2(6c)} \quad \text{قارن مع 10.2(6d)}$$

5. كرّر التمرين (4) باستخدام التقريبات المبدئية كما يأتي:

$$\text{أ. من 10.2(3c)} \quad \text{ب. من 10.2(3d)} \quad \text{ج. من 10.2(4c)} \quad \text{د. من 10.2(4d)}$$

6. استخدم طريقة الاتصال وطريقة رونج - كوتا من الرتبة الرابعة و  $N = 1$  على التمرين (7) في

الفصل (2.10). هل النتائج بجودة تلك التي حصلنا عليها هناك؟

7. كرّر التمرين (5) مستخدماً  $N = 2$ .

8. كرّر التمرين (8) في الفصل (2.10) باستخدام طريقة الاتصال وطريقة رونج - كوتا من الرتبة

الرابعة بأخذ  $N = 1$ .

9. كرّر التمرين (9) في الفصل (2.10) باستخدام طريقة الاتصال وطريقة رونج - كوتا من الرتبة

الرابعة بأخذ  $N = 2$ .

10. برهن أن طريقة الاتصال وطريقة أويلر بأخذ  $N = 1$  تعطيان النتيجة نفسها بطريقة نيوتن

بالتكرار الأول. أي أنه باستخدام  $\mathbf{x}(0) = \mathbf{x}^{(0)}$  نحصل دائماً على  $\mathbf{x}^{(1)} = \mathbf{x}^{(0)}$ .

11. برهن أن الناقل المتصل (homotopy)،  $G(\lambda, \mathbf{x}) = F(\mathbf{x}) - e^{-\lambda} F(\mathbf{x}(0))$ ، المستخدم في طريقة

الاتصال ضمن طريقة أويلر و  $h = 1$  يكافئ أيضاً طريقة نيوتن لأي  $x^{(0)}$ . أي أنه بأخذ  $x(0) = x^{(0)}$  نحصل على  $x(1) = x^{(1)}$ .

12. استخدم الاختصار CMRK4 ليعني طريقة الاتصال مع طريقة رونج - كوتا من الرتبة الرابعة. بعد إتمام التمارين (4. 5. 6. 7. 8 و 9) أجب عن الأسئلة الآتية:

- هل CMRK4 مع  $N = 1$  متقارنة مع طريقة نيوتن؟ ادعم إجابتك بالنتائج من تمارين سابقة.
- هل يجب استخدام CMRK4 مع  $N = 1$  بوصفها طريقة لإيجاد تقريب مبدئي لطريقة نيوتن؟ ادعم إجابتك بالنتائج من تمارين سابقة.
- كّرر الفقرة (أ) بالطريقة CMRK4 مع  $N = 2$ .
- كّرر الفقرة (ب) بالطريقة CMRK4 مع  $N = 2$ .

لقد درسنا في هذا الباب طرائق لتقريب حلول أنظمة غير خطية

$$f_1(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0$$

$$f_2(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0$$

⋮

$$f_n(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0$$

وإن طريقة نيوتن للأنظمة تتطلب تقريباً مبدئياً جيداً  $(x_1^{(0)}, x_2^{(0)}, \dots, x_n^{(0)})'$ ، وتنتج متتالية

$$x^{(k)} = x^{(k-1)} - J(x^{(k-1)})^{-1} F(x^{(k-1)})$$

تتقارب بسرعة لحل  $P$  إذا كان  $x^{(0)}$  قريباً من  $P$  على نحو كافٍ. وعلى كل حال فإن طريقة نيوتن تتطلب تقييماً أو تقريباً  $n^2$  من المشتقات الجزئية وحل نظام خطي  $n$  في  $n$  عند كل خطوة، مما يتطلب  $O(n^3)$  من العمليات الحسابية. وتقلل طريقة برويدن مقدار الحساب في كل خطوة دون التقليل من سرعة التقارب على نحو كبير.

إن هذه الطريقة تستخدم مصفوفة جاكوبيان  $J$  مع المصفوفة  $A_{k-1}$  التي يُحسب معكوسها (نظيرها الضربي) مباشرة عند كل خطوة. وتخترزل هذه الطريقة العمليات الحسابية من  $O(n^3)$  إلى  $O(n^2)$ . وبالإضافة إلى ذلك فإن التقييمات الدالية العددية الوحيدة المطلوبة هي تقييم الدوال  $f_i$  المتوفرة في  $n^2$  من التقييمات الدالية العددية في كل خطوة. وتتطلب طريقة برويدن أيضاً تقريباً مبدئياً جيداً. لقد عُرضت طريقة المنحدر الأشد انحداراً بوصفها طريقة للحصول على تقريبات مبدئية جيدة لطريقتي نيوتن وبرويدن. وعلى الرغم من أن طريقة التناقص الأشد انحداراً لا تعطي متتالية سريعة التقارب. فإنها لا تتطلب تقريباً مبدئياً جيداً.

إن طريقة التناقص الأشد انحداراً تقرب القيمة الصغرى لدالة كثيرة المتغيرات  $g$ . ولغرض التطبيق

نختار

$$g(x_1, x_2, \dots, x_n) = \sum_{i=1}^n [f_i(x_1, x_2, \dots, x_n)]^2$$

إن القيمة الصغرى للدالة  $g$  هي 0. التي تحدث عندما تكون الدوال  $f_i$  أصفاراً على نحو مؤقت. وتستخدم طرائق الاتصال والنقل المتصل أيضاً لأنظمة غير الخطية، وهي موضوع البحوث الجارية. (انظر [AG]). تتضمن هذه الطرائق مسألة معطاة

$$F(x) = 0$$

في عائلة مسائل أحادية الوسيط باستخدام الوسيط  $\lambda$  التي تأخذ قيماً في  $[0, 1]$ . إن المسألة الأصلية تقابل  $\lambda = 1$ . وأي مسألة ذات حل معلوم تقابل  $\lambda = 0$ . فعلى سبب امثال. مجموعة المسائل

$$G(\lambda, x) = \lambda F(x) + (1 - \lambda)(F(x) - F(x_0)) = 0$$

التي فيها المتجه الثابت  $x_0 \in \mathbb{R}^n$  تشكل ناقلاً متصلًا (homotopy). عندما تكون  $\lambda = 0$  يكون الحل  $x(\lambda = 0) = x_0$  ويكون حل المسألة الأصلية مقابلاً للمتجه  $x(\lambda = 1)$ . وتحاول طريقة الاتصال تحديد  $x(\lambda = 1)$  بحل متتالية المسائل التي تقابل  $\lambda_0 = 0 < \lambda_1 < \lambda_2 < \dots < \lambda_m = 1$

إن التقريب المبدئي لحل

$$\lambda_i F(x) + (1 - \lambda_i)(F(x) - F(x_0)) = 0$$

يكون الحل  $x(\lambda = \lambda_{i-1})$  للمسألة

$$\lambda_{i-1} F(x) + (1 - \lambda_{i-1})(F(x) - F(x_0)) = 0$$

إن حقيبة هومباك في نتلب (Hompacinetlib) تحل نظام معادلات غير خطية باستخدام طرائق متعددة للناقل المتصل. وإن طرائق الأنظمة غير الخطية في مكتبتي IMSL و NAG مبنية على البرنامجين HYBRD و HYBRJ الموجودين في MINPACK. وهي حقيبة لمجال عام. وتستخدم كلتا الصيقتين طريقة ليفنبرج - ماكوارد (Levenberg - Marquardt)، التي هي معدل موزون من طريقة نيوتن وطريقة التناقص الأشد انحداراً. ويتحيز الوزن نحو طريقة التناقص الأشد انحداراً حتى يُكتشف تقارب ما. وعند ذلك الوقت ينزاح الوزن نحو طريقة نيوتن الأسرع تقارباً. وتستخدم البرمجية HYBRD الفرق المحدود لتقريب الجاكوبيان، وتتطلب البرمجية HYBRJ استخدام حساب الجاكوبيان.

إن برنامج NEQNf وهو IMSL يحل نظاماً غير خطي دون استخدام جاكوبيان المزود بمستخدم. والبرنامج NEQNJ مماثل للبرنامج NEQNf إلا أن على المستخدم أن يزوده ببرنامج فرعي لحساب الجاكوبيان.

وفي مكتبة NAG نجد C05NBF مماثلاً لـ HYBRD، والبرنامج C05PBF مماثل لـ C05NBF إلا أن على المستخدم أن يزوده ببرنامج فرعي لحساب الجاكوبيان. إن البرنامج C05PBF يعطي على HYBRJ في الحقيبة MINPACK. وتحتوي NAG أيضاً على تعديلات أخرى لطريقة ليفنبرج - ماكوارد.

إن معالجة مستفيضة لطرائق حل أنظمة المعادلات غير الخطية يمكن الحصول عليها في أورتيغا ورينبولت [Ortega & Rheinbolt (OR)]. وفي دينس وشنابل [Dennis & Schnabel (DenS)]. أما التطويرات الحديثة على طرائق التكرار والإعادة فيمكن الحصول عليها في أرغروس وزيداروفسكي [Argyros & Szidarovszky (AS)]. أما المعلومات عن استخدام طرائق الاتصال فهي متاحة في ألغور وجورج [Allgower & Georg (AG)].

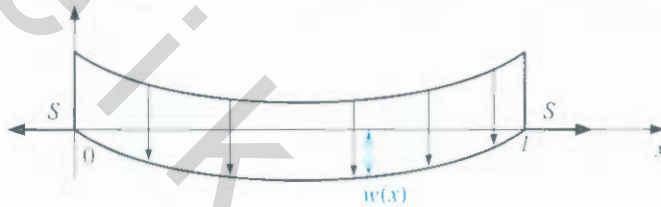


## مسائل القيمة الحدية للمعادلات التفاضلية الاعتيادية

## Boundary-Value Problems for Ordinary Differential Equations

## مقدمة

ثمة مسألة عامة في الهندسة المدنية تتعلق بالإزاحة لقضيب ذي مقطع مستطيل وتحت تأثير وزن منتظم. أما نهايات القضيب فمدعومة بحيث لا يطرأ عليها أي إزاحة.



المعادلة التفاضلية التي تقرب الحالة الفيزيائية هي بالصيغة

$$\frac{d^2 w}{dx^2}(x) = \frac{S}{EI} w(x) + \frac{qx}{2EI}(x-l)$$

حيث  $w(x)$  عبارة عن إزاحة المسافة  $x$  من النهاية اليسرى للقضيب، وتمثل  $S, q, E, l$  طول القضيب، كثافة الوزن المنتظم، معامل المرونة، الضغط على النهايات واللحظة المركزية للسكون على التوالي. ولما كانت الإزاحة لا تظهر عند نهايات القضيب، فإن لدينا شرطين حديين أيضاً

$$w(0) = w(l) = 0$$

وعندما يكون القضيب منتظم الكثافة، فإن حاصل ضرب  $EI$  يكون ثابتاً، وإن الحل الصحيح يوجد بسهولة. وعندما لا تكون الكثافة منتظمة، فإن لحظة السكون  $l$  عبارة عن دالة حول  $x$  ويتطلب الموضوع أساليب تقريب. وقد أخذ في الحسبان مسائل من هذا النوع في التمرين 7 من الفصل (3.11) والتمرين (6) من الفصل (4.11).

المعادلات التفاضلية في الباب الخامس هي من الرتبة الأولى، ولها شرط ابتدائي واحد لتحقيقه. وأخيراً نرى في هذا الباب أن الأساليب يمكن تعميمها على أنظمة من المعادلات، ثم على معادلات من الرتبة أعلى. ونوضح في هذا الباب كيفية تقريب حل مسائل القيمة الحدية boundary-value المعادلات التفاضلية مع شروط تُفرض عند نقاط مختلفة. وبالنسبة إلى المعادلات التفاضلية من الرتبة الأولى، فيتحدد شرط واحد فقط. لذلك لا وجود للتمييز ما بين مسائل القيمة الابتدائية ومسائل القيمة الحدية. وسنفترض المعادلات من الرتبة الثانية مع قيمتين حديتين.

وتُوضَّح المسائل الفيزيائية التي تعتمد على الموقع وليس على الزمن بدلالة اعدادات التفاضلية مع شروط تُفترض عند أكثر من نقطة واحدة. وتتضمن مسائل القيمة الحدية ذات النقطتين ضمن هذا الباب معادلة تفاضلية من الرتبة الثانية بالصيغة

$$y'' = f(x, y, y'), \quad a \leq x \leq b \quad (1.11)$$

معاً مع الشروط الحدية

$$y(a) = \alpha \quad \text{و} \quad y(b) = \beta \quad (2.11)$$

## The Linear Shooting Method

## 1.11 طريقة الإطلاق الخطي

تعطي مبرهنة الآتية شروطاً عامة تضمن كون حل مسألة القيمة الحدية من الرتبة الثانية موجوداً ووحيداً. ويمكن إيجاد برهان هذه مبرهنة في [Keller, H].

### مبرهنة 1.11

افتراض أن الدالة  $f$  في مسألة القيمة الحدية

$$y'' = f(x, y, y'), \quad a \leq x \leq b, \quad y(a) = \alpha, \quad y(b) = \beta$$

متصلة على المجموعة

$$D = \{(x, y, y') \mid a \leq x \leq b, -\infty < y < \infty, -\infty < y' < \infty\}$$

وأن كلاً من المشتقتين الجزئيتين  $f_y$  و  $f_{y'}$  متصلة على  $D$  أيضاً. إذا كان

$$(i) \quad f_y(x, y, y') > 0 \quad \text{لكل} \quad (x, y, y') \in D$$

$$(ii) \quad \text{وإذا وجد} \quad M \quad \text{حيث} \quad |f_{y'}(x, y, y')| \leq M \quad \text{لكل} \quad (x, y, y') \in D$$

فإنه يوجد حل وحيد لمسألة القيمة الحدية

مثال 1 إن مسألة القيمة الحدية  $y'' + e^{-xy} + \sin y' = 0, \quad 1 \leq x \leq 2, \quad y(1) = y(2) = 0$

$$f(x, y, y') = -e^{-xy} - \sin y'$$

ولكون

$$|f_y(x, y, y')| = |-\cos y'| \leq 1 \quad \text{و} \quad f_{y'}(x, y, y') = xe^{-xy} > 0$$

فإن لهذه المسألة حلاً وحيداً.

وعندما تكون  $f(x, y, y')$  ذات صيغة

$$f(x, y, y') = p(x)y' + q(x)y + r(x)$$

فإن المعادلة التفاضلية

$$y'' = f(x, y, y')$$

تكون خطية. هذا النوع من المسائل كثير الظهور. وفي هذه الحالة يمكن تبسيط مبرهنة (1.11).

المعادلة الخطية تتفنن فقط قوى خطية ومشتقاتها.

## تمهيدية 2.11

إذا كانت مسألة القيمة الحدية الخطية

$$y'' = p(x)y' + q(x)y + r(x), \quad a \leq x \leq b, \quad y(a) = \alpha, \quad y(b) = \beta$$

تحقق

(i)  $p(x), q(x)$  و  $r(x)$  متصلة على  $[a, b]$ ,

(ii)  $q(x) > 0$  على  $[a, b]$

فإن للمسألة حلاً وحيداً.

لتقريب الحل الوحيد المؤمن من خلال تحقق فرضيات نتيجة (2.11). دعنا نفترض أولاً مسائل القيمة الابتدائية

$$y'' = p(x)y' + q(x)y + r(x), \quad a \leq x \leq b, \quad y(a) = \alpha, \quad y'(a) = 0 \quad (3.11)$$

و

$$y'' = p(x)y' + q(x)y, \quad a \leq x \leq b, \quad y(a) = 0, \quad y'(a) = 1 \quad (4.11)$$

تضمن مبرهنة (16.5) في الفصل (9.5) في ظل فرضيات نتيجة (2.11) أن لكلتا المسألتين حلاً وحيداً. دع  $y_1(x)$  يمثل حل المعادلة (3.11) و  $y_2(x)$  يمثل حل المعادلة (4.11)، وليكن

$$y(x) = y_1(x) + \frac{\beta - y_1(b)}{y_2(b)} y_2(x) \quad (5.11)$$

لذلك فإن

$$y'(x) = y_1'(x) + \frac{\beta - y_1(b)}{y_2(b)} y_2'(x) \quad \text{and} \quad y''(x) = y_1''(x) + \frac{\beta - y_1(b)}{y_2(b)} y_2''(x)$$

ومن ثم فإن

$$\begin{aligned} y'' &= p(x)y_1' + q(x)y_1 + r(x) + \frac{\beta - y_1(b)}{y_2(b)} (p(x)y_2' + q(x)y_2) \\ &= p(x) \left( y_1' + \frac{\beta - y_1(b)}{y_2(b)} y_2' \right) + q(x) \left( y_1 + \frac{\beta - y_1(b)}{y_2(b)} y_2 \right) + r(x) \\ &= p(x)y'(x) + q(x)y(x) + r(x) \end{aligned}$$

والأكثر من ذلك

$$y(a) = y_1(a) + \frac{\beta - y_1(b)}{y_2(b)} y_2(a) = \alpha + \frac{\beta - y_1(b)}{y_2(b)} \cdot 0 = \alpha$$

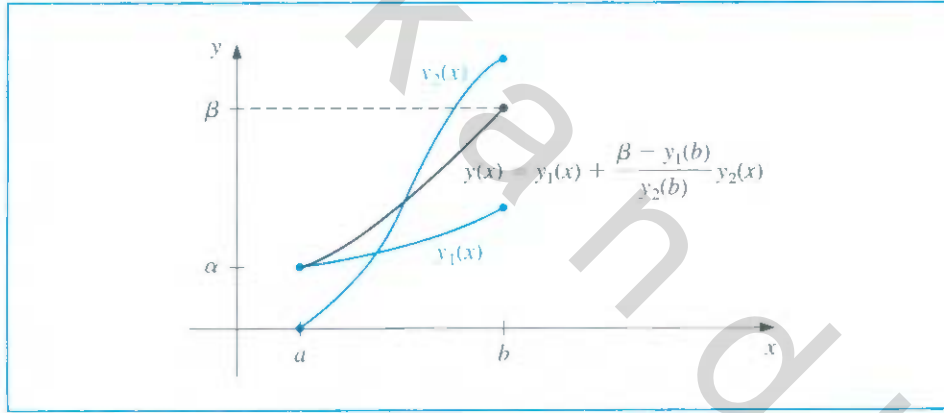
و

$$y(b) = y_1(b) + \frac{\beta - y_1(b)}{y_2(b)} y_2(b) = y_1(b) + \beta - y_1(b) = \beta$$

ولذلك فإن  $y(x)$  حلٌ وحيد لمسألة القيمة الحدية الخطية، مع وجوب كون  $y_2(b) \neq 0$  بطبيعة الحال. (إن  $y_2(b) = 0$  يتناقض مع فرضيات نتيجة (2.11) والمأخوذ بها في التمرين 8). إن طريقة إطلاق المعادلات الخطية تستند إلى استبدال مسألة القيمة الحدية الخطية بمسألتي القيمة الابتدائية (3.11) و (4.11). وتتوفر طرائق مختلفة من الباب الخامس لتقريب الحلين  $y_1(x)$  و  $y_2(x)$  وحالما تكون هذه الحلول متوفرة، فإن حلَّ مسألة القيمة الحدية تقرباً باستخدام المعادلة (5.11). يُظهر شكل (1.11) هذه الطريقة بيانياً.

هذا القذف "shooting" يهدف بعد قذفة تجريبية واحدة في الفصل التالي نرى أن مسائل غير الخطية تتطلب قذفات متكررة.

شكل 1.11



تستخدم الخوارزمية (1.11) أسلوب Runge-Kutta من الرتبة الرابعة لإيجاد التقريبات لـ  $y_1(x)$  و  $y_2(x)$ . ولكن يمكن حل أسلوب آخر لإيجاد تقريب حلول مسائل القيمة الابتدائية في الخطوة (4).

للخوارزمية خاصية إضافية وهي إيجاد التقريبات لمشتقة حل مسألة القيمة الحدية فضلاً عن إيجاد ذلك للمسألة نفسها. وإن استخدم الخوارزمية ليس مقتصرًا على تلك المسائل التي تتطلب إمكانية تحقق فرضيات نتيجة (2.11). بل إنها تعمل في العديد من المسائل التي لا تحقق هذه الفرضيات.

### القذف الخطي

لتقريب حلَّ مسألة القيمة الحدية

$$-y'' + p(x)y' + q(x)y + r(x) = 0, \quad a \leq x \leq b, \quad y(a) = \alpha, \quad y(b) = \beta$$



(إرشاد: المعادلتان (3.11) و (4.11) مكتوبتان بوصفهما نظاما من الرتبة الأولى . ومحلولتان).  
 المدخلات: نقاط النهاية  $a, b$  شروط حدية  $\alpha, \beta$ . عدد الفترات الفرعية  $N$ .  
 المخرجات: التقريبات  $w_{1,i}$  إلى  $y(x_i)$  و  $w_{2,i}$  إلى  $y'(x_i)$  لكل  $i = 0, 1, \dots, N$

الخطوة	المضمون
1	$h = (b - a)/N$ $u_{1,0} = \alpha$ $u_{2,0} = 0$ $v_{1,0} = 0$ $v_{2,0} = 1$
2	عند $i = 0, \dots, N - 1$ . نفذ الخطوتين 3 و 4. (تستخدم طريقة Runge-Kutta للأنظمة في الخطوتين 3 و 4).
3	$x = a + ih$
4	$k_{1,1} = hu_{2,i}$ $k_{1,2} = h [p(x)u_{2,i} + q(x)u_{1,i} + r(x)]$ $k_{2,1} = h [u_{2,i} + \frac{1}{2}k_{1,2}];$ $k_{2,2} = h [p(x + h/2)(u_{2,i} + \frac{1}{2}k_{1,2})$ $+ q(x + h/2)(u_{1,i} + \frac{1}{2}k_{1,1}) + r(x + h/2)]$ $k_{3,1} = h [u_{2,i} + \frac{1}{2}k_{2,2}];$ $k_{3,2} = h [p(x + \frac{1}{2}h)(u_{2,i} + \frac{1}{2}k_{2,2})$ $+ q(x + \frac{1}{2}h)(u_{1,i} + \frac{1}{2}k_{2,1}) + r(x + h/2)]$ $k_{4,1} = h [u_{2,i} + k_{3,2}]$ $k_{4,2} = h [p(x + h)(u_{2,i} + k_{3,2}) + q(x + h)(u_{1,i} + k_{3,1}) + r(x + h)]$ $u_{1,i+1} = u_{1,i} + \frac{1}{6} [k_{1,1} + 2k_{2,1} + 2k_{3,1} + k_{4,1}]$ $u_{2,i+1} = u_{2,i} + \frac{1}{6} [k_{1,2} + 2k_{2,2} + 2k_{3,2} + k_{4,2}]$ $k'_{1,1} = hv_{2,i}$ $k'_{1,2} = h [p(x)v_{2,i} + q(x)v_{1,i}]$ $k'_{2,1} = h [v_{2,i} + \frac{1}{2}k'_{1,2}];$ $k'_{2,2} = h [p(x + h/2)(v_{2,i} + \frac{1}{2}k'_{1,2}) + q(x + h/2)(v_{1,i} + \frac{1}{2}k'_{1,1})]$ $k'_{3,1} = h [v_{2,i} + \frac{1}{2}k'_{2,2}];$ $k'_{3,2} = h [p(x + \frac{1}{2}h)(v_{2,i} + \frac{1}{2}k'_{2,2}) + q(x + h/2)(v_{1,i} + \frac{1}{2}k'_{2,1})]$ $k'_{4,1} = h [v_{2,i} + k'_{3,2}]$ $k'_{4,2} = h [p(x + h)(v_{2,i} + k'_{3,2}) + q(x + h)(v_{1,i} + k'_{3,1})]$ $v_{1,i+1} = v_{1,i} + \frac{1}{6} [k'_{1,1} + 2k'_{2,1} + 2k'_{3,1} + k'_{4,1}]$ $v_{2,i+1} = v_{2,i} + \frac{1}{6} [k'_{1,2} + 2k'_{2,2} + 2k'_{3,2} + k'_{4,2}]$



$w_{1,0} = \alpha;$ $w_{2,0} = \frac{\beta - u_{1,N}}{v_{1,N}}$ <p>المخرجات <math>(a, w_{1,0}, w_{2,0})</math>.</p>	ضع	5
$W1 = u_{1,i} + w_{2,0}v_{1,i}$ $W2 = u_{2,i} + w_{2,0}v_{2,i}$ $x = a + ih;$ <p>المخرجات <math>(x, W1, W2)</math> (المخرجات هي <math>x_i, u_{1,i}, w_{2,i}</math>)</p>	عند $i = 1, \dots, N$ ضع	6
توقف. (لقد اكتملت العملية).		7



مثال 2

لمسألة القيمة الحدية

$$y'' = -\frac{2}{x}y' + \frac{2}{x^2}y + \frac{\sin(\ln x)}{x^2}, \quad 1 \leq x \leq 2, \quad y(1) = 1, \quad y(2) = 2$$

حل صحيح

$$y = c_1x + \frac{c_2}{x^2} - \frac{3}{10}\sin(\ln x) - \frac{1}{10}\cos(\ln x)$$

حيث إن

$$c_2 = \frac{1}{70}[8 - 12\sin(\ln 2) - 4\cos(\ln 2)] \approx -0.03920701320$$

و

$$c_1 = \frac{11}{10} - c_2 \approx 1.1392070132$$

إن تطبيق الخوارزمية (1.11) لهذه المسألة يتطلب تقريب حلول مسائل القيمة لابعدائية

$$y_1'' = -\frac{2}{x}y_1' + \frac{2}{x^2}y_1 + \frac{\sin(\ln x)}{x^2}, \quad 1 \leq x \leq 2, \quad y_1(1) = 1, \quad y_1'(1) = 0$$

و

$$y_2'' = -\frac{2}{x}y_2' + \frac{2}{x^2}y_2, \quad 1 \leq x \leq 2, \quad y_2(1) = 0, \quad y_2'(1) = 1$$

وتظهر نتائج الحسابات باستخدام الخوارزمية (1.11) مع  $N = 10$  و  $h = 0.1$  في جدول (1.11).القيمة  $u_{1,i}$  تقرب  $y_1(x_i)$ ، القيمة  $v_{1,i}$  تقرب  $y_2(x_i)$ ، و  $w_i$  تقرب

$$y(x_i) = y_1(x_i) + \frac{2 - y_1(2)}{y_2(2)}y_2(x_i)$$

تعود النتائج الدقيقة في هذا المثال إلى أن طريقة Runge-Kutta من الرتبة الرابعة تعطي تقريبات  $O(h^4)$  لحلول مسائل القيمة الابتدائية. ولسوء الحظ نتيجة أخطاء التقريب، فمن الممكن أن يكون هناك مشكلات مخفية في هذا الأسلوب.

$ y(x_i) - w_i $	$y(x_i)$	$w_i$	$v_{1,i}$	$u_{1,i}$	$x_i$
	1.00000000	1.00000000	0.00000000	1.00000000	1.0
$1.43 \times 10^{-7}$	1.09262930	1.09262917	0.09117986	1.00896058	1.1
$1.34 \times 10^{-7}$	1.18708484	1.18708471	0.16851175	1.03245472	1.2
$9.78 \times 10^{-8}$	1.28338236	1.28338227	0.23608704	1.06674375	1.3
$6.02 \times 10^{-8}$	1.38144595	1.38144589	0.29659067	1.10928795	1.4
$3.06 \times 10^{-8}$	1.48115942	1.48115939	0.35184379	1.15830000	1.5
$1.08 \times 10^{-8}$	1.58239246	1.58239245	0.40311695	1.21248372	1.6
$5.43 \times 10^{-10}$	1.68501396	1.68501396	0.45131840	1.27087454	1.7
$5.05 \times 10^{-9}$	1.78889853	1.78889854	0.49711137	1.33273851	1.8
$4.41 \times 10^{-9}$	1.89392951	1.89392951	0.54098928	1.39750618	1.9
	2.00000000	2.00000000	0.58332538	1.46472815	2.0

## جدول 1.11

فإذا كانت  $y_1(x)$  تزداد بتسارع مع ذهاب  $x$  من  $a$  إلى  $b$  فإن  $u_{1,N} \approx y_1(b)$  سيكون كبيراً. وإذا كانت  $\beta$  صغيرة القيمة مقارنة بـ  $u_{1,N}$  فإن الحد  $w_{2,0} = (\beta - u_{1,N})/v_{1,N}$  سيكون مقداره  $-u_{1,N}/v_{1,N}$  تقريباً. إذن ستكون الحسابات في الخطوة (6)

$$W1 = u_{1,i} + w_{2,0}v_{1,i} \approx u_{1,i} - \left(\frac{u_{1,N}}{v_{1,N}}\right)v_{1,i}$$

$$W2 = u_{2,i} + w_{2,0}v_{2,i} \approx u_{2,i} - \left(\frac{u_{1,N}}{v_{1,N}}\right)v_{2,i}$$

التي تسمح باحتمال فقدان مراتب عشرية معنوية بسبب الحذف. على أي حال، بما أن  $u_{1,i}$  تقريب إلى  $y_1(x_i)$ ، فإن تصرف  $y_1$  يمكن رصده بسهولة، وإذا كانت  $u_{1,i}$  تزداد بسرعة من  $a$  إلى  $b$  فإن أسلوب القذف يمكن توظيفه تراجعياً من  $x_0 = b$  إلى  $x_N = a$ ، أي حل مسائل القيمة الابتدائية بدلاً من ذلك

$$y'' = p(x)y' + q(x)y + r(x), \quad a \leq x \leq b, \quad y(b) = \beta, \quad y'(b) = 0$$

و

$$y'' = p(x)y' + q(x)y, \quad a \leq x \leq b, \quad y(b) = 0, \quad y'(b) = 1$$

فإذا كان أسلوب تراجعية القذف هذا لا يزال يعطي حذف مراتب عشرية معنوية، وإذا كانت الزيادة في الإحكام لا تعطي دقة أكبر، فإنه يجب استخدام أساليب أخرى مثل تلك التي تُعرض مؤخراً في هذا الفصل. وعموماً إذا كان  $u_{1,i}$  و  $v_{1,i}$  تقريبيين  $O(h^n)$  إلى  $y_1(x_i)$  و  $y_2(x_i)$  على التوالي ولكل  $i = 0, 1, \dots, N$  فإن  $w_{1,i}$  سيكون تقريباً  $O(h^n)$  إلى  $y(x_i)$  وعلى نحو خاص فإن

$$|w_{1,i} - y(x_i)| \leq Kh^n \left| 1 + \frac{v_{1,i}}{v_{1,N}} \right|$$

عند الثابت  $K$ . (انظر [IK, p. 426])

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 1.11

1. إن مسألة القيمة الحدية

$$y'' = 4(y - x), \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = 0, \quad y(1) = 2$$

لها حل  $y(x) = e^2(e^4 - 1)^{-1}(e^{2x} - e^{-2x}) + x$  استخدم طريقة القذف الخطي لتقريب الحل. وقارن النتائج بالحل الحقيقي

أ. مع  $h = \frac{1}{2}$

ب. مع  $h = \frac{1}{4}$

2. إن مسألة القيمة الحدية

$$y'' = y' + 2y + \cos x, \quad 0 \leq x \leq \frac{\pi}{2}, \quad y(0) = -0.3, \quad y\left(\frac{\pi}{2}\right) = -0.1$$

لها حل  $y(x) = -\frac{1}{10}(\sin x + 3 \cos x)$  استخدم طريقة القذف الخطي لتقريب الحل. وقارن النتائج بالحل الحقيقي

أ. مع  $h = \frac{\pi}{4}$

ب. مع  $h = \frac{\pi}{8}$

3. استخدم طريقة القذف الخطي لتقريب حل مسائل القيمة الحدية الآتية:

أ.  $y'' = -3y' + 2y + 2x + 3, \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = 2, \quad y(1) = 1$  استخدم  $h = 0.1$

ب.  $y'' = -\frac{4}{x}y' + \frac{2}{x^2}y - \frac{2}{x^2} \ln x, \quad 1 \leq x \leq 2, \quad y(1) = -\frac{1}{2}, \quad y(2) = \ln 2$  استخدم  $h = 0.05$

ج.  $y'' = -(x+1)y' + 2y + (1-x^2)e^{-x}, \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = -1, \quad y(1) = 0$  استخدم  $h = 0.1$

د.  $y'' = \frac{y}{x} + \frac{3}{x^2}y + \frac{\ln x}{x} - 1, \quad 1 \leq x \leq 2, \quad y(1) = y(2) = 0$  استخدم  $h = 0.1$

4. على الرغم من أن  $q(x) < 0$  في مسائل القيمة الحدية الآتية، توجد حلول وحيدة معطاة. استخدم خوارزمية القذف الخطي لتقريب حلول المسائل الآتية. وقارن النتائج بالحلول الحقيقية:

أ.  $y'' + y = 0, \quad 0 \leq x \leq \frac{\pi}{4}, \quad y(0) = 1, \quad y\left(\frac{\pi}{4}\right) = 1$  استخدم  $h = \frac{\pi}{20}$

الحل الحقيقي  $y(x) = \cos x + (\sqrt{2} - 1) \sin x$

ب.  $y'' + 4y = \cos x, \quad 0 \leq x \leq \frac{\pi}{4}, \quad y(0) = 0, \quad y\left(\frac{\pi}{4}\right) = 0$  استخدم  $h = \frac{\pi}{20}$

الحل الحقيقي  $y(x) = -\frac{1}{3} \cos 2x - \frac{\sqrt{2}}{6} \sin 2x + \frac{1}{3} \cos x$

ج.  $y'' = -\frac{4}{x}y' - \frac{2}{x^2}y + \frac{2}{x^2} \ln x, \quad 1 \leq x \leq 2, \quad y(1) = \frac{1}{2}, \quad y(2) = \ln 2$  استخدم  $h = 0.05$

الحل الحقيقي  $y(x) = \frac{4}{x} - \frac{2}{x^2} + \ln x - \frac{3}{2}$

د.  $y'' = 2y' - y + xe^x - x, \quad 0 \leq x \leq 2, \quad y(0) = 0, \quad y(2) = -4$  استخدم  $h = 0.2$

الحل الحقيقي  $y(x) = \frac{1}{6}x^3e^x - \frac{5}{3}xe^x + 2e^x - x - 2$

5. استخدم خوارزمية القذف الخطي لتقريب الحل  $y = e^{-10x}$  لمسألة القيمة الحدية

$$y'' = 100y, \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = 1, \quad y(1) = e^{-10}$$

استخدم  $h = 0.1, 0.05$

6. اكتب مسألتي القيمة الابتدائية من الرتبة الثانية (3.11) و (4.11) بوصفهما أنظمة من رتبة أولى واشتق المعادلات الضرورية لحل الأنظمة مستخدماً طريقة Runge-Kutta من الرتبة الرابعة للأنظمة.

7. لتمثل « الجهد الكهربائي بين كرتين متداخلتين من المعدن بنصفي قطر  $R_1$  و  $R_2$  حيث



$(R_1 < R_2)$ . لقد بقي جهد الكرة الداخلية ثابتاً عند  $V_1$  فولت. وجهد الكرة الخارجية هو 0 فولت. والجهد في المنطقة ما بين الكرتين محكوم بمعادلة لابلاس التي تنخفض في هذا التطبيق خصوصاً إلى

$$\frac{d^2u}{dr^2} + \frac{2}{r} \frac{du}{dr} = 0, \quad R_1 \leq r \leq R_2, \quad u(R_1) = V_1, \quad u(R_2) = 0$$

افترض أن  $V_1 = 110$  و  $R_1 = 2$  in,  $R_2 = 4$  in

أ. قَرِّب  $u(3)$  مستخدماً خوارزمية القذف الخطي.

ب. قارن نتائج الفقرة (أ) بالجهد الحقيقي  $u(3)$  عندما

$$u(r) = \frac{V_1 R_1}{r} \left( \frac{R_2 - r}{R_2 - R_1} \right)$$

8. أثبت من خلال فرضية نتيجة (2.11) أنه إذا كان  $y_2$  حلاً لـ  $y'' = p(x)y' + q(x)y$  و  $y_2(a) = y_2(b) = 0$  فإن  $y_2 \equiv 0$ .

9. افترض مسألة القيمة الحدية

$$y'' + y = 0, \quad 0 \leq x \leq b, \quad y(0) = 0, \quad y(b) = B$$

أوجد اختيارات لـ  $b$  و  $B$  بحيث تكون مسألة القيمة الحدية:

أ. لا حل لها.

ب. لها حل واحد بالضبط.

ج. لها حلول لانهاية.

10. حاول تطبيق التمرين (9) لمسألة القيمة الحدية.

$$y'' - y = 0, \quad 0 \leq x \leq b, \quad y(0) = 0, \quad y(b) = B$$

ماذا يحدث؟ كيف ترتبط المسألتان بالنتيجة (2.11)؟

## 2.11 طريقة قذف المسائل اللاخطية

### The shooting Method for Nonlinear Problems

إن أسلوب قذف مسألة القيمة الحدية غير الخطية من الرتبة الثانية

$$y'' = f(x, y, y'), \quad a \leq x \leq b, \quad y(a) = \alpha, \quad y(b) = \beta \quad (6.11)$$

مشابه للأسلوب الخطي، إلا أن حل المسألة غير الخطية لا يمكن وضعه بصيغة تركيب خطي لحلول مسألتي القيمة الابتدائية. وبدلاً من ذلك نقرب حل مسألة القيمة الحدية باستخدام الحلول لمتتالية من مسائل القيمة الابتدائية تتضمن المتغيرة  $t$ . هذه المسائل لها الصيغة

$$y'' = f(x, y, y'), \quad a \leq x \leq b, \quad y(a) = \alpha, \quad y'(a) = t \quad (7.11)$$

نؤدي هذا باختيار المتغيرات  $t = t_k$  بطريقة تضمن كون

$$\lim_{k \rightarrow \infty} y(b, t_k) = y(b) = \beta$$

حيث يمثل  $y(x, t_k)$  حل مسألة القيمة الحدية (7.11) مع  $t = t_k$ ، ويمثل  $y(x)$  حل مسألة القيمة

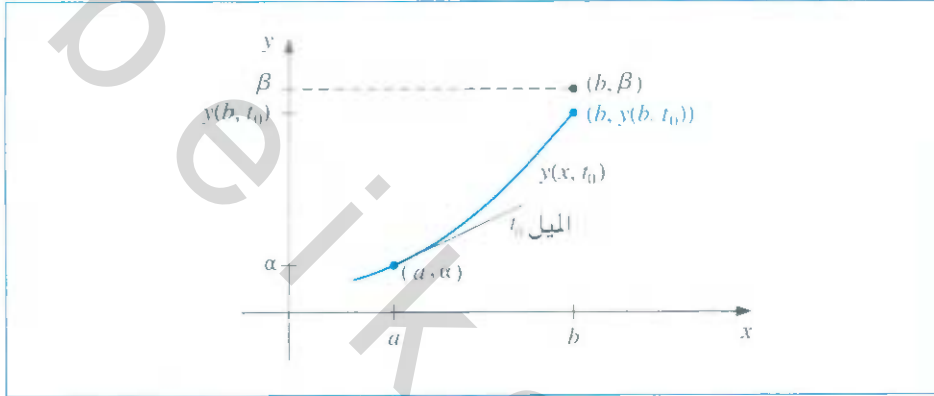
الحدية (6.11).

إن هذا الأسلوب يسمى طريقة "القذف". من خلال التوافق مع عملية إطلاق مغذوات على هدف مستقر. (انظر شكل 2.11) إننا نبدأ بمعلمة تحدد الصعود الابتدائي، الذي عنده ينطلق المغزوف من النقطة  $(a, \alpha)$  وعلى امتداد المنحنى الموضح من خلال حل مسألة القيمة الابتدائية

$$y'' = f(x, y, y'), \quad a \leq x \leq b, \quad y(a) = \alpha, \quad y'(a) = t_0$$

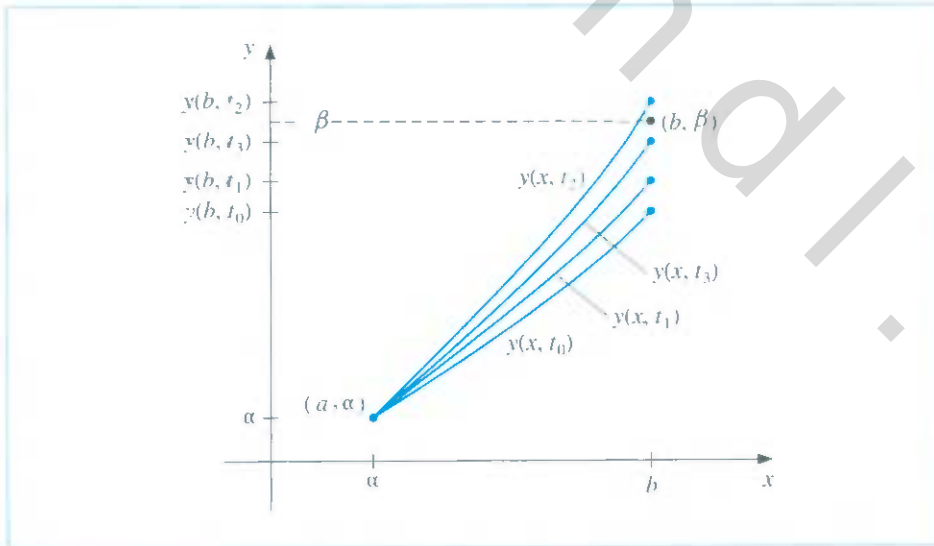
طرق القذف لسائل لاختبية تتطلب تكرارات للوصول إلى الهدف

شكل 2.11



فإذا لم تكن قريبة بما يكفي من  $\beta$ . نصحح تقريبننا باختيار تصعيدين  $t_1, t_2$ . وهكذا حتى تكون  $y(b, t_k)$  قريبة بما يكفي من إصابة  $\beta$ . (انظر شكل 3.11)

شكل 3.11



ولتحديد المتغيرة  $t_k$ ؛ افترض أن مسألة القيمة الحدية بصيغة (6.11) تحقق غرضيات مبرهنة (1.11). فإذا كانت  $y(x, t)$  تمثل حل مسألة القيمة الابتدائية (7.11) فسندد بعد ذلك  $t$  مع

$$y(b, t) - \beta = 0 \quad (8.11)$$

هذه معادلة لاخطية من النوع المعتمد في الياح الثاني. لذا فإن عدداً من الطرائق متوفر. لاستخدام طريقة القطع Secant لحل المسألة، نحتاج إلى اختيار تقريبين ابتدائيين  $t_0$  و  $t_1$ . ثم توليد الحدود المتبقية من المتتالية من خلال

$$t_k = t_{k-1} - \frac{(y(b, t_{k-1}) - \beta)(t_{k-1} - t_{k-2})}{y(b, t_{k-1}) - y(b, t_{k-2})}, \quad k = 2, 3, \dots$$

لاستخدام طريقة نيوتن الأقوى لتوليد المتتالية  $\{t_k\}$ ، نحتاج إلى تقريب ابتدائي واحد  $t_0$  فقط. وعلى أي حال فإن للإعادة الصيغة

$$t_k = t_{k-1} - \frac{y(b, t_{k-1}) - \beta}{(dy/dt)(b, t_{k-1})} \quad (9.11)$$

وتتطلب معلومات عن  $(dy/dt)(b, t_{k-1})$ . ويعد هذا صعباً؛ لأن التمثيل الواضح لـ  $y(b, t)$  غير معروف. ونحن نعرف القيم  $y(b, t_0), y(b, t_1), \dots, y(b, t_{k-1})$  فقط.

افتراض أننا أعدنا كتابة مسألة القيمة الابتدائية (7.11)، مؤكداً أن الحل يعتمد على كل من  $x$  والمعلمة  $t$ :

$$y''(x, t) = f(x, y(x, t), y'(x, t)), \quad a \leq x \leq b, \quad y(a, t) = \alpha, \quad y'(a, t) = t \quad (10.11)$$

لقد أبقينا الصيغة الرئيسة التي تعبر عن الاشتقاق بالنسبة إلى  $x$ . ولأننا نحتاج إلى تحديد  $(dy/dt)(b, t)$  عندما  $t = t_{k-1}$ ، نأخذ أولاً المشتقة الجزئية للمعادلة (10.11) بالنسبة إلى  $t$ . وهذا يؤدي إلى أن

$$\begin{aligned} \frac{\partial y''}{\partial t}(x, t) &= \frac{\partial f}{\partial t}(x, y(x, t), y'(x, t)) \\ &= \frac{\partial f}{\partial x}(x, y(x, t), y'(x, t)) \frac{\partial x}{\partial t} + \frac{\partial f}{\partial y}(x, y(x, t), y'(x, t)) \frac{\partial y}{\partial t}(x, t) \\ &\quad + \frac{\partial f}{\partial y'}(x, y(x, t), y'(x, t)) \frac{\partial y'}{\partial t}(x, t) \end{aligned}$$

ولكون  $x$  و  $t$  مستقلتين، فإن  $\partial x / \partial t = 0$  وإن

$$\frac{\partial y''}{\partial t}(x, t) = \frac{\partial f}{\partial y}(x, y(x, t), y'(x, t)) \frac{\partial y}{\partial t}(x, t) + \frac{\partial f}{\partial y'}(x, y(x, t), y'(x, t)) \frac{\partial y'}{\partial t}(x, t) \quad (11.11)$$

عند  $a \leq x \leq b$ . وتعطي الشروط الابتدائية

$$\frac{\partial y'}{\partial t}(a, t) = 1 \quad \text{و} \quad \frac{\partial y}{\partial t}(a, t) = 0$$

وإذا بسطنا الصيغة باستخدام  $z(x, t)$  لتمثيل  $(\partial y / \partial t)(x, t)$ . وافترضنا عكس ترتيب

الاشتقاق لـ  $x$  و  $t$  فإن المعادلة (11.11) مع الشروط الابتدائية تصبح مسألة للقيمة الابتدائية

$$z''(x, t) = \frac{\partial f}{\partial y}(x, y, y')z(x, t) + \frac{\partial f}{\partial y'}(x, y, y')z'(x, t) \quad (12.11)$$

$$a \leq x \leq b, \quad z(a, t) = 0, \quad z'(a, t) = 1$$

وبذلك فإن طريقة نيوتن تتطلب حلّ مسألتين القيمة الابتدائية (10.11) و (12.11) لكل إعادة.

لذلك نحصل من المعادلة (9.11) على

$$t_k = t_{k-1} - \frac{y(b, t_{k-1}) - \beta}{z(b, t_{k-1})} \quad (13.11)$$

وبالطبع لا يكون حلّ أيّ من مسائل القيمة الابتدائية هذه دقيقاً. وإن الحول مقربة بإحدى الطرائق الموضحة في البا ب الخامس. تستخدم الخوارزمية (2.11) طريقة Runge-Kutta من الرتبة الرابعة لتقريب كلا الحلين اللذين تتطلبهما طريقة نيوتن. ويؤخذ في الحساب عملية مماثلة لطريقة القطع في التمرين (5).

### القذف غير الخطي مع طريقة نيوتن

لتقريب حلّ مسألة القيمة الحدية غير الخطية

$$z'' = f(x, y, y'), \quad a \leq x \leq b, \quad y(a) = \alpha, \quad y(b) = \beta$$

(إرشاد: المعادلتان (10.11) و (12.11) مكتوبتان على صورة أنظمة من الرتبة الأولى، ومحلولتان).

المدخلات: نقاط النهاية  $a, b$ . شروط حدية  $\alpha, \beta$ . عدد الفترات الفرعية  $N \geq 2$ . حد سماح  $TOL$ . أكبر عدد من التكرارات  $M$ .

المخرجات: التقريب  $s, w_{1,i}$  إلى  $y(x_i)$  و  $w_{2,i}$  إلى  $y'(x_i)$  لكل  $i = 0, 1, \dots, N$  أو عبارة تفيد بأن أكبر عدد من التكرارات تم تجاوزه.

الخطوة	المضمون
1	ضع $h = (b - a) / N$ $k = 1$ $TK = (\beta - \alpha) / (b - a)$ (إرشاد: يمكن أن يكون $TK$ مدخلاً أيضاً).
2	ما دام $(k \leq M)$ فننفذ الخطوات 3 - 10.
3	ضع $w_{1,0} = \alpha$ $w_{2,0} = TK$ $u_1 = 0$ $u_2 = 1$
4	عند $i = 1, \dots, N$ نفذ الخطوتين 5 و 6. (تستخدم طريقة Runge-Kutta للأنظمة في الخطوتين 5 و 6).
5	ضع $x = a + (i - 1)h$
6	ضع $k_{1,1} = hw_{2,i-1}$ $k_{1,2} = hf(x, w_{1,i-1}, w_{2,i-1})$ $k_{2,1} = h(w_{2,i-1} + \frac{1}{2}k_{1,2})$ $k_{2,2} = hf(x + \frac{1}{2}h, w_{1,i-1} + \frac{1}{2}k_{1,1}, w_{2,i-1} + \frac{1}{2}k_{1,2})$ $k_{3,1} = h(w_{2,i-1} + \frac{1}{2}k_{2,2})$ $k_{3,2} = hf(x + \frac{1}{2}h, w_{1,i-1} + \frac{1}{2}k_{2,1}, w_{2,i-1} + \frac{1}{2}k_{2,2})$ $k_{4,1} = h(w_{2,i-1} + k_{3,2})$ $k_{4,2} = hf(x + h, w_{1,i-1} + k_{3,1}, w_{2,i-1} + k_{3,2})$



$w_{1,i} = w_{1,i-1} + (k_{1,1} + 2k_{2,1} + 2k_{3,1} + k_{4,1})/6$ $w_{2,i} = w_{2,i-1} + (k_{1,2} + 2k_{2,2} + 2k_{3,2} + k_{4,2})/6$ $k'_{1,1} = hu_2$ $k'_{1,2} = h[f_y(x, w_{1,i-1}, w_{2,i-1})u_1 + f_{y'}(x, w_{1,i-1}, w_{2,i-1})u_2]$ $k'_{2,1} = h[u_2 + \frac{1}{2}k'_{1,2}]$ $k'_{2,2} = h[f_y(x + \frac{1}{2}h, w_{1,i-1}, w_{2,i-1})(u_1 + \frac{1}{2}k'_{1,1}) + f_{y'}(x + \frac{1}{2}h, w_{1,i-1}, w_{2,i-1})(u_2 + \frac{1}{2}k'_{1,2})]$ $k'_{3,1} = h(u_2 + \frac{1}{2}k'_{2,2})$ $k'_{3,2} = h[f_y(x + \frac{1}{2}h, w_{1,i-1}, w_{2,i-1})(u_1 + \frac{1}{2}k'_{2,1}) + f_{y'}(x + \frac{1}{2}h, w_{1,i-1}, w_{2,i-1})(u_2 + \frac{1}{2}k'_{2,2})]$ $k'_{4,1} = h(u_2 + k'_{3,2})$ $k'_{4,2} = h[f_y(x + h, w_{1,i-1}, w_{2,i-1})(u_1 + k'_{3,1}) + f_{y'}(x + h, w_{1,i-1}, w_{2,i-1})(u_2 + k'_{3,2})]$ $u_1 = u_1 + \frac{1}{6}[k'_{1,1} + 2k'_{2,1} + 2k'_{3,1} + k'_{4,1}]$ $u_2 = u_2 + \frac{1}{6}[k'_{1,2} + 2k'_{2,2} + 2k'_{3,2} + k'_{4,2}]$	
إذا كانت $ w_{1,x} - \beta  \leq TOL$ فنغذ الخطوتين 8 و 9.	7
عند $i = 0, 1, \dots, N$ ضع $x = a + ih$ المخرجات $(x, w_{1,i}, w_{2,i})$	8
(لقد اكتملت العملية.) توقف.	9
ضع $TK = TK - \frac{w_{1,x} - \beta}{u_1}$ (استخدمت طريقة نيوتن في حساب TK). $k = k + 1$	10
المخرجات (تم تجاوز أكبر عدد من التكرارات). (كانت العملية غير ناجحة). توقف.	11



القيمة  $t_0 = TK$  التي اختيرت في الخطوة (1) هي ميل الخط المستقيم عبر النقطتين  $(a, \alpha)$  و  $(b, \beta)$  فإذا كانت المسألة تحقق فرضيات مبرهنة (1.11) فإن أي اختيار لـ  $t_0$  سيعطي تقارباً ولكن الاختيار الجيد لـ  $t_0$  سيحسن التقارب. وإن العملية سوف تعمل في العديد من المسائل التي لا تحقق هذه الفرضيات. افترض مسألة القيمة الحدية

$$y'' = \frac{1}{8}(32 + 2x^3 - yy'), \quad 1 \leq x \leq 3, \quad y(1) = 17, \quad y(3) = \frac{43}{3}$$

التي لها حلٌ صحيح  $y(x) = x^2 + 16/x$

مثال 1

إن تطبيق طريقة القذف المعطاة في الخوارزمية (2.11) على هذه المسألة يتطلب حلول تقريب لمسائل القيمة الابتدائية

$$y'' = \frac{1}{4}(32 + 2x^3 - yy'), \quad 1 \leq x \leq 3, \quad y(1) = 17, \quad y'(1) = t_k$$

و

$$z'' = \frac{\partial f}{\partial y} z - \frac{\partial f}{\partial y'} z' = -\frac{1}{8}(y'z + yz'), \quad 1 \leq x \leq 3, \quad z(1) = 0, \quad z'(1) = 1$$

عند كل خطوة في التكرار. وإذا تطلب أسلوب التوقف أن

$$|w_{1,N}(t_k) - y(3)| \leq 10^{-5}$$

فإننا نحتاج إذن إلى أربع تكرارات. وإن  $t_4 = -14.000203$ . وإن النتائج المستخرجة عند قيمة  $t$  مبينة في جدول (2.11).

$x_i$	$w_{1,i}$	$y(x_i)$	$ w_{1,i} - y(x_i) $
1.0	17.000000	17.000000	
1.1	15.755495	15.755455	$4.06 \times 10^{-5}$
1.2	14.773389	14.773333	$5.60 \times 10^{-5}$
1.3	13.997752	13.997692	$5.94 \times 10^{-5}$
1.4	13.388629	13.388571	$5.71 \times 10^{-5}$
1.5	12.916719	12.916667	$5.23 \times 10^{-5}$
1.6	12.560046	12.560000	$4.64 \times 10^{-5}$
1.7	12.301805	12.301765	$4.02 \times 10^{-5}$
1.8	12.128923	12.128889	$3.14 \times 10^{-5}$
1.9	12.031081	12.031053	$2.84 \times 10^{-5}$
2.0	12.000023	12.000000	$2.32 \times 10^{-5}$
2.1	12.029066	12.029048	$1.84 \times 10^{-5}$
2.2	12.112741	12.112727	$1.40 \times 10^{-5}$
2.3	12.246532	12.246522	$1.01 \times 10^{-5}$
2.4	12.426673	12.426667	$6.68 \times 10^{-6}$
2.5	12.650004	12.650000	$3.61 \times 10^{-6}$
2.6	12.913847	12.913845	$9.17 \times 10^{-7}$
2.7	13.215924	13.215926	$1.43 \times 10^{-6}$
2.8	13.554282	13.554286	$3.46 \times 10^{-6}$
2.9	13.927236	13.927241	$5.21 \times 10^{-6}$
3.0	14.333327	14.333333	$6.69 \times 10^{-6}$

جدول 2.11

وعلى الرغم من أن استخدام طريقة نيوتن مع أسلوب القذف يتطلب حل مسألة إضافية للقيمة الابتدائية، فإنها ستعطي تقارباً أسرع عموماً مما هو الحال في طريقة القطع. وكلتا الطريقتين متقاربتان محلياً؛ لأنهما تتطلبان تقريبات ابتدائية جيدة. ولمناقشة التقارب في أساليب القذف لمسائل لخطية مناقشة تامة، نوجه القارئ إلى الكتاب المتميز لمؤلفه Keller [Keller, H]. وقد نوقش في ذلك المرجع شروط حدية أعم. انظر أيضاً أن أسلوب القذف حساس تجاه أخطاء التقريب، وخصوصاً إذا كان الحل  $y(x)$  و  $z(x, t)$  عبارة عن دوال سريعة التزايد لـ  $x$  على الفترة  $[a, b]$ .

## EXERCISE SET

## مجموعة التمايين 2.11

1. استخدم خوارزمية القذف غير الخطي مع  $h = 0.5$  لتقريب حل مسألة القوة الحدية
- $$y'' = -(y')^2 - y + \ln x, \quad 1 \leq x \leq 2, \quad y(1) = 0, \quad y(2) = \ln 2$$
- قارن نتائجك بالحل الحقيقي  $y = \ln x$ .
2. استخدم خوارزمية القذف غير الخطي مع  $h = 0.25$  لتقريب حل مسألة القوة الحدية
- $$y'' = 2y^3, \quad -1 \leq x \leq 0, \quad y(-1) = \frac{1}{2}, \quad y(0) = \frac{1}{3}$$
- قارن نتائجك بالحل الحقيقي  $y(x) = 1/(x+3)$ .
3. استخدم طريقة القذف غير الخطي مع  $TOL = 10^{-4}$  لتقريب حل مسائل القوة الحدية الآتية:
- الحل الحقيقي موجود لمقارنة نتائجك.
- أ.  $h = 0.2$ ، استخدم  $y'' = y^3 - yy'$ ,  $1 \leq x \leq 2$ ,  $y(1) = \frac{1}{2}$ ,  $y(2) = \frac{1}{3}$ .  
الحل الحقيقي  $y(x) = (x+1)^{-1}$ .
- ب.  $h = 0.2$ ، استخدم  $y'' = 2y^3 - 6y - 2x^3$ ,  $1 \leq x \leq 2$ ,  $y(1) = 2$ ,  $y(2) = \frac{5}{2}$ .  
الحل الحقيقي  $y(x) = x + x^{-1}$ .
- ج.  $h = 0.2$ ، استخدم  $y'' = y' + 2(y - \ln x)^3 - x^{-1}$ ,  $2 \leq x \leq 3$ ,  $y(2) = \frac{1}{2} + \ln 2$ ,  $y(3) = \frac{1}{3} + \ln 3$ .  
الحل الحقيقي  $y(x) = x^{-1} + \ln x$ .
- د.  $h = 0.1$ ، استخدم  $y'' = [x^2(y')^2 - 9y^2 + 4x^6]/x^5$ ,  $1 \leq x \leq 2$ ,  $y(1) = 0$ ,  $y(2) = \ln 256$ .  
الحل الحقيقي  $y(x) = x^3 \ln x$ .
4. استخدم طريقة القذف غير الخطي مع  $TOL = 10^{-4}$  لتقريب حل مسائل القوة الحدية الآتية:
- الحل الحقيقي موجود لمقارنة نتائجك.
- أ.  $h = 0.1$ ، استخدم  $y'' = y^3 - yy'$ ,  $1 \leq x \leq 2$ ,  $y(1) = \frac{1}{2}$ ,  $y(2) = \frac{1}{3}$ .  
الحل الحقيقي  $y(x) = (x+1)^{-1}$ .
- ب.  $h = 0.1$ ، استخدم  $y'' = 2y^3 - 6y - 2x^3$ ,  $1 \leq x \leq 2$ ,  $y(1) = 2$ ,  $y(2) = \frac{5}{2}$ .  
الحل الحقيقي  $y(x) = x + x^{-1}$ .
- ج.  $h = 0.1$ ، استخدم  $y'' = y' + 2(y - \ln x)^3 - x^{-1}$ ,  $2 \leq x \leq 3$ ,  $y(2) = \frac{1}{2} + \ln 2$ ,  $y(3) = \frac{1}{3} + \ln 3$ .  
الحل الحقيقي  $y(x) = x^{-1} + \ln x$ .
- د.  $h = 0.05$ ، استخدم  $y'' = [x^2(y')^2 - 9y^2 + 4x^6]/x^5$ ,  $1 \leq x \leq 2$ ,  $y(1) = 0$ ,  $y(2) = \ln 256$ .  
الحل الحقيقي  $y(x) = x^3 \ln x$ .
5. أغير الخوارزمية (2.11) لتضمينها طريقة القاطع بدلاً من طريقة نيوتن. استخدم
- $$t_1 = t_0 + (\beta - y(b, t_0))/(b - a) \quad \text{و} \quad t_0 = (\beta - \alpha)/(b - a)$$
- ب. كرر التمرين (أ) و (ج) مستخدماً خوارزمية القاطع للفقرة (أ)، وقارن بين عدد مرات التكرار التي تتطلبها كل طريقة.
6. إن معادلة Van der Pol
- $$y'' - \mu(y^2 - 1)y' + y = 0, \quad \mu > 0$$
- تتحكم في تدفق التيار في أنبوب تفريغ مع ثلاثة عناصر داخلية. ليكن  $y(0) = 0$  و  $y(2) = 1$  و  $\mu = \frac{1}{2}$ . قَرِّب الحل إلى  $y(t)$  عند  $t = 0.2i$ ، حيث إن  $1 \leq i \leq 9$ .

### 3.11 طرائق الفرق المنتهي للمسائل الخطية Finite-Difference Methods for Linear Problems

قد تؤدي طرائق الكذف الخطي واللاخطي لمسائل القيمة الحدية إلى مشكلات في عدم الاستقرار. والطرائق في هذا الفصل لها خواص استقرار أحسن. ولكنها تتطلب عموماً حسابات أكثر لإيجاد دقة محددة.

إن الطرائق التي تتضمن فروقات منتهية لحل مسائل القيمة الحدية نستبدل كل مشتقة في المعادلة التفاضلية بتقريب الفرق الحاصل differential equation من النوع لمعتمد في الفصل (1.4). ويُختار الفرق الحاصل المحدد وحجم الخطوة  $h$  للإبقاء على رتبة محددة لخطأ القطع.

وعلى أي حال فإن  $h$  لا يمكن اختيارها صغيرة جداً؛ بسبب عدم استقرار تقريبات المشتقة.

إن طريقة الفرق المنتهي لمسألة القيمة الحدية الخطية من الرتبة الثانية

$$y'' = p(x)y' + q(x)y + r(x), \quad a \leq x \leq b, \quad y(a) = \alpha, \quad y(b) = \beta \quad (14.11)$$

تتطلب استخدام تقريبات الفرق الحاصل لتقريب كل من  $y'$  و  $y''$ . أولاً: نختار عدداً صحيحاً  $N > 0$ ، ونقسم الفترة  $[a, b]$  إلى  $(N + 1)$  من الفترات الفرعية التي نهاياتها عبارة عن نقاط شبكية  $x_i = a + ih$  عند  $i = 0, 1, \dots, N + 1$  حيث إن  $h = (b - a)/(N + 1)$ . إن اختيار حجم الخطوة بهذا الأسلوب يسهل تطبيق خوارزمية المصفوفة من الباب السادس، التي تحل نظاماً خطياً يتضمن مصفوفة  $N \times N$ .

وعند النقاط الشبكية الداخلية  $x_i$  عند  $i = 1, 2, \dots, N$ ، فإن المعادلة التفاضلية التي يراد تقريبها هي

$$y''(x_i) = p(x_i)y'(x_i) + q(x_i)y(x_i) + r(x_i) \quad (15.11)$$

وبتوسعة  $y$  لكثيرة حدود تايلور الثالثة حول  $x_i$  مقيمة عند  $x_{i+1}$  و  $x_{i-1}$ ، وبافتراض  $y \in C^4[x_{i-1}, x_{i+1}]$ ، يكون لدينا

$$y(x_{i+1}) = y(x_i + h) = y(x_i) + hy'(x_i) + \frac{h^2}{2}y''(x_i) + \frac{h^3}{6}y'''(x_i) + \frac{h^4}{24}y^{(4)}(\xi_i^+)$$

لعدد ما  $\xi_i^+$  ضمن  $(x_i, x_{i+1})$ ،

$$y(x_{i-1}) = y(x_i - h) = y(x_i) - hy'(x_i) + \frac{h^2}{2}y''(x_i) - \frac{h^3}{6}y'''(x_i) + \frac{h^4}{24}y^{(4)}(\xi_i^-)$$

و لعدد ما  $\xi_i^-$  ضمن  $(x_{i-1}, x_i)$ . وإذا ما جمعت هذه المعادلات، يكون لدينا

$$y(x_{i+1}) + y(x_{i-1}) = 2y(x_i) + h^2y''(x_i) + \frac{h^4}{24}[y^{(4)}(\xi_i^+) + y^{(4)}(\xi_i^-)]$$

وبحل  $y''(x_i)$  نحصل على

$$y''(x_i) = \frac{1}{h^2}[y(x_{i+1}) - 2y(x_i) + y(x_{i-1})] - \frac{h^2}{24}[y^{(4)}(\xi_i^+) + y^{(4)}(\xi_i^-)]$$

إن مبرهنة القيمة الوسطية يمكن استخدامها لتبسيط هذه إلى

$$y''(x_i) = \frac{1}{h^2}[y(x_{i+1}) - 2y(x_i) + y(x_{i-1})] - \frac{h^2}{12}y^{(4)}(\xi_i) \quad (16.11)$$



لعدد ما  $\xi_i$  ضمن  $(x_{i-1}, x_{i+1})$ . وتسمى هذه صيغة الفرق المركزي centered-difference formula لـ  $y''(x_i)$ .

إن صيغة الفرق المركزي لـ  $y'(x_i)$  توجد بنفس الأسلوب (أخذ في الحسبان التفصيلات في الفصل 1.4) لتنتج في

$$y'(x_i) = \frac{1}{2h}[y(x_{i+1}) - y(x_{i-1})] - \frac{h^2}{6}y'''(\eta_i) \quad (17.11)$$

لقيمة ما  $\eta_i$  ضمن  $(x_{i-1}, x_{i+1})$ .

إن استخدام صيغ الفرق المركزي هذه في المعادلة (15.11) ينتج في المعادلة

$$\begin{aligned} \frac{y(x_{i+1}) - 2y(x_i) + y(x_{i-1}))}{h^2} &= p(x_i) \left[ \frac{y(x_{i+1}) - y(x_{i-1}))}{2h} \right] + q(x_i)y(x_i) \\ &+ r(x_i) - \frac{h^2}{12} [2p(x_i)y'''(\eta_i) - y^{(4)}(\xi_i)] \end{aligned}$$

إن طريقة الفرق المنتهي مع خطأ القطع من الرتبة  $O(h^2)$  تظهر باستخدام هذه المعادلة أيضاً مع الشروط الحدية  $y(a) = \alpha$  و  $y(b) = \beta$  لتعريف

$$w_0 = \alpha, \quad w_{N+1} = \beta$$

و

$$\left( \frac{-w_{i+1} + 2w_i - w_{i-1}}{h^2} \right) + p(x_i) \left( \frac{w_{i+1} - w_{i-1}}{2h} \right) + q(x_i)w_i = -r(x_i) \quad (18.11)$$

لكل  $i = 1, 2, \dots, N$

وبهذه الصيغة سنفترض المعادلة (18.11) مكتوبة بحسب

$$-\left(1 + \frac{h}{2}p(x_i)\right)w_{i-1} + (2 + h^2q(x_i))w_i - \left(1 - \frac{h}{2}p(x_i)\right)w_{i+1} = -h^2r(x_i)$$

ونظام المعادلات الناتج موضوع بصيغة مصفوفة  $N \times N$  ثلاثية الأقطار

$$A\mathbf{w} = \mathbf{b} \quad (19.11)$$

حيث إن

$$A = \begin{bmatrix} 2 + h^2q(x_1) & -1 + \frac{h}{2}p(x_1) & 0 & \cdots & 0 \\ -\frac{h}{2}p(x_2) & 2 + h^2q(x_2) & -1 + \frac{h}{2}p(x_2) & \cdots & 0 \\ 0 & \cdots & \cdots & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & \cdots & 0 & -1 - \frac{h}{2}p(x_N) & 2 + h^2q(x_N) \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{w} = \begin{bmatrix} w_1 \\ w_2 \\ \vdots \\ w_{N-1} \\ w_N \end{bmatrix}, \quad \mathbf{b} = \begin{bmatrix} -h^2r(x_1) + \left(1 + \frac{h}{2}p(x_1)\right)w_0 \\ -h^2r(x_2) \\ \vdots \\ -h^2r(x_{N-1}) \\ -h^2r(x_N) + \left(1 - \frac{h}{2}p(x_N)\right)w_{N+1} \end{bmatrix}$$

وتعطي المبرهنة الآتية شروطاً تجعل النظام الثلاثي الأقطار الخطي (19.11) ذات حل وحيد. وبرهان ذلك هو بمنزلة نتيجة للمبرهنة (29.6) وقد اعتمد في التمرين (9).

لنفترض أن كلا من  $p, q$  و  $r$  متصل على  $[a, b]$ . إذا كانت  $q(x) \geq 0$  على  $[a, b]$ . فإن النظام الثلاثي الأقطار الخطي (19.11) له حل وحيد شريطة أن  $h < 2/L$ ، حيث إن  $L = \max_{a \leq x \leq b} p(x)$ . يجب ملاحظة كون فرضيات مبرهنة (3.11) تضمن حلاً وحيداً لمسألة القيمة الحدية (14.11) ولكنها لا تضمن كون  $y \in C^4[a, b]$ . نحتاج هنا إلى برهنة أن  $y^{(4)}$  متصل على  $[a, b]$  لضمان أن خطأ القطع رتبة  $O(h^2)$ .

## مبرهنة 3.11

## طريقة الفرق المنتهي الخطي

لتقريب الحل إلى مسألة القيمة الحدية

$$y'' = p(x)y' + q(x)y + r(x), \quad a \leq x \leq b, \quad y(a) = \alpha, \quad y(b) = \beta$$

المدخلات: نقاط النهاية  $a, b$ . شروط حدية  $\alpha, \beta$ . عدد الفترات الفرعية  $N \geq 2$

المخرجات: التقريبات  $w_i$  إلى  $y(x_i)$  لكل  $i = 0, 1, \dots, N+1$

الخطوة	المصنوب
1	ضع $h = (b - a)/(N + 1)$ $x = a + h;$ $a_1 = 2 + h^2q(x)$ $b_1 = -1 + (h/2)p(x)$ $d_1 = -h^2r(x) + (1 + (h/2)p(x))\alpha$
2	عند $i = 2, \dots, N-1$ ضع $x = a + ih$ $a_i = 2 + h^2q(x)$ $b_i = -1 + (h/2)p(x)$ $c_i = -1 - (h/2)p(x)$ $d_i = -h^2r(x)$
3	ضع $x = b - h$ $a_N = 2 + h^2q(x)$ $c_N = -1 - (h/2)p(x)$ $d_N = -h^2r(x) + (1 - (h/2)p(x))\beta$
4	ضع (تنفذ الخطوات 4 - 8 نظاماً خطياً ثلاثي الأقطار باستخدام الخوارزمية 6.7). $l_1 = a_1$ $u_1 = b_1/a_1$ $z_1 = d_1/l_1$
5	عند $i = 2, \dots, N-1$ ضع $l_i = a_i - c_i u_{i-1}$ $u_i = b_i/l_i$ $z_i = (d_i - c_i z_{i-1})/l_i$

ALGORITHM  
الخوارزمية  
3.11



6	ضع	$l_N = a_N - c_N u_{N-1}$ $z_N = (d_N - c_N z_{N-1}) / l_N$
7	ضع	$w_0 = \alpha$ $w_{N+1} = \beta$ $w_N = z_N$
8	عند $i = N-1, \dots, 1$ ضع	$w_i = z_i - u_i w_{i+1}$
9	عند $i = 0, \dots, N+1$ ضع	$x = a + ih$ المخرجات $(x, w_i)$
10	توقف	( العملية كاملة )



سُتستخدم الخوارزمية (3.11) في تقريب الحل إلى مسألة القيمة الحدية الخطية

$$y'' = -\frac{2}{x}y' + \frac{2}{x^2}y + \frac{\sin(\ln x)}{x^2}, \quad 1 \leq x \leq 2, \quad y(1) = 1, \quad y(2) = 2$$

التي كانت مقربة أيضاً من خلال طريقة القذف في مثال (2) من الفصل (1.11). وبالنسبة إلى هذا المثال. فسنستخدم  $N = 9$ . لذا فإن  $h = 0.1$ . ولدينا نفس التباعد كما في المثال (2) من الفصل (1.11). النتائج الكاملة مدونة في جدول (3.11).

تعد هذه النتائج أقل دقة من تلك التي وجدت في المثال (2) من الفصل (1.11). وهذا بسبب أن الطريقة المستخدمة في ذلك المثال تشمل أسلوب Runge-Kutta مع خطأ قطع محلي من رتبة  $O(h^4)$ . أما طريقة الفرق المستخدمة هنا فلها خطأ قطع محلي من رتبة  $O(h^2)$ .

مثال 1

$x_i$	$w_i$	$y(x_i)$	$ w_i - y(x_i) $
1.0	1.00000000	1.00000000	
1.1	1.09260052	1.09262930	$2.88 \times 10^{-5}$
1.2	1.18704313	1.18708484	$4.17 \times 10^{-5}$
1.3	1.28333687	1.28338236	$4.55 \times 10^{-5}$
1.4	1.38140205	1.38144595	$4.39 \times 10^{-5}$
1.5	1.48112026	1.48115942	$3.92 \times 10^{-5}$
1.6	1.58235990	1.58239246	$3.26 \times 10^{-5}$
1.7	1.68498902	1.68501396	$2.49 \times 10^{-5}$
1.8	1.78888175	1.78889853	$1.68 \times 10^{-5}$
1.9	1.89392110	1.89392951	$8.41 \times 10^{-6}$
2.0	2.00000000	2.00000000	

جدول 3.11

لإيجاد طريقة الفرق مع دقة أكبر. يمكننا المضي مع عدد من السيل. إن استخدام سلسلة تايلور من رتبة خامسة لتقريب  $y'(x_i)$  و  $y''(x_i)$  يعطي حد خطأ قطع يتضمن  $h^4$ . وعلى أي حال فهذه العملية تتطلب استخدام مضاعفات ليست لـ  $y(x_{i+1})$  و  $y(x_{i-1})$  فقط. وإنما لـ  $y(x_{i+2})$  و  $y(x_{i-2})$  في صيغ التقريب إلى  $y'(x_i)$  و  $y''(x_i)$ . وهذا يؤدي إلى صعوبة ما عند  $i = 0$  و  $i = N$  والأكثر من ذلك، فإن نظام المعادلات الناتج والمناظر للمعادلة (9.11) ليس في صيغة اعتيادية، وإن حل النظام يتطلب الكثير من الحسابات.

وبدلاً من محاولة إيجاد طريقة الفرق من رتبة خطأ قطع عالية وفق هذا الأسلوب، فإن الأفضل عمومًا افتراض التخفيض من حجم الخطوة. وبالإضافة إلى ذلك فإن أسلوب Richardson للاستكمال الخارجي يمكن استخدامه بفاعلية في هذه الطريقة. إذ يعبر عن حد الخطأ بقوى زوجية لـ  $h$  مع معامل مستقل عن  $h$ ، بحيث يكون  $y$  قابلاً للتفاضل جيداً. ( انظر على سبيل المثال [Keller, H, p. 81]. )

## مثال 2

بتطبيق استكمال ريتشاردسون الخارجي لتقريب حل مسألة القيمة الحدية

$$y'' = -\left(\frac{1}{x}y' + \frac{2}{x^2}y\right) + \frac{\sin(\ln x)}{x^2}, \quad 1 \leq x \leq 2, \quad y(1) = 1, \quad y(2) = 2$$

مع  $h = 0.1, 0.05, 0.025$ . نحصل على النتائج المبينة في جدول (4.11). إن الاستكمال

$$\text{Ext}_{1i} = \frac{4w_i(h=0.05) - w_i(h=0.1)}{3} \quad \text{الخارجي الأول هو}$$

$$\text{Ext}_{2i} = \frac{4w_i(h=0.025) - w_i(h=0.05)}{3} \quad \text{والثاني هو}$$

$$\text{Ext}_{3i} = \frac{16\text{Ext}_{2i} - \text{Ext}_{1i}}{15} \quad \text{والأخير هو}$$

## جدول 4.11

$\text{Ext}_{3i}$	$\text{Ext}_{2i}$	$\text{Ext}_{1i}$	$w_i(h=0.025)$	$w_i(h=0.05)$	$w_i(h=0.1)$	$x_i$
1.00000000	1.00000000	1.00000000	1.00000000	1.00000000	1.00000000	1.0
1.09262930	1.09262930	1.09262925	1.09262749	1.09262207	1.09260052	1.1
1.18708484	1.18708484	1.18708477	1.18708222	1.18707436	1.18704313	1.2
1.28338236	1.28338236	1.28338230	1.28337950	1.28337094	1.28333687	1.3
1.38144595	1.38144595	1.38144589	1.38144319	1.38143493	1.38140205	1.4
1.48115942	1.48115941	1.48115937	1.48115696	1.48114959	1.48112026	1.5
1.58239246	1.58239246	1.58239242	1.58239042	1.58238429	1.58235990	1.6
1.68501396	1.68501396	1.68501393	1.68501240	1.68500770	1.68498902	1.7
1.78889853	1.78889853	1.78889852	1.78889748	1.78889432	1.78888175	1.8
1.89392951	1.89392951	1.89392950	1.89392898	1.89392740	1.89392110	1.9
2.00000000	2.00000000	2.00000000	2.00000000	2.00000000	2.00000000	2.0

نتائج  $\text{Ext}_{3i}$  جميعها صحيحة بالنسبة إلى المرتبة العشرية المبينة. وفي الحقيقة لو استخدمت مراتب كسرية كافية، لكان هذا التقريب موافقاً للحل الصحيح مع خطأ قدره  $6.3 \times 10^{-1}$  في حده الأعلى عند النقاط الشبكية، وهذا تحسن رائع. ■

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 3.11

1. إن مسألة القيمة الحدية

$$y'' = 4(y - x), \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = 0, \quad y(1) = 2$$

لها حل  $y(x) = e^2(e^4 - 1)^{-1}(e^{2x} - e^{-2x}) + x$  استخدم طريقة الفرق المنتهي الخطي لتقريب

الحل. وقارن النتائج بالحل الحقيقي

أ. مع  $h = \frac{1}{2}$ ب. مع  $h = \frac{1}{4}$ ج. استخدام التقريب للاستيفاء  $y(\frac{1}{2})$ 

2. إن مسألة القيمة الحدية

$$y'' = y' + 2y + \cos x, \quad 0 \leq x \leq \frac{\pi}{2}, \quad y(0) = -0.3, \quad y(\frac{\pi}{2}) = -0.1$$

لها حل  $y(x) = -\frac{1}{10}(\sin x + 3 \cos x)$  استخدم طريقة الفرق المنتهي الخطي لتقريب الحل. وقارن

النتائج بالحل الحقيقي

أ. مع  $h = \frac{\pi}{4}$ ب. مع  $h = \frac{\pi}{8}$ ج. استخدم الاستكمال الخارجي لتقريب  $y(\pi/4)$ 

3. استخدم خوارزمية الفرق المنتهي الخطي لتقريب حل مسائل القيمة الحدية الآتية:

$$h = 0.1 \text{ استخدم } y'' = -3y' + 2y + 2x + 3, \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = 2, \quad y(1) = 1 \text{ أ.}$$

$$h = 0.05 \text{ استخدم } y'' = -\frac{4}{x}y' + \frac{2}{x^2}y - \frac{2}{x^2} \ln x, \quad 1 \leq x \leq 2, \quad y(1) = -\frac{1}{2}, \quad y(2) = \ln 2 \text{ ب.}$$

$$h = 0.1 \text{ استخدم } y'' = -(x+1)y' + 2y + (1-x^2)e^{-x}, \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = -1, \quad y(1) = 0 \text{ ج.}$$

$$h = 0.1 \text{ استخدم } y'' = \frac{y'}{x} + \frac{3}{x^2}y + \frac{\ln x}{x} - 1, \quad 1 \leq x \leq 2, \quad y(1) = y(2) = 0 \text{ د.}$$

4. على الرغم من أن  $q(x) < 0$  في مسائل القيمة الحدية الآتية. توجد حلول وحيدة معطاة.

استخدم خوارزمية الفرق المنتهي الخطي لتقريب حلول المسائل الآتية، وقارن النتائج بالحلول

الحقيقية:

$$h = \frac{\pi}{20} \text{ استخدم } y'' + y = 0, \quad 0 \leq x \leq \frac{\pi}{4}, \quad y(0) = 1, \quad y(\frac{\pi}{4}) = 1 \text{ أ.}$$

الحل الحقيقي  $y(x) = \cos x + (\sqrt{2} - 1) \sin x$ 

$$h = \frac{\pi}{20} \text{ استخدم } -y'' + 4y = \cos x, \quad 0 \leq x \leq \frac{\pi}{4}, \quad y(0) = 0, \quad y(\frac{\pi}{4}) = 0 \text{ ب.}$$

الحل الحقيقي  $y(x) = -\frac{1}{3} \cos 2x - \frac{\sqrt{2}}{6} \sin 2x + \frac{1}{3} \cos x$ 

$$h = 0.05 \text{ استخدم } y'' = -\frac{4}{x}y' - \frac{2}{x^2}y + \frac{2 \ln x}{x^2}, \quad 1 \leq x \leq 2, \quad y(1) = \frac{1}{2}, \quad y(2) = \ln 2 \text{ ج.}$$

الحل الحقيقي  $y(x) = \frac{4}{x} - \frac{2}{x^2} + \ln x - \frac{3}{2}$ 

$$h = 0.2 \text{ استخدم } y'' = 2y' - y + xe^x - x, \quad 0 \leq x \leq 2, \quad y(0) = 0, \quad y(2) = -4 \text{ د.}$$

الحل الحقيقي  $y(x) = \frac{1}{6}x^3e^x - \frac{5}{3}xe^x + 2e^x - x - 2$ 5. استخدم خوارزمية الفرق المنتهي الخطي لتقريب الحل  $y = e^{-10x}$  لمسألة القيمة الحدية

$$y'' = 100y, \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = 1, \quad y(1) = e^{-10}$$

استخدم  $h = 0.1, 0.05$ . هل يمكنك تفسير النتائج؟

6. كرر التمرين 3(i) و(b) مستخدماً الاستكمال الخارجي الموضح في مثال (2).

7. إن المثال في مقدمة هذا الباب قد أخذ في الحسبان إزاحة قضيب معمم النهايات بما يتوافق مع الثقل المنتظم. وإن مسألة القيمة الحدية التي تحكم هذه الحالة تكون

$$\frac{d^2 w}{dx^2} = \frac{S}{EI} w + \frac{qx}{2EI} (x-l), \quad 0 < x < l$$

مع شرطين حديين  $w(0) = 0$  و  $w(l) = 0$ .

افتراض أن القضيب من نوع W10-type steel I-beam بالخصائص الآتية: الطول  $l = 120$  كثافة الثقل  $q = 100$  lb/ft المنتظم، معامل المرونة  $S = 3.0 \times 10^7$  lb/in.<sup>2</sup>، عند النهايات  $S = 1000$  lb واللحظة المركزية للسكون  $I = 625$  in.<sup>4</sup>. أ. قَرِّبْ إزاحة القضيب كل 6 in.

ب. العلاقة الحقيقية معطاة من خلال

$$w(x) = c_1 e^{ax} + c_2 e^{-ax} + b(x-l)x + c$$

حيث إن

$$c_1 = 7.7042537 \times 10^4, c_2 = 7.9207462 \times 10^4, a = 2.3094010 \times 10^{-4}, b = -4.1666666 \times 10^{-3}, c = -1.5625 \times 10^5$$

هل أكبر قيمة للخطأ على الفترة ضمن 0.2 in

ج. يتطلب قانون الحالة كون  $\max_{0 < x < l} w(x) < 1/300$ . هل هذا القضيب يستوفي قانون الحالة

8. إن إزاحة صفيحة مستطيلة شكل منتظمة الثقل وتحت شد محوري محكمةً بمعادلة تفاضلية من الرتبة الثانية. دع  $S$  يمثل القوة المحورية و  $q$  يمثل كثافة الثقل المنتظم. إن الإزاحة  $W$  على امتداد وحدات الطول معطاة من خلال

$$W''(x) - \frac{S}{D} W(x) = \frac{-ql}{2D} x + \frac{q}{2D} x^2, \quad 0 \leq x \leq l, W(0) = W(l) = 0$$

حيث  $l$  هو طول الصفيحة. و  $D$  هو معامل صلابة الصفيحة. ليكن

$$c = 200 \text{ lb/in.}^2, S = 100 \text{ lb/in.}, D = 8.8 \times 10^7 \text{ lb/in.}, l = 50 \text{ in}$$

قَرِّبْ الإزاحة عند فترة إنش واحد (1-in).

9. برهن مبرهنة (3.11). إرشاد: لكي تستخدم مبرهنة 29.6، أثبت أولاً أن

$$\left| -1 - \frac{h}{2} p(x_i) \right| + \left| -1 + \frac{h}{2} p(x_i) \right| = 2$$

10. أثبت أنه إذا كانت  $y \in C^6[a, b]$  وإذا كانت  $w_0, w_1, \dots, w_{N+1}$  تحقق المعادلة (8.11). فإن

$$w_i - y(x_i) = Ah^2 + O(h^4), \quad \text{حيث إن } A \text{ مستقلة عن } h, \text{ مع ضرورة كون } q(x) \geq w > 0$$

على  $[a, b]$  لقيمة ما  $w$ .

## طرائق الفرق المنتهي لمسائل غير خطية 4 11

### Finite-Difference Methods for Nonlinear Problems

بالنسبة إلى مسألة القيمة الحدية غير الخطية

$$y'' = f(x, y, y'), \quad a \leq x \leq b, \quad y(a) = \alpha, \quad y(b) = \beta$$

فإن طريقة الفرق تماثل الطريقة المطبقة على المسائل الخطية في الفصل (3.11) وعلى أي حل،

فإن نظام المعادلات هنا لن يكون خطياً. لذلك سيتطلب الأمر عملية إعادة لحله.

ولتطوير العملية، فإننا نفترض من الآن فصاعداً أن  $f$  تحقق الشروط الآتية:

• إن  $f$  والمشتقتين الجزئيتين  $f_y$  و  $f_{y'}$  جميعها متصلة على

$$D = \{(x, y, y') \mid a \leq x \leq b, -\infty < y < \infty, -\infty < y' < \infty\}$$

•  $f_y(x, y, y') \geq \delta$  لقيمة ما  $\delta > 0$

• الثابتان  $k$  و  $L$  موجودان مع

$$L = \max_{(x, y, y') \in D} |f_{y'}(x, y, y')| \quad \text{و} \quad k = \max_{(x, y, y') \in D} |f_y(x, y, y')|$$

وهذا يضمن من مبرهنة (1.11) أن حلاً وحيداً موجود.

وكما في الحالة الخطية نقسم  $[a, b]$  إلى عدد  $(N + 1)$  من الفترات الفرعية المتساوية التي أطرافها تكون عند  $x_i = a + ih$  لكل  $i = 0, 1, \dots, N + 1$ . مفترضين أن الحل الصحيح له مشتقة رابعة

محددة تسمح لنا باستبدال  $y''(x_i)$  و  $y'''(x_i)$  في كل من المعادلات

$$y''(x_i) = f(x_i, y(x_i), y'(x_i))$$

بصيغة الفرق المركزي المناسبة والمعطاة في المعادلتين (6.11) و (7.11). وهذا يعطي لكل

$$i = 1, 2, \dots, N$$

$$\frac{y(x_{i+1}) - 2y(x_i) + y(x_{i-1}))}{h^2} = f\left(x_i, y(x_i), \frac{y(x_{i+1}) - y(x_{i-1}))}{2h} - \frac{h^2}{6} y'''(\eta_i)\right) + \frac{h^2}{12} y^{(4)}(\xi_i)$$

ولقيم ما  $\xi_i$  و  $\eta_i$  في الفترة  $(x_{i-1}, x_{i+1})$ .

وكما في الحالة الخطية. فإن طريقة الفرق تظهر عندما تكون حدود الخطأ محذوفة. وإن الشروط الحدية توظف

$$w_0 = \alpha, \quad w_{N+1} = \beta,$$

$$-\frac{w_{i+1} - 2w_i + w_{i-1}}{h^2} + f\left(x_i, w_i, \frac{w_{i+1} - w_{i-1}}{2h}\right) = 0 \quad \text{و}$$

لكل  $i = 1, 2, \dots, N$

النظام  $N \times N$  غير الخطي الذي يوجد من الطريقة الآتية:

$$2w_1 - w_2 + h^2 f\left(x_1, w_1, \frac{w_2 - \alpha}{2h}\right) - \alpha = 0$$

$$-w_1 + 2w_2 - w_3 + h^2 f\left(x_2, w_2, \frac{w_3 - w_1}{2h}\right) = 0$$

⋮ (20.11)

$$-w_{N-2} + 2w_{N-1} - w_N + h^2 f\left(x_{N-1}, w_{N-1}, \frac{w_N - w_{N-2}}{2h}\right) = 0$$

$$-w_{N-1} + 2w_N + h^2 f\left(x_N, w_N, \frac{\beta - w_{N-1}}{2h}\right) - \beta = 0$$

له حلٌ وحيد بحيث  $h < 2/L$ . كما يظهر في [Keller, H, p. 86].

نحن نستخدم طريقة نيوتن للأنظمة غير الخطية التي تناولناها في الفصل (2.10)، لتقريب حلّ هذا

النظام. إن متتالية من التكرارات  $\{(w_1^{(k)}, w_2^{(k)}, \dots, w_N^{(k)})^t\}$  تتولد لتتقارب إلى حل النظام (20.11)

بحيث يكون التقريب الابتدائي  $(w_1^{(0)}, w_2^{(0)}, \dots, w_N^{(0)})^t$  قريباً بما يكفي من الحل  $(w_1, w_2, \dots, w_N)^t$

وإن مصفوفة جاكوبيان Jacobian للنظام غير مفردة. وبالنسبة إلى النظام (2C.11)، فإن مصفوفة جاكوبيان  $J(w_1, \dots, w_N)$  ثلاثية الأقطار مع العناصر  $ij$ -th

$$J(w_1, \dots, w_N)_{ij} = \begin{cases} -1 + \frac{h}{2} f_{y'} \left( x_i, w_i, \frac{w_{i+1} - w_{i-1}}{2h} \right), & \text{لكل } i = j - 1, j = 2, \dots, N \\ 2 + h^2 f_{yy} \left( x_i, w_i, \frac{w_{i+1} - w_{i-1}}{2h} \right), & \text{لكل } i = j, j = 1, \dots, N \\ -1 - \frac{h}{2} f_{y'} \left( x_i, w_i, \frac{w_{i+1} - w_{i-1}}{2h} \right), & \text{لكل } i = j + 1, j = 1, \dots, N - 1 \end{cases}$$

حيث إن  $w_{N+1} = \beta$  و  $w_0 = \alpha$ .

في طريقة نيوتن للأنظمة غير الخطية عند كل إعادة نجد أن النظام  $N \times N$  الخطي

$$J(w_1, \dots, w_N) (v_1, \dots, v_N)' = \begin{pmatrix} (2w_1 - w_2 - \alpha + h^2 f \left( x_1, w_1, \frac{w_2 - \alpha}{2h} \right) \\ - w_1 + 2w_2 - w_3 + h^2 f \left( x_2, w_2, \frac{w_3 - w_1}{2h} \right), \dots \\ - w_{N-2} + 2w_{N-1} - w_N + h^2 f \left( x_{N-1}, w_{N-1}, \frac{w_N - w_{N-2}}{2h} \right) \\ - w_{N-1} + 2w_N + h^2 f \left( x_N, w_N, \frac{\beta - w_{N-1}}{2h} \right) - \beta \end{pmatrix}'$$

يُحل كما يلي:  $v_1, v_2, \dots, v_N$  لأن

$$i = 1, 2, \dots, N \text{ لكل } w_i^{(k)} = w_i^{(k-1)} + v_i$$

ولكون  $J$  ثلاثي الأقطار، فهذا ليس صعباً كما بدا في البداية. ويمكن تطبيق خوارزمية تحليل كراوت (6.7) Crout Factorization. والعملية مفصلة في الخوارزمية (4.11).

### الفرق المنتهي غير الخطي Nonlinear Finite-Difference

لتقريب الحل إلى مسألة القيمة الحدية غير الخطية

$$y'' = f(x, y, y'), \quad a \leq x \leq b, \quad y(a) = \alpha, \quad y(b) = \beta$$

المدخلات: نقاط النهاية  $a, b$ . شروط حدية  $\alpha, \beta$ . عدد صحيح  $N \geq 2$ . حد سماح  $TOL$ . أكبر عدد من التكرارات  $M$ .

المخرجات: التقريبات  $w_i$  إلى  $y(x_i)$  لكل  $i = 0, 1, \dots, N + 1$  أو عبارة تنفيذ ين أكبر عدد من التكرارات تم تجاوزه.

المضمون	الخطوة
$h = (b - a)/(N + 1)$ $w_0 = \alpha$ $w_{N+1} = \beta$	1





عند $i = 1, \dots, N$ ضع $w_i = \alpha + i \left( \frac{\beta - \alpha}{b - a} \right) h$	2
ضع $k = 1$	3
ما دام $k \leq M$ فننفذ الخطوات 5 - 16.	4
ضع $x = a + h$ $t = (w_2 - \alpha)/(2h)$ $a_1 = 2 + h^2 f_y(x, w_1, t)$ $b_1 = -1 + (h/2) f_{y'}(x, w_1, t)$ $d_1 = -(2w_1 - w_2 - \alpha + h^2 f(x, w_1, t))$	5
عند $i = 2, \dots, N - 1$ ضع $x = a + ih$ $t = (w_{i+1} - w_{i-1})/(2h)$ $a_i = 2 + h^2 f_y(x, w_i, t)$ $b_i = -1 + (h/2) f_{y'}(x, w_i, t)$ $c_i = -1 - (h/2) f_{y'}(x, w_i, t)$ $d_i = -(2w_i - w_{i+1} - w_{i-1} + h^2 f(x, w_i, t))$	6
ضع $x = b - h;$ $t = (\beta - w_{N-1})/(2h);$ $a_N = 2 + h^2 f_y(x, w_N, t);$ $c_N = -1 - (h/2) f_{y'}(x, w_N, t);$ $d_N = -(2w_N - w_{N-1} - \beta + h^2 f(x, w_N, t))$	7
ضع $l_1 = a_1$ (تنفذ الخطوات 8 - 12 النظام الخطي ثلاثي الأبعاد باستخدام الخوارزمية 7.6). $u_1 = b_1/a_1$ $z_1 = d_1/l_1$	8
عند $i = 2, \dots, N - 1$ ضع $l_i = a_i - c_i u_{i-1}$ $u_i = b_i/l_i$ $z_i = (d_i - c_i z_{i-1})/l_i$	9
ضع $l_N = a_N - c_N u_{N-1}$ $z_N = (d_N - c_N z_{N-1})/l_N$	10
ضع $v_N = z_N$ $w_N = v_N + v_N$	11
عند $i = N - 1, \dots, 1$ ضع $v_i = z_i - u_i v_{i+1}$ $w_i = w_i + v_i$	12
إذا كانت $\ v\  \leq TOL$ فننفذ الخطوتين 14 و 15.	13
عند $i = 0, \dots, N + 1$ ضع $x = a + ih$ المخرجات $(x, w_i)$	14
توقف. ( العملية كانت ناجحة).	15



ضع $k = k + 1$	16
المخرجات (أكبر عدد من التكرارات تم تجاوزه). ( العملية كانت غير ناجحة). توقف.	17



من الممكن إثبات (انظر [IK, p. 433]) أن طريقة الفرق المنتهي غير الخطي هذه هي من تبة  $O(h^2)$ . ولأن التقريب الابتدائي الجيد من المتطلبات عندما لا تتحقق الشروط الكافية المعطاة في بداية هذا العرض؛ يجب تحديد حد أعلى لعدد مرات التكرار. وفي حالة تجاوزه يُعتمد تقريب ابتدائي جديد أو ينخفض حجم الخطوة. توجد التقريبات الابتدائية  $w_i^{(0)}$  إلى  $w_i$  ولكل  $i = 1, 2, \dots, N$  في الخطوة (2) بتعبير خط مستقيم من خلال النقطتين  $(a, \alpha)$  و  $(b, \beta)$  وإجراء التقويم عند  $x_i$ .

نحن نطبق الخوارزمية (4.11) مع  $h = 0.1$  لمسألة القيمة الحدية غير الخطية

$$y'' = \frac{1}{8}(32 + 2x^3 - yy'), \quad 1 \leq x \leq 3, \quad y(1) = 17, \quad y(3) = \frac{43}{3}$$

مبينين النتائج في جدول (5.11). إن عملية التوقف المستخدمة في هذا المثال كانت تكمن في التكرار لتكون القيم في التكرارات اللاحقة تقل بـ  $10^{-8}$  عن سابقتها. وقد حصلد على هذا بأربعة تكرارات. وإن المسألة في هذا المثال هي نفسها التي اعتمدت لطريقة القذف غير الخطية في مثال (1) من الفصل (11.2).

جدول 5.11

$x_i$	$u_i$	$v(x_i)$	$(u_i - v(x_i))$
1.0	17.000000	17.000000	
1.1	15.754503	15.755455	$9.520 \times 10^{-8}$
1.2	14.771740	14.773333	$1.594 \times 10^{-3}$
1.3	13.995677	13.997692	$2.015 \times 10^{-3}$
1.4	13.386297	13.388571	$2.275 \times 10^{-3}$
1.5	12.914252	12.916667	$2.414 \times 10^{-3}$
1.6	12.557538	12.560000	$2.462 \times 10^{-3}$
1.7	12.299326	12.301765	$2.438 \times 10^{-3}$
1.8	12.126529	12.128889	$2.360 \times 10^{-3}$
1.9	12.028814	12.031053	$2.239 \times 10^{-3}$
2.0	11.997915	12.000000	$2.085 \times 10^{-3}$
2.1	12.027142	12.029048	$1.905 \times 10^{-3}$
2.2	12.111020	12.112727	$1.707 \times 10^{-3}$
2.3	12.245025	12.246522	$1.497 \times 10^{-3}$
2.4	12.425388	12.426667	$1.278 \times 10^{-3}$
2.5	12.648944	12.650000	$1.056 \times 10^{-3}$
2.6	12.913013	12.913846	$8.335 \times 10^{-4}$
2.7	13.215312	13.215926	$6.142 \times 10^{-4}$
2.8	13.553885	13.554286	$4.006 \times 10^{-4}$
2.9	13.927046	13.927241	$1.953 \times 10^{-4}$
3.0	14.333333	14.333333	

## جدول 11.6

$x_i$	$u_i(h = 0.05)$	$w_i(h = 0.025)$	$Ext_{1i}$	$Ext_{2i}$	$Ext_{3i}$
1.0	17.00000000	17.00000000	17.00000000	17.00000000	17.00000000
1.1	15.75521721	15.75539525	15.75545543	15.75545460	15.75545455
1.2	14.77293601	14.77323407	14.77333479	14.77333342	14.77333333
1.3	13.99718996	13.99756690	13.99769413	13.99769242	13.99769231
1.4	13.38800424	13.38842973	13.38857346	13.38857156	13.38857143
1.5	12.91606471	12.91651628	12.91666881	12.91666680	12.91666667
1.6	12.55938618	12.55984665	12.56000217	12.56000014	12.56000000
1.7	12.30115670	12.30161280	12.30176684	12.30176484	12.30176471
1.8	12.12830042	12.12874287	12.12899094	12.12888902	12.12888889
1.9	12.03049438	12.03091316	12.03105457	12.03105275	12.03105263
2.0	11.99948020	11.99987013	12.00000179	12.00000011	12.00000000
2.1	12.02857252	12.02892892	12.02902924	12.02904772	12.02904762
2.2	12.11230149	12.11262089	12.11272872	12.11272736	12.11272727
2.3	12.24614846	12.24642848	12.24652299	12.24652182	12.24652174
2.4	12.42634789	12.42658702	12.42666773	12.42666673	12.42666667
2.5	12.64973666	12.64993420	12.65000086	12.65000005	12.65000000
2.6	12.91362828	12.91379422	12.91384683	12.91384620	12.91384615
2.7	13.21577275	13.21588765	13.21592641	13.21592596	13.21592593
2.8	13.55418579	13.55426075	13.55428603	13.55428573	13.55428571
2.9	13.92719268	13.92722921	13.92724153	13.92724139	13.92724138
3.0	14.33333333	14.33333333	14.33333333	14.33333333	14.33333333

إن عملية Richardson للاستيفاء الخارجي يمكن استخدامها أيضاً في طريقة الفرق المنتهي غير الخطية. ويبين جدول (6.11) النتائج عندما تطبق هذه الطريقة على مثالنا مستخدمين القيم  $h = 0.1, 0.05$  و  $0.025$ . أم، أربعة تكرارات في كل حالة. والرموز هي نفسها في المثال (2) من الفصل (3.11)، وإن قيم  $Ext_{3i}$  دقيقة للغاية الفواصل العشرية المبنية. مع أكبر خطأ حقيقي قدره  $10^{-10} \times 3.68$ . ولقد حذفت قيم  $w_i(h = 0.1)$  من الجدول، لأنه قد سبق بيانها.

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 4.11

1. استخدم طريقة الفرق المنتهي غير الخطية مع  $h = 0.5$  لتقريب حل مسألة القيمة الحدية

$$y'' = -(y')^2 - y + \ln x, \quad 1 \leq x \leq 2, \quad y(1) = 0, \quad y(2) = \ln 2$$

قارن نتائجك بالحل الحقيقي  $y = \ln x$ .

2. استخدم طريقة الفرق المنتهي غير الخطية مع  $h = 0.25$  لتقريب حل مسألة القيمة الحدية

$$y'' = 2y^3, \quad -1 \leq x \leq 0, \quad y(-1) = \frac{1}{2}, \quad y(0) = \frac{1}{3}$$

قارن نتائجك بالحل الحقيقي  $y(x) = 1/(x+3)$ .

3. استخدم خوارزمية الفرق المنتهي غير الخطية مع  $TOL = 10^{-4}$  لتقريب حل مسائل القيمة

الحدية الآتية. أعط الحل الحقيقي لتقارن نتائجك.

$$y'' = y^3 - yy', \quad 1 \leq x \leq 2, \quad y(1) = \frac{1}{2}, \quad y(2) = \frac{1}{3}. \text{ أ.}$$

استخدم  $h = 0.2$  الحل الحقيقي  $y(x) = (x+1)^{-1}$ .

$$y'' = 2y^3 - 6y - 2x^3, \quad 1 \leq x \leq 2, \quad y(1) = 2, \quad y(2) = \frac{5}{2}. \text{ ب.}$$

استخدم  $h = 0.2$  الحل الحقيقي  $y(x) = x + x^{-1}$ .

$$y'' = y' + 2(y - \ln x)^3 - x^{-1}, \quad 2 \leq x \leq 3, \quad y(2) = \frac{1}{2} + \ln 2, \quad y(3) = \frac{1}{3} + \ln 3. \text{ ج.}$$

استخدم  $h = 0.2$  الحل الحقيقي  $y(x) = x^{-1} + \ln x$ .

$$y'' = (x^2(y)^2 - 9y^2 + 4x^6)/x^5, \quad 1 \leq x \leq 2, \quad y(1) = 0, \quad y(2) = \ln 256. \text{ د.}$$

استخدم  $h = 0.1$  الحل الحقيقي  $y(x) = x^3 \ln x$ .

4. استخدم خوارزمية الفرق المنتهي غير الخطية مع  $TOL = 10^{-4}$  لتقريب حل مسائل القيمة الحدية الآتية. أعط الحل الحقيقي لتقارن نتائجك.

$$y'' = y^3 - yy', \quad 1 \leq x \leq 2, \quad y(1) = \frac{1}{2}, \quad y(2) = \frac{1}{3}. \text{ أ.}$$

استخدم  $h = 0.1$  الحل الحقيقي  $y(x) = (x+1)^{-1}$ .

$$y'' = 2y^3 - 6y - 2x^3, \quad 1 \leq x \leq 2, \quad y(1) = 2, \quad y(2) = \frac{5}{2}. \text{ ب.}$$

استخدم  $h = 0.1$  الحل الحقيقي  $y(x) = x + x^{-1}$ .

$$y'' = y' + 2(y - \ln x)^3 - x^{-1}, \quad 2 \leq x \leq 3, \quad y(2) = \frac{1}{2} + \ln 2, \quad y(3) = \frac{1}{3} + \ln 3. \text{ ج.}$$

استخدم  $h = 0.1$  الحل الحقيقي  $y(x) = x^{-1} + \ln x$ .

$$y'' = (x^2(y)^2 - 9y^2 + 4x^6)/x^5, \quad 1 \leq x \leq 2, \quad y(1) = 0, \quad y(2) = \ln 256. \text{ د.}$$

استخدم  $h = 0.05$  الحل الحقيقي  $y(x) = x^3 \ln x$ .

5. كرر التمرين 4 (i) و 4 (ب) مستخدماً الاستكمال الخارجي.

6. في التمرين (7) من الفصل (11.3) قُرِّبَت إِزَاحَةُ القُضِيبِ مع نهايات مدعومة ومرتبطة بالنقطة المنتظم. وباستخدام تمثيلات أكثر مناسبة للمنحنى. تعطي المعادلة التفاضلية

$$[1 + (w'(x))^2]^{-3/2} w''(x) = \frac{S}{EI} w(x) + \frac{qx}{2EI} (x-l), \quad \text{لكل } 0 < x < l$$

طبق تقريباً للإزاحة  $w(x)$  للقضيب كل  $6 \text{ in}$ ، وقارن النتائج بتلك التي في التمرين (7) من الفصل (3.11).

7. أثبت أن الفرضيات المبينة في مقدمة الفصل تضمن بأن تكون مصفوفة Jacobian  $J$  غير مفردة عند  $h < 2/L$ .

## The Rayleigh–Ritz Method

## طريقة ريليه – رتز

5 11

إن طريقة القذف لتقريب حل مسألة القيمة الحدية قد استعوضت مسألة القبة الحدية بزوج من مسائل القيمة الابتدائية. وتستبدل طريقة الفرق المنتهي العملية المتصلة للتفاضل بعملية متقطعة للفروقات المحدودة. وإن طريقة Rayleigh–Ritz عبارة عن أسلوب متغير لمعالجة المسألة من جانب ثالث. في البداية تُعاد صياغة مسألة القيمة المنتهية لمسألة اختيار الدالة التي تحقق أنني تكامل معلوم من مجموعة الدوال كلها القابلة للتفاضل والمحقة للشروط الحدية. وبعد ذلك ينخفض حجم الدوال المدخلة. لنحصل على تقريب لحل المسألة الأدنى وكذلك التقريب لحل مسألة القيمة الحدية.

إن جون وليام سترووت لورد ريليه John William Strutt Lord (1842-1919) Rayleigh الفيزيائي والرياضي الذي كان مهتماً على وجه الخصوص بانساع الموجة قد حصل على جائزة نوبل في الفيزياء عام 1904

ولتوضيح طريقة Rayleigh-Ritz، سنفترض تقريب حل المسألة القيمة الحدية الخطية بنقطتين ومن تحليل ضغط القضيب. إن مسألة القيمة الحدية هذه موضحة بالمعادلة التفاضلية

$$-\frac{d}{dx} \left( p(x) \frac{dy}{dx} \right) + q(x)y = f(x) \quad (21.11)$$

مع الشروط الحدية

$$y(0) = y(1) = 0 \quad (22.11)$$

توضح هذه المعادلة التفاضلية الإزاحة  $y(x)$  لقضيب ذي طول 1 مع مقطع عرضي متغير ممثل بـ  $q(x)$ . وتكون الإزاحة بسبب الضغطين المضافين  $p(x)$  و  $f(x)$ .

سنفترض في النقاش الآتي أن  $p \in C^1[0, 1]$  و  $f, q \in C[0, 1]$ . والأكثر من ذلك، سنفترض حتمية وجود ثابت  $\delta > 0$  بحيث إن

$$p(x) \geq \delta \quad \text{و} \quad q(x) \geq 0 \quad \text{لكل } x \text{ في } [0, 1].$$

هذه الافتراضات كافية لضمان كون مسألة القيمة الحدية المعطاة في (21.11) و (22.11) لها حل وحيد. (انظر [BSW])

وكما هو الحال في العديد من مسائل القيمة الحدية التي توضح الظواهر الفيزيائية، فإن حل معادلة القضيب يحقق خاصية التغيرات variational. إن مبدأ التغيرات لمعادلة القضيب يكون أساساً لتطوير طريقة Rayleigh-Ritz. ويوصف حل معادلة القضيب بأنه دالة يصغر قيمة تكامل معلوم من بين الدوال جميعها في  $C_0^2[0, 1]$ . لمجموعة تلك الدوال  $u$  في  $C^2[0, 1]$  مع خاصية كون  $u(0) = u(1) = 0$ . وتعطي مبرهنة الآتية الوصف (الخصوصية) characterization.

مبرهنة 4.11 ليكن  $p(x) \geq \delta > 0$ ,  $q(x) \geq 0$ ,  $p \in C^1[0, 1]$ ,  $q, f \in C[0, 1]$  لكل  $0 \leq x \leq 1$

الدالة  $y \in C_0^2[0, 1]$  هي الحل الوحيد للمعادلة التفاضلية

$$-\frac{d}{dx} \left( p(x) \frac{dy}{dx} \right) + q(x)y = f(x) \quad (23.11)$$

إذا وفقط إذا كان  $y$  هو الدالة الوحيدة في  $C_0^2[0, 1]$  التي تجعل قيمة التكامل

$$I[u] = \int_0^1 \{ p(x)[u'(x)]^2 + q(x)[u(x)]^2 - 2f(x)u(x) \} dx \quad (24.11)$$

أصغر ما يمكن.

إن تفاصيل برهان هذه مبرهنة يمكن إيجاده في [Shul, pp. 88-89]. وذلك في ثلاث خطوات.

أولاً: قد أثبتنا أن أي حل  $y$  للمعادلة (23.11) يحقق أيضاً المعادلة

$$\int_0^1 f(x)u(x)dx = \int_0^1 p(x) \frac{dy}{dx}(x) \frac{du}{dx}(x) + q(x)y(x)u(x)dx \quad (25.11)$$

لكل  $u \in C_0^2[0, 1]$ .

الخطوة الثانية: تثبت أن  $y \in C_0^2[0, 1]$  هو حل للمعادلة (24.11) إذا وفقط إذا حققت المعادلة

$$(25.11) \quad \text{كل } u \in C_0^2[0, 1]$$

وتثبت الخطوة الأخيرة أن المعادلة (25.11) لها حلٌ وحيد. وسيكون هذا الحل الوحيد أيضاً

حلاً للمعادلتين (24.11) و (23.11). وبذلك تكون الحلول للمعادلتين (24.11) و (23.11) واحدة.

إن طريقة Rayleigh-Ritz تقرب الحل  $y$  بتصغير التكامل. ليس من خلال جميع الدوال في  $C_0^2[0, 1]$ . وإنما من خلال مجموعة أصغر من الدوال تشكل تركيبات خطية لدوال أساسية معينة  $\phi_1, \phi_2, \dots, \phi_n$ . وتكون الدوال الأساسية مستقلة خطياً. وتحقق

$$\phi_i(0) = \phi_i(1) = 0 \quad \text{لكل } i = 1, 2, \dots, n$$

ثمة تقريب  $\phi(x) = \sum_{i=1}^n c_i \phi_i(x)$  إلى الحل  $y(x)$  للمعادلة (23.11). إذن نحصل عليه بإيجاد الثوابت  $c_1, c_2, \dots, c_n$  لجعل قيمة  $I[\sum_{i=1}^n c_i \phi_i]$  أصغر ما يمكن. ومن المعادلة (24.11). فإن

$$I[\phi] = I \left[ \sum_{i=1}^n c_i \phi_i \right] \quad (26.11)$$

$$= \int_0^1 \left\{ p(x) \left[ \sum_{i=1}^n c_i \phi_i'(x) \right]^2 + q(x) \left[ \sum_{i=1}^n c_i \phi_i(x) \right]^2 - 2f(x) \sum_{i=1}^n c_i \phi_i(x) \right\} dx$$

ولتحقيق التصغير: فمن الضروري عند افتراض  $I$  دالة لـ  $c_1, c_2, \dots, c_n$ ، أن يكون لدينا

$$\frac{\partial I}{\partial c_j} = 0 \quad \text{لكل } j = 1, 2, \dots, n \quad (27.11)$$

وبتفاضل المعادلة (26.11) نحصل على

$$\frac{\partial I}{\partial c_j} = \int_0^1 \left\{ 2p(x) \sum_{i=1}^n c_i \phi_i'(x) \phi_j'(x) + 2q(x) \sum_{i=1}^n c_i \phi_i(x) \phi_j(x) - 2f(x) \phi_j(x) \right\} dx$$

وبالتعويض في المعادلة (27.11) نحصل على

$$0 = \sum_{i=1}^n \left[ \int_0^1 \{ p(x) \phi_i'(x) \phi_j'(x) + q(x) \phi_i(x) \phi_j(x) \} dx \right] c_i - \int_0^1 f(x) \phi_j(x) dx \quad (28.11)$$

$$j = 1, 2, \dots, n$$

المعادلات القانونية *normal equations* الموضحة في المعادلة (28.11) تنتج نظاماً خطياً  $n \times n$  في المتغيرات  $c_1, c_2, \dots, c_n$  حيث إن المصفوفة المتماثلة  $A$  معطاة من خلال

$$a_{ij} = \int_0^1 [p(x) \phi_i'(x) \phi_j'(x) + q(x) \phi_i(x) \phi_j(x)] dx$$

وإن  $b$  معرفة من خلال

$$b_i = \int_0^1 f(x) \phi_i(x) dx$$

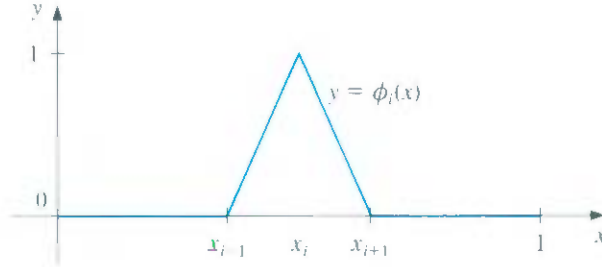
إن الاختيار الأبسط للدوال الأساسية يتضمن كثيرات حدود خطية جزئياً. وتكون الخطوة الأولى بتجزئة  $[0, 1]$  باختيار النقاط  $x_0, x_1, \dots, x_{n+1}$  مع

$$0 = x_0 < x_1 < \dots < x_n < x_{n+1} = 1$$

ويجعل  $h_i = x_{i+1} - x_i$  لكل  $i = 0, 1, \dots, n$ . فإننا نعرف الدوال الأساسية

$\phi_2(x), \dots, \phi_n(x)$  من خلال

شكل 4.11



$$\left. \begin{array}{l} \text{إذا كان } 0 \leq x \leq x_{i-1} \quad , 0 \\ \text{إذا كان } x_{i-1} < x \leq x_i \quad , \frac{1}{h_{i-1}}(x - x_{i-1}) \\ \text{إذا كان } x_i < x \leq x_{i+1} \quad , \frac{1}{h_i}(x_{i+1} - x) \\ \text{إذا كان } x_{i+1} < x \leq 1 \quad , 0 \end{array} \right\} = \phi_i(x) \quad (29.11)$$

لكل  $i = 1, 2, \dots, n$ . (انظر شكل 4.11)

بما أن الدوال  $\phi_i$  خطية جزئياً، فإن المشتقات  $\phi_i'$  طالما أنها ليست متصلة فهي ثابتة على  $(x_j, x_{j+1})$  لكل  $j = 0, 1, \dots, n$  و

$$\left. \begin{array}{l} \text{إذا كان } 0 < x < x_{i-1} \quad , 0 \\ \text{إذا كان } x_{i-1} < x < x_i \quad , \frac{1}{h_{i-1}} \\ \text{إذا كان } x_i < x < x_{i+1} \quad , -\frac{1}{h_i} \\ \text{إذا كان } x_{i+1} < x < 1 \quad , 0 \end{array} \right\} = \phi_i'(x) \quad (30.11)$$

لكل  $i = 1, 2, \dots, n$

ولأن  $\phi_i$  و  $\phi_j$  ليستا صفرين فقط على  $(x_{i-1}, x_{i+1})$ ؛ يكون لدينا

$$\phi_i'(x)\phi_j'(x) \equiv 0 \quad \text{و} \quad \phi_i(x)\phi_j(x) \equiv 0$$

إلا عندما  $j$  يكون  $i - 1$  أو  $i + 1$ . ونتيجة لذلك، فإن النظام الخطي المعطى من خلال (28.11) يتقلص إلى نظام خطي  $n \times n$  ثلاثي الأقطار. والعناصر اللاصفرية في  $A$  هي

$$\begin{aligned} a_{ii} &= \int_0^1 \{p(x)[\phi_i'(x)]^2 + q(x)[\phi_i(x)]^2\} dx \\ &= \left(\frac{1}{h_{i-1}}\right)^2 \int_{x_{i-1}}^{x_i} p(x) dx + \left(\frac{-1}{h_i}\right)^2 \int_{x_i}^{x_{i+1}} p(x) dx \\ &\quad + \left(\frac{1}{h_{i-1}}\right)^2 \int_{x_{i-1}}^{x_i} (x - x_{i-1})^2 q(x) dx + \left(\frac{1}{h_i}\right)^2 \int_{x_i}^{x_{i+1}} (x_{i+1} - x)^2 q(x) dx \end{aligned}$$

لكل  $i = 1, 2, \dots, n$ 

$$a_{i,i+1} = \int_0^1 \{p(x)\phi'_i(x)\phi'_{i+1}(x) + q(x)\phi_i(x)\phi_{i+1}(x)\} dx \quad \text{و}$$

$$= - \left(\frac{1}{h_i}\right)^2 \int_{x_i}^{x_{i+1}} p(x) dx + \left(\frac{1}{h_i}\right)^2 \int_{x_i}^{x_{i+1}} (x_{i+1} - x)(x - x_i)q(x) dx$$

لكل  $i = 1, 2, \dots, n-1$ 

و

$$a_{i,i-1} = \int_0^1 \{p(x)\phi'_i(x)\phi'_{i-1}(x) + q(x)\phi_i(x)\phi_{i-1}(x)\} dx$$

$$= - \left(\frac{1}{h_{i-1}}\right)^2 \int_{x_{i-1}}^{x_i} p(x) dx + \left(\frac{1}{h_{i-1}}\right)^2 \int_{x_{i-1}}^{x_i} (x_i - x)(x - x_{i-1})q(x) dx$$

لكل  $i = 2, \dots, n$ وعناصر  $b$  هي

$$b_i = \int_0^1 f(x)\phi_i(x) dx = \frac{1}{h_{i-1}} \int_{x_{i-1}}^{x_i} (x - x_{i-1})f(x) dx + \frac{1}{h_i} \int_{x_i}^{x_{i+1}} (x_{i+1} - x)f(x) dx$$

لكل  $i = 1, 2, \dots, n$ 

هناك 6 أنواع من التكاملات تقيّم. وهي:

$$i = 1, 2, \dots, n-1 \quad \text{لكل} \quad Q_{1,i} = \left(\frac{1}{h_i}\right)^2 \int_{x_i}^{x_{i+1}} (x_{i+1} - x)(x - x_i)q(x) dx$$

$$i = 1, 2, \dots, n \quad \text{لكل} \quad Q_{2,i} = \left(\frac{1}{h_{i-1}}\right)^2 \int_{x_{i-1}}^{x_i} (x - x_{i-1})^2 q(x) dx$$

$$i = 1, 2, \dots, n \quad \text{لكل} \quad Q_{3,i} = \left(\frac{1}{h_i}\right)^2 \int_{x_i}^{x_{i+1}} (x_{i+1} - x)^2 q(x) dx$$

$$i = 1, 2, \dots, n+1 \quad \text{لكل} \quad Q_{4,i} = \left(\frac{1}{h_{i-1}}\right)^2 \int_{x_{i-1}}^{x_i} p(x) dx$$

$$i = 1, 2, \dots, n \quad \text{لكل} \quad Q_{5,i} = \frac{1}{h_{i-1}} \int_{x_{i-1}}^{x_i} (x - x_{i-1})f(x) dx$$

$$i = 1, 2, \dots, n \quad \text{لكل} \quad Q_{6,i} = \frac{1}{h_i} \int_{x_i}^{x_{i+1}} (x_{i+1} - x)f(x) dx$$

عناصر المصفوفة  $A$  والمتجه  $b$  في النظام الخطي  $Ac = b$  هي

$$i = 1, 2, \dots, n \quad \text{لكل} \quad a_{i,i} = Q_{4,i} + Q_{4,i+1} + Q_{2,i} + Q_{3,i}$$

$$i = 1, 2, \dots, n-1 \quad \text{لكل} \quad a_{i,i+1} = -Q_{4,i+1} + Q_{1,i}$$

$$i = 2, 3, \dots, n \quad \text{لكل} \quad a_{i,i-1} = -Q_{4,i} + Q_{1,i-1}$$

$$i = 1, 2, \dots, n \quad \text{لكل} \quad b_i = Q_{5,i} + Q_{6,i}$$



وعناصر  $C$  هي المعاملات المجهولة  $c_1, c_2, \dots, c_n$  التي منها يتكون تقريب Rayleigh Ritz المعطى من خلال  $\phi(x) = \sum_{i=1}^n c_i \phi_i(x)$ .

ثمة صعوبة في تطبيق هذه الطريقة تفرضها عملية تقييم  $6n$  من التكاملات. ويمكن تقييم التكاملات إما مباشرة وإما من خلال صيغة تربيعية مثل قاعدة سمبسون المركبة Composite Simpson. والأسلوب البديل لتقييم التكامل هو تقريب كل واحد من الدوال  $p, q$  و  $f$  مع كثيرة حدود الاستكمال الداخلي الخطي الجزئي، ومن بعد ذلك تكامل التقريب. افترض على سبيل المثال التكامل  $Q_{1,i}$ . إن الاستكمال الداخلي الخطي جزئياً لـ  $q$  هو

$$P_q(x) = \sum_{i=0}^{n+1} q(x_i) \phi_i(x)$$

حيث إن  $\phi_1, \dots, \phi_n$  معرفة في المعادلة (11.30) وإن

$$\left. \begin{array}{l} \frac{x-x_n}{1-x_n} \text{ إذا كان } x_n \leq x \leq 1 \\ 0, \text{ غير ذلك} \end{array} \right\} = \phi_{n+1}(x) \quad \text{و} \quad \left. \begin{array}{l} \frac{x_1-x}{x_1} \text{ إذا كان } 0 \leq x \leq x_1 \\ 0, \text{ غير ذلك} \end{array} \right\} = \phi_0(x)$$

وحيث إن فترة التكامل هي  $[x_i, x_{i+1}]$ ، فإن كثيرة الحدود جزئياً  $P_q(x)$  تنقلص إلى كثيرة حدود  $P_q(x) = q(x_i) \phi_i(x) + q(x_{i+1}) \phi_{i+1}(x)$

ها هي كثيرة حدود الاستكمال الداخلي من الرتبة الأولى قد درست في الفصل (1.3). ومن خلال مبرهنة (3.3) فإن

$$|q(x) - P_q(x)| = O(h_i^2) \text{ عند } x_i \leq x \leq x_{i+1}$$

إذا كانت  $q \in C^2[x_i, x_{i+1}]$ . وعندما  $i = 1, 2, \dots, n-1$ ، فإن التقريب إلى  $Q_{1,i}$  يوجد من خلال مكاملة التقريب إلى المتكاملة

$$\begin{aligned} Q_{1,i} &= \left(\frac{1}{h_i}\right)^2 \int_{x_i}^{x_{i+1}} (x_{i+1}-x)(x-x_i)q(x) dx \\ &\approx \left(\frac{1}{h_i}\right)^2 \int_{x_i}^{x_{i+1}} (x_{i+1}-x)(x-x_i) \left[ \frac{q(x_i)(x_{i+1}-x)}{h_i} + \frac{q(x_{i+1})(x-x_i)}{h_i} \right] dx \\ &= \frac{h_i}{12} [q(x_i) + q(x_{i+1})] \end{aligned}$$

وأكثر من ذلك. فإذا كانت  $q \in C^2[x_i, x_{i+1}]$ ، فإن

$$\left| Q_{1,i} - \frac{h_i}{12} [q(x_i) + q(x_{i+1})] \right| = O(h_i^3)$$

وتشتق تقريبات التكاملات الأخرى بنفس الأسلوب، وهي معطاة من خلال

$$Q_{2,i} \approx \frac{h_{i-1}}{12} [3q(x_i) + q(x_{i-1})], \quad Q_{3,i} \approx \frac{h_i}{12} [3q(x_i) + q(x_{i+1})]$$

$$Q_{4,i} \approx \frac{h_{i-1}}{2} [p(x_i) + p(x_{i-1})], \quad Q_{5,i} \approx \frac{h_{i-1}}{6} [2f(x_i) + f(x_{i-1})]$$

$$Q_{6,i} \approx \frac{h_i}{6} [2f(x_i) + f(x_{i+1})]$$

تضع الخوارزمية (5.11) النظام الخطي الثلاثي الأقطار. وتدمج خوارزمية Crout للحل (7.6) لحلّ النظام، ويمكن حساب التكاملات  $Q_{1,i}, \dots, Q_{6,i}$  من خلال واحدة من الطرائق المنكورة سابقاً.

طريقة ريليه-رتز الخطية الجزئية **Piecewise Linear Rayleigh-Ritz** لتقريب الحلّ إلى مسألة القيمة المنتهية

$$-\frac{d}{dx} \left( p(x) \frac{dy}{dx} \right) + q(x)y = f(x), \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = y(1) = 0$$

$$\phi(x) = \sum_{i=1}^n c_i \phi_i(x) \quad \text{بالدالة الخطية الجزئية}$$

المدخلات: عدد صحيح  $n \geq 1$ . نقاط  $x_0 = 0 < x_1 < \dots < x_n < x_{n+1} = 1$   
المخرجات: المعاملات  $c_1, \dots, c_n$

الخطوة	المضمون
1	عند $i = 0, \dots, n$ ضع $h_i = x_{i+1} - x_i$
2	عند $i = 1, \dots, n$ عرف الأساس الخطي الجزئي $\phi_i$ من خلال $\phi_i(x) = \begin{cases} 0, & 0 \leq x \leq x_{i-1} \\ \frac{x - x_{i-1}}{h_{i-1}}, & x_{i-1} < x \leq x_i \\ \frac{x_{i+1} - x}{h_i}, & x_i < x \leq x_{i+1} \\ 0, & x_{i+1} < x \leq 1 \end{cases}$
3	لكل $i = 1, 2, \dots, n-1$ احسب $Q_{1,i}, Q_{2,i}, Q_{3,i}, Q_{4,i}, Q_{5,i}, Q_{6,i}$ احسب $Q_{2,n}, Q_{3,n}, Q_{4,n}, Q_{4,n+1}, Q_{5,n}, Q_{6,n}$
4	لكل $i = 1, 2, \dots, n-1$ ضع $c_i = Q_{4,i} + Q_{4,i+1} + Q_{2,i} + Q_{3,i}$ $f_i = Q_{1,i} - Q_{4,i+1}$ $l_i = Q_{5,i} + Q_{6,i}$
5	ضع $\alpha_n = Q_{4,n} + Q_{4,n+1} + Q_{2,n} + Q_{3,n}$ $b_n = Q_{5,n} + Q_{6,n}$
6	ضع $a_1 = \alpha_1$ (تنفذ الخطوات 6-10 نظاماً خطياً ثلاثي الأقطار متماثلاً باستخدام الخوارزمية 6.7)
7	عند $i = 2, \dots, n-1$ ضع $a_i = \alpha_i - \beta_{i-1} \zeta_{i-1}$ $\zeta_i = \beta_i / a_i$ $z_i = (b_i - \beta_{i-1} z_{i-1}) / a_i$

ALGORITHM  
الخوارزمية  
5.11

ضع	8	$a_n = \alpha_n - \beta_{n-1}\zeta_{n-1}$ $z_n = (b_n - \beta_{n-1}z_{n-1})/a_n$
ضع $c_n = z_n$ المخرجات $(c_n)$	9	
عند $i = n - 1, \dots, 1$ ضع $c_i = z_i - \zeta_i c_{i+1}$ المخرجات $(c_i)$	10	
توقف. (اكتملت العملية.)	11	



يستخدم المثال الآتي الخوارزمية (5.11). وبسبب الطبيعة الابتدائية البسيطة لهذا المثال، فإن التكاملات في الخطوات 3، 4، و 5 توجد مباشرة. افترض مسألة القيمة الحدية

مثال 1

$$-y'' + \pi^2 y = 2\pi^2 \sin(\pi x), \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = y(1) = 0$$

ليكن  $h_i = h = 0.1$ ، لذا فإن  $x_i = 0.1i$  لكل  $i = 0, 1, \dots, 9$  التكاملات هي:

$$Q_{1,i} = 100 \int_{0.1i}^{0.1i+0.1} (0.1i + 0.1 - x)(x - 0.1i)\pi^2 dx = \frac{\pi^2}{60}$$

$$Q_{2,i} = 100 \int_{0.1i-0.1}^{0.1i} (x - 0.1i + 0.1)^2 \pi^2 dx = \frac{\pi^2}{30}$$

$$Q_{3,i} = 100 \int_{0.1i}^{0.1i+0.1} (0.1i + 0.1 - x)^2 \pi^2 dx = \frac{\pi^2}{30}$$

$$Q_{4,i} = 100 \int_{0.1i-0.1}^{0.1i} dx = 10$$

$$Q_{5,i} = 10 \int_{0.1i-0.1}^{0.1i} (x - 0.1i + 0.1) 2\pi^2 \sin \pi x dx \\ = -2\pi \cos 0.1\pi i + 20[\sin(0.1\pi i) - \sin((0.1i - 0.1)\pi)]$$

و

$$Q_{6,i} = 10 \int_{0.1i}^{0.1i+0.1} (0.1i + 0.1 - x) 2\pi^2 \sin \pi x dx \\ = 2\pi \cos 0.1\pi i - 20[\sin((0.1i + 0.1)\pi) - \sin(0.1\pi i)]$$

النظام الخطي  $Ac = b$  له

$$i = 1, 2, \dots, 9 \quad \text{لكل} \quad a_{i,i} = 20 + \frac{\pi^2}{15}$$

$$i = 1, 2, \dots, 8 \quad \text{لكل} \quad a_{i,i+1} = -10 + \frac{\pi^2}{60}$$

$$i = 2, 3, \dots, 9 \text{ لكل } a_{i,i-1} = -10 + \frac{\pi^2}{60}$$

$$i = 1, 2, \dots, 9 \text{ لكل } b_i = 40 \sin(0.1\pi i)[1 - \cos 0.1\pi]$$

وحل النظام الخطي الثلاثي الأقطار هو

$$c_9 = 0.3102866742, c_8 = 0.5902003271, c_7 = 0.8123410598$$

$$c_6 = 0.9549641893, c_5 = 1.004108771, c_4 = 0.9549641893$$

$$c_3 = 0.8123410598, c_2 = 0.5902003271, c_1 = 0.3102866742$$

والتقريب الخطي الجزئي هو

$$\phi(x) = \sum_{i=1}^9 c_i \phi_i(x)$$

والحل الحقيقي لمسألة القيمة المنتهية هو

$$y(x) = \sin \pi x$$

ويبين جدول (7.11) الخطأ في التقريب. ولكل  $i = 1, \dots, 9$

$ \phi(x_i) - y(x_i) $	$y(x_i)$	$\phi(x_i)$	$x_i$	$i$
0.00127	0.3090169943	0.3102866742	0.1	1
0.00241	0.5877852522	0.5902003271	0.2	2
0.00332	0.8090169943	0.8123410598	0.3	3
0.00390	0.9510565162	0.9549641896	0.4	4
0.00411	1.0000000000	1.0041087710	0.5	5
0.00390	0.9510565162	0.9549641893	0.6	6
0.00332	0.8090169943	0.8123410598	0.7	7
0.00241	0.5877852522	0.5902003271	0.8	8
0.00127	0.3090169943	0.3102866742	0.9	9

جدول 7.11

من الممكن إثبات أن المصفوفة الثلاثية الأقطار A المعطاة من خلال الدالة الأساس لخطية الجزئية هي موجبة التحديد (انظر التمرين 12). لذا ومن خلال مبرهنة (24.6)، فإن النظام الخطي يكون مستقرًا بالنسبة إلى خطأ التقريب. وفي ظل الفرضيات التي عُرضت عند بداية هذا الفصل، يكون لدينا

$$|\phi(x) - y(x)| = O(h^2) \text{ لكل } x \text{ في } [0, 1]$$

إن برهان هذه النتيجة يمكن إيجاده في [Schul, pp. 103–104].

إن دوال الأساس الخطية الجزئية تستخدم في تقريب الحل إلى المعادلتين (21.17) و(22.11) المتصلتين، لكنهما ليستا قابلتين للتفاضل على  $[0, 1]$ . ويتطلب الأمر مجموعة دوال أساس أكثر تعقيداً لإنشاء تقريب تابع لـ  $C_0^2[0, 1]$ . ودوال الأساس هذه مماثلة لشرائح الاستكمال الداخلي التكعيبي التي نوقشت في الفصل (4.3).

تذكر أن شريحة الاستكمال الداخلي  $S$  على النقاط الخمس  $x_0, x_1, x_2, x_3, x_4$  للدالة  $f$  معرفة من خلال:

- أ. عبارة عن كثيرة حدود تكعيبية، ويُرمز إليها بـ  $S_j$ ، على  $[x_j, x_{j+1}]$  عند  $j = 0, 1, 2, 3$  (هذا يعطي 16 من الثوابت المختارة لـ  $S$ ، بواقع 4 لكل تكعيب.)  
 ب.  $S(x_j) = f(x_j)$ ، عند  $j = 0, 1, 2, 3, 4$  (5 شروط محددة)  
 ج.  $S_{j+1}(x_{j+1}) = S_j(x_{j+1})$ ، عند  $j = 0, 1, 2$  (3 شروط محددة)  
 د.  $S'_{j+1}(x_{j+1}) = S'_j(x_{j+1})$ ، عند  $j = 0, 1, 2$  (3 شروط محددة)  
 هـ.  $S''_{j+1}(x_{j+1}) = S''_j(x_{j+1})$ ، عند  $j = 0, 1, 2$  (3 شروط محددة)  
 و. أحد الشروط الحدية الآتية متحقق:

$$(i) \text{ حر: } S''(x_0) = S''(x_4) = 0 \quad (\text{شرطين محددين})$$

$$(ii) \text{ مفروض: } S'(x_0) = f'(x_0) \text{ و } S'(x_4) = f'(x_4) \quad (\text{شرطين محددين})$$

وحيث إن وحدانية الحل تتطلب أن يكون عدد الثوابت في (أ)، ليكون مساوياً لعدد الشروط في (ب) - (و)، فإن أحد الشروط فقط في (و) يمكن تحديده لشرائح الاستكمال الداخلي التكعيبية.

إن دوال الشريحة التكعيبية التي سنستخدمها في دوال الأساس تسمى شرائح B-splines أو شرائح ذات شكل الجرس *bell-shaped splines*. وتختلف هذه عن شرائح الاستكمال الداخلي؛ إذ إن كلاً من مجموعتي الشروط الحدية في (و) متحققة. وهذا يتطلب غض النظر عن اثنين من الشروط في (ب) - (و). ولأن الشريحة يجب أن يكون له مشتقتان متصلتان على  $[x_0, x_4]$  فإننا نحذف من وصف الأعداد شرطين من شروط الاستكمال الداخلي. وبوجه خاص، فإننا نعدل الشرط (ب) إلى

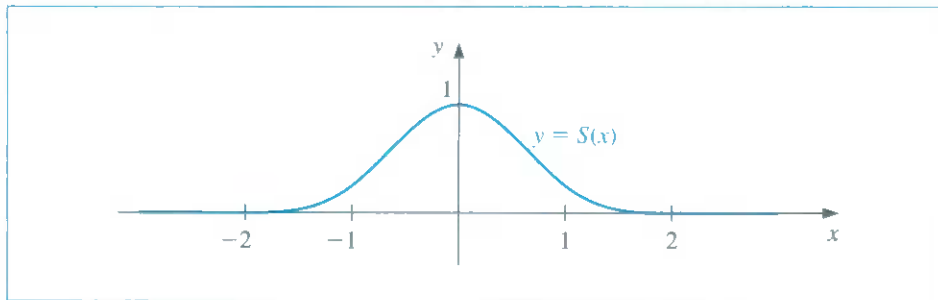
$$\text{ب. } S(x_j) = f(x_j) \text{ عند } j = 0, 2, 4$$

إن شريحة B-spline،  $S$ ، التالي ويشاهد في شكل (5.11) يستخدم النقاط المتساوية التباعد  $x_4 = -2, x_3 = -1, x_2 = 0, x_1 = 1, x_0 = 2$  إنها تحقق شروط الاستكمال الداخلي

$$\text{ب. } S(x_0) = 0, \quad S(x_2) = 1, \quad S(x_4) = 0$$

ومجموعتي الشروط كذلك

$$S''(x_0) = S''(x_4) = 0 \quad (i) \text{ و } S'(x_0) = S'(x_4) = 0 \quad (ii)$$



شكل 5.11

الأعداد الجرسية شكل B-splines  
 تعددتها عام 1946 من قبل شونبرغ  
 (Schoenberg). ولكن كان من  
 الصعب حسابها أكثر من عقد  
 من الزمن وفي عام 1972 أوضح  
 كارل دي بور (1938-) صيغ إعادة  
 لتقييمها، التي أسهمت في تحسين  
 Carl de Boor (DeB)

استقراريتها واستخدامها

ونتيجة لذلك، فإن  $S \in C_0^2(-\infty, \infty)$ ، و

$$\left. \begin{array}{ll} x \leq -2 & \text{إذا كان} \\ -2 \leq x \leq -1 & \text{إذا كان} \\ -1 < x \leq 0 & \text{إذا كان} \\ 0 < x \leq 1 & \text{إذا كان} \\ 1 < x \leq 2 & \text{إذا كان} \\ x > 2 & \text{إذا كان} \end{array} \right\} = S(x) \quad (31.11)$$

$$\left. \begin{array}{l} 0 \\ \frac{1}{4}(2+x)^3 \\ \frac{1}{4}[(2+x)^3 - 4(1+x)^3] \\ \frac{1}{4}[(2-x)^3 - 4(1-x)^3] \\ \frac{1}{4}(2-x)^3 \\ 0 \end{array} \right\}$$

ولإنشاء دوال الأساس  $\phi_i$  في  $C_0^2[0, 1]$ ، نبدأ أولاً بتجزئة  $[0, 1]$  من خلال اختيار عدد صحيح  $n$  وتعريف  $h = 1/(n+1)$ . وهذا ينتج النقاط المتساوية التباعد  $x_i = ih$  لكل  $i = 0, 1, \dots, n+1$ . وبعيداً نعرف دوال الأساس  $\{\phi_i\}_{i=0}^{n+1}$  لتكون

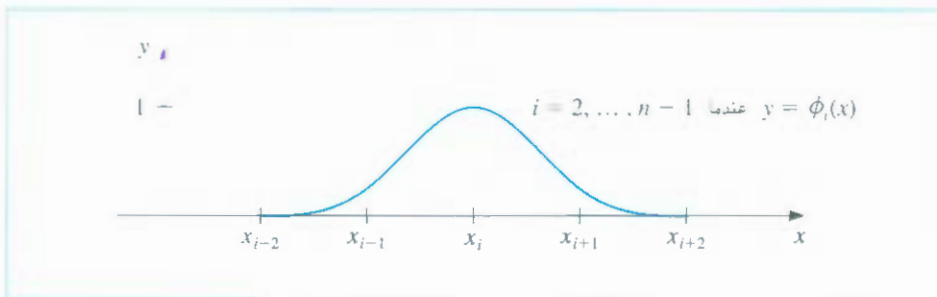
$$\left. \begin{array}{ll} i = 0 & \text{إذا كان} \\ i = 1 & \text{إذا كان} \\ 2 \leq i \leq n-1 & \text{إذا كان} \\ i = n & \text{إذا كان} \\ i = n+1 & \text{إذا كان} \end{array} \right\} = \phi_i(x)$$

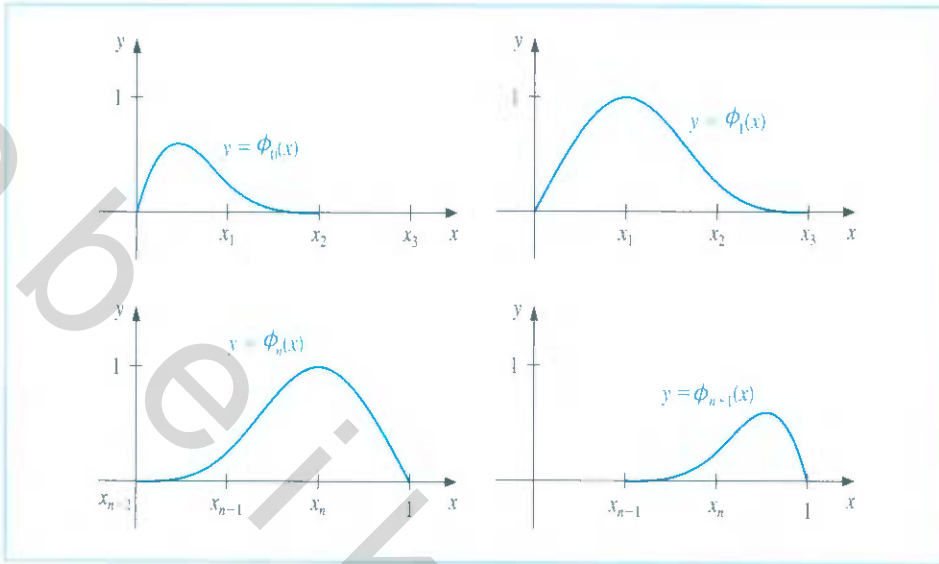
$$\left. \begin{array}{l} S\left(\frac{x}{h}\right) - 4S\left(\frac{x+h}{h}\right) \\ S\left(\frac{x-h}{h}\right) - S\left(\frac{x+h}{h}\right) \\ S\left(\frac{x-ih}{h}\right) \\ S\left(\frac{x-nh}{h}\right) - S\left(\frac{x-(n+2)h}{h}\right) \\ S\left(\frac{x-(n+1)h}{h}\right) - 4S\left(\frac{x-(n+2)h}{h}\right) \end{array} \right\}$$

وليس من الصعب إثبات أن مجموعة شرائح تكعيبية مستتقة خطياً ونحقق  $\phi_i(0) = \phi_i(1) = 0$  لكل  $i = 0, 1, \dots, n, n+1$ .

(انظر التمرين 11) الرسم البياني لـ  $\phi_i$  عند  $2 \leq i \leq n-1$  موضح في شكل (6.11). وإن الرسم

البياني لـ  $\phi_0, \phi_1, \phi_n, \phi_{n+1}$  في شكل (7.11).





شكل 7.11

وحيث إن  $\phi_i(x)$  و  $\phi_i'(x)$  ليستا صفراً فقط عند  $x \in [x_{i-2}, x_{i+2}]$ . فإن المصفوفة في تقريب ريليه-ريتز Rayleigh-Ritz هي مصفوفة نطاق band matrix مع سعة نطاق bandwidth قدرها 7 غالباً

$$A = \begin{pmatrix} a_{00} & a_{01} & a_{02} & a_{03} & 0 & \cdots & 0 \\ a_{10} & a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} & & \\ a_{20} & a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} & a_{25} & \\ a_{30} & a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} & a_{35} & a_{36} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & & & & & & 0 \\ \vdots & & & & & & \vdots \\ 0 & & & & & & a_{n-2,n+1} \\ & & & & & & a_{n-1,n+1} \\ & & & & & & a_{n,n+1} \\ \vdots & & & & & & \vdots \\ 0 & & & & & & 0 \\ & & & & & & a_{n+1,n-2} \\ & & & & & & a_{n+1,n-1} \\ & & & & & & a_{n+1,n} \\ & & & & & & a_{n+1,n+1} \end{pmatrix} \quad (11.32)$$

(32.11)

$$a_{ij} = \int_0^1 \{p(x)\phi_i'(x)\phi_j'(x) + q(x)\phi_i(x)\phi_j(x)\} dx \quad \text{حيث إن}$$

لكل  $i, j = 0, 1, \dots, n+1$  للمتجه  $\mathbf{b}$  العناصر

$$b_i = \int_0^1 f(x)\phi_i(x) dx$$

المصفوفة  $A$  موجبة التحديد. (انظر التمرين 13). لذلك فإن النظام الخطي  $Ac = b$  يمكن حله من خلال خوارزمية تشولسكي Choleski (6.6) أو من خلال طريقة جاوس Gaussian للحذف. وتعطي الخوارزمية (6.11) تفصيلاً لإنشاء تقريب الشريحة التكميبيية  $\phi(x)$  بطريقة ريليه-ريتز

Rayleigh–Ritz لمساكني القيمة الحدية (21.11) و (22.11) المعطائين عند بداية هذا الفصل.  
طريقة ريليه – رتز

لتقريب حل مسألة القيمة الحدية

$$-\frac{d}{dx} \left( p(x) \frac{dy}{dx} \right) + q(x)y = f(x), \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = y(1) = 0$$

$$\phi(x) = \sum_{i=0}^{n+1} c_i \phi_i(x)$$

مع مجموع الشرائح التكميبيية

المدخلات: عدد صحيح  $n \geq 1$

المخرجات: المعاملات  $c_0, \dots, c_{n+1}$ .

الخطوة	المضمون
1	ضع $h = 1/(n+1)$ .
2	عند $x_i = ih$ ، ضع $i = 0, \dots, n+1$ ضع $x_{-2} = x_{-1} = 0$ ; $x_{n+2} = x_{n+3} = 1$
3	عرف الدالة $S$ من خلال $S(x) = \begin{cases} 0, & x \leq -2 \\ \frac{1}{4}(2+x)^3, & -2 < x \leq -1 \\ \frac{1}{4}[(2+x)^3 - 4(1+x)^3], & -1 < x \leq 0 \\ \frac{1}{4}[(2-x)^3 - 4(1-x)^3], & 0 < x \leq 1 \\ \frac{1}{4}(2-x)^3, & 1 < x \leq 2 \\ 0, & 2 < x \end{cases}$
4	عرف أساس الشرائح التكميبيية $\{\phi_i\}_{i=0}^{n+1}$ من خلال $\phi_0(x) = S\left(\frac{x}{h}\right) - 4S\left(\frac{x+h}{h}\right)$ $\phi_1(x) = S\left(\frac{x-x_1}{h}\right) - S\left(\frac{x+h}{h}\right)$ $i = 2, \dots, n-1 \text{ لكل } \phi_i(x) = S\left(\frac{x-x_i}{h}\right)$ $\phi_n(x) = S\left(\frac{x-x_n}{h}\right) - S\left(\frac{x-(n+2)h}{h}\right)$ $\phi_{n+1}(x) = S\left(\frac{x-x_{n+1}}{h}\right) - 4S\left(\frac{x-(n+2)h}{h}\right)$
5	عند $i = 0, \dots, n+1$ ، نَفِّذ الخطوات 6–9. (إرشاد: يمكن تقييم التكاملات في الخطوتين 6 و 9 باستخدام عملي تكامل عددي).

## ALGORITHM

## الخوارزمية

6.11



عند $j = i, i + 1, \dots, \min\{i + 3, n + 1\}$ ضع $L = \max\{x_{j-2}, 0\}$ $U = \min\{x_{i+2}, 1\}$ $a_{ij} = \int_L^U [p(x)\phi'_i(x)\phi'_j(x) + q(x)\phi_i(x)\phi_j(x)] dx$ وإذا كان $i \neq j$ فضع $a_{ji} = a_{ij}$ (لكون $A$ متماثلة.)	6
إذا كان $i \geq 4$ عند $j = 0, \dots, i - 4$ فضع $a_{ij} = 0$ .	7
إذا كان $i \leq n - 3$ عند $j = i + 4, \dots, n + 1$ فضع $a_{ij} = 0$ .	8
ضع $L = \max\{x_{i-2}, 0\}$ $U = \min\{x_{i+2}, 1\}$ $b_i = \int_L^U f(x)\phi_i(x) dx$	9
نفذ حل النظام الخطي $Ac = b$ . حيث إن $A = (a_{ij})$ , $b = (b_0, \dots, b_{n+1})^T$ , $c = (c_0, \dots, c_{n+1})^T$	10
عند $i = 0, \dots, n + 1$ المخرجات $(c_i)$	11
توقف. (اكتملت العملية.)	12



مثال 1

افتراض مسألة القوة الحدية

$$-y'' + \pi^2 y = 2\pi^2 \sin(\pi x), \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = y(1) = 0$$

جعلنا  $h = 0.1$  في المثال (1). وأنتجنا تقريبات مستخدمين دوال أساس خطية جزئية. ويبين جدول (8.11) النتائج من خلال تطبيق الشرائح  $B$ -splines  $B$ . وقد ذُكرت تفاصيلها في الخوارزمية (6.11) مع نفس اختيارات النقاط نفسها.

جدول 8.11

$ y(x_i) - \phi(x_i) $	$y(x_i)$	$\phi(x_i)$	$x_i$	$c_i$	$i$
0.00000000	0.00000000	0.00000000	0	$0.50964361 \times 10^{-5}$	0
0.00000055	0.30901699	0.30901644	0.1	0.20942608	1
0.00000024	0.58778525	0.58778549	0.2	0.39835678	2
0.00000012	0.80901699	0.80901687	0.3	0.54828946	3
0.00000015	0.95105652	0.95105667	0.4	0.64455358	4
0.00000020	1.00000000	1.00000002	0.5	0.67772340	5
0.00000061	0.95105652	0.95105713	0.6	0.64455370	6
0.00000074	0.80901699	0.80901773	0.7	0.54828951	7
0.00000165	0.58778525	0.58778690	0.8	0.39835730	8
0.00000111	0.30901699	0.30901810	0.9	0.20942593	9
0.00000000	0.00000000	0.00000000	1.0	$0.74931285 \times 10^{-5}$	10

لقد أوصينا بتنفيذ التكاملات المبينة في الخطوتين 6 و 9 على مرحلتين. الأولى بأن تنشأ كثيرات حدود استكمال داخلي تكعيبية الشرائح لـ  $p, q$  وباستخدام الطرائق المبينة في الفصل (4.3). وبعد ذلك تقريب التكاملات بضرب الشرائح التكعيبية أو مشتقاتها. وتعدّ التكاملات الآن كثيرات حدود جزئية، وبالإمكان إجراء التكامل لها بالضبط عند كل فترة فرعية، ومن ثم جمعها. وهذا ينتج تقريبات دقيقة للتكاملات.

تعد الفرضيات المفترضة في بداية هذا الفصل كافية لضمان كون

$$0 \leq x \leq 1 \quad \left\{ \int_0^1 |y(x) - \phi(x)|^2 dx \right\}^{1/2} = O(h^4)$$

ولبرهنة هذه نتيجة، انظر [Schul, pp. 107–108].

يمكن تعريف شرائح  $B$ -splines أيضاً في حالة النقاط التي لا تكون المسافات بينها متساوية، ولكن التفاصيل أكثر تعقيداً. ويمكن إيجاد عرض للأسلوب في [Schul, p. 73]. وهناك ساس آخر شائع الاستخدام هو كثيرات حدود هيرمايت Hermite التكميلية جزئياً. وللحصول على شرح ممتاز لهذه الطريقة انظر [Schul, pp. 24ff] مرة أخرى.

تستقطب طرائق أخرى مثل Galerkin اهتماماً واضحاً أو طرائق الصيغة الضعيفة "weak form." وبالنسبة إلى مسألة القيمة الحدية فقد افترضنا

$$-\frac{d}{dx} \left( p(x) \frac{dy}{dx} \right) + q(x)y = f(x), \quad y(0) = y(1) = 0, \quad 0 \leq x \leq 1$$

في ظل الافتراضات المبينة في بداية هذا الفصل. وتحدد طريقتنا Galerkin و Rayleigh–Ritz بالمعادلة (11.28). وعلى أي حال فهذه ليست الحالة بالنسبة إلى مسألة قيمة حدية معينة. ويمكن إيجاد معالجة التماثلات والفروقات ما بين الطريقتين. ومناقشة تطبيع واسع لطريقة Galerkin في [Schul] وفي [SF].

وهناك أسلوب شائع آخر لحل مسائل القيمة الحدية، وهو طريقة الارتصاف method of collocation وهذه العملية تبدأ باختيار مجموعة دوال أساس  $\{\phi_1, \dots, \phi_N\}$  ومجموعة أعداد  $\{x_1, \dots, x_N\}$  في  $[0, 1]$ ، وكون التقريب

$$\sum_{i=1}^N c_i \phi_i(x)$$

يحقق المعادلة التفاضلية مع كل عدد  $x_j$ . عند  $1 \leq j \leq n$ . وبالإضافة إلى ذلك، فكون  $\phi_i(0) = \phi_i(1) = 0$  عند  $1 \leq i \leq N$  متطلباً. فإن الشروط الحدية تكون متحققة آلياً. وقد تمركز الاهتمام بالكثير من الأدبيات حول اختيار الأعداد  $\{x_j\}$  ودوال الأساس  $\{\phi_i\}$ . وأحد الاختيارات الشائعة يكون بجعل  $\phi_j$  تمثل دوال الأساس لدوال الشرائح بالنسبة إلى تجزئة  $[0, 1]$ . وجعل النقاط  $\{x_j\}$  بمنزلة نقاط Gaussian أو جذور دوال متعامدة معينة تتحول إلى فترة فرعية مناسبة. وإن طرائق الارتصاف مختلفة. وطرائق الفرق المنتهي موجودة في [Ru]. ونستنتج أن طرائق الارتصاف باستخدام شرائح بدرجة عالية تكون مكافئة لأساليب الفرق المنتهي باستخدام استكمال خارجي. وتوجد مصادر أخرى لطرائق الارتصاف في [DebS] و [LR].

بوريس غريغوريفش جالركين

(1871-1945)

Boris Grigorievich Galerkin

عملاً رئيسياً في تطبيق تقنيات التقريب

لحل مسائل القيمة الحدية المرتبطة بمسائل

الهندسة المدنية. نشر ورقته الأولى حول

تحليل العنصر المنتهي finite element

عام 1915. ومسيرته الرئيسية حول

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

الصناعات الريفية البرية عام 1937

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 5.11

1. استخدم خوارزمية الخطي الجزئي لتقريب حل مسألة القيمة الحدية

$$y'' + \frac{\pi^2}{4}y = \frac{\pi^2}{16} \cos \frac{\pi}{4}x, \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = y(1) = 0$$

مستخدمًا  $x_0 = 0, x_1 = 0.3, x_2 = 0.7, x_3 = 1$ . قارن نتائجك بالحل الحقيقي

$$y(x) = -\frac{1}{3} \cos \frac{\pi}{2}x - \frac{\sqrt{2}}{6} \sin \frac{\pi}{2}x + \frac{1}{3} \cos \frac{\pi}{4}x$$

2. استخدم خوارزمية الخطي الجزئي لتقريب حل مسألة القيمة الحدية

$$-\frac{d}{dx}(xy') + 4y = 4x^2 - 8x + 1, \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = y(1) = 0$$

مستخدمًا  $x_0 = 0, x_1 = 0.4, x_2 = 0.8, x_3 = 1$ . قارن نتائجك بالحل الحقيقي  $y(x) = x^2 - x$

3. استخدم خوارزمية الخطي الجزئي لتقريب حل مسائل القيمة الحدية الآتية، وقارن النتائج

بالحل الحقيقي:

أ. استخدم  $h = 0.1$   $-x^2y'' - 2xy' + 2y = -4x^2, \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = y(1) = 0$

الحل الحقيقي  $y(x) = x^2 - x$

ب. استخدم  $h = 0.1$   $-\frac{d}{dx}(e^x y') + e^x y = x + (2-x)e^x, \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = y(1) = 0$

الحل الحقيقي  $y(x) = (x-1)(e^{-x} - 1)$

ج. استخدم  $h = 0.05$   $-\frac{d}{dx}(e^{-x} y') + e^{-x} y = (x-1) - (x+1)e^{-(x-1)}, \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = y(1) = 0$

الحل الحقيقي  $y(x) = x(e^x - e)$

د. استخدم  $h = 0.05$   $-(x+1)y'' - y' + (x+2)y = [2 - (x+1)^2]e \ln 2 - 2e^x, \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = y(1) = 0$

الحل الحقيقي  $y(x) = e^x \ln(x+1) - (e \ln 2)x$

4. استخدم خوارزمية الشريحة التكعيبية مع  $n = 3$  لتقريب الحل لكل من مسائل القيمة

الحدية الآتية، وقارن النتائج بالحل الحقيقي في التمرين (1) والتمرين (2).

أ.  $y'' + \frac{\pi^2}{4}y = \frac{\pi^2}{16} \cos \frac{\pi}{4}x, \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = 0, \quad y(1) = 0$

ب.  $-\frac{d}{dx}(xy') + 4y = 4x^2 - 8x + 1, \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = 0, \quad y(1) = 0$

5. كرر التمرين (3) مستخدمًا خوارزمية الشريحة التكعيبية.

6. أثبت أن مسألة القيمة الحدية

$$-\frac{d}{dx}(p(x)y') + q(x)y = f(x), \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = \alpha, \quad y(1) = \beta$$

يمكن تحويلها من خلال تبديل المتغير  $z = y - \beta x - (1-x)\alpha$  إلى الصيغة

$$-\frac{d}{dx}(p(x)z') + q(x)z = F(x), \quad 0 \leq x \leq 1, \quad z(0) = 0, \quad z(1) = 0$$

7. استخدم التمرين (6) وخوارزمية الخطي الجزئي مع  $n = 9$  لتقريب حل مسألة القيمة الحدية

$$-y'' + y = x, \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = 1, \quad y(1) = 1 + e^{-1}.$$

8. كرر التمرين (7) مستخدمًا خوارزمية الشريحة التكعيبية.

9. أثبت أن مسألة القيمة الحدية

$$-\frac{d}{dx}(p(x)y') + q(x)y = f(x), \quad a \leq x \leq b, \quad y(a) = \alpha, \quad y(b) = \beta$$

يمكن تحويلها إلى الصيغة

$$-\frac{d}{dw}(p(w)z') + q(w)z = F(w), \quad 0 \leq w \leq 1, \quad z(0) = 0, \quad z(1) = 0$$

من خلال طريقة مماثلة لتلك المعطاة في التمرين (6).

10. أثبت أن دوال الأساس الخطية الجزئية  $\{\phi_i\}_{i=1}^n$  تكون مستقلة خطياً.
11. أثبت أن دوال الأساس الشريحة التكميبيبة  $\{\phi_i\}_{i=0}^{n+1}$  تكون مستقلة خطياً.
12. أثبت أن دوال الأساس الخطية الجزئية تكون موجبة التحديد. [إرشاد: استخدم تعريف].
13. أثبت أن المصفوفة المعطاة من خلال دوال أساس الشريحة التكميبيبة تكون موجبة التحديد.

## Survey of Methods and Software 6.11 مسح الطرائق والبرمجيات

ناقشنا في هذا الباب طرائق لتقريب حلول مسائل القيمة الحدية. وقد افترضنا لمسألة القيمة الحدية

$$y'' = p(x)y' + q(x)y + r(x), \quad a \leq x \leq b, \quad y(a) = \alpha, \quad y(b) = \beta$$

كلاً من طريقة القذف الخطية وطريقة الفرق المنتهي لتقريب الحل. وتستخدم طريقة القذف أسلوب القيمة الابتدائية لحل المسائل

$$y'' = p(x)y' + q(x)y + r(x), \quad a \leq x \leq b, \quad y(a) = \alpha, \quad y'(a) = 0$$

و

$$y'' = p(x)y' + q(x)y, \quad a \leq x \leq b, \quad y(a) = 0, \quad y'(a) = 1$$

وينتج المعدل الموزون لهذه الحلول حلاً لمسألة القيمة الحدية الخطية.

استبدلنا في طريقة الفرق المنتهي  $y''$  و  $y'$  بتقريبات الفرق، وقمنا بحلّ نظام خطي. وعلى الرغم من أن الحلول ليست بدقة طريقة القذف، إلا أن هناك تحسس أقل يُلنسمة إلى خطأ التقريب. وتتوافر طرائق الفرق برتب أعلى. أو أنه يمكن استخدام الاستكمال الخارجي لتحسين الدقة.

في مسألة القيمة المنتهية غير الخطية

$$y'' = f(x, y, y'), \quad a \leq x \leq b, \quad y(a) = \alpha, \quad y(b) = \beta$$

استعرضنا طريقتين أيضاً. وتتطلب طريقة القذف غير الخطية حل مسألة القيمة الابتدائية

$$y'' = f(x, y, y'), \quad a \leq x \leq b, \quad y(a) = \alpha, \quad y'(a) = t$$

عند اختيار ابتدائي لـ  $t$ . لقد أحسنا الاختيار من خلال استخدام طريقة نيوتن لتقريب الحل  $t$  إلى  $y(b, t) = \beta$ . وتتطلب هذه الطريقة حل مسألتي قيمة ابتدائية عند كل تكرار. وتكمن الدقة في اختيار طريقة حل مسائل القيمة الابتدائية.

وتتطلب طريقة الفرق المنتهي للمعادلة غير الخطية استبدال  $y''$  و  $y'$  بحواصل الفرق، التي تحصل لكونها نتيجة في نظام غير خطي. ويحل هذا النظام باستخدام طريقة نيوتن. ويمكن استخدام فروقات أو استكمال خارجي من رتبة أعلى لتحسين الدقة. وتبدو طرائق الفرق المنتهي أقل حساسية لخطأ التقريب من طرائق القذف.

إن طريقة Rayleigh-Ritz-Galerkin شرحت من خلال تقريب حل مسألة القيمة الحدية

$$-\frac{d}{dx} \left( p(x) \frac{dy}{dx} \right) + q(x)y = f(x), \quad 0 \leq x \leq 1, \quad y(0) = y(1) = 0$$

ومن الممكن إيجاد تقريب خطي جزئي أو تقريب شريحة تكعيبي.

يمكن توسيع غالبية المادة المتعلقة بمسائل القيمة الحدية من الرتبة الثانية لمسائل ذات شروط حدية بالصيغة

$$\alpha_2 y(b) + \beta_2 y'(b) = \beta \quad \text{و} \quad \alpha_1 y(a) + \beta_1 y'(a) = \alpha$$

حيث إن  $|\alpha_1| + |\beta_1| \neq 0$  و  $|\alpha_2| + |\beta_2| \neq 0$ . لكن بعض الأساليب تصبح معقدة بعض الشيء. ونصح القارئ المهتم بهذا النوع من المسائل باعتماد كتاب مختص في مسائل القيمة الحدية. مثل [Keller, H].

وإننا نذكر اثنتين فقط من طرائق عديدة في مكتبة IMSL لحل مسائل القيمة الحدية. وتستخدم البرمجية BVPDF إلى فروقات منتهية، أما البرمجية BVPMBS فتستخدم إلى القذف المتعدد باستخدام IVPRK طريقة Runge-Kutta-Verner لمسائل القيمة الابتدائية. ويمكن استخدام كلتا الطريقتين في أنظمة مسائل قيمة حدية وسيطية parameterized.

إن مكتبة NAG فيها الكثير من البرمجيات أيضاً لحل مسائل القيمة الحدية. والبرمجية D02HAF هي طريقة قذف تستخدم طريقة Runge-Kutta-Merson للقيمة الابتدائية بالتزامن مع طريقة نيوتن. وتستخدم البرمجية D02GAF طريقة الفرق المنتهي مع طريقة نيوتن لحل نظام لاخطي. والبرمجية D02GBF هي طريقة الفرق المنتهي الخطي، والبرمجية D02JAF هي طريقة تستند إلى الارتصاف.

تحل البرمجيتان MUSL و MUSN في حزمة ODE ضمن مكتبة Netlib مسائل قيمة حدية ذات نقطتين خطية وغير الخطية على التوالي. وكلتا البرمجيتين تستند إلى طرائق القذف. ويمكن إيجاد معلومات أكثر حول المسائل العامة التي تكون ضمن الحل العددي لمسائل قيمة حدية ذات نقطتين في Keller [Keller, H] و Shampine and Waltman [BSW]. ويركز Roberts and Shipman [RS] على طرائق القذف لمسائل قيمة حدية ذات نقطتين، ويحصر Pryce [Pr] الاهتمام بالمسائل. ويتضمن الكتاب من تأليف Ascher, Mattheij and Russell [AMR] عرضاً واسعاً لمسائل القذف المتعدد والقذف المتوازي.

obeykandi.com

## الحلول العددية للمعادلات التفاضلية الجزئية

## Numerical Solutions to Partial Differential Equations

## مقدمة

الجسم المتناحي (isotropic) هو الجسم الذي يكون التوصيل الحراري على كل نقطة فيه مستقلاً عن اتجاه تيار الحرارة خلال تلك النقطة. ويمكن إيجاد الحرارة  $u \equiv u(x, y, z, t)$  في جسم متناحٍ عن طريق حل المعادلة التفاضلية الجزئية

$$\frac{\partial}{\partial x} \left( k \frac{\partial u}{\partial x} \right) + \frac{\partial}{\partial y} \left( k \frac{\partial u}{\partial y} \right) + \frac{\partial}{\partial z} \left( k \frac{\partial u}{\partial z} \right) = c\rho \frac{\partial u}{\partial t}$$

حيث إن  $c, k$  و  $\rho$  دوالٌ في  $(x, y, z)$  وتمثل التوصيل الحراري. الحرارة النوعية وكثافة الجسم عند النقطة  $(x, y, z)$  على التوالي. عندما تكون  $c, k$  و  $\rho$  ثوابت. تعرف هذه المعادلة بمعادلة الحرارة البسيطة الثلاثية الأبعاد. ويعبر عنها بـ

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2} + \frac{\partial^2 u}{\partial z^2} = \frac{c\rho}{k} \frac{\partial u}{\partial t}$$

إذا كانت حدود الجسم بسيطة نسبياً أمكن إيجاد حلٍ لهذه المعادلة باستخدام سلاسل فورييه. في معظم الأحيان حيث لا تكون  $c, k$  و  $\rho$  ثابتة أو عندما تكون الحدود غير منتظمة يجب إيجاد حلٍ للمعادلة التفاضلية الجزئية بطرائق التقريب. وستُعرض في هذا الباب مقدمة عن هذا النوع من الطرائق.

إن المعادلة التفاضلية الجزئية التي سنُفرضها في الفصل (1.12) هي المعادلة الإهليلجية (معادلة ناقصية) (elliptic equation) التي تعرف بمعادلة بواسون (Poisson equation)

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x, y) + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2}(x, y) = f(x, y)$$

نفترض في هذه المعادلة أن  $f$  يصف مدخلات المسألة على منطقة مستوية  $R$  بالحدود  $S$ . تظهر معادلات من هذا النوع في دراسة مسائل فيزيائية متعددة ومستقلة عن الزمن، مثل توزيع الحرارة المنتظم في منطقة في مستوى، ثم تعرّضها لقوى الجاذبية في المستوى، ومسائل ثنائية الأبعاد في حالة استقرار (منتظمة) ومحتوية على سوائل غير قابلة للانضغاط. ويجب وضع تحديدات إضافية للحصول على حل وحيد لمعادلة بواسون. فعلى سبيل المثال إن

دراسة توزيع الحرارة مستقر الحالة في منطقة في المستوى يتطلب كون  $f(x, y) \equiv 0$  ونتجاً بالتبسيط إلى

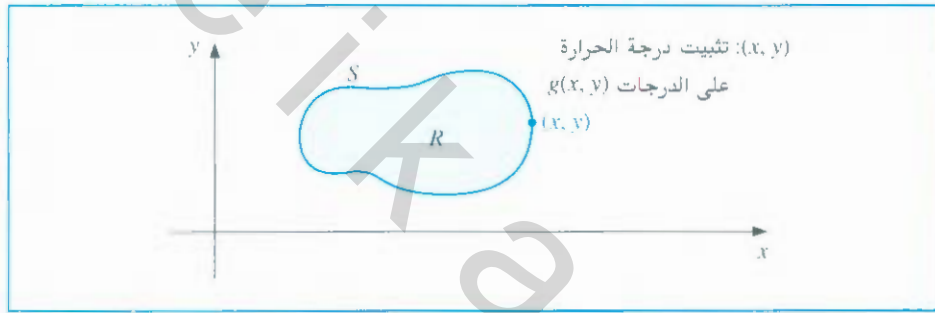
$$\frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x, y) + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2}(x, y) = 0$$

التي تسمى معادلة لابلاس Laplace's equation.

إذا كانت الحرارة داخل المنطقة قابلة للتحديد بتوزيعها على حدود المنطقة فإن المحددات تسمى حالات ديريشليه الحدودية (Dirichlet boundary Conditions) وتُعطى بـ

$$u(x, y) = g(x, y)$$

لـ  $(x, y)$  جميعها على  $S$ . حدود المنطقة  $R$ . (انظر شكل 1.12)



شكل 1.12

النقطة  $(x, y)$  داخل الشكل هي  $(x, y)$  بحيث تكون درجة الحرارة ثابتة عند  $g(x, y)$  درجة سنفترض في الفصل (2.12) الحل العددي لمسألة تحتوي معادلة تفاضلية جزئية تكافئية على

$$\frac{\partial u}{\partial t}(x, t) - \alpha^2 \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x, t) = 0$$

الصيغة

إن المسألة الفيزيائية التي افترضت هنا تُعنى بانسياب الحرارة خلال قضيب طوله  $l$  (انظر الشكل 2.12) وفيه حرارة متجانسة ضمن كل مقطع عرضي.

إن هذا يتطلب أن يكون القضيب معزولاً تماماً على سطحه الخارجي. الثابت  $\alpha$  مستقل عن المكان في القضيب ويتحدد بخواص توصيل الحرارة للمادة التي يتكون منها القضيب.



شكل 2.12

إن إحدى المجموعات النمطية للتحديدات في مسألة انسياب الحرارة من هذا النوع هي كيفية تحديد توزيع الحرارة الابتدائية في القضيب

$$u(x, 0) = f(x)$$

ووصف السلوك على طرفي القضيب. وعلى سبيل المثال إذا ثبتت حرارة الطرفين عند  $U_1$  و  $U_2$

عمل بيير - سيمون لابلاس

Pierre - Simon Laplace (1749-1827)

في كثير من الحقول الرياضية منتجا

أبحاثاً إبداعية في الاحتمالات والفيزياء

الرياضية. ولقد نشر إنتاجه الرئيس في

نظرية الحرارة في الفترة (1817-1820)

ملحوظة: قَدَم جوهان ديريشليه

Johann Peter Gustav Lejeune Dirichlet

(1805-1859)

مساهمات كبيرة في حقول نظرية الأعداد

وتقارب السلاسل ويمكن في الحفظة

اعتباره مؤسس سلاسل فورييه. لأنه كان

واحد من كتّاب بحث عميق في الموضوع

بحسب ريمان



فإن حالات الحدود تأخذ الصيغة

$$u(l, t) = U_2 \text{ و } u(0, t) = U_1$$

ويتقارب توزيع الحرارة من توزيع الحرارة المنتج للنهاية

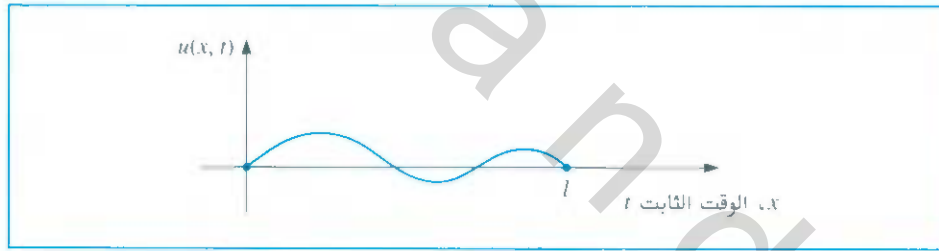
$$\lim_{t \rightarrow \infty} u(x, t) = U_1 + \frac{U_2 - U_1}{l}x$$

وبدلاً من هذا فإذا كان القضيب معزولاً بحيث لا تنساب الحرارة خلال الطرفين فإن حالات

$$\frac{\partial u}{\partial x}(l, t) = 0 \text{ و } \frac{\partial u}{\partial x}(0, t) = 0 \text{ الحدود تكون}$$

منتجة حرارة ثابتة في القضيب بوصفها حالة نهائية. إن المعادلة التفاضلية الجزئية ذات القطع المكافئ مهمة أيضاً في دراسة انتشار الغاز، وفي الحقيقة، تعرف في بعض الأوساط باسم معادلة الانتشار diffusion equation.

المسألة التي درست في فصل (3.12)، هي معادلة الموجة (wave equation) أحادية البعد، وهي مثال للمعادلة التفاضلية الجزئية ذات القطع الزائد. افترض أن سلكاً مرناً طوله  $l$  قد شد بين داعمين على المستوى الأفقي نفسه. (انظر شكل 3.12)



شكل 3.12

إذا جعلنا السلك يهتز في مستوى عمودي فإن الإزاحة العمودية  $u(x, t)$  لنقطة  $x$  عند الزمن  $t$  تحقق المعادلة التفاضلية الجزئية

$$\alpha^2 \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x, t) = \frac{\partial^2 u}{\partial t^2}(x, t) \text{ لكل } 0 < x < l \text{ و } 0 < t$$

بشرط أن تأثيرات التخميد مهملة وأن السعة كبيرة جداً. ولكي نضع محددات على هذه المسألة افترض الموقع الابتدائي لسلك، وأن سرعته معطاة بـ

$$u(x, 0) = f(x) \text{ و } \frac{\partial u}{\partial t}(x, 0) = g(x) \text{ لكل } 0 \leq x \leq l$$

إذا كانت نقطتا النهاية ثابتتين نحصل على  $u(0, t) = 0$  و  $u(l, t) = 0$  أيضاً.

هناك مسائل فيزيائية أخرى تحتوي على معادلة تفاضلية جزئية زائدة وهي التي تحدث في دراسة الدعام المتهزئة حيث يُثبت أحد طرفيها أو كلاهما، وكذلك في انتقال الكهرباء في خط طويل خاضع لبعض التسرب في التيار إلى الأرض.

إن سميات المعادلات التفاضلية الجزئية تسمى قطع مخروطية

## المعادلات التفاضلية الجزئية الناقصية (الإهليلجية) Elliptic Partial Differential Equations

1.12

المعادلات التفاضلية الجزئية الناقصية (الإهليلجية) Elliptic Partial Differential Equations

إن المعادلة التفاضلية الجزئية الناقصية التي نتناولها هنا هي معادلة بواسون

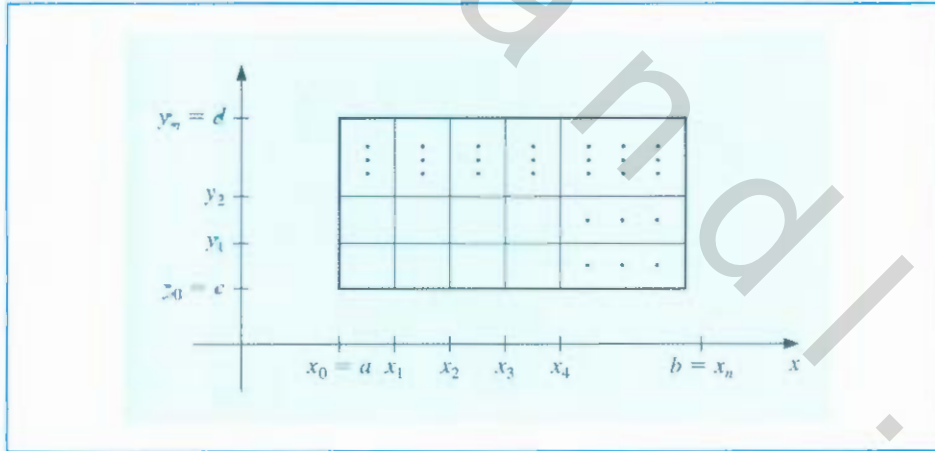
$$\nabla^2 u(x, y) \equiv \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x, y) + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2}(x, y) = f(x, y) \quad (1.12)$$

على  $R = \{(x, y) \mid a < x < b, c < y < d\}$  مع

$$u(x, y) = g(x, y) \text{ لكل } (x, y) \in S$$

حيث  $S$  تعبر عن حدود  $R$ . إذا كان  $f$  و  $g$  متصلين على مجاليهما فعدنذا يوجد حلٌ وحيد لهذه المعادلة.

إن الطريقة المستخدمة هي تكيف لطريقة الفرق المحدود للمسائل الحطية ذات القيم الحدودية التي بحثت في الفصل (3.11). إن الخطوة الأولى هي اختيار عددين صحيحين  $n$  و  $m$  وتعريف حجمي الخطوة  $h = (b - a)/n$  و  $k = (d - c)/m$ . خذ تجزئة للفترة  $[a, b]$  تحوي  $n$  من الأجزاء المتساوية بعرض  $h$ . وجزئ الفترة  $[c, d]$  إلى  $m$  من الأجزاء المتساوية بعرض  $k$ . (انظر شكل 4.12)



شكل 4.12

ضع تقسيماً على المستطيل  $R$  برسم خطوط عمودية وأخرى أفقية على النقاط بالإحداثيات

$$i = 0, 1, \dots, n \text{ لكل } x_i = a + ih \quad \text{حيث } (x_i, y_j)$$

$$j = 0, 1, \dots, m \text{ لكل } y_j = c + jk \quad \text{و}$$

الخطوط  $x = x_i$  و  $y = y_j$  هي خطوط تقسيم grid lines. وتقاطعاتها هي نقاط الشبكة mesh points للتقسيم.

لكل نقطة شبكة  $(x_i, y_j)$  داخل التقسيم، لكل  $i = 1, 2, \dots, n - 1$  و  $j = 1, 2, \dots, m - 1$

اسم سيمون ديمس بواسون  
Simeon Denis Poisson  
(1781-1842)  
في إنتاجه حول الحركة في المستوى. وبعد ذلك في نظرية الاحتمال أنجز عمله في المعادلات التفاضلية عندما كان يافعا خلال السنوات الأولى من القرن التاسع عشر

نستخدم سلسلة تايلور في المتغير  $x$  حول  $x_i$  لتوليد معادلة الفرق المركزي

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x_i, y_j) = \frac{u(x_{i+1}, y_j) - 2u(x_i, y_j) + u(x_{i-1}, y_j))}{h^2} - \frac{h^2}{12} \frac{\partial^4 u}{\partial x^4}(\xi_i, y_j) \quad (2.12)$$

حيث  $\xi_i \in (x_{i-1}, x_{i+1})$

نستخدم سلسلة تايلور أيضا في المتغير  $y$  حول  $y_j$  لتوليد معادلة الفرق المركزي

$$\frac{\partial^2 u}{\partial y^2}(x_i, y_j) = \frac{u(x_i, y_{j+1}) - 2u(x_i, y_j) + u(x_i, y_{j-1}))}{k^2} - \frac{k^2}{12} \frac{\partial^4 u}{\partial y^4}(x_i, \eta_j) \quad (3.12)$$

حيث  $\eta_j \in (y_{j-1}, y_{j+1})$

وباستخدام هذه المعادلات في المعادلة (1.12) يسمح لنا بالتعبير عن معادلة بواسون عند النقاط  $(x_i, y_j)$  كما يأتي:

$$\begin{aligned} & \frac{u(x_{i+1}, y_j) - 2u(x_i, y_j) + u(x_{i-1}, y_j))}{h^2} + \frac{u(x_i, y_{j+1}) - 2u(x_i, y_j) + u(x_i, y_{j-1}))}{k^2} \\ &= f(x_i, y_j) + \frac{h^2}{12} \frac{\partial^4 u}{\partial x^4}(\xi_i, y_j) + \frac{k^2}{12} \frac{\partial^4 u}{\partial y^4}(x_i, \eta_j) \end{aligned}$$

لكل  $i = 1, 2, \dots, n-1$  و  $j = 1, 2, \dots, m-1$  والتعبير عن حالات الحدود كالآتي:

$$u(x_n, y_j) = g(x_n, y_j) \text{ و } u(x_0, y_j) = g(x_0, y_j) \text{ لكل } j = 0, 1, \dots, m$$

$$u(x_i, y_m) = g(x_i, y_m) \text{ و } u(x_i, y_0) = g(x_i, y_0) \text{ لكل } i = 1, 2, \dots, n-1$$

وبصيغة معادلة الفروق، فإن هذا ينتج في طريقة الفرق المحدود بخطأ قطع محلي من الرتبة  $O(h^2 + k^2)$ :

$$2 \left[ \left( \frac{h}{k} \right)^2 + 1 \right] w_{ij} - (w_{i-1,j} + w_{i+1,j}) - \left( \frac{h}{k} \right)^2 (w_{i,j+1} + w_{i,j-1}) = -h^2 f(x_i, y_j) \quad (4.12)$$

$$\text{لكل } i = 1, 2, \dots, n-1 \text{ و } j = 1, 2, \dots, m-1$$

$$w_{nj} = g(x_n, y_j) \text{ و } w_{0j} = g(x_0, y_j) \text{ لكل } j = 0, 1, \dots, m \quad (5.12)$$

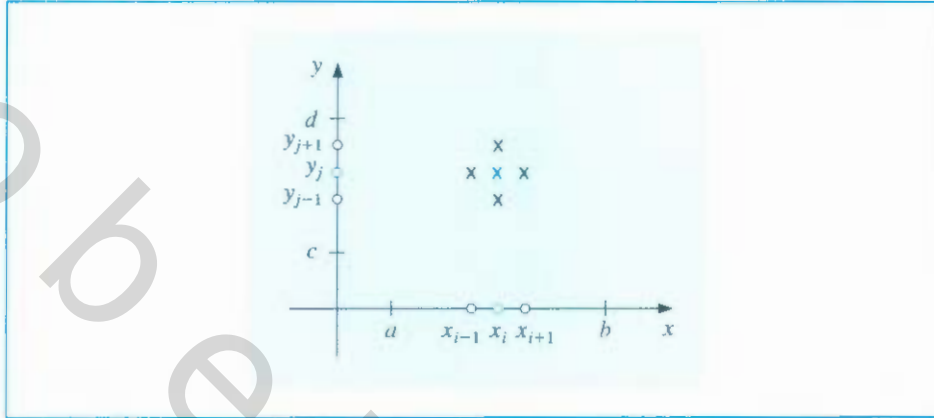
$$w_{im} = g(x_i, y_m) \text{ و } w_{i0} = g(x_i, y_0) \text{ لكل } i = 1, 2, \dots, n-1$$

حيث  $w_{ij}$  تقرب  $u(x_i, y_j)$

إن المعادلة النمطية في (4.12) تحتوي تقريبات لـ  $u(x, y)$  عند النقاط

$$(x_i, y_{j+1}), (x_i, y_j), (x_i, y_{j-1}), (x_{i-1}, y_j), (x_{i+1}, y_j)$$

وبإعادة النظر إلى التقسيم حيث تقع هذه النقاط. يظهر أن كل معادلة تحتوي على تقريبات في منطقة نجمية الشكل حول  $(x_i, y_j)$ . (انظر شكل 5.12) إذا استخدمنا المعلومات من حالات الحدود (5.12) حيثما كان ذلك مناسباً في النظام المعطى بالمعادلة (4.12)، أي على النقاط  $(x_i, y_j)$  المجاورة جميعها لخلية حدودية. نحصل على نظام خطي  $(n-1)(m-1) \times (n-1)(m-1)$  بمجهيل هي تقريبات  $w_{ij}$  لـ  $u(x_i, y_j)$  على النقاط الداخلية لخلية. يُعبّر عن النظام الخطي المتضمن لهذه المجهيل من أجل حساب المصفوفات بفاعلية أكثر إذا ما أعيدت تسمية النقاط الداخلية للخلية. وهناك نظام محبذ لتسمية هذه النقاط.



شكل 5.12

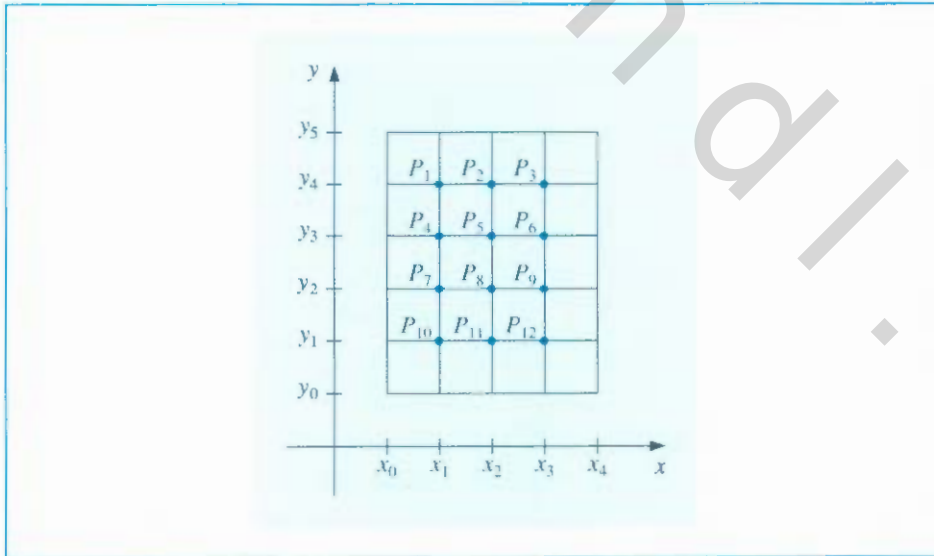
(انظر [Var 1, p.210]) يتلخص بوضع

$$w_l = w_{i,j} \text{ و } P_l = (x_i, y_j)$$

حيث  $l = i + (m - 1 - j)(n - 1)$  لكل  $i = 1, 2, \dots, n - 1$  و  $j = 1, 2, \dots, m - 1$

إن هذا يعطي تسمية لنقاط الخلايا بالتتابع من اليسار إلى اليمين ومن الأعلى إلى الأسفل.

وعلى سبيل المثال إذا كان  $n = 4$  و  $m = 5$  فإن التسمية الجديدة تنتج تقسيماً تظهر نقاطه في شكل (6.12). إن تسمية النقاط بهذه الطريقة يضمن أن النظام اللازم لتحديد  $w_{ij}$  هو مصفوفة مطوّقة ذات طوق عرضه  $2n - 1$  على الأكثر.



شكل 6.12

افترض مسألة توزيع الحرارة في الحالة المستقرة في صفيحة معدنية مربعة نقيحة ذات أبعاد  $0.5 \text{ m}$  في  $0.5 \text{ m}$ . تثبت درجة حرارة حدين متجاورين عند  $0^\circ \text{C}$ . وتزداد الحرارة على الحدين الآخرين خطياً عند إحدى الزوايا من  $0^\circ \text{C}$  إلى  $100^\circ \text{C}$  حيث يلتقي الضلعان.

مثال 1

إذا وضعنا الضلعين اللذين في الحالة الحدودية صفر على الإحداثي  $x$  والإحداثي  $y$  أمكن

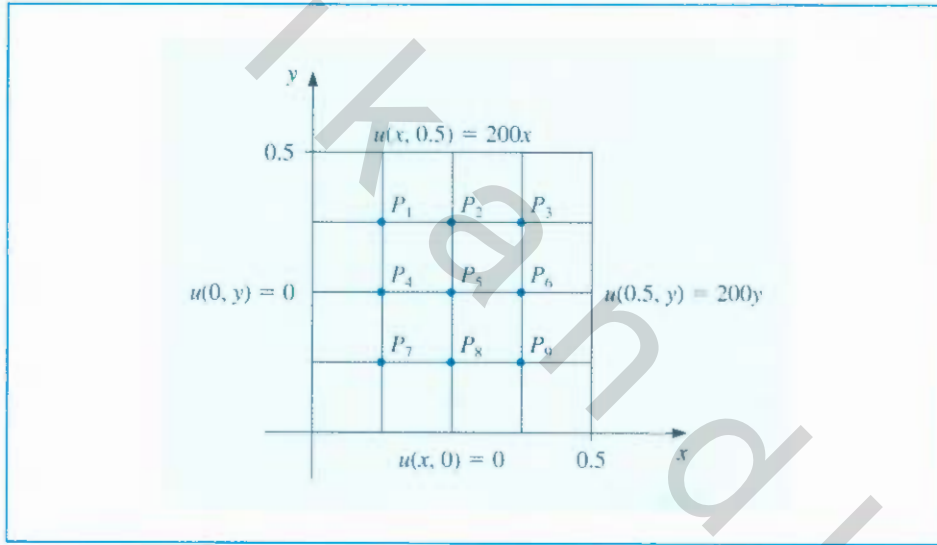
$$\frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x, y) + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2}(x, y) = 0 \quad \text{التعبير عن المسألة بالمعادلة}$$

لكل  $(x, y)$  في المجموعة  $R = \{(x, y) \mid 0 < x < 0.5, 0 < y < 0.5\}$  وفي الحالات الحدودية

$$u(0, y) = 0, \quad u(x, 0) = 0, \quad u(x, 0.5) = 200x, \quad u(0.5, y) = 200y$$

إذا كان  $n = m = 4$  فإن المسألة تخضع للتقسيم المعطى في شكل (7.12). وتكون معادلة الفرق (4.12) كما يأتي:

$$4w_{i,j} - w_{i+1,j} - w_{i-1,j} - w_{i,j-1} - w_{i,j+1} = 0 \quad \text{لكل } i = 1, 2, 3 \text{ و } j = 1, 2, 3$$



شكل 7.12

وبالتعبير عن هذا بدلالة التسمية الجديدة لنقاط التقسيم  $w_i = u(P_i)$  يتضمن أن المعادلات على

النقاط  $P_i$  تصبح

$$\begin{aligned} P_1 : & \quad 4w_1 - w_2 - w_4 = w_{0,3} + w_{1,4} \\ P_2 : & \quad 4w_2 - w_3 - w_1 - w_5 = w_{2,4} \\ P_3 : & \quad 4w_3 - w_2 - w_6 = w_{4,3} + w_{3,4} \\ P_4 : & \quad 4w_4 - w_5 - w_1 - w_7 = w_{0,2} \\ P_5 : & \quad 4w_5 - w_6 - w_4 - w_2 - w_8 = 0 \\ P_6 : & \quad 4w_6 - w_5 - w_3 - w_9 = w_{4,2} \\ P_7 : & \quad 4w_7 - w_8 - w_4 = w_{0,1} + w_{1,0} \\ P_8 : & \quad 4w_8 - w_9 - w_7 - w_5 = w_{2,0} \\ P_9 : & \quad 4w_9 - w_8 - w_6 = w_{3,0} + w_{4,1} \end{aligned}$$

حيث نحصل على الأطراف اليمنى للمعادلات من الحالات الحدودية.

وفي الحقيقة، تتضمن الحالات الحدودية ما يأتي:

$$u_{1,0} = u_{2,0} = u_{3,0} = u_{0,1} = u_{0,2} = u_{0,3} = 0,$$

$$u_{8,4} = u_{4,3} = 75 \text{ و } u_{1,4} = u_{4,1} = 25, \quad u_{2,4} = u_{4,2} = 50$$

إن النظام الخطي المرتبط بهذه المسألة يكون على الصيغة

$$\begin{bmatrix} 4 & -1 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 4 & -1 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 4 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & 0 & 4 & -1 & 0 & -1 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 0 & -1 & 4 & -1 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 0 & -1 & 4 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & 4 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0 & -1 & 4 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0 & -1 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} w_1 \\ w_2 \\ w_3 \\ w_4 \\ w_5 \\ w_6 \\ w_7 \\ w_8 \\ w_9 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 25 \\ 50 \\ 150 \\ 0 \\ 0 \\ 50 \\ 0 \\ 0 \\ 25 \end{bmatrix}$$

إن قيم  $w_1, w_2, \dots, w_9$  التي قد وجدت بتطبيق طريقة جاوس-سيدل على هذه المصفوفة معطاة في جدول (12.1).

إن هذه الإجابات صحيحة؛ لأن الحل الحقيقي  $u(x, y) = 400xy$  يحقق

$$\frac{\partial^4 u}{\partial x^4} = \frac{\partial^4 u}{\partial y^4} = 0$$

ولذلك فإن خطأ القطع يكون صفرًا عند كل خطوة.

إن المسألة التي افرضناها في المثال (1) فيها الحجم نفسه لكل خلية. وهو 25. وعلى كل إحداثي. وتتطلب حل نظام خطي  $9 \times 9$  فقط. إن هذا يبسط الوضع. ولا يحتاج إلى المسائل الحسابية التي تظهر عندما يكون النظام أكبر. تستخدم الخوارزمية (1.12) طريقة جاوس-سيدل Gauss-Seidel بتكرار لحل النظام الخطي الناتج. كما أنها تسمح بحجوم خلية غير متساوية على الإحداثيات.

الفرق المنتهي في معادلة بواسون Finite-Difference Equation

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x, y) + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2}(x, y) = f(x, y), \quad a \leq x \leq b, \quad c \leq y \leq d$$

تحت الشروط الحدودية

$$u(x, y) = g(x, y) \text{ إذا كان } x = a \text{ أو } x = b \text{ و } c \leq y \leq d$$

$$\text{و } u(x, y) = g(x, y) \text{ إذا كان } y = c \text{ أو } y = d \text{ و } a \leq x \leq b$$

المدخلات: نقاط النهاية  $a, b, c, d$ ، أعداد صحيحة  $m \geq 3, n \geq 3$  حد الخطأ لمسوح به  $TOL$  أكبر عدد من التكرارات  $N$ .

المخرجات: التقريبات  $w_{i,j}$  للقيم  $u(x_i, y_j)$  لكل  $i = 1, \dots, n-1$  ولكل  $j = 1, \dots, m-1$

أو رسالة تفيد بأنه قد تم تجاوز العدد الأكبر من التكرارات.

جدول 1.12

$w_i$	$i$
18.75	1
37.50	2
56.25	3
12.50	4
25.00	5
37.50	6
6.25	7
12.50	8
18.75	9



المضمون	الخطوة
ضع $h = (b - a)/n$ $k = (d - c)/m$	1
لكل $i = 1, \dots, n - 1$ ضع $x_i = a + ih$ (تحدد الخطوتان 2 و 3 نقاط الشبكة).	2
لكل $j = 1, \dots, m - 1$ ضع $y_j = c + jk$ .	3
لكل $i = 1, \dots, n - 1$ لكل $j = 1, \dots, m - 1$ ضع $w_{i,j} = 0$	4
ضع $\lambda = h^2/k^2$ $\mu = 2(1 + \lambda)$ $l = 1$	5
ما دام $l \leq N$ فننفذ الخطوات 20-7. (تنفذ الخطوات 20-7 تكرارات جاوس - سيدل).	6
ضع $z = (-h^2 f(x_1, y_{m-1}) + g(a, y_{m-1}) + \lambda g(x_1, d) + \lambda w_{1,m-2} + w_{2,m-1})/\mu$ $NORM =  z - w_{1,m-1} $ $w_{1,m-1} = z$	7
لكل $i = 2, \dots, n - 2$ ضع $z = (-h^2 f(x_i, y_{m-1}) + \lambda g(x_i, d) + w_{i-1,m-1} + w_{i+1,m-1} + \lambda w_{i,m-2})/\mu$ إذا كان $ w_{i,m-1} - z  > NORM$ فضع $ w_{i,m-1} - z $ ضع $w_{i,m-1} = z$	8
ضع $z = (-h^2 f(x_{n-1}, y_{m-1}) + g(b, y_{m-1}) + \lambda g(x_{n-1}, d) + w_{n-2,m-1} + \lambda w_{n-1,m-2})/\mu$ إذا كان $ w_{n-1,m-1} - z  > NORM$ فضع $ w_{n-1,m-1} - z $ ضع $w_{n-1,m-1} = z$	9
لكل $j = m - 2, \dots, 2$ نفذ الخطوات 11، 12 و 13.	10
ضع $z = (-h^2 f(x_1, y_j) + g(a, y_j) + \lambda w_{1,j+1} + \lambda w_{1,j-1} + w_{2,j})/\mu$ إذا كان $ w_{1,j} - z  > NORM$ فضع $ w_{1,j} - z $ ضع $w_{1,j} = z$	11
لكل $i = 2, \dots, n - 2$ ضع $z = (-h^2 f(x_i, y_j) + w_{i-1,j} + \lambda w_{i,j+1} + w_{i+1,j} + \lambda w_{i,j-1})/\mu$ إذا كان $ w_{i,j} - z  > NORM$ فضع $ w_{i,j} - z $ ضع $w_{i,j} = z$	12
ضع $z = (-h^2 f(x_{n-1}, y_j) + g(b, y_j) + w_{n-2,j} + \lambda w_{n-1,j+1} + \lambda w_{n-1,j-1})/\mu$ إذا كان $ w_{n-1,j} - z  > NORM$ فضع $ w_{n-1,j} - z $ ضع $w_{n-1,j} = z$	13
ضع $z = (-h^2 f(x_1, y_1) + g(a, y_1) + \lambda g(x_1, c) + \lambda w_{1,2} + w_{2,1})/\mu$ إذا كان $ w_{1,1} - z  > NORM$ فضع $ w_{1,1} - z $ ضع $w_{1,1} = z$	14



لكل $i = 2, \dots, n-2$ ضع $z = (-h^2 f(x_i, y_1) + \lambda g(x_i, c) + w_{i-1,1} + \lambda w_{i,2} + w_{i+1,1}) / \mu$ إذا كان $ w_{i,1} - z  > NORM$ فضع $ w_{i,1} - z $ ضع $w_{i,1} = z$	15
ضع $z = (-h^2 f(x_{n-1}, y_1) + g(b, y_1) + \lambda g(x_{n-1}, c) + w_{n-2,1} + \lambda w_{n-1,2}) / \mu$ إذا كان $ w_{n-1,1} - z  > NORM$ فضع $ w_{n-1,1} - z $ ضع $w_{n-1,1} = z$	16
إذا كان $NORM \leq TOL$ فعندئذ نفذ الخطوتين 18 و 19.	17
لكل $i = 1, \dots, n-1$ لكل $j = 1, \dots, m-1$ المخرجات $(x_i, y_j, w_{i,j})$	18
( العملية كانت ناجحة ) توقف.	19
ضع $l = l + 1$	20
المخرجات ( تم تجاوز أكبر عدد من التكرارات ) ( لم تنجح العملية ) توقف.	21



على الرغم من أن عملية التكرار لجاوس - سيدل متضمنة في الخوارزمية (1.12) للتبسيط، فإن من المهم استخدام طريقة مباشرة مثل طريقة جاوس للحذف عندما يكون النظام صغيراً أي من الرتبة 100 أو أقل، لأن موجبية التحديد تضمن الاستقرار بالنسبة إلى أخطاء التدوير. وعلى نحو خاص، فإن تعميم خوارزمية كراوت للتحليل (7.6) (انظر [Va-1,p.221]) كافية لحل هذا النظام، لأن المصفوفة تكون بصيغة قطاعات متماثلة ثلاثية القطر

$$\begin{bmatrix} A_1 & C_1 & 0 & \dots & 0 \\ C_1 & A_2 & C_2 & \dots & 0 \\ 0 & C_2 & \dots & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & C_{m-1} & A_{m-1} \end{bmatrix}$$

حيث كل قطاع بحجم  $(n-1) \times (n-1)$ .

أما في الأنظمة الكبيرة فيجب استخدام طريقة التكرار وبالتحديد طريقة SOR المعروفة في الخوارزمية (3.7). إن اختيار  $\omega$  الأعظمية في هذه الحالة يأتي من تحليل  $L$  إلى مصفوفتها القطرية  $D$  والمصفوفتين المثلثية العلوية  $U$  والمثلثية السفلية  $L$ .

$$A = D - L - U$$

وهي مصفوفة طريقة جاكوبي

$$B = D^{-1}(L + U)$$

وعندئذ يكون نصف القطر spectral للمصفوفة  $B$  (انظر [Var1]) هو

$$\rho(B) = \frac{1}{2} \left[ \cos\left(\frac{\pi}{m}\right) + \cos\left(\frac{\pi}{n}\right) \right]$$



ومن ثم فإن قيمة  $\omega$  التي ستستخدم هي

$$\omega = \frac{2}{1 + \sqrt{1 - [\rho(B)]^2}} = \frac{4}{2 + \sqrt{4 - \left[ \cos\left(\frac{\pi}{m}\right) + \cos\left(\frac{\pi}{n}\right) \right]^2}}$$

من الممكن أن ندخل طريقة القطاع في الخوارزمية لنحصل على تقارب أسرع في عملية SOR. لنعرض هذه الطريقة؛ انظر ([Var1, pp.221]).

افتراض معادلة بواسون

مثال 2

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x, y) + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2}(x, y) = xe^y, \quad 0 < x < 2, \quad 0 < y < 1$$

مع الحالات الحدودية

$$u(0, y) = 0, \quad u(2, y) = 2e^y, \quad 0 \leq y \leq 1$$

$$u(x, 0) = x, \quad u(x, 1) = ex, \quad 0 \leq x \leq 2$$

سنستخدم الخوارزمية (1.12) لنجد تقريب الحل الصحيح  $m = 5, n = 6$ ،  $u(x, y) = xe^y$

إن معيار التوقف في طريقة جاوس - سيدل في الخطوة 17 تتطلب

$$\left| w_{ij}^{(l)} - w_{ij}^{(l-1)} \right| \leq 10^{-10}$$

لكل  $i = 1, \dots, 5$  ولكل  $j = 1, \dots, 4$ .

ولذلك فقد حصلنا على حل معادلة الفرق بدقة. وتوقفت العملية عند  $l = 61$ . وقد عُرضت

النتائج والقيم الصحيحة في جدول (2.12).

جدول 2.12

$ u(x_i, y_j) - w_{i,j}^{(61)} $	$u(x_i, y_j)$	$w_{i,j}^{(61)}$	$y_j$	$x_i$	$j$	$i$
$1.30 \times 10^{-4}$	0.40713	0.40726	0.2000	0.3333	1	1
$2.08 \times 10^{-4}$	0.49727	0.49748	0.4000	0.3333	2	1
$2.23 \times 10^{-4}$	0.60737	0.60760	0.6000	0.3333	3	1
$1.60 \times 10^{-4}$	0.74185	0.74201	0.8000	0.3333	4	1
$2.55 \times 10^{-4}$	0.81427	0.81452	0.2000	0.6667	1	2
$4.08 \times 10^{-4}$	0.99455	0.99496	0.4000	0.6667	2	2
$4.37 \times 10^{-4}$	1.2147	1.2152	0.6000	0.6667	3	2
$3.15 \times 10^{-4}$	1.4837	1.4840	0.8000	0.6667	4	2
$3.64 \times 10^{-4}$	1.2214	1.2218	0.2000	1.0000	1	3
$5.80 \times 10^{-4}$	1.4918	1.4924	0.4000	1.0000	2	3
$6.24 \times 10^{-4}$	1.8221	1.8227	0.6000	1.0000	3	3
$4.51 \times 10^{-4}$	2.2255	2.2260	0.8000	1.0000	4	3
$4.51 \times 10^{-4}$	2.2255	2.2260	0.8000	1.0000	4	3
$4.27 \times 10^{-4}$	1.6285	1.6290	0.2000	1.3333	1	4
$6.79 \times 10^{-4}$	1.9891	1.9898	0.4000	1.3333	2	4
$7.35 \times 10^{-4}$	2.4295	2.4302	0.6000	1.3333	3	4
$5.40 \times 10^{-4}$	2.9674	2.9679	0.8000	1.3333	4	4
$3.71 \times 10^{-4}$	2.0357	2.0360	0.2000	1.6667	1	5
$5.84 \times 10^{-4}$	2.4864	2.4870	0.4000	1.6667	2	5
$6.41 \times 10^{-4}$	3.0369	3.0375	0.6000	1.6667	3	5
$4.89 \times 10^{-4}$	3.7092	3.7097	0.8000	1.6667	4	5

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 1.12

1. استخدم طريقة الفرق المحدود لتقريب حلّ المسألة

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2} = 4, \quad 0 < x < 1, \quad 0 < y < 2$$

$$u(x, 0) = x^2, \quad u(x, 2) = (x-2)^2, \quad 0 \leq x \leq 1$$

$$u(0, y) = y^2, \quad u(1, y) = (y-1)^2, \quad 0 \leq y \leq 2$$

استخدم  $h = k = \frac{1}{2}$ . وقارن النتائج بالحلّ الفعلي  $u(x, y) = (x-y)^2$

2. استخدم طريقة الفرق المحدود لتقريب حلّ المسألة

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2} = 0, \quad 1 < x < 2, \quad 0 < y < 1$$

$$u(x, 0) = 2 \ln x, \quad u(x, 1) = \ln(x^2 + 1), \quad 1 \leq x \leq 2$$

$$u(1, y) = \ln(y^2 + 1), \quad u(2, y) = \ln(y^2 + 4), \quad 0 \leq y \leq 1$$

استخدم  $h = k = \frac{1}{3}$ . وقارن النتائج بالحلّ الفعلي  $u(x, y) = \ln(x^2 + y^2)$

3. أوجد تقريب حلول المعادلات التفاضلية الجزئية الناقصية الآتية باستخدام الخوارزمية

1.12 :

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2} = 0, \quad 0 < x < 1, \quad 0 < y < 1$$

$$u(x, 0) = 0, \quad u(x, 1) = x, \quad 0 \leq x \leq 1$$

$$u(0, y) = 0, \quad u(1, y) = y, \quad 0 \leq y \leq 1$$

استخدم  $h = k = 0.2$ . وقارن النتائج بالحلّ الفعلي  $u(x, y) = xy$

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2} = -(\cos(x+y) + \cos(x-y)), \quad 0 < x < \pi, \quad 0 < y < \frac{\pi}{2}$$

$$u(0, y) = \cos y, \quad u(\pi, y) = -\cos y, \quad 0 \leq y \leq \frac{\pi}{2}$$

$$u(x, 0) = \cos x, \quad u\left(x, \frac{\pi}{2}\right) = 0, \quad 0 \leq x \leq \pi$$

استخدم  $h = \pi/10$  و  $k = \pi/5$ . وقارن النتائج بالحلّ الفعلي  $u(x, y) = \cos x \cos y$

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2} = (x^2 + y^2)e^{xy}, \quad 0 < x < 2, \quad 0 < y < 1$$

$$u(0, y) = 1, \quad u(2, y) = e^{2y}, \quad 0 \leq y \leq 1$$

$$u(x, 0) = 1, \quad u(x, 1) = e^x, \quad 0 \leq x \leq 2$$

استخدم  $h = 0.2$  و  $k = 0.1$ . وقارن النتائج بالحلّ الفعلي  $u(x, y) = e^{xy}$

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2} = \frac{x}{y} + \frac{y}{x}, \quad 1 < x < 2, \quad 1 < y < 2$$

$$u(x, 1) = x \ln x, \quad u(x, 2) = x \ln(4x^2), \quad 1 \leq x \leq 2$$

$$u(1, y) = y \ln y, \quad u(2, y) = 2y \ln(2y), \quad 1 \leq y \leq 2$$

استخدم  $h = k = 0.1$ . وقارن النتائج بالحلّ الفعلي  $u(x, y) = xy \ln xy$

4. كرّر التمرين 3(a) باستخدام الاستكمال الخارجي بأخذ  $h_0 = 0.2$ ،  $h_1 = h_0/2$  و  $h_2 = h_0/4$ .
5. أنشئ خوارزمية شبيهة بالخوارزمية (1.12) إلا أن المطلوب هو استخدام طريقة SOR مع  $\omega$  الأعظمية بدلاً من طريقة جاوس - سيدل لحل النظام الخطي.
6. كرّر التمرين (3) باستخدام الخوارزمية التي أنشئت في التمرين (5).
7. كابل ثنائي المحور مصنوع من موصل داخلي مساحة مقطعه العرضي 0.1، أنشئ مربع وموصل خارجي بمساحة 0.5 إنش مربع. إن الطاقة الكامنة على نقطة في المقطع العرضي للكابل توصف بمعادلة لابلاس.
- افتراض أن الموصل الداخلي بقي على 0 فولت. والموصل الخارجي بقي على 110 فولت. أوجد الطاقة الكامنة بين الموصلين باستخدام تقسيم طول المسافة الأفقية للخلية  $h = 0.1$  إنش. وطول المسافة العمودية  $k = 0.1$  in على المنطقة

$$D = \{ (x, y) \mid 0 \leq x, y \leq 0.5 \}$$

- أوجد تقريب حل معادلة لابلاس على كل نقطة في التقسيم. واستخدم مجموعتي الحالات الحدودية لاشتقاق نظام خطي ليتم حله بطريقة جاوس - سيدل.
8. صفيحة مستطيلة من الفضة بطول 6 cm وعرض 5 cm. نتجت حرارة متجانسة على كل نقطة بمعدل  $q = 1.5 \text{ cal}/(\text{cm}^2 \cdot \text{s})$ . افترض أن  $x$  تمثل المسافة على حافة طول الصفيحة الذي هو 6 cm و  $y$  تمثل المسافة على حافة عرض الصفيحة الذي هو 5 cm.

افتراض أن الحرارة  $u$  على الأطراف قد بقيت على درجات الحرارة الآتية:

$$u(x, 0) = x(6 - x), \quad u(x, 5) = 0, \quad 0 \leq x \leq 6$$

$$u(0, y) = y(5 - y), \quad u(6, y) = 0, \quad 0 \leq y \leq 5$$

حيث يقع المركز على نقطة الصفيحة بالإحداثيات (0,0) وتقع حافتا المستطيل على الإحداثي  $x$  والإحداثي  $y$ . إن الحرارة في حالة الاستقرار  $u = u(x, y)$  تحقق معادلة بواسون

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x, y) + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2}(x, y) = -\frac{q}{K}, \quad 0 < x < 6, \quad 0 < y < 5$$

حيث  $K$  ثابت توصيل الحرارة، ويساوي  $1.04 \text{ cal}/(\text{cm} \cdot \text{deg} \cdot \text{s})$ . أوجد تقريب الحرارة  $u(x, y)$  باستخدام الخوارزمية (1.12) بأخذ  $h = 0.4$  و  $k = \frac{1}{3}$ .

## 2.12 المعادلات التفاضلية الجزئية المكافئة Parabolic Partial Differential

إن المعادلة التفاضلية الجزئية المكافئة التي ندرسها هي معادلة الحرارة أو الانتشار على الصيغة

$$\frac{\partial u}{\partial t}(x, t) = \alpha^2 \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x, t), \quad 0 < x < l, \quad t > 0 \quad (6.12)$$

تحت الشروط

$$u(x, 0) = f(x), \quad 0 \leq x \leq l \quad \text{و} \quad u(0, t) = u(l, t) = 0, \quad t > 0$$

وان الطريقة التي نستخدمها لإيجاد تقريب لحل هذه المسألة تحتوي الفروق المحدودة. وهي مماثلة للطريقة المستخدمة في الفصل (1.12).

أولاً: نختار عدداً صحيحاً  $m > 0$  ونعرف  $m = l/m$  وبعدها نختار حجم الخطوة الزمنية  $k$ .

إن نقاط تقسيم هذه الحالة هي  $(x_i, t_j)$  حيث  $x_i = ih$  لكل  $i = 0, 1, \dots, m$  و  $t_j = jk$  لكل  $j = 0, 1, \dots, n$ .

نحصل على طريقة الفرق باستخدام سلسلة تايلور في  $t$  لتكوين مقسوم الفرق.

$$\frac{\partial u}{\partial t}(x_i, t_j) = \frac{u(x_i, t_j + k) - u(x_i, t_j)}{k} = \frac{k}{2} \frac{\partial^2 u}{\partial t^2}(x_i, \mu_j) \quad (7.12)$$

لقيم ما  $\mu_j \in (t_j, t_{j+1})$  وسلسلة تايلور في  $x$  لتكوين مقسوم الفرق

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x_i, t_j) = \frac{u(x_i + h, t_j) - 2u(x_i, t_j) + u(x_i - h, t_j)}{h^2} = \frac{h^2}{12} \frac{\partial^4 u}{\partial x^4}(\xi_i, t_j) \quad (8.12)$$

حيث  $\xi_i \in (x_{i-1}, x_{i+1})$

تتضمن المعادلة التفاضلية الجزئية المكافئة (6.12) أن نقاط التقسيم الداخلية  $(x_i, t_j)$  لكل

$i = 1, 2, \dots, m-1$  و  $j = 1, 2, \dots, n$  تعطينا

$$\frac{\partial u}{\partial t}(x_i, t_j) - \alpha^2 \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x_i, t_j) = 0$$

ولذلك تصبح طريقة الفرق باستخدام مقسومي الفرق (7.12) و (8.12) على الصيغة

$$\frac{w_{i,j+1} - w_{ij}}{k} - \alpha^2 \frac{w_{i+1,j} - 2w_{ij} + w_{i-1,j}}{h^2} = 0 \quad (9.12)$$

حيث  $w_{ij}$  تقرب  $u(x_i, t_j)$

إن خطأ القطع المحلي لمعادلة الفرق هو

$$\tau_{ij} = \frac{k}{2} \frac{\partial^2 u}{\partial t^2}(x_i, \mu_j) - \alpha^2 \frac{h^2}{12} \frac{\partial^4 u}{\partial x^4}(\xi_i, t_j) \quad (10.12)$$

حل المعادلة (9.10) لإيجاد  $w_{i,j+1}$  يعطي

$$w_{i,j+1} = \left(1 - \frac{2\alpha^2 k}{h^2}\right) w_{ij} + \alpha^2 \frac{k}{h^2} (w_{i+1,j} + w_{i-1,j}) \quad (11.12)$$

لكل  $i = 1, 2, \dots, m-1$  و  $j = 1, 2, \dots, n$

بما أن الحالة الابتدائية  $u(x, 0) = f(x)$  لكل  $0 \leq x \leq l$  تتضمن أن  $w_{i,0} = f(x_i)$  لكل

$i = 0, 1, \dots, m$  فإنه يمكن استخدام هذه القيم في المعادلة (11.12) لإيجاد قيمة  $w_{i,1}$

لكل  $i = 1, 2, \dots, m-1$ . أما الحالات الإضافية  $u(0, t) = 0$  و  $u(l, t) = 0$  فتتضمن

أن  $w_{0,1} = w_{m,1} = 0$  لذلك يكون من الممكن إيجاد المدخلات جميعها التي على الصيغة

$w_{i,1}$ . إذا أعدنا تطبيق الطريقة حال معرفة التقريبات  $w_{i,1}$  جميعها فإنه يمكن إيجاد قيم

$w_{i,2}, w_{i,3}, \dots$  بطريقة مماثلة. إن الطبيعة الصريحة لطريقة الفرق تتضمن إمكانية كتابة المصفوفة

$(m-1) \times (m-1)$  المقترنة بهذا النظام على الصيغة ثلاثية الأقطار

$$A = \begin{bmatrix} (1-2\lambda) & \lambda & 0 & \dots & 0 \\ \lambda & (1-2\lambda) & \lambda & & \\ 0 & \dots & \dots & \dots & \\ \vdots & & & & \\ 0 & \dots & 0 & \lambda & (1-2\lambda) \end{bmatrix}$$

حيث  $\lambda = \alpha^2(k/h^2)$

إذا افترضنا

$$w^{(0)} = (f(x_1), f(x_2), \dots, f(x_{m-1}))^t$$

$$w^{(j)} = (w_{1j}, w_{2j}, \dots, w_{m-1,j})^t \text{ لكل } j = 1, 2, \dots$$

فإن الحل التقريبي يُعطى بالصيغة

$$w^{(j)} = A w^{(j-1)} \text{ لكل } j = 1, 2, \dots$$

ولذلك يمكن الحصول على  $w^{(j)}$  من  $w^{(j-1)}$  بعملية ضرب مصفوفة بسيطة.

إن هذا يعرف بطريقة الفرق الأمامي Forward - Difference method. إذا كان حلُّ المعادلة

التفاضلية الجزئية يملك أربع مشتقات جزئية متصلة في  $x$ ، ومشتقتين في  $t$  فإن المعادلة (10.12)

تتضمن الطريقة من الرتبة  $O(k + h^2)$ .

افتراض معادلة الحرارة

مثال 1

$$\frac{\partial u}{\partial t}(x, t) - \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x, t) = 0, \quad 0 < x < 1, \quad 0 \leq t$$

في الحالات الحدودية

$$u(0, t) = u(1, t) = 0, \quad 0 < t$$

والحالات الابتدائية

$$u(x, 0) = \sin(\pi x), \quad 0 \leq x \leq 1$$

إن حلَّ هذه المسألة هو

$$u(x, t) = e^{-\pi^2 t} \sin(\pi x)$$

سيُقرَّب الحل عند  $t = 0.5$  باستخدام طريقة الفرق الأمامي، أولاً بأخذ  $h = 0.1$ ،  $k = 0.0005$

و  $\lambda = 0.05$  ثم بأخذ  $h = 0.1$ ،  $k = 0.01$  و  $\lambda = 1$ .

لقد عُرضت النتائج في جدول (3.12).

جدول 3.12

$ u(x_i, 0.5) - w_{i,50} $	$w_{i,50}$ $k = 0.01$	$ u(x_i, 0.5) - w_{i,1000} $	$w_{i,1000}$ $k = 0.0005$	$u(x_i, 0.5)$	$x_i$
	0		0	0	0.0
$8.199 \times 10^7$	$8.19876 \times 10^7$	$6.411 \times 10^{-5}$	0.00228652	0.00222241	0.1
$1.557 \times 10^8$	$-1.55719 \times 10^8$	$1.219 \times 10^{-4}$	0.00434922	0.00422728	0.2
$2.138 \times 10^8$	$2.13833 \times 10^8$	$1.678 \times 10^{-4}$	0.00598619	0.00581336	0.3
$2.506 \times 10^8$	$-2.50642 \times 10^8$	$1.973 \times 10^{-4}$	0.00703719	0.00683389	0.4
$2.627 \times 10^8$	$2.62685 \times 10^8$	$2.075 \times 10^{-4}$	0.00739934	0.00719188	0.5
$2.490 \times 10^8$	$-2.49015 \times 10^8$	$1.973 \times 10^{-4}$	0.00703719	0.00683389	0.6
$2.112 \times 10^8$	$2.11200 \times 10^8$	$1.678 \times 10^{-4}$	0.00598619	0.00581336	0.7
$1.531 \times 10^8$	$-1.53086 \times 10^8$	$1.219 \times 10^{-4}$	0.00434922	0.00422728	0.8
$8.036 \times 10^7$	$8.03604 \times 10^7$	$6.511 \times 10^{-5}$	0.00228652	0.00222241	0.9
	0		0	0	1.0

يتوقع أن يكون خطأ القطع في المثال (1) من الرتبة  $O(k + h^2)$ . على الرغم من الحصول على

هذا بأخذ  $h = 0.1$  و  $k = 0.0005$ ، فإنه بالتأكيد غير ذلك بأخذ  $h = 0.1$  و  $k = 0.01$ ، ولكي

نبين هذه الصعوبة، يجب دراسة الاستقرار في طريقة الفرق الأمامي.

إذا حصل خطأ  $e^{(0)} = (e_1^{(0)}, e_2^{(0)}, \dots, e_{m-1}^{(0)})'$  في تمثيل البيانات الابتدائية

$$w^{(0)} = (f(x_1), f(x_2), \dots, f(x_{m-1}))'$$

(أو في أي خطوة، علماً بأن اختيار الخطوة الابتدائية هو للملاءمة)، فإن خط  $Ae^{(0)}$  يتنامى

في  $w^{(1)}$ : لأن

$$w^{(1)} = A(w^{(0)} + e^{(0)}) = Aw^{(0)} + Ae^{(0)}$$

تتواصل هذه العملية في الخطوة  $n$ ، ويكون الخطأ في  $w^{(n)}$ : لأن  $e^{(0)}$  مساوٍ لـ  $A^n e^{(0)}$ . ومن ثم تكون الطريقة مستقرة بالضبط عندما لا تكبر هذه الأخطاء في حال ازدياد  $n$ . ولكن يكون هذا صحيحاً إذا فقط إذا كان لأي خطأ ابتدائي  $e^{(0)}$  نحصل على  $\|e^{(0)}\| \leq \|A^n e^{(0)}\|$  لجميع  $n$ . إذن يجب أن نحصل على  $\|A^n\| \leq 1$ . وهو شرط يتطلب أن  $\rho(A^n) = (\rho(A))^n \leq 1$  بحسب النظرية (15.7). ومن ثم تكون طريقة الفرق الأمامي مستقرة فقط إذا كان  $\rho(A) \leq 1$  ومن الممكن برهنة أن القيم الذاتية للمصفوفة  $A$  هي

$$\mu_i = 1 - 4\lambda \left( \sin \left( \frac{i\pi}{2m} \right) \right)^2 \quad i = 1, 2, \dots, m-1$$

(انظر تمرين 13). ومن ثم يختزل شرط الاستقرار إلى تحديد ما إذا كان

$$\rho(A) = \max_{1 \leq i \leq m-1} \left| 1 - 4\lambda \left( \sin \left( \frac{i\pi}{2m} \right) \right)^2 \right| \leq 1$$

التي تبسط إلى

$$0 \leq \lambda \left( \sin \left( \frac{i\pi}{2m} \right) \right)^2 \leq \frac{1}{2} \quad i = 1, 2, \dots, m-1$$

بما أن الاستقرار يتطلب تحقق هذه المتراجحة عندما  $h \rightarrow 0$ ، أو على نحو مكافئ عندما  $m \rightarrow \infty$ ، فإن كون

$$\lim_{m \rightarrow \infty} \left[ \sin \left( \frac{(m-1)\pi}{2m} \right) \right]^2 = 1$$

يعني أن الاستقرار سيحدث فقط إذا كان  $0 \leq \lambda \leq \frac{1}{2}$ .

بما أن  $\lambda = \alpha^2(k/h^2)$  فإن هذه المتراجحة تتطلب اختيار  $h$  و  $k$  بحيث

$$\alpha^2 \frac{k}{h^2} \leq \frac{1}{2}$$

في المثال (1) كان لدينا  $\alpha = 1$ . ولذلك فإن هذا الشرط يتحقق عندما  $h = 0.1$  و  $k = 0.0005$ ،

ولكن عندما زادت  $k$  لتصبح 0.01 دون أي زيادة في  $h$ ، أصبحت النسبة

$$\frac{0.01}{(0.1)^2} = 1 > \frac{1}{2}$$

وظهرت مشكلات الاستقرار.

بالتوافق مع مصطلحات الباب الخامس، نقول إن طريقة الفرق الأمامي مستقرة بشروط، ونلاحظ

أن الطريقة تتقارب إلى حلّ المعادلة (6.12) بمعدل تقارب  $O(k + h^2)$  على شرط أن

$$\alpha^2 \frac{k}{h^2} \leq \frac{1}{2}$$

وتتحقق شروط الاتصال اللازمة على الحل.

( يمكن الرجوع إلى [IK,pp502-505] للحصول على برهان مفصل)؛ للحصول على طريقة تكون مستقرة دون شروط (Unconditionally stable)؛ نعد طرائق الفرق الضمني التي تنتج من مقسوم الفرق الخلفي للمشتقة  $(\partial u / \partial t)(x_i, t_j)$  على الصيغة

$$\frac{\partial u}{\partial t}(x_i, t_j) = \frac{u(x_i, t_j) - u(x_i, t_{j-1})}{k} + \frac{k}{2} \frac{\partial^2 u}{\partial t^2}(x_i, t_j)$$

حيث  $\mu_j$  في  $(t_{j-1}, t_j)$ .

إن تعويض هذه المعادلة مع معادلة (8.12) لـ  $\partial^2 u / \partial x^2$  في المعادلة التفاضلية الجزئية يعطي

$$\begin{aligned} & \frac{u(x_i, t_j) - u(x_i, t_{j-1})}{k} - \alpha^2 \frac{u(x_{i+1}, t_j) - 2u(x_i, t_j) + u(x_{i-1}, t_j))}{h^2} \\ &= -\frac{k}{2} \frac{\partial^2 u}{\partial t^2}(x_i, \mu_j) - \alpha^2 \frac{h^2}{12} \frac{\partial^4 u}{\partial x^4}(\xi_i, t_j) \end{aligned}$$

لبعض  $\xi_i \in (x_{i-1}, x_{i+1})$ .

إن طريقة الفرق - الخلفي (Backward - Difference method) التي تنتج هي

$$\frac{w_{ij} - w_{i,j-1}}{k} - \alpha^2 \frac{w_{i+1,j} - 2w_{ij} + w_{i-1,j}}{h^2} = 0 \quad (12.12)$$

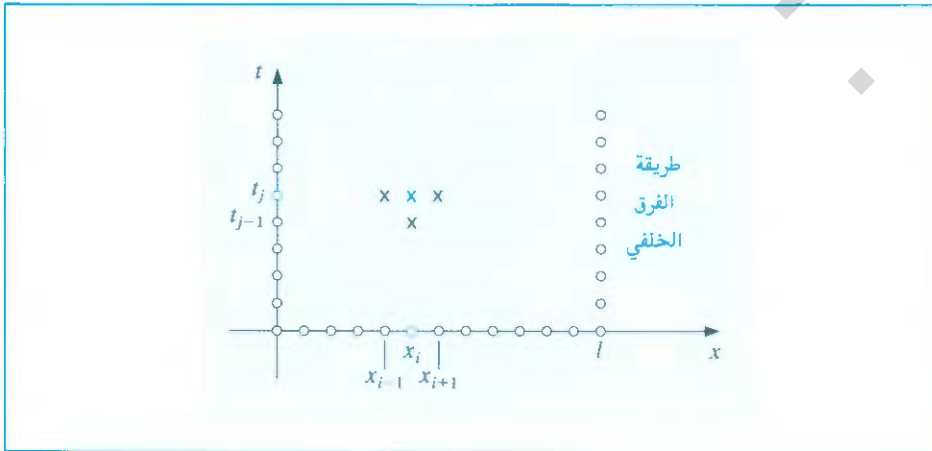
لكل  $j = 1, 2, \dots$  و  $i = 1, 2, \dots, m-1$

تحتوي طريقة الفرق - الخلفي في كل خطوة نمطية على النقاط الشبكية

$(x_{i+1}, t_j)$  و  $(x_{i-1}, t_j)$ ،  $(x_i, t_{j-1})$ ،  $(x_i, t_j)$

وتتعامل مع تقريبات على النقاط المشار إليها بعلامة  $x$  في شكل (8.12).

شكل 8.12



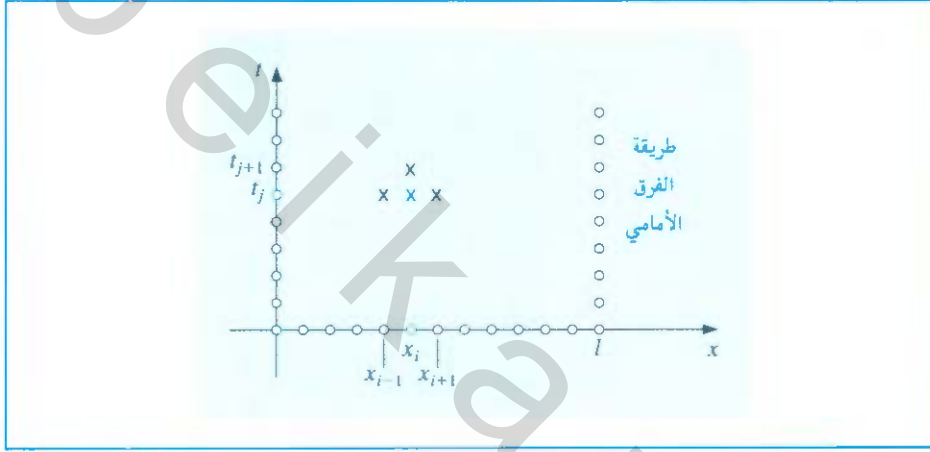
وبما أن الحالات الحدودية والابتدائية المرتبطة بهذه المسألة تعطي معلومات على النقاط الشبكية المشار إليها بدائرة، فإن الشكل يظهر عدم إمكانية استخدام أي عملية صريحة لحل المعادلة (12.12).

تذكر أنه في طريقة الفرق - الأمامي قد استخدمت تقريبات على النقاط

$$(x_{i+1}, t_j) \text{ و } (x_{i-1}, t_j), (x_i, t_j), (x_i, t_{j+1})$$

ومن ثم كانت هناك طريقة صريحة متاحة لإيجاد التقريبات بناءً على الحالات الحدودية والابتدائية. (انظر شكل 9.12)

شكل 9.12



وإذا افترضنا مرة أخرى أن  $\lambda$  تعبر عن  $\alpha^2(k/h^2)$  فإن طريقة الفرق الخلفي تصبح

$$(1 + 2\lambda)w_{ij} - \lambda w_{i+1,j} - \lambda w_{i-1,j} = w_{i,j-1}$$

$$\text{لكل } j = 1, 2, \dots \text{ و } i = 1, 2, \dots, m-1$$

وبمعرفةنا بأن  $w_{i,0} = f(x_i)$  لكل  $i = 1, 2, \dots, m-1$  و  $w_{m,j} = w_{0,j} = 0$  لكل

$j = 1, 2, \dots$  فإن طريقة الفرق هذه تملك التمثيل بالمصفوفات

$$\begin{bmatrix} (1+2\lambda) & -\lambda & 0 & \dots & 0 \\ -\lambda & & & & \\ 0 & & & & \\ \vdots & & & & \\ 0 & \dots & 0 & -\lambda & (1+2\lambda) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} w_{1,j} \\ w_{2,j} \\ \vdots \\ w_{m-1,j} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} w_{1,j-1} \\ w_{2,j-1} \\ \vdots \\ w_{m-1,j-1} \end{bmatrix} \quad (13.12)$$

أو  $Aw^{(j)} = w^{(j-1)}$  لكل  $i = 1, 2, \dots$ . ومن ثم يجب علينا الآن حل نظام خطي للحصول على  $w^{(j)}$  من  $w^{(j-1)}$ . بما أن  $\lambda > 0$  فإن المصفوفة حتماً ثلاثية الأقطار. ويمكننا استخدام أي من خوارزمية كراوت للتحليل (7.6) أو خوارزمية (3.7) SOR لحل هذا النظام. ونحل الخوارزمية (2.12) المعادلة (13.12) باستخدام تحليل كراوت الذي هو مقبول، إلا إذا كنت  $n$  كبيرة في هذه الخوارزمية. ونفترض لأغراض التوقف وجود حد على  $t$ .



### معادلة الفرق الإرجاعي Heat Equation Backward - Difference

لإيجاد تقريب لحل المعادلة التفاضلية الجزئية المكافئة

$$\frac{\partial u}{\partial t}(x, t) - \alpha^2 \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x, t) = 0, \quad 0 < x < l, \quad 0 < t < T$$

تحت الحالات الحدودية

$$u(0, t) = u(l, t) = 0, \quad 0 < t < T$$

والحالات الابتدائية

$$u(x, 0) = f(x), \quad 0 \leq x \leq l$$

المدخلات: نقطة النهاية  $l$ ، أكبر وقت  $T$ ، ثابت  $\alpha$ ، أعداد صحيحة  $m \geq 3$ ،  $N \geq 1$ .  
المخرجات: تقريبات  $w_{i,j}$  إلى  $u(x_i, t_j)$  لكل  $i = 1, \dots, m-1$  و  $j = 1, \dots, N$

الخطوة	المضمون
1	ضع $h = l/m$ $k = T/N$ $\lambda = \alpha^2 k/h^2$
2	لكل $i = 1, \dots, m-1$ ضع $w_i = f(ih)$ (القيم الابتدائية) (تنفذ الخطوات 3-11 نظامًا خطيًا ثلاثي الأقطار باستخدام الخوارزمية 7.6).
3	ضع $l_1 = 1 + 2\lambda$ $u_1 = -\lambda/l_1$
4	لكل $i = 2, \dots, m-2$ ضع $l_i = 1 + 2\lambda + \lambda u_{i-1}$ $u_i = -\lambda/l_i$
5	ضع $l_{m-1} = 1 + 2\lambda + \lambda u_{m-2}$
6	لكل $j = 1, \dots, N$ نفذ الخطوات 7-11.
7	ضع $t = jk$ ( $t_j$ الحالية) $z_1 = w_1/l_1$
8	لكل $i = 2, \dots, m-1$ ضع $z_i = (w_i + \lambda z_{i-1})/l_i$
9	ضع $w_{m-1} = z_{m-1}$
10	لكل $i = m-2, \dots, 1$ ضع $w_i = z_i - u_i w_{i+1}$
11	المخرجات ( $t$ ) (لاحظ $t_j$ ) لكل $i = 1, \dots, m-1$ ضع $x = ih$ المخرجات ( $x, w_i$ ) (لاحظ $w_i = w_{i,j}$ )
12	(العملية مكتملة). توقف



مثال 2 طريقة الفرق الإرجاعي الخوارزمية (2.12) بأخذ  $h = 0.1$  و  $k = 0.01$  ستستخدم لتقريب حل

معادلة الحرارة

$$\frac{\partial u}{\partial t}(x, t) - \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x, t) = 0, \quad 0 < x < 1, \quad 0 < t$$

تحت المحددات

$$u(0, t) = u(1, t) = 0, \quad 0 < t, \quad u(x, 0) = \sin \pi x, \quad 0 \leq x \leq 1$$

التي افترضت في المثال (1). لكي نعرض الاستقرار غير المشروط لطريقة الفرق الإرجاعي، نقارن ثانية  $w_{i,50}$  بـ  $u(x_i, 0.5)$  حيث  $i = 0, 1, \dots, 10$ . إن النتائج المعروضة في جدول (4.12) لها القيمتان  $h$  و  $k$  المساويتان لتلك في العمودين الخامس والسادس في جدول (3.12). التي تشرح استقرار هذه الطريقة.

$ w_{i,50} - u(x_i, 0.5) $	$u(x_i, 0.5)$	$w_{i,50}$	$x_i$
	0	0	0.0
$6.756 \times 10^{-4}$	0.00222241	0.00289802	0.1
$1.285 \times 10^{-3}$	0.00422728	0.00551236	0.2
$1.769 \times 10^{-3}$	0.00581836	0.00758711	0.3
$2.079 \times 10^{-3}$	0.00683989	0.00891918	0.4
$2.186 \times 10^{-3}$	0.00719188	0.00937818	0.5
$2.079 \times 10^{-3}$	0.00683989	0.00891918	0.6
$1.769 \times 10^{-3}$	0.00581836	0.00758711	0.7
$1.285 \times 10^{-3}$	0.00422728	0.00551236	0.8
$6.756 \times 10^{-4}$	0.00222241	0.00289802	0.9
	0	0	1.0

جدول 4.12

إن السبب وراء عدم خضوع طريقة الفرق الإرجاعي لمشكلات الاستقرار التي تواجهها طريقة الفرق الأمامي يمكن أن يتضح عن طريق تحليل القيم الذاتية للمصفوفة  $A$ . إن القيم الذاتية لطريقة الفرق الإرجاعي (انظر التمرين 14) هي

$$\mu_i = 1 + 4\lambda \left[ \sin \left( \frac{i\pi}{2m} \right) \right]^2 \quad \text{لكل } i = 1, 2, \dots, m-1$$

وبما أن  $\lambda > 0$  فإن  $\mu_i > 1$  لكل  $i = 1, 2, \dots, m-1$ . إن هذا يتضمن أن  $A^{-1}$  موجودة. لأن الصفر ليس قيمة ذاتية للمصفوفة  $A$ . وينتج الخطأ  $e^{(0)}$  في البيانات الابتدائية خطأ مقمارة  $e^{(0)}$  عند الخطوة  $A^{-1}$ . بما أن كل قيمة ذاتية للمصفوفة  $A$  هي مقلوب القيمة الذاتية المقابلة لها في  $A$ . فإن نصف القطر الطيفي للمصفوفة  $A^{-1}$  محدود الأعلى بالعدد 1. والطريقة مستقرة مع الاستقلال عن اختيار  $\lambda = \alpha^2(k/h^2)$ . وبلغت الباب الخامس نسمي طريقة الفرق الإرجاعي باسم الطريقة المستقرة بلا شروط (Unconditionally stable method). إن خطأ القطع المحلي لهذه الطريقة هو من الرتبة  $O(k+h^2)$  على أن حل المعادلة التفاضلة يحقق شروط الاشتقاق العادية. وفي هذه الحالة تتقارب الطريقة إلى حل المعادلة التفاضلية الجزئية بمعدل التقارب نفسه. (انظر [IK,p.508]).

إن ضعف طريقة الفرق الإرجاعي ينتج عن حقيقة أن خطأ القطع المحلي فيه جزء من رتبة  $O(k)$ ، متطلباً أن تكون الفترات الزمنية أصغر كثيراً من الفترات المكانية. ومن الواضح أن يكون من المهم وجود طريقة فيها خطأ القطع المحلي من الرتبة  $O(k^2 + h^2)$ .

إن الخطوة الأولى في هذا الاتجاه هي أن نستخدم معادلة فروق ذات خطأ  $O(k^2)$  في  $u(x, t)$  بدلاً من تلك التي استخدمناها سابقاً والتي كان خطأها  $O(k)$ . ويمكن عمل هذا باستخدام سلسلة تايلور في  $t$  للدالة  $u(x, t)$  عند النقطة  $(x_i, t_j)$  ومن ثم إيجاد القيم عند  $(x_{i+1}, t_{j+1})$  و  $(x_{i-1}, t_{j-1})$

ريتشاردسون

(L. F. Richardson) - الذي مر معنا أن  
اسم مقترن بالاستعداد الخارجي -  
قد سُمع في عهد من في تقريب  
المعادلات التفاضلية الجزئية

لايجاد معادلة الفرق المركزي

$$\frac{\partial u}{\partial t}(x_i, t_j) = \frac{u(x_i, t_{j+1}) - u(x_i, t_{j-1})}{2k} + \frac{k^2}{6} \frac{\partial^3 u}{\partial t^3}(x_i, \mu_j)$$

حيث  $\mu_j \in (t_{j-1}, t_{j+1})$ 

إن طريقة الفرق التي تنتج من تعويض هذا وفرق المقسوم العادي للمشتقة  $(\partial^2 u / \partial x^2)$ ، أي معادلة (8.12) في المعادلة التفاضلية تسمى طريقة ريتشاردسون، وتعطي الصيغة

$$\frac{w_{i,j+1} - w_{i,j-1}}{2k} - \alpha^2 \frac{w_{i+1,j} - 2w_{i,j} + w_{i-1,j}}{h^2} = 0 \quad (14.12)$$

إن خطأ القطع المحلي لهذه الطريقة يكون من رتبة  $O(k^2 + h^2)$ ، ولكن من المؤسف له أن الطريقة تخضع لمشكلات استقرار خطيرة. (انظر التمرينين 11 و 12).

وهناك طريقة أكثر فائدة ألا وهي التي اشتقت عن طريق إيجاد الوسط الحسابي لطريقة الفرق الأمامي في  $t$  عند الخطوة  $j$ ، أي

$$\frac{w_{i,j+1} - w_{i,j}}{k} - \alpha^2 \frac{w_{i+1,j} - 2w_{i,j} + w_{i-1,j}}{h^2} = 0$$

التي لها خطأ قطع محلي هي

$$\tau_F = \frac{k}{2} \frac{\partial^2 u}{\partial t^2}(x_i, \mu_j) + O(h^2)$$

وطريقة الفرق الإرجاعي في  $t$  عند الخطوة  $(j+1)$ ، أي

$$\frac{w_{i,j+1} - w_{i,j}}{k} - \alpha^2 \frac{w_{i+1,j+1} - 2w_{i,j+1} + w_{i-1,j+1}}{h^2} = 0$$

التي فيها خطأ القطع المحلي هو

$$\tau_B = -\frac{k}{2} \frac{\partial^2 u}{\partial t^2}(x_i, \hat{\mu}_j) + O(h^2)$$

إذا افترضنا

$$\frac{\partial^2 u}{\partial t^2}(x_i, \hat{\mu}_j) \approx \frac{\partial^2 u}{\partial t^2}(x_i, \mu_j)$$

فإن طريقة الفرق المعدل

$$\frac{w_{i,j+1} - w_{i,j}}{k} - \frac{\alpha^2}{2} \left[ \frac{w_{i+1,j} - 2w_{i,j} + w_{i-1,j}}{h^2} + \frac{w_{i+1,j+1} - 2w_{i,j+1} + w_{i-1,j+1}}{h^2} \right] = 0$$

لها خطأ قطع محلي من الرتبة  $O(k^2 + h^2)$ ، على شرط تحقق شروط قابلية الاشتقاق العادية. يعرف هذا بطريقة كرانك - نيكلسون (Crank - Nicolson method). وتمثل بصيغة المصفوفات

$$j = 0, 1, 2, \dots \text{ لكل } \mathbf{A} \mathbf{w}^{(j+1)} = \mathbf{B} \mathbf{w}^{(j)} \quad (15.12)$$

حيث

$$\lambda = \alpha^2 \frac{k}{h^2}, \quad \mathbf{w}^{(j)} = (w_{1,j}, w_{2,j}, \dots, w_{m-1,j})^t$$

بعد عمله بوصفه عالماً  
في الفيزياء الرياضية في الحرب  
العالمية الثانية أجز كرانك  
(John Crank 1916) أبحاث في  
الحل العددي للمعادلات التفاضلية  
الجزئية. وخصوصاً في مسائل توصيل  
الحرارة

إن طريقة كرانك - نيكلسون مبنية  
على مشترك مع نيكولسون  
Phyllis Nicolson (1968-1971)

وهو عالم فيزياء في جامعة ليدز

والمصفوفتان  $A$  و  $B$  معطتان كالآتي:

$$A = \begin{bmatrix} (1 + \lambda) & -\frac{\lambda}{2} & 0 & \dots & 0 \\ -\frac{\lambda}{2} & (1 + \lambda) & -\frac{\lambda}{2} & \dots & 0 \\ 0 & -\frac{\lambda}{2} & (1 + \lambda) & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & -\frac{\lambda}{2} & (1 + \lambda) \end{bmatrix}$$

$$B = \begin{bmatrix} (1 - \lambda) & \frac{\lambda}{2} & 0 & \dots & 0 \\ \frac{\lambda}{2} & (1 - \lambda) & \frac{\lambda}{2} & \dots & 0 \\ 0 & \frac{\lambda}{2} & (1 - \lambda) & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & \frac{\lambda}{2} & (1 - \lambda) \end{bmatrix}$$

و

بما أن  $A$  مصفوفة موجبة التحديد، سائدة قطرياً حتماً وثلاثية الأقطار فإنها غير منفردة. ويمكن استخدام إما خوارزمية كراوت للتحليل (7.6) وإما الخوارزمية (3.7)  $SR$  للحصول على  $w^{(j)}$  من  $w^{(j+1)}$  لكل  $j = 0, 1, 2, \dots$ .

إن الخوارزمية (3.12) تدمج تحليل كراوت في طريقة كرانك - نيكلسون. وكما في الخوارزمية (2.12)، يجب تعيين طول محلول لفترة الزمن لكي تحدد طريقة التوقف. للتحقق من أن طريقة كرانك - نيكلسون مستقرة بلا شروط وتملك تقارباً من الرتبة  $O(k^2 + h^2)$  يمكن الرجوع إلى [IK, pp.508 - 512].

### كرانك - نيكلسون Crank - Nicolson

لتقريب حل المعادلة التفاضلية الجزئية المكافئة

$$\frac{\partial u}{\partial t}(x, t) - \alpha^2 \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x, t) = 0, \quad 0 < x < l, \quad 0 < t < T$$

الخاضعة للأحوال الحدودية

$$u(0, t) = u(l, t) = 0, \quad 0 < t < T$$

والشروط الابتدائية

$$u(x, 0) = f(x), \quad 0 \leq x \leq l$$

المدخلات: نقطة النهاية  $l$ . أكبر وقت  $T$ . ثابت  $\alpha$ . أعداد صحيحة  $m \geq 3, N \geq 1$ .

المخرجات: تقريبات  $w_{i,j}$  لـ  $u(x_i, t_j)$  لكل  $i = 1, \dots, m - 1$  و  $j = 1, \dots, N$ .

الخطوة	المضمون
1	<p>ضع</p> $h = l/m$ $k = T/N$ $\lambda = \alpha^2 k / h^2$ $w_m = 0$



لكل $i = 1, \dots, m-1$ ضع $w_i = f(ih)$ ( القيم الابتدائية ) ( تنفيذ الخطوات 3 - 11 نظامًا خطيًا ثلاثي الأقطار باستخدام الخوارزمية (7.6). )	2
ضع $l_1 = 1 + \lambda$ $u_1 = -\lambda/(2l_1)$	3
لكل $i = 2, \dots, m-2$ ضع $l_i = 1 + \lambda + \lambda u_{i-1}/2$ $u_i = -\lambda/(2l_i)$	4
ضع $l_{m-1} = 1 + \lambda + \lambda u_{m-2}/2$	5
لكل $j = 1, \dots, N$ نفذ الخطوات 7 - 11.	6
ضع $t = jk$ ( الحالية $j$ ) $z_1 = \left[ (1-\lambda)w_1 + \frac{\lambda}{2}w_2 \right] / l_1$	7
لكل $i = 2, \dots, m-1$ ضع $z_i = \left[ (1-\lambda)w_i + \frac{\lambda}{2}(w_{i+1} + w_{i-1} + z_{i-1}) \right] / l_i$	8
ضع $w_{m-1} = z_{m-1}$	9
لكل $i = m-2, \dots, 1$ ضع $w_i = z_i - u_i w_{i+1}$	10
المخرجات $(t)$ ( لاحظ $t = t_j$ ) لكل $i = 1, \dots, m-1$ ضع $x = ih$ المخرجات $(x, w_i)$ ( لاحظ $w_i = w_{i,j}$ )	11
توقف. ( الطريقة مكتملة ).	12



ستستخدم طريقة كرانك - نيكلسون لإيجاد تقريب لحل المسألة في المثالين (1) و (2) المتمثلة بالمعادلة

$$\frac{\partial u}{\partial t}(x, t) - \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x, t) = 0, \quad 0 < x < 1 \quad 0 < t$$

الخاضعة للشروط

$$u(0, t) = u(1, t) = 0, \quad 0 < t$$

$$u(x, 0) = \sin(\pi x), \quad 0 \leq x \leq 1$$

لقد استخدمت الاختيارات  $\lambda = 1$ ,  $k = 0.01$ ,  $N = 50$ ,  $h = 0.1$ ,  $m = 10$  في الخوارزمية (3.12) كما كان في المثالين السابقين.

تشير النتائج في جدول (5.12) إلى تفوق طريقة كرانك - نيكلسون من حيث الدقة على طريقة الفرق الإرجاعي. التي كانت الأفضل من بين الطريقتين السابقتين.

جدول 5.12

$ w_{i,50} - u(x_i, 0.5) $	$u(x_i, 0.5)$	$w_{i,50}$	$x_i$
	0	0	0.0
$8.271 \times 10^{-5}$	0.00222241	0.00230512	0.1
$1.573 \times 10^{-4}$	0.00422728	0.00438461	0.2
$2.165 \times 10^{-4}$	0.00581836	0.00603489	0.3
$2.546 \times 10^{-4}$	0.00683989	0.00709444	0.4
$2.677 \times 10^{-4}$	0.00719188	0.00745954	0.5
$2.546 \times 10^{-4}$	0.00683989	0.00709444	0.6
$2.165 \times 10^{-4}$	0.00581836	0.00603489	0.7
$1.573 \times 10^{-4}$	0.00422728	0.00438461	0.8
$8.271 \times 10^{-5}$	0.00222241	0.00230512	0.9
	0	0	1.0

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 2.12

1. أوجد تقريب حل المعادلة التفاضلية الجزئية باستخدام طريقة الفرق الإرجسي

$$\frac{\partial u}{\partial t} - \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} = 0, \quad 0 < x < 2, \quad 0 < t$$

$$u(0, t) = u(2, t) = 0, \quad 0 < t, \quad u(x, 0) = \sin \frac{\pi}{2} x, \quad 0 \leq x \leq 2$$

استخدم  $N = 2$ ,  $m = 4$ ,  $T = 0.1$ .  $u(x, t) = e^{-(\pi^2/4)t} \sin(\pi/2)x$  بالحل الفعلي ثم قارن نتائجك بالحل الفعلي

2. أوجد تقريب حل المعادلة التفاضلية الجزئية الآتية باستخدام طريقة الفرق الإرجسي

$$\frac{\partial u}{\partial t} - \frac{1}{16} \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} = 0, \quad 0 < x < 1, \quad 0 < t$$

$$u(0, t) = u(1, t) = 0, \quad 0 < t, \quad u(x, 0) = 2 \sin 2\pi x, \quad 0 \leq x \leq 1$$

استخدم  $m = 3$ ,  $T = 0.1$ ,  $N = 2$   $u(x, t) = e^{-(\pi^2/4)t} \sin(\pi/2)x$  بالحل الفعلي ثم قارن نتائجك بالحل الفعلي

3. كرر التمرين (1) باستخدام خوارزمية كرانك - نيكلسون.

4. كرر التمرين (2) باستخدام خوارزمية كرانك - نيكلسون.

5. استخدم طريقة الفرق الأمامي لإيجاد تقريب حل المعادلة التفاضلية الجزئية المكافئة الآتية:

$$\frac{\partial u}{\partial t} - \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} = 0, \quad 0 < x < 2, \quad 0 < t$$

$$u(0, t) = u(2, t) = 0, \quad 0 < t$$

$$u(x, 0) = \sin 2\pi x, \quad 0 \leq x \leq 2$$

استخدم  $k = 0.1$ ,  $h = 0.4$  ثم قارن نتائجك عند  $t = 0.5$  بالحل الفعلي  $u(x, t) = e^{-4\pi^2 t} \sin 2\pi x$

$$\frac{\partial u}{\partial t} - \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} = 0, \quad 0 < x < \pi, \quad 0 < t$$

$$u(0, t) = u(\pi, t) = 0, \quad 0 < t$$

$$u(x, 0) = \sin x, \quad 0 \leq x \leq \pi$$

استخدم  $u(x, t) = e^{-t} \sin x$  بالحل الفعلي عند  $t = 0.5$ ، ثم قارن نتائجك عند  $k = 0.05, h = \pi/10$ .  
6. استخدم طريقة الفرق الأمامي لإيجاد تقريب لحل المعادلات التفاضلية الجزئية المكافئة الآتية:

$$\frac{\partial u}{\partial t} - \frac{4}{\pi^2} \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} = 0, \quad 0 < x < 4, \quad 0 < t \quad \text{أ.}$$

$$u(0, t) = u(4, t) = 0, \quad 0 < t$$

$$u(x, 0) = \sin(\pi x/4)(1 + 2 \cos(\pi x/4)), \quad 0 \leq x \leq 4$$

استخدم  $h = 0.2, k = 0.04$ ، ثم قارن نتائجك عند  $t = 0.4$  بالحل الفعلي

$$u(x, t) = e^{-t} \sin(\pi x/2) + e^{-t/4} \sin(\pi x/4)$$

$$\frac{\partial u}{\partial t} - \frac{1}{\pi^2} \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} = 0, \quad 0 < x < 1, \quad 0 < t \quad \text{ب.}$$

$$u(0, t) = u(1, t) = 0, \quad 0 < t$$

$$u(x, 0) = \cos \pi \left(x - \frac{1}{2}\right), \quad 0 \leq x \leq 1$$

استخدم  $h = 0.1, k = 0.04$ ، ثم قارن نتائجك عند  $t = 0.4$  بالحل الفعلي

$$u(x, t) = e^{-t} \cos \pi \left(x - \frac{1}{2}\right)$$

7. كرر التمرين (5) باستخدام خوارزمية الفرق الإرجاعي.

8. كرر التمرين (6) باستخدام خوارزمية الفرق الإرجاعي.

9. كرر التمرين (5) باستخدام خوارزمية كرانك - نيكلسون.

10. كرر التمرين (6) باستخدام خوارزمية كرانك - نيكلسون.

11. كرر التمرين (5) باستخدام طريقة ريتشاردسون.

12. كرر التمرين (6) باستخدام طريقة ريتشاردسون.

13. برهن أن القيم المميزة للمصفوفة  $A$  الناتجة عن الطريقة الثلاثية الأقطار ذات الرتبة  $(m-1)$

في المعطاة بالصيغة

$$\left. \begin{array}{l} j = i + 1 \text{ أو } j = i - 1, \lambda \\ j = i, 1 - 2\lambda \\ \text{غير ذلك}, 0 \end{array} \right\} = a_{ij}$$

هي القيم المميزة  $\mu_i = 1 + 4\lambda \left(\sin \frac{i\pi}{2m}\right)^2$ ، وأن المتجهات الذاتية

$$v_j^{(i)} = \sin(ij\pi/m) \text{ حيث } v^{(i)}$$

14. برهن أن مصفوفة  $A$  الطريقة ثلاثية الأقطار ذات الرتبة  $(m-1)$  في المعطاة بالصيغة

$$\left. \begin{array}{l} j = i + 1 \text{ أو } j = i - 1, -\lambda \\ j = i, 1 + 2\lambda \\ \text{غير ذلك}, 0 \end{array} \right\} = a_{ij}$$

حيث  $\lambda > 0$ ، تكون موجبة التحديد وسائدة قطرياً وذات قيم مميزة

حيث  $\mu_i = 1 + 4\lambda \left(\sin \frac{i\pi}{2m}\right)^2$ ، وأن المتجهات القطرية المقابلة هي  $v^{(i)}$  حيث

$$v_j^{(i)} = \sin(ij\pi/m)$$

15. عدّل الخوارزميتين (2.12) و (3.12) لتحتوي المعادلة التفاضلية الجزئية المكافئة

$$\frac{\partial u}{\partial t} - \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} = F(x), \quad 0 < x < l, \quad 0 < t$$

$$u(0, t) = u(l, t) = 0, \quad 0 < t$$

$$u(x, 0) = f(x), \quad 0 \leq x \leq l$$

16. استخدم نتائج التمرين (15) لتقرب حل المعادلة

$$\frac{\partial u}{\partial t} - \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} = 2, \quad 0 < x < 1, \quad 0 < t$$

$$u(0, t) = u(1, t) = 0, \quad 0 < t$$

$$u(x, 0) = \sin \pi x + x(1 - x)$$

بأخذ  $h = 0.1$  و  $k = 0.01$ . قارن إجابتك عند  $t = 0.25$  بالحل الفعلي

$$u(x, t) = e^{-\pi^2 t} \sin \pi x + x(1 - x)$$

17. غير الخوارزميتين (2.12) و (3.12) لكي تستوعبا المعادلة التفاضلية الجزئية

$$\frac{\partial u}{\partial t} - \alpha^2 \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} = 0, \quad 0 < x < l, \quad 0 < t$$

$$u(0, t) = \phi(t), \quad u(l, t) = \Psi(t), \quad 0 < t$$

$$u(x, 0) = f(x), \quad 0 \leq x \leq l$$

حيث  $f(l) = \Psi(0)$  و  $f(0) = \phi(0)$

18. إن الحرارة  $u(x, t)$  في قضيب طويل دقيق ذي مقطع عرضي ثابت ومصنوع من مادة ذات توصيل حراري منتظم تتبع معادلة الحرارة أحادية البعد.

إذا ما تولدت الحرارة في المادة، على سبيل المثال عن طريق مقاومة تيار كهربائي أو تفاعل ذري

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x^2} + \frac{Kr}{\rho C} = K \frac{\partial u}{\partial t}, \quad 0 < x < l, \quad 0 < t$$

تصبح معادلة الحرارة

حيث  $l$  الطول،  $\rho$  الكثافة،  $C$  الحرارة النوعية، و  $K$  ثابت الانتشار الحراري للقسيب. يمثّل

الدالة  $r = r(x, t, u)$  الحرارة الناتجة لكل وحدة حجم. افترض أن

$$l = 1.5 \text{ cm}, \quad K = 1.04 \text{ cal/cm} \cdot \text{deg} \cdot \text{s}, \quad \rho = 10.6 \text{ g/cm}^3, \quad C = 0.056 \text{ cal/g} \cdot \text{deg}$$

و

$$r(x, t, u) = 5.0 \text{ cal/cm}^3 \cdot \text{s}$$

إذا أبقى طرفا القضيب عند  $0^\circ\text{C}$  فإن

$$u(0, t) = u(l, t) = 0, \quad t > 0$$

افترض توزيع الحرارة الابتدائي على الصيغة

$$u(x, 0) = \sin \frac{\pi x}{l}, \quad 0 \leq x \leq l$$

استخدم نتائج التمرين (15) لتعطي تقريب توزيع الحرارة بأخذ  $h = 0.15$  و  $k = 0.0225$ .

19. يحلّل ساقار وبين Sagar and Payne [SP] العلاقات بين الشدة والمقاومة لخصائص المادة



لأسطوانة معرّضة للحرارة والتبريد بالتناوب، وافرض المعادلة

$$\frac{\partial^2 T}{\partial r^2} + \frac{1}{r} \frac{\partial T}{\partial r} = \frac{1}{4K} \frac{\partial T}{\partial t}, \quad \frac{1}{2} < r < 1, \quad 0 < T$$

حيث  $T = T(r, t)$  هي درجة الحرارة.  $r$  المسافة نصف القطرية من مركز الأسطوانة،  $t$  الزمن و  $K$  معامل الانتشار.

أ. أوجد تقريبات القيمة  $T(r, 10)$  لأسطوانة نصف قطرها الخارجي 1، إذا أعطيت الشروط الابتدائية والحدودية:

$$T(1, t) = 100 + 40t, \quad T\left(\frac{1}{2}, t\right) = t, \quad 0 \leq t \leq 10$$

$$T(r, 0) = 200(r - 0.5), \quad 0.5 \leq r \leq 1$$

استخدم تعديلاً لطريقة الفرق الإرجاعي بأخذ  $K = 0.1$ ،  $k = 0.5$ ،  $h = \Delta r = 0.1$ .

ب. استخدم توزيع الحرارة في الفقرة (أ) لحساب الشد  $I$  عن طريق تقريب التكامل

$$I = \int_{0.5}^1 \alpha T(r, t) r dr$$

حيث  $\alpha = 10.7$  و  $t = 10$ .

استخدم طريقة شبه المنحرف بأخذ  $n = 5$ .

### المعادلات التفاضلية الجزئية الناقصية

3.12

## Hyperbolic Partial Differ-ential Equations

نفترض في هذا الفصل الحل العددي لمعادلة الموجة (wave equation) التي هي مثال على

المعادلة التفاضلية الجزئية الناقصية. تعطي معادلة الموجة بالمعادلة التفاضلية

$$\frac{\partial^2 u}{\partial t^2}(x, t) - \alpha^2 \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x, t) = 0, \quad 0 < x < l, \quad t > 0 \quad (16.12)$$

تحت الشروط

$$u(0, t) = u(l, t) = 0 \quad \text{لكل } t > 0$$

$$u(x, 0) = f(x), \quad \frac{\partial u}{\partial t}(x, 0) = g(x) \quad \text{لكل } 0 \leq x \leq l$$

حيث  $\alpha$  ثابت.

اختر عدداً صحيحاً  $m > 0$  وفترة زمنية حجمها  $k > 0$ . بأخذ  $h = l/m$ . تعرف نقاط الشبكة

$(x_i, t_j)$  بما يلي:

$$t_j = jk \quad \text{و} \quad x_i = ih$$

لكل  $i = 0, 1, \dots, m$  و  $j = 0, 1, \dots$ .

إن معادلة الموجة عند أي نقطة داخل الشبكة  $(x_i, t_j)$  تصبح

$$\frac{\partial^2 u}{\partial t^2}(x_i, t_j) - \alpha^2 \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x_i, t_j) = 0. \quad (17.12)$$

يمكن الحصول على طريقة الفرق باستخدام مقسوم الفرق المركزي للمشتقات الجزئية الثانية

المعطاة بالصيغة

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x_i, t_j) = \frac{u(x_{i+1}, t_j) - 2u(x_i, t_j) + u(x_{i-1}, t_j))}{h^2} - \frac{h^2}{12} \frac{\partial^4 u}{\partial x^4}(\xi_i, t_j)$$

حيث  $\mu_j \in (t_{j-1}, t_{j+1})$  و  $\xi_i \in (x_{i-1}, x_{i+1})$

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x_i, t_j) = \frac{u(x_{i+1}, t_j) - 2u(x_i, t_j) + u(x_{i-1}, t_j))}{h^2} - \frac{h^2}{12} \frac{\partial^4 u}{\partial x^4}(\xi_i, t_j)$$

تعويض هذه القيم في المعادلة (17.12) يعطي

$$\frac{u(x_{i+1}, t_{j+1}) - 2u(x_i, t_j) + u(x_{i-1}, t_{j-1}))}{k^2} - \alpha^2 \frac{u(x_{i+1}, t_j) - 2u(x_i, t_j) + u(x_{i-1}, t_j))}{h^2}$$

$$= \frac{1}{12} \left[ k^2 \frac{\partial^4 u}{\partial t^4}(x_i, \mu_j) - \alpha^2 h^2 \frac{\partial^4 u}{\partial x^4}(\xi_i, t_j) \right]$$

إن إهمال حد الخطأ

$$\tau_{i,j} = \frac{1}{12} \left[ k^2 \frac{\partial^4 u}{\partial t^4}(x_i, \mu_j) - \alpha^2 h^2 \frac{\partial^4 u}{\partial x^4}(\xi_i, t_j) \right]$$

يؤدي إلى معادلة الفرق

$$\frac{w_{i,j+1} - 2w_{i,j} + w_{i,j-1}}{k^2} - \alpha^2 \frac{w_{i+1,j} - 2w_{i,j} + w_{i-1,j}}{h^2} = 0$$

إذا كان  $\lambda = \alpha k/h$  أمكننا كتابة معادلة الفرق بالصيغة

$$w_{i,j+1} - 2w_{i,j} + w_{i,j-1} - \lambda^2 w_{i+1,j} + 2\lambda^2 w_{i,j} - \lambda^2 w_{i-1,j} = 0$$

وبحل  $w_{i,j+1}$  التقريب من الخطوة الزمنية الأكثر تقدماً. نحصل على

$$w_{i,j+1} = 2(1 - \lambda^2)w_{i,j} + \lambda^2(w_{i+1,j} + w_{i-1,j}) - w_{i,j-1} \quad (18.12)$$

تتحقق هذه المعادلة لكل  $j = 1, 2, \dots$  و  $i = 1, 2, \dots, m-1$

إن الشروط الحدودية تعطي

$$j = 1, 2, 3, \dots \text{ لكل } w_{0,j} = w_{m,j} = 0 \quad (19.12)$$

ويتضمن الشرط الابتدائي

$$i = 1, 2, \dots, m-1 \text{ لكل } w_{i,0} = f(x_i) \quad (20.12)$$

وبكتابة مجموعة المعادلات بصيغة المصفوفات نحصل على

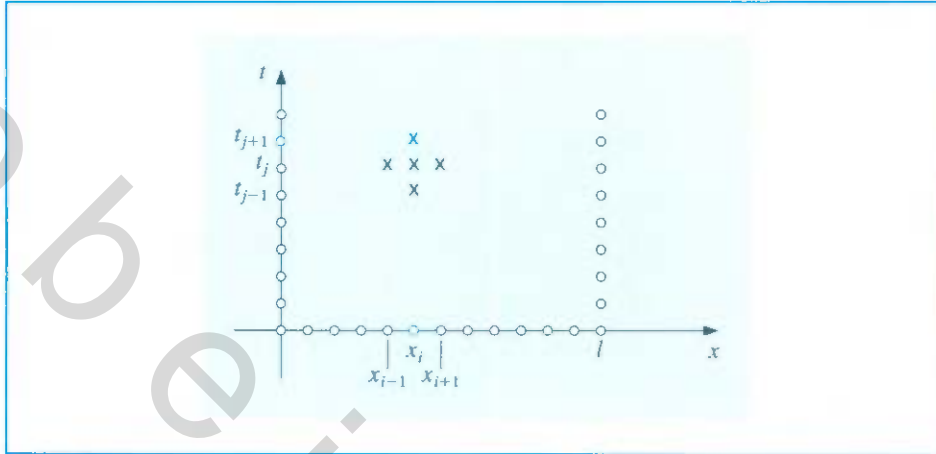
$$\begin{bmatrix} w_{1,j+1} \\ w_{2,j+1} \\ \vdots \\ w_{m-1,j+1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2(1-\lambda^2) & \lambda^2 & 0 & \dots & 0 \\ \lambda^2 & 2(1-\lambda^2) & \lambda^2 & \dots & 0 \\ 0 & \dots & \dots & \dots & \lambda^2 \\ \vdots & \dots & \dots & \dots & \vdots \\ 0 & \dots & \dots & \lambda^2 & 2(1-\lambda^2) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} w_{1,j} \\ w_{2,j} \\ \vdots \\ w_{m-1,j} \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} w_{1,j-1} \\ w_{2,j-1} \\ \vdots \\ w_{m-1,j-1} \end{bmatrix}$$

(21.12)

إن المعادلتين (18.12) و (19.12) تتضمنان أن الخطوة الزمنية عدد  $(j+1)$  تتطلب قيماً من

الخطوتين الزمئيتين عدد  $z$  وعدد  $(j-1)$ . (انظر شكل 10.12)

شكل 10.12



إن هذا ينتج مشكلة ابتداء بسيطة، لأن القيم من أجل  $j = 0$  معطاة في المعادلة (20.12)، أما القيم من أجل  $j = 1$  التي نحتاج إليها في المعادلة (18.12) لنحسب  $w_{i,2}$  يجب الحصول عليها من شرط السرعة الابتدائي.

$$\frac{\partial u}{\partial t}(x, 0) = g(x), \quad 0 \leq x \leq l$$

إن إحدى الطرائق تكون بالتعويض عن  $\partial u / \partial t$  بالتقريب من الفرق الأمامي

$$\frac{\partial u}{\partial t}(x_i, 0) = \frac{u(x_i, t_1) - u(x_i, 0)}{k} - \frac{k}{2} \frac{\partial^2 u}{\partial t^2}(x_i, \tilde{t}_i) \quad (22.12)$$

لبعض  $\tilde{t}_i$  في  $(0, t_1)$

حُلُّ المقدار  $u(x_i, t_1)$  يعطي

$$u(x_i, t_1) = u(x_i, 0) + k \frac{\partial u}{\partial t}(x_i, 0) + \frac{k^2}{2} \frac{\partial^2 u}{\partial t^2}(x_i, \tilde{t}_i)$$

$$= u(x_i, 0) + kg(x_i) + \frac{k^2}{2} \frac{\partial^2 u}{\partial t^2}(x_i, \tilde{t}_i)$$

ونتيجة لذلك

$$i = 1, \dots, m-1 \text{ لكل } w_{i,1} = w_{i,0} + kg(x_i) \quad (23.12)$$

على كل حال، إن هذا يعطي تقريباً ذا خطأ من الرتبة  $O(k)$  فقط.

ومن الممكن إيجاد تقريب أفضل لـ  $u(x_i, 0)$ .

افتراض المعادلة

$$u(x_i, t_1) = u(x_i, 0) + k \frac{\partial u}{\partial t}(x_i, 0) + \frac{k^2}{2} \frac{\partial^2 u}{\partial t^2}(x_i, 0) + \frac{k^3}{6} \frac{\partial^3 u}{\partial t^3}(x_i, \tilde{t}_i)$$

لبعض  $\tilde{t}_i$  في  $(0, t_1)$  التي تأتي من مد  $u(x_i, t_1)$  بكثيرة حدود ماكلورين الثاني في  $t$

إذا كان  $f'''$  موجوداً فإن

$$\frac{\partial^2 u}{\partial t^2}(x_i, 0) = \alpha^2 \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x_i, 0) = \alpha^2 \frac{d^2 f}{dx^2}(x_i) = \alpha^2 f''(x_i)$$

$$u(x_i, t_1) = u(x_i, 0) + kg(x_i) + \frac{\alpha^2 k^2}{2} f''(x_i) + \frac{k^3}{6} \frac{\partial^3 u}{\partial t^3}(x_i, \hat{t}_i) \quad \text{و}$$

منتجة التقريب ذا الخطأ  $O(k^3)$

$$w_{i,1} = w_{i,0} + kg(x_i) + \frac{\alpha^2 k^2}{2} f''(x_i)$$

إذا كان  $f \in C^4[0, 1]$  ولم يكن  $f''(x_i)$  متاحًا، فيمكننا استخدام معادلة الفرق في المعادلة (4.12) لكتابة

$$f''(x_i) = \frac{f(x_{i+1}) - 2f(x_i) + f(x_{i-1}))}{h^2} - \frac{h^2}{12} f^{(4)}(\xi_i)$$

لبعض  $\xi_i$  في  $(x_{i-1}, x_{i+1})$ .

إن هذا يتضمن

$$u(x_i, t_1) = u(x_i, 0) + kg(x_i) + \frac{k^2 \alpha^2}{2h^2} [f(x_{i+1}) - 2f(x_i) + f(x_{i-1}))] + O(k^3 + h^2 k^2)$$

بافتراض  $\lambda = (k\alpha/h)$  يكون لدينا

$$\begin{aligned} u(x_i, t_1) &= u(x_i, 0) + kg(x_i) + \frac{\lambda^2}{2} [f(x_{i+1}) - 2f(x_i) + f(x_{i-1}))] + O(k^3 + h^2 k^2) \\ &= (1 - \lambda^2) f(x_i) + \frac{\lambda^2}{2} f(x_{i+1}) + \frac{\lambda^2}{2} f(x_{i-1}) + kg(x_i) + O(k^3 + h^2 k^2) \end{aligned}$$

وهكذا يمكن استخدام معادلة الفرق

$$w_{i,1} = (1 - \lambda^2) f(x_i) + \frac{\lambda^2}{2} f(x_{i+1}) + \frac{\lambda^2}{2} f(x_{i-1}) + kg(x_i) \quad (24.12)$$

لإيجاد  $w_{i,1}$  لكل  $i = 1, 2, \dots, m-1$

تستخدم الخوارزمية (4.12) المعادلة (24.12) لتقريب  $w_{i,1}$  على الرغم من أنه يمكن استخدام المعادلة (23.12) أيضًا. ومن المفترض وجود حد أعلى لقيمة  $t$  التي يجب استخدامها في طريقة التوقف. وأن  $k = T/N$  حيث  $N$  معطاة أيضًا.

### الفرق المنتهي في معادلة الموجة Wave Equation Finite - Difference

لإيجاد تقريب لحل معادلة الموجة

$$\frac{\partial^2 u}{\partial t^2}(x, t) - \alpha^2 \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x, t) = 0, \quad 0 < x < l, \quad 0 < t < T$$

تحت الشروط الحدودية

$$u(0, t) = u(l, t) = 0, \quad 0 < t < T$$

والشروط الابتدائية

$$u(x, 0) = f(x), \quad 0 \leq x \leq l$$

$$\frac{\partial u}{\partial t}(x, 0) = g(x), \quad 0 \leq x \leq l$$

المدخلات: نقطة النهاية  $i$ ، أقصى زمن  $T$ ، ثابت  $\alpha$ ، أعداد صحيحة  $N \geq 2$ ،  $m \geq 2$ .

المخرجات: تقريبات  $w_{i,1}$  لـ  $u(x_i, t_j)$  لكل  $i = 0, \dots, m$  و  $j = 0, \dots, N$



الخطوة	المضمون
1	ضع $h = l/m$ $k = T/N$ $\lambda = k\alpha/h$
2	لكل $j = 1, \dots, N$ ضع $w_{0,j} = 0$ $w_{m,j} = 0$
3	ضع $w_{0,0} = f(0)$ $w_{m,0} = f(l)$
4	لكل $i = 1, \dots, m-1$ (الابتداء لـ $t = 0$ و $t = k$ ) ضع $w_{i,0} = f(ih)$ $w_{i,1} = (1 - \lambda^2)f(ih) + \frac{\lambda^2}{2}[f((i+1)h) + f((i-1)h)] + kg(ih)$
5	لكل $j = 1, \dots, N-1$ (نفذ ضرب المصفوفات). لكل $i = 1, \dots, m-1$ ضع $w_{i,j+1} = 2(1 - \lambda^2)w_{i,j} + \lambda^2(w_{i+1,j} + w_{i-1,j}) - w_{i,j-1}$
6	لكل $j = 0, \dots, N$ ضع $t = jk$ لكل $i = 0, \dots, m$ ضع $x = ih$ المخرجات $(x, t, w_{i,j})$
7	توقف. (لقد اكتملت العملية).



مثال 1 افترض المسألة الناقصية

$$\frac{\partial^2 u}{\partial t^2}(x, t) - 4 \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x, t) = 0, \quad 0 < x < 1 \quad 0 < t$$

تحت الشروط الحدودية

$$0 < t, \quad \text{لكل } u(0, t) = u(1, t) = 0$$

والشروط الابتدائية

$$\frac{\partial u}{\partial t}(x, 0) = 0, \quad 0 \leq x \leq 1. \quad \text{و } u(x, 0) = \sin(\pi x), \quad 0 \leq x \leq 1$$

من السهل التحقق من أن حل هذه المسألة هو

$$u(x, t) = \sin \pi x \cos 2\pi t$$

لقد استخدمت خوارزمية الفرق المحدود (4.12) بأخذ  $T = 1$  و  $m = 10$  و  $N = 20$  الذي يتضمن

أن  $\lambda = 1$  و  $h = 0.1$ ,  $k = 0.05$ . ويعطي جدول (6.12) نتائج التقريب  $w_{i,N}$  لكل  $i = 0, 1, \dots, 10$

إن القيم الظاهرة في الجدول صحيحة بالنسبة إلى عدد الخانات المعطاة.

جدول 6.12

$w_{i,20}$	$\tilde{x}_i$
0.0000000000	0.0
0.3090 69944	0.1
0.58778 52523	0.2
0.8090 69944	0.3
0.95106 65163	0.4
1.0000000000	0.5
0.95106 65163	0.6
0.8090 69944	0.7
0.58778 52523	0.8
0.3090 69944	0.9
0.00000 00000	1.0

إن نتائج المثال كانت صحيحة جداً، بل أكثر من ذلك فقد كانت صحيحة أكثر مما يوحي به خطأ القطع من الرتبة  $O(k^2 + h^2)$ . إن سبب هذا هو كون الحل الفعلي للمعادلة قابلاً للاشتقاق إلى ما لانهاية. عندما تكون الحال كذلك فإن استخدام سلسلة تايلور يعطي

$$\frac{u(x_{i+1}, t_j) - 2u(x_i, t_j) + u(x_{i-1}, t_j))}{h^2} = \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x_i, t_j) + 2 \left[ \frac{h^2}{4!} \frac{\partial^4 u}{\partial x^4}(x_i, t_j) + \frac{h^4}{6!} \frac{\partial^6 u}{\partial x^6}(x_i, t_j) + \dots \right]$$

9

$$\frac{u(x_i, t_{j+1}) - 2u(x_i, t_j) + u(x_i, t_{j-1}))}{k^2} = \frac{\partial^2 u}{\partial t^2}(x_i, t_j) + 2 \left[ \frac{k^2}{4!} \frac{\partial^4 u}{\partial t^4}(x_i, t_j) + \frac{h^4}{6!} \frac{\partial^6 u}{\partial t^6}(x_i, t_j) + \dots \right]$$

وبما أن  $u(x, t)$  يحقق المعادلة التفاضلية الجزئية فإن

$$\frac{u(x_{i+1}, t_{j+1}) - 2u(x_i, t_j) + u(x_{i-1}, t_{j-1}))}{k^2} = \alpha^2 \frac{u(x_{i+1}, t_j) - 2u(x_i, t_j) + u(x_{i-1}, t_j))}{h^2} = 2 \left[ \frac{1}{4!} \left( k^2 \frac{\partial^4 u}{\partial t^4}(x_i, t_j) - \alpha^2 h^2 \frac{\partial^4 u}{\partial x^4}(x_i, t_j) \right) + \frac{1}{6!} \left( k^4 \frac{\partial^6 u}{\partial t^6}(x_i, t_j) - \alpha^2 h^4 \frac{\partial^6 u}{\partial x^6}(x_i, t_j) \right) + \dots \right] \quad (25.12)$$

على كل حال، فاشتقاق معادلة الموجة يعطي

$$k^2 \frac{\partial^4 u}{\partial t^4}(x_i, t_j) = k^2 \frac{\partial^2}{\partial t^2} \left[ \alpha^2 \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x_i, t_j) \right] = \alpha^2 k^2 \frac{\partial^2}{\partial x^2} \left[ \frac{\partial^2 u}{\partial t^2}(x_i, t_j) \right] = \alpha^2 k^2 \frac{\partial^2}{\partial x^2} \left[ \alpha^2 \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x_i, t_j) \right] = \alpha^4 k^2 \frac{\partial^4 u}{\partial x^4}(x_i, t_j)$$

ونرى أنه بسبب  $\lambda^2 = (\alpha^2 k^2 / h^2) = 1$  نحصل على

$$\frac{1}{4!} \left[ k^2 \frac{\partial^4 u}{\partial t^4}(x_i, t_j) - \alpha^2 h^2 \frac{\partial^4 u}{\partial x^4}(x_i, t_j) \right] = \frac{\alpha^2}{4!} [\alpha^2 k^2 - h^2] \frac{\partial^4 u}{\partial x^4}(x_i, t_j) = 0$$

وباستمرار هذه الطريقة، فإن الحدود جميعها في الطرف الأيمن من المعادلة (25.12) هي أصغار ويتضمن ذلك أن خطأ القطع المحلي يساوي صفراً.

إن الأخطاء الوحيدة في المثال (1) هي تلك الحاصلة في التقريب  $w_{i1}$  والتدوير وكما الحال في طريقة الفرق الأمامي لمعادلة الحرارة، فإن لطريقة الفرق المحدود الصريح لمعادلة الموجة مشكلات في الاستقرار. وفي الحقيقة من الضروري أن تكون  $\lambda = \alpha k / h \leq 1$  لكي تكون هذه الطريقة مستقرة.

(انظر [IK,p.489]) إن الطريقة الصريحة المعطاة في الخوارزمية (4.12)، بأخذ  $\lambda \leq 1$  متقاربة بمعدل  $O(h^2 + k^2)$  إذا كانت  $f$  و  $g$  قابلتين للاشتقاق على نحو كافٍ. وللتحقق من هذا، انظر [IK,p.491]. وعلى الرغم من أننا لا نبحث في هذه الطرائق، فهناك طرائق ضمنية مستقرة دون شروط. إن البحث في هذه الطرائق يمكن الحصول عليه في [Am,p199]، [mi]، و [Sm,B].

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 3.12

1. أوجد تقريب حل معادلة الموجة

$$\frac{\partial^2 u}{\partial t^2} - \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} = 0, \quad 0 < x < 1, \quad 0 < t$$

$$u(0, t) = u(1, t) = 0, \quad 0 < t$$

$$u(x, 0) = \sin \pi x, \quad 0 \leq x \leq 1$$

$$\frac{\partial u}{\partial t}(x, 0) = 0, \quad 0 \leq x \leq 1$$

باستخدام خوارزمية الفرق المحدود (4.12) بأخذ  $m = 4$  و  $N = 4$  و  $T = 1.0$  قارن نتائجك عند

$$u(x, t) = \cos \pi t \sin \pi x$$

2. أوجد تقريب حل معادلة الموجة

$$\frac{\partial^2 u}{\partial t^2} - \frac{1}{16\pi^2} \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} = 0, \quad 0 < x < 0.5, \quad 0 < t$$

$$u(0, t) = u(0.5, t) = 0, \quad 0 < t$$

$$u(x, 0) = 0, \quad 0 \leq x < 0.5$$

$$\frac{\partial u}{\partial t}(x, 0) = \sin 4\pi x, \quad 0 \leq x < 0.5$$

باستخدام خوارزمية الفرق المحدود بأخذ  $N = 4$  و  $m = 4$  و  $T = 0.5$  قارن نتائجك عند  $t = 0.5$

$$u(x, t) = \sin t \sin 4\pi x$$

3. أوجد تقريب حل معادلة الموجة

$$\frac{\partial^2 u}{\partial t^2} - \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} = 0, \quad 0 < x < \pi, \quad 0 < t$$

$$u(0, t) = u(\pi, t) = 0, \quad 0 < t$$

$$u(x, 0) = \sin x, \quad 0 \leq x \leq \pi$$

$$\frac{\partial u}{\partial t}(x, 0) = 0, \quad 0 \leq x \leq \pi$$

باستخدام خوارزمية الفرق المحدود بأخذ  $(k = 0.05$  و  $h = \pi/10)$  و  $(k = 0.1$  و  $h = \pi/20)$

وأخيراً بأخذ  $(k = 0.05$  و  $h = \pi/20)$ . قارن نتائجك عند  $t = 0.5$  بالحل الفعلي

$$u(x, t) = \cos t \sin x$$

4. كرّر التمرين (4) باستخدام التقريب

$$w_{i,1} = w_{i,0} + kg(x_i)$$

$$i = 1, \dots, m-1$$

في الخطوة 4 من الخوارزمية (4.12).

5. أوجد تقريب حل معادلة الموجة

$$\frac{\partial^2 u}{\partial t^2} - \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} = 0, \quad 0 < x < 1, \quad 0 < t$$

$$u(0, t) = u(1, t) = 0, \quad 0 < t$$

$$u(x, 0) = \sin 2\pi x, \quad 0 \leq x \leq 1$$

$$\frac{\partial u}{\partial t}(x, 0) = 2\pi \sin 2\pi x, \quad 0 \leq x \leq 1$$

باستخدام الخوارزمية (4.12) بأخذ  $h = 0.1$ ,  $k = 0.1$  قارن نتائجك عند  $t = 0.3$  بلحل الفعلي

$$u(x, t) = \sin 2\pi x (\cos 2\pi t + \sin 2\pi t)$$

6. أوجد تقريب حل معادلة الموجة

$$\frac{\partial^2 u}{\partial t^2} - \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} = 0, \quad 0 < x < 1, \quad 0 < t$$

$$u(0, t) = u(1, t) = 0, \quad 0 < t$$

$$u(x, 0) = \begin{cases} 1, & 0 \leq x \leq \frac{1}{2} \\ -1, & \frac{1}{2} < x \leq 1 \end{cases}$$

$$\frac{\partial u}{\partial t}(x, 0) = 0, \quad 0 \leq x \leq 1$$

باستخدام الخوارزمية (4.12). وأخذ  $h = 0.1$  و  $k = 0.1$ .

7. يتحكم ضغط الهواء  $p(x, t)$  في أنبوب آلة بمعادلة الموجة

$$\frac{\partial^2 p}{\partial x^2} = \frac{1}{c^2} \frac{\partial^2 p}{\partial t^2}, \quad 0 < x < l, \quad 0 < t$$

حيث  $l$  طول الأنبوب و  $c$  ثابت فيزيائي. فإذا كان الأنبوب مفتوحاً فإن الشروط الحدودية

تعطى بـ

$$p(l, t) = p_0 \quad \text{و} \quad p(0, t) = p_0$$

وإذا كان الأنبوب مغلقاً عند النهاية حيث  $x = l$  تكون الشروط الحدودية

$$\frac{\partial p}{\partial x}(l, t) = 0 \quad \text{و} \quad p(0, t) = p_0$$

افتراض أن  $c = 1$ ,  $l = 1$  والشروط الابتدائية هي

$$\frac{\partial p}{\partial t}(x, 0) = 0, \quad 0 < x < 1 \quad \text{و} \quad p(x, 0) = p_0 \cos 2\pi x$$

أ. قَرِّب ضغط أنبوب مفتوح مع القيم  $p_0 = 0.9$  عند  $x = \frac{1}{2}$  و  $t = 1$  باستخدام الخوارزمية (4.12)

و  $h = k = 0.1$ .

ب. عدّل الخوارزمية (4.12) لمسألة الأنبوب المغلق. حيث  $p_0 = 0.9$ . وقَرِّب  $p(0.5, 1)$

و  $h = k = 0.1$  مستخدماً  $p(0.5, 1)$ .

8. في خط انتقال الكهرباء ذي الطول  $l$  الذي يحمل تياراً متناوباً ذا تكرار عالٍ يسمى حصاً

غير خاسر "lossless". يوصف الجهد  $V$  والتيار  $i$  بـ

$$\frac{\partial^2 V}{\partial x^2} = LC \frac{\partial^2 V}{\partial t^2}, \quad 0 < x < l, \quad 0 < t$$

$$\frac{\partial^2 i}{\partial x^2} = LC \frac{\partial^2 i}{\partial t^2}, \quad 0 < x < l, \quad 0 < t$$

حيث  $L$  التوصيل لكل وحدة طول،  $C$  السعة لكل وحدة طول.

افتراض أن الخط 200 ft والثابتين  $C$  و  $L$  معطيان بـ

$$L = 0.3 \text{ henries/ft} \quad \text{و} \quad C = 0.1 \text{ farads/ft}$$

وافترض أيضاً أن الجهد والتيار يحققان



$$V(0, t) = V(200, t) = 0, \quad 0 < t$$

$$V(x, 0) = 110 \sin \frac{\pi x}{200}, \quad 0 \leq x \leq 200$$

$$\frac{\partial V}{\partial t}(x, 0) = 0, \quad 0 \leq x \leq 200$$

$$i(0, t) = i(200, t) = 0, \quad 0 < t$$

$$i(x, 0) = 5.5 \cos \frac{\pi x}{200}, \quad 0 \leq x \leq 200$$

$$\frac{\partial i}{\partial t}(x, 0) = 0, \quad 0 \leq x \leq 200$$

3

قرب الجهد والتيار عند  $t = 0.2$  و  $t = 0.5$  باستخدام الخوارزمية (4.12) وأخذ  $h = 10$  و  $k = 0.1$ .

### 4.12 مقدمة لطريقة العنصر المنتهي

## An Introduction to the Finite - Element Method

إن طريقة العنصر المنتهي تشبه طريقة رايلييه - ريتز (Rayleigh - Ritz) لتقريب حل القيمة الحدودية ذات النقطتين. التي تقدمت في الفصل (5.11).

لقد طُورت في الأصل لاستخدامها في الهندسة المدنية، ولكنها تستخدم الآن لتقريب حل المعادلات التفاضلية الجزئية التي تظهر في حقول الرياضيات جميعها.

إن إحدى مزايا طريقة العنصر المنتهي على طرائق الفرق المنتهي هي سهولة التعامل مع الشروط الحدودية للمسألة. والكثير من المسائل الفيزيائية تخضع لشروط حدودية فيها مشتقات وحدود أشكالها غير منتظمة.

يصعب التعامل مع الشروط الحدودية من هذا النوع باستخدام طرائق الفرق المحدود؛ لأن كل شرط حدودي متعامل مع المشتقة يتطلب إيجاد تقريب له بطريقة مقسوم الفرق على نقاط التقسيم والشكل غير المنتظم للحدود يجعل وضع نقاط التقسيم (في الشبكة) صعباً.

إن طريقة العنصر المحدود تحتوي الشروط الحدودية بوصفها تكاملات في دوال يلزم إيجاد قيمها الصغرى، ومن ثم فإن عملية الإنشاء مستقلة عن الشروط الحدودية للمسألة.

نفترض في نقاشنا المعادلة التفاضلية الجزئية

$$\frac{\partial}{\partial x} \left( p(x, y) \frac{\partial u}{\partial x} \right) + \frac{\partial}{\partial y} \left( q(x, y) \frac{\partial u}{\partial y} \right) + r(x, y) u(x, y) = f(x, y) \quad (26.12)$$

حيث  $(x, y) \in D$  حيث  $D$  هي المنطقة المستوية ذات الحدود  $S$ .

نفترض شروط حدودية ذات الصيغة

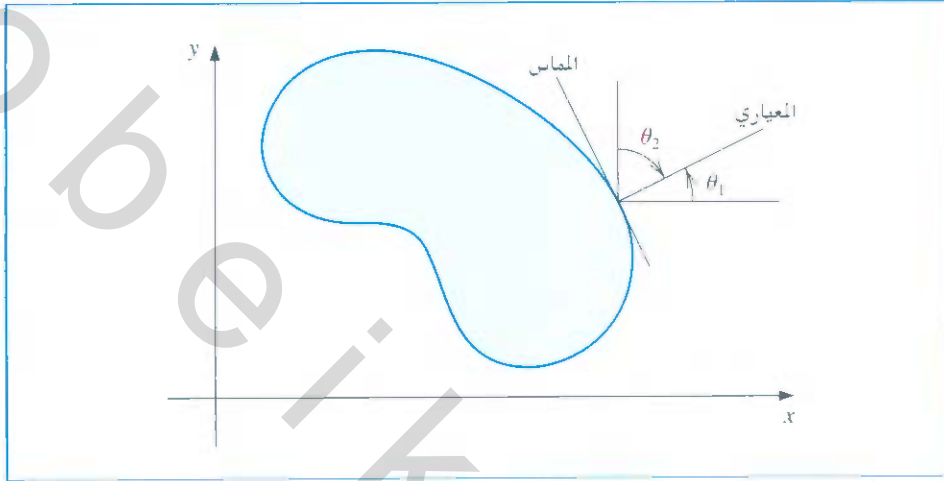
$$u(x, y) = g(x, y) \quad (27.12)$$

على جزء  $S_1$  من الحدود، وعلى الجزء الباقي من الحدود  $S_2$  يكون من اللازم للحل  $u(x, y)$  أن يحقق

$$p(x, y) \frac{\partial u}{\partial x}(x, y) \cos \theta_1 + q(x, y) \frac{\partial u}{\partial y}(x, y) \cos \theta_2 + g_1(x, y) u(x, y) = g_2(x, y) \quad (28.12)$$

بسطت العناصر المنتهية في الخمسينيات من القرن العشرين بصناعة الطين وإن استخدام هذه التقنيات جاء وفقاً لبحث (TCMT) نشر في عام 1956 ولقد تطلب التطبيق الواسع لهذه الطرق مصادر حاسوبية كبيرة لم تكن متاحة حتى أوائل السبعينيات من القرن العشرين.

حيث  $\theta_1$  و  $\theta_2$  زاويتان في اتجاه العمود الخارجي (Outward normal) على الحدود عند النقطة  $(x, y)$ . (انظر شكل 11.12)



شكل 11.12

إن مسائل فيزيائية في حقول ميكانيكا الأجسام الصلبة والمرنة قد ارتبطت بمعادلات تفاضلية مماثلة للمعادلة (26.12). ويجعل الحل النمطي لسألة من هذا النوع الصيغة الدالية محتوية على تكاملات أصغر ما يمكن وعلى عائلة من الدوال المحددة بهذه المسألة.

افترض أن  $p, q, r, f$  جميعها متصلة على  $D \cup S_1 \cup S_2$ ، ولها مشتقات جزئية ابتدائية متصلة  $G$  متصلة على  $S_1$ ، وأن  $S_1$  و  $S_2$  متصلتان على  $S_2$ . وبالإضافة إلى ذلك افترض أن

$$g_1(x, y) > 0 \text{ و } p(x, y) > 0, q(x, y) > 0, r(x, y) \leq 0$$

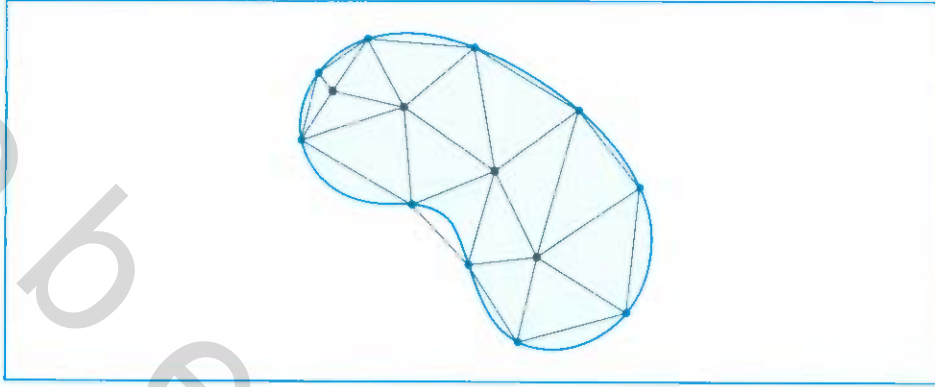
إن حل المعادلة (26.12) عندئذ يجعل العامل الدالي الآتي أصغر ما يمكن.

$$I[u] = \iint_D \left\{ \frac{1}{2} \left[ p(x, y) \left( \frac{\partial w}{\partial x} \right)^2 + q(x, y) \left( \frac{\partial w}{\partial y} \right)^2 - r(x, y) w^2 \right] + f(x, y) w \right\} dx dy + \int_{S_2} \left\{ -g_2(x, y) w + \frac{1}{2} g_1(x, y) w^2 \right\} dS \quad (29.12)$$

على الدوال جميعها  $w$  القابلة للاشتقاق الثاني المتصل التي تحقق (27.12) على  $S_1$ . إن طريقة العنصر المحدود تقرب الحل عن طريق إيجاد القيمة الصغرى للعامل الدالي  $I$  على عائلة دوال أصغر، كما فعلت طريقة رايلييه-ريتز Rayleigh-Ritz بالضبط لسألة القيمة الحدودية التي افترضت في الفصل (5.11).

إن الخطوة الأولى هي تقسيم المنطقة إلى عدد محدود من الأجزاء أو العناصر ذات شكل منظم إما إلى مستطيلات وإما إلى مثلثات. (انظر شكل 12.12)

وعموماً تكون مجموعة الدوال المستخدمة عبارة عن مجموعة كثيرات حدود في  $x$  و  $y$  منقطة وذات درجة ثابتة، ويتطلب التقريب أن تربط كثيرات الحدود معاً ربطاً يجعل الدالة الناتجة متصلة ذات مشتقة أولى أو ثانية قابلة للتكامل أو متصلة على المنطقة كلها.



شكل 12.12

الدوال من النوع الخطي في  $x$  و  $y$

$$\phi(x, y) = a + bx + cy$$

شائعة الاستخدام بعناصر مثلثية. أما كثيرات الحدود من النوع الخطي الثنائي في  $x$  و  $y$

$$\phi(x, y) = a + bx + cy + dxy$$

فُتستخدم مع عناصر مستطيلة.

ولغرض المناقشة؛ افترض أن المنطقة  $D$  قسمت إلى عناصر مثلثية. نعبّر عن مجموعة المثلثات بالرمز  $D$ . وتُسمى رؤوس المثلثات رؤوسًا (nodes).

تبحث الطريقة في إيجاد تقريب على الصيغة

$$\phi(x, y) = \sum_{i=1}^m \gamma_i \phi_i(x, y)$$

حيث  $\phi_1, \phi_2, \dots, \phi_m$  كثيرات حدود مستقلة خطياً وخطية على القطع. وتستخدم لتضمن  $\phi(x, y) = g(x, y)$  أن الشرط الحدودي  $\gamma_{n+1}, \gamma_{n+2}, \dots, \gamma_m$  متحقق على  $S_1$ ، وتستخدم الثوابت الباقية  $\gamma_1, \gamma_2, \dots, \gamma_n$  لكي تجعل العامل الدالي  $I[\sum_{i=1}^m \gamma_i \phi_i]$  أصغر ما يمكن.

من المعادلة (29.12) يكون العامل الدالي على الصيغة

$$\begin{aligned} I[\phi] &= I \left[ \sum_{i=1}^m \gamma_i \phi_i \right] \\ &= \iint_D \left( \frac{1}{2} \left\{ p(x, y) \left[ \sum_{i=1}^m \gamma_i \frac{\partial \phi_i}{\partial x}(x, y) \right]^2 + q(x, y) \left[ \sum_{i=1}^m \gamma_i \frac{\partial \phi_i}{\partial y}(x, y) \right]^2 \right. \right. \\ &\quad \left. \left. - r(x, y) \left[ \sum_{i=1}^m \gamma_i \phi_i(x, y) \right]^2 \right\} + f(x, y) \sum_{i=1}^m \gamma_i \phi_i(x, y) \right) dy dx \\ &\quad + \int_{S_2} \left\{ -g_2(x, y) \sum_{i=1}^m \gamma_i \phi_i(x, y) + \frac{1}{2} g_1(x, y) \left[ \sum_{i=1}^m \gamma_i \phi_i(x, y) \right]^2 \right\} dS. \quad (30.12) \end{aligned}$$

ولكي يظهر الأصغر، مفترضين  $I$  بمنزلة دالة لـ  $\gamma_1, \gamma_2, \dots, \gamma_n$  يكون من الضروري حصول

$$\frac{\partial I}{\partial \gamma_j} = 0 \quad \text{لكل } j = 1, 2, \dots, n$$

ويعطي اشتقاق المعادلة (30.12)

$$\begin{aligned} \frac{\partial I}{\partial \gamma_j} = & \iint_D \left\{ p(x, y) \sum_{i=1}^m \gamma_i \frac{\partial \phi_i}{\partial x}(x, y) \frac{\partial \phi_j}{\partial x}(x, y) \right. \\ & + q(x, y) \sum_{i=1}^m \gamma_i \frac{\partial \phi_i}{\partial y}(x, y) \frac{\partial \phi_j}{\partial y}(x, y) \\ & - r(x, y) \sum_{i=1}^m \gamma_i \phi_i(x, y) \phi_j(x, y) + f(x, y) \phi_j(x, y) \left. \right\} dx dy \\ & + \int_{S_2} \left\{ -g_2(x, y) \phi_j(x, y) + g_1(x, y) \sum_{i=1}^m \gamma_i \phi_i(x, y) \phi_j(x, y) \right\} dS \end{aligned}$$

وبذلك فإن

$$\begin{aligned} 0 = & \sum_{i=1}^m \iint_D \left\{ p(x, y) \frac{\partial \phi_i}{\partial x}(x, y) \frac{\partial \phi_j}{\partial x}(x, y) + q(x, y) \frac{\partial \phi_i}{\partial y}(x, y) \frac{\partial \phi_j}{\partial y}(x, y) \right. \\ & - r(x, y) \phi_i(x, y) \phi_j(x, y) \left. \right\} dx dy + \int_{S_2} g_1(x, y) \phi_i(x, y) \phi_j(x, y) dS \gamma_i \\ & + \iint_D f(x, y) \phi_j(x, y) dx dy - \int_{S_2} g_2(x, y) \phi_j(x, y) dS \end{aligned}$$

لكل  $j = 1, 2, \dots, n$  ويمكن كتابة مجموعة المعادلات هذه على شكل نظام خطي  $Ac = b$

حيث  $c = (\gamma_1, \dots, \gamma_n)'$  وحيث  $A = (\alpha_{ij})$  و  $b = (\beta_1, \dots, \beta_n)'$  تعرّف بـ

$$\alpha_{ij} = \iint_D \left[ p(x, y) \frac{\partial \phi_i}{\partial x}(x, y) \frac{\partial \phi_j}{\partial x}(x, y) + q(x, y) \frac{\partial \phi_i}{\partial y}(x, y) \frac{\partial \phi_j}{\partial y}(x, y) \right. \quad (31.12) \\ \left. - r(x, y) \phi_i(x, y) \phi_j(x, y) \right] dx dy + \int_{S_2} g_1(x, y) \phi_i(x, y) \phi_j(x, y) dS$$

لكل  $i = 1, 2, \dots, n$  و  $j = 1, 2, \dots, m$

$$\beta_i = - \iint_D f(x, y) \phi_i(x, y) dx dy + \int_{S_2} g_2(x, y) \phi_i(x, y) dS - \sum_{k=n+1}^m \alpha_{ik} \gamma_k \quad (32.12)$$

لكل  $i = 1, \dots, n$

إن الاختيار الخاص لقاعدة الدوال مهم؛ لأن الاختيار المناسب غالباً ما يجعل المصفوفة  $A$  موجبة التحديد وطوقية.

بالنسبة إلى المسألة ذات الرتبة الثانية (26.12)، نفترض أن  $D$  مضلع بحيث  $D = \tau$ ، وأن  $S$  مجموعة من الخطوط المستقيمة المتجاورة.

لنبدأ العملية؛ نقسم المنطقة  $D$  إلى مجموعة من المثلثات  $T_1, T_2, \dots, T_M$  بحيث تكون رؤوس

المثلث الثلاثة قد عبّر عنها بالرموز

$$V_j^{(i)} = (x_j^{(i)}, y_j^{(i)}) \text{ لكل } j = 1, 2, 3$$

ولكي نبسط الرموز، نكتب  $V_j^{(i)}$  بالصيغة  $V_j = (x_j, y_j)$  عندما يكون عملنا مع المثلث الثابت  $T_i$ .

نربط مع كل رأس  $V_j$  كثيرة حدود خطية

$$\left. \begin{array}{l} j = k \text{ إذا كان } , 1 \\ j \neq k \text{ إذا كان } , 0 \end{array} \right\} = N_j^{(i)}(x_k, y_k) \text{ حيث } N_j^{(i)}(x, y) \equiv N_j(x, y) = a_j + b_j x + c_j y$$

إن هذا ينتج أنظمة خطية على الصيغة

$$\begin{bmatrix} 1 & x_1 & y_1 \\ 1 & x_2 & y_2 \\ 1 & x_3 & y_3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_j \\ b_j \\ c_j \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix}$$

حيث يكون العنصر 1 في الصف ذي العدد  $j$  في المتجه على اليمين (هنا  $j = 2$ ).

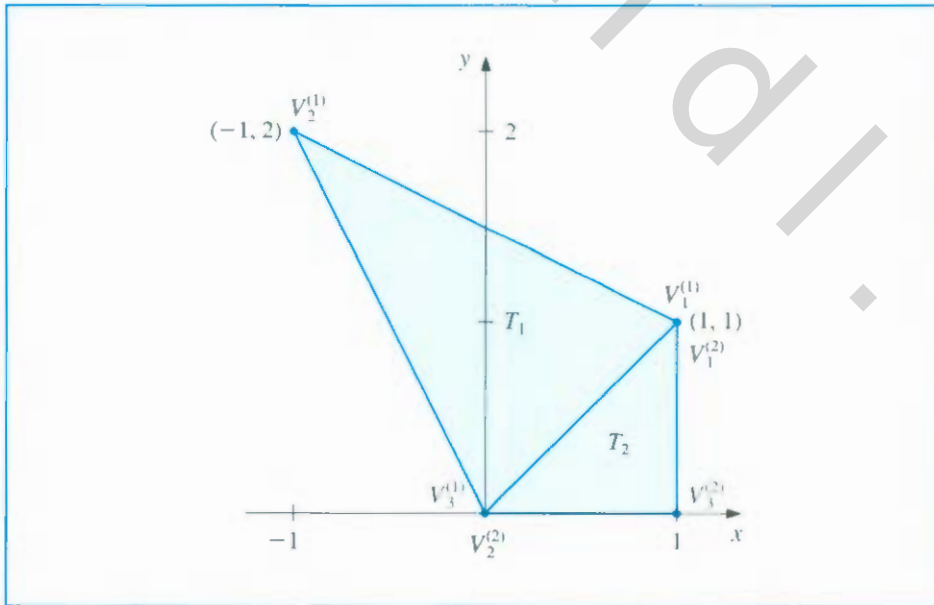
ليكن  $E_1, \dots, E_n$  عناوين للرؤوس في  $D \cup S$ .

من أجل كل رأس  $E_k$ ، نربط دالة  $\phi_k$  بحيث يكون خطيًا على كل مثلث، ويمتلك القيمة 1 عند  $E_k$  وصفرًا على كل من الرؤوس الآخرين.

إن هذا الاختيار يجعل  $\phi_k$  متطابقًا مع  $N_j^{(i)}$  على المثلث  $T_i$  عندما يكون الرأس  $E_k$  الرأس المعبر عنه بالرمز  $V_j^{(i)}$ .

افترض أن مسألة العنصر المحدود تحتوي على مثلثين  $T_1$  و  $T_2$  كما في شكل (13.12).

مثال 1



شكل 13.12

إن الدالة الخطية  $N_1^{(1)}(x, y)$  التي تأخذ القيمة 1 على النقطة (1,1) والقيمة صفراً على النقطة (0,0) والنقطة (-1,2) تحقق

$$\begin{aligned} a_1^{(1)} + b_1^{(1)}(1) + c_1^{(1)}(1) &= 1 \\ a_1^{(1)} + b_1^{(1)}(-1) + c_1^{(1)}(2) &= 0 \\ a_1^{(1)} + b_1^{(1)}(0) + c_1^{(1)}(0) &= 0 \end{aligned} \quad \text{و}$$

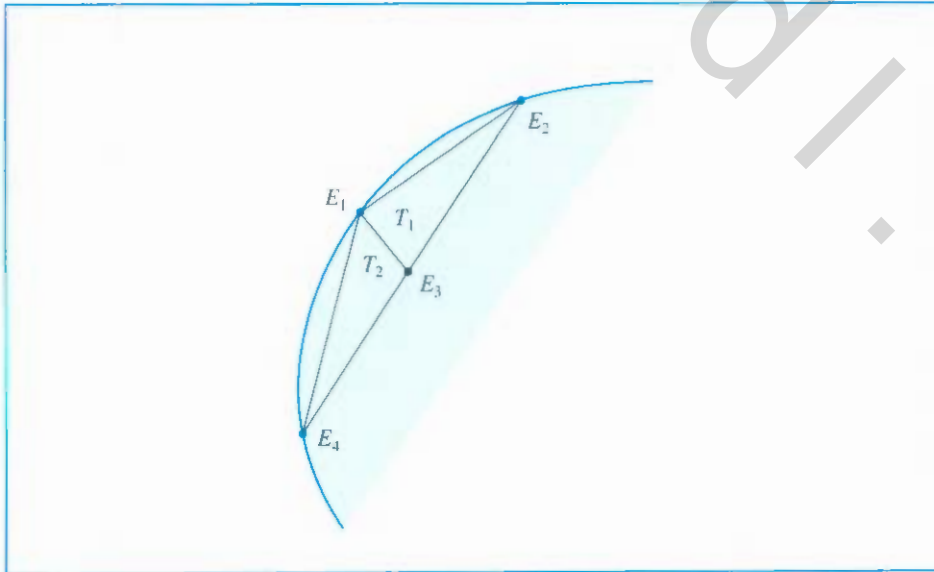
ولذلك يكون  $N_1^{(1)}(x, y) = \frac{2}{3}x + \frac{1}{3}y$  و  $a_1^{(1)} = 0, b_1^{(1)} = \frac{2}{3}, c_1^{(1)} = \frac{1}{3}$  وبطريقة مماثلة. فإن الدالة الخطية  $N_1^{(2)}(x, y)$  التي تأخذ القيمة 1 عند (1,1) ولقيمة صفراً عند كل من (0,0) و (1,0) تحقق

$$\begin{aligned} a_1^{(2)} + b_1^{(2)}(1) + c_1^{(2)}(1) &= 1 \\ a_1^{(2)} + b_1^{(2)}(0) + c_1^{(2)}(0) &= 0 \\ a_1^{(2)} + b_1^{(2)}(1) + c_1^{(2)}(0) &= 0 \end{aligned}$$

لذلك يكون  $a_1^{(2)} = 0, b_1^{(2)} = 0, c_1^{(2)} = 1$

ونتيجة لذلك يكون  $N_1^{(2)}(x, y) = y$ .

■ لاحظ أنه عند الحد المشترك بين  $T_1$  و  $T_2$  يكون  $N_1^{(1)}(x, y) = N_1^{(2)}(x, y)$  لأن  $y = x$ . افترض أن الشكل (14.12) يمثل الجزء الأعلى الأيسر للمنطقة المعطاة في شكل (12.12). سنولد المدخلات في المصفوفة  $A$  التي تقابل النقاط المبينة في الشكل. وللتبسيط، نفترض أن  $E_1$  ليست من أحد النقاط على  $S_2$ .



شكل 14 12

إن العلاقة بين النقاط ورؤوس المثلثات لهذه المنطقة هي

$$E_1 = V_3^{(1)} = V_1^{(2)}, E_4 = V_2^{(2)}, E_3 = V_2^{(1)} = V_3^{(2)}, E_2 = V_1^{(1)}$$

بما أن  $\phi_1$  و  $\phi_3$  ليسا صفرين على  $T_1, T_2$  فإن المدخلات  $\alpha_{1,3} = \alpha_{3,1}$  ستحسب من

$$\begin{aligned} \alpha_{1,3} &= \iint_D \left[ p \frac{\partial \phi_1}{\partial x} \frac{\partial \phi_3}{\partial x} + q \frac{\partial \phi_1}{\partial y} \frac{\partial \phi_3}{\partial y} - r \phi_1 \phi_3 \right] dx dy \\ &= \iint_{T_1} \left[ p \frac{\partial \phi_1}{\partial x} \frac{\partial \phi_3}{\partial x} + q \frac{\partial \phi_1}{\partial y} \frac{\partial \phi_3}{\partial y} - r \phi_1 \phi_3 \right] dx dy \\ &\quad + \iint_{T_2} \left[ p \frac{\partial \phi_1}{\partial x} \frac{\partial \phi_3}{\partial x} + q \frac{\partial \phi_1}{\partial y} \frac{\partial \phi_3}{\partial y} - r \phi_1 \phi_3 \right] dx dy \end{aligned}$$

على المثلث  $T_1$  يكون

$$\phi_1(x, y) = N_3^{(1)}(x, y) = a_3^{(1)} + b_3^{(1)}x + c_3^{(1)}y$$

$$\phi_3(x, y) = N_2^{(1)}(x, y) = a_2^{(1)} + b_2^{(1)}x + c_2^{(1)}y$$

ولذلك يكون لـ  $(x, y)$  جميعها

$$\frac{\partial \phi_3}{\partial y} = c_2^{(1)} \text{ و } \frac{\partial \phi_1}{\partial x} = b_3^{(1)}, \frac{\partial \phi_1}{\partial y} = c_3^{(1)}, \frac{\partial \phi_3}{\partial x} = b_2^{(1)}$$

وبالمثل يكون على  $T_2$

$$\phi_1(x, y) = N_1^{(2)}(x, y) = a_1^{(2)} + b_1^{(2)}x + c_1^{(2)}y$$

$$\phi_3(x, y) = N_3^{(2)}(x, y) = a_3^{(2)} + b_3^{(2)}x + c_3^{(2)}y$$

لذلك يكون لـ  $(x, y)$  جميعها

$$\frac{\partial \phi_3}{\partial y} = c_3^{(2)} \text{ و } \frac{\partial \phi_1}{\partial x} = b_1^{(2)}, \frac{\partial \phi_1}{\partial y} = c_1^{(2)}, \frac{\partial \phi_3}{\partial x} = b_3^{(2)}$$

وهكذا فإن

$$\begin{aligned} \alpha_{1,3} &= b_3^{(1)}b_2^{(1)} \iint_{T_1} p dx dy + c_3^{(1)}c_2^{(1)} \iint_{T_1} q dx dy \\ &\quad - \iint_{T_1} r(a_3^{(1)} + b_3^{(1)}x + c_3^{(1)}y)(a_2^{(1)} + b_2^{(1)}x + c_2^{(1)}y) dx dy \\ &\quad + b_1^{(2)}b_3^{(2)} \iint_{T_2} p dx dy + c_1^{(2)}c_3^{(2)} \iint_{T_2} q dx dy \\ &\quad - \iint_{T_2} r(a_1^{(2)} + b_1^{(2)}x + c_1^{(2)}y)(a_3^{(2)} + b_3^{(2)}x + c_3^{(2)}y) dx dy \end{aligned}$$

إن التكاملات الثنائية جميعها على  $D$  تختزل إلى تكاملات ثنائية على مثلثات.

إن الطريقة العادية تتألف من حساب التكاملات الممكنة جميعها على المثلثات، ومن ثم

تجميعهم تراكمياً  $\alpha_{ij}$  في المدخلة  $A$ .

وبالمثل تُحسب التكاملات الثنائية ذات الصيغة

$$\iint_D f(x, y)\phi_i(x, y) dx dy$$

على مثلثات. ثم يؤخذ تراكمها في المدخلة الصحيحة  $\beta_i$  التابعة للمتجه  $b$ .

على سبيل المثال. لتحديد قيمة  $\beta_i$ . نحتاج إلى

$$\begin{aligned} -\iint_D f(x, y)\phi_1(x, y) dx dy &= -\iint_{T_1} f(x, y)[a_3^{(1)} + b_3^{(1)}x + c_3^{(1)}y] dx dy \\ &= -\iint_{T_2} f(x, y)[a_1^{(2)} + b_1^{(2)}x + c_1^{(2)}y] dx dy \end{aligned}$$

بما أن  $E_1$  رأس لكل من  $T_1$ .  $T_2$ . فإن  $\beta_1$  هي الجزء الذي يساهم به  $\phi_1$  محددًا على  $T_1$ . والباقي

ما يساهم به  $\phi_1$  محددًا على  $T_2$ . بالإضافة إلى ذلك فإن الفقاط الواقعة على  $S_2$  تملك تكاملات

خطية مضافة إلى مدخلاتها في  $A$  و  $b$ .

تنفذ الخوارزمية (5.12) طريقة العنصر المحدود على المعادلة التفاضلية الناقصية من الرتبة الثانية.

تضع الخوارزمية قيم المصفوفة  $A$  جميعها والمتجه  $b$  أصفًا عند الابتداء. وبعد إجراء التكاملات

جميعها على المثلثات جميعها. وتجمع الخوارزمية هذه القيم للمدخلات الناسعة في  $A$  و  $b$ .

### العنصر المنتهي FINITE - eLEMENT

لإيجاد تقريب لحل المعادلة التفاضلية الجزئية

$$\frac{\partial}{\partial x} \left( p(x, y) \frac{\partial u}{\partial x} \right) + \frac{\partial}{\partial y} \left( q(x, y) \frac{\partial u}{\partial y} \right) + r(x, y)u = f(x, y), \quad (x, y) \in D$$

تحت الشروط الحدودية

$$u(x, y) = g(x, y) \quad \text{لكل } (x, y) \in S_1 \text{ و } (x, y) \in S_2$$

$$p(x, y) \frac{\partial u}{\partial x} \cos \theta_1 + q(x, y) \frac{\partial u}{\partial y} \cos \theta_2 + g_1(x, y)u(x, y) = g_2(x, y)$$

حيث  $S_1 \cup S_2$  هو حد  $D$ .  $\theta_1$  و  $\theta_2$  من الزوايا المتجهة للعمود على الحد.

الخطوة 0: قسّم المنطقة  $D$  إلى مثلثات  $T_1, \dots, T_M$ .

بحيث  $T_1, \dots, T_K$  مثلثات ليس لها أضلاع على  $S_1$  أو  $S_2$ .

(لاحظ  $K = 0$  تعني أنه لا يوجد أي مثلثات داخل  $D$ .)

$T_{K+1}, \dots, T_N$  مثلثات لها ضلع واحد على الأقل على  $S_2$ .

المثلثات المتبقية  $T_{N+1}, \dots, T_M$ .

(لاحظ أن  $M = N$  تعني أن المثلثات جميعها لها أضلاع على  $S_2$ .)

عبّر عن النقاط الثلاثة للمثلث  $T_i$  بالرموز

$$(x_3^{(i)}, y_3^{(i)}) \text{ و } (x_1^{(i)}, y_1^{(i)}), (x_2^{(i)}, y_2^{(i)})$$

ضع عناوين للرؤوس  $E_1, \dots, E_m$  حيث  $E_1, \dots, E_n$  تقع في  $D \cup S_2$  و  $E_{n+1}, \dots, E_m$  تقع على  $S_1$ .





( لاحظ أن  $n = m$  تعني أن  $S_1$  لا يوجد فيها رؤوس).  
 المدخلات: الأعداد الصحيحة  $K, N, M, n, m$ , النقاط  $(x_1^{(i)}, y_1^{(i)}), (x_2^{(i)}, y_2^{(i)}), (x_3^{(i)}, y_3^{(i)})$  لكل  
 $i = 1, \dots, M$ , النقاط  $E_j$  لكل  $j = 1, \dots, m$ .  
 ( لاحظ أن كل ما هو مطلوب هو إيجاد طريقة ربط رأس  $(x_k^{(i)}, y_k^{(i)})$  برأس  $(E_j = (x_j, y_j))$ .  
 المخرجات: ثوابت  $a_j^{(i)}, b_j^{(i)}, c_j^{(i)}$  لكل  $j = 1, 2, 3$  و  $i = 1, \dots, M$  و  $\gamma_1, \dots, \gamma_m$ .

الخطوة	المضمون
1	لكل $l = n + 1, \dots, m$ ضع $\gamma_l = g(x_l, y_l)$ ( لاحظ أن $E_l = (x_l, y_l)$ )
2	لكل $i = 1, \dots, n$ ضع $\beta_i = 0$ لكل $j = 1, \dots, n$ ضع $\alpha_{i,j} = 0$
3	لكل $i = 1, \dots, M$ ضع $\Delta_i = \det \begin{vmatrix} 1 & x_1^{(i)} & y_1^{(i)} \\ 1 & x_2^{(i)} & y_2^{(i)} \\ 1 & x_3^{(i)} & y_3^{(i)} \end{vmatrix}$ $a_1^{(i)} = \frac{x_2^{(i)} y_3^{(i)} - y_2^{(i)} x_3^{(i)}}{\Delta_i}; \quad b_1^{(i)} = \frac{y_2^{(i)} - y_3^{(i)}}{\Delta_i}; \quad c_1^{(i)} = \frac{x_3^{(i)} - x_2^{(i)}}{\Delta_i}$ $a_2^{(i)} = \frac{x_3^{(i)} y_1^{(i)} - y_3^{(i)} x_1^{(i)}}{\Delta_i}; \quad b_2^{(i)} = \frac{y_3^{(i)} - y_1^{(i)}}{\Delta_i}; \quad c_2^{(i)} = \frac{x_1^{(i)} - x_3^{(i)}}{\Delta_i}$ $a_3^{(i)} = \frac{x_1^{(i)} y_2^{(i)} - y_1^{(i)} x_2^{(i)}}{\Delta_i}; \quad b_3^{(i)} = \frac{y_1^{(i)} - y_2^{(i)}}{\Delta_i}; \quad c_3^{(i)} = \frac{x_2^{(i)} - x_1^{(i)}}{\Delta_i}$ $N_j^{(i)}(x, y) = a_j^{(i)} + b_j^{(i)} x + c_j^{(i)} y \quad \text{لكل } j = 1, 2, 3$
4	لكل $i = 1, \dots, M$ (يمكن إيجاد قيم التكاملات في الخطوتين 4 و 5 باستخدام التكامل العددي). لكل $j = 1, 2, 3$ لكل $k = 1, \dots, j$ ( احسب التكاملات الثنائية جميعها على المثلثات). ضع $z_{j,k}^{(i)} = b_j^{(i)} b_k^{(i)} \iint_{T_i} p(x, y) dx dy + c_j^{(i)} c_k^{(i)} \iint_{T_i} q(x, y) dx dy$ $- \iint_{T_i} r(x, y) N_j^{(i)}(x, y) N_k^{(i)}(x, y) dx dy$ ضع $H_j^{(i)} = - \iint_{T_i} f(x, y) N_j^{(i)}(x, y) dx dy$
5	لكل $i = K + 1, \dots, N$ ( احسب تكاملات الخط جميعها). لكل $j = 1, 2, 3$ لكل $k = 1, \dots, j$ ضع $J_{j,k}^{(i)} = \int_{S_2} g_1(x, y) N_j^{(i)}(x, y) N_k^{(i)}(x, y) dS$ ضع $I_j^{(i)} = \int_{S_2} g_2(x, y) N_j^{(i)}(x, y) dS$



6	لكل $i = 1, \dots, M$ نفذ الخطوات 7 - 12. ( تجميع التكاملات على كل مثلث في النظام الخطي).
7	لكل $k = 1, 2, 3$ نفذ الخطوات 8 - 12.
8	أوجد $l$ بحيث $E_l = (x_k^{(i)}, y_k^{(i)})$
9	إذا كان $k > 1$ فعددتا لكل $j = 1, \dots, k - 1$ نفذ الخطوتين 10 و 11.
10	أوجد $t$ بحيث $E_t = (x_j^{(i)}, y_j^{(i)})$
11	إذا كان $l \leq n$ فعددتا $t \leq n$ لذا ضع $\alpha_{lt} = \alpha_{ll} + z_{k,j}^{(i)}$ $\alpha_{ll} = \alpha_{ll} + z_{k,j}^{(i)}$ وإلا فضع $\beta_l = \beta_l - \gamma_l z_{k,j}^{(i)}$ وإلا إذا كان $t \leq n$ فعددتا ضع $\beta_t = \beta_t - \gamma_t z_{k,j}^{(i)}$
12	إذا كان $l \leq n$ فضع $\alpha_{ll} = \alpha_{ll} + z_{k,k}^{(i)}$ $\beta_l = \beta_l + H_k^{(i)}$
13	لكل $i = K + 1, \dots, N$ نفذ الخطوات 14 - 19. ( تجميع التكاملات الخطية في النظام الخطي )
14	لكل $k = 1, 2, 3$ نفذ الخطوات 15 - 19.
15	أوجد $l$ بحيث $E_l = (x_k^{(i)}, y_k^{(i)})$
16	إذا كان $k > 1$ فعددتا ولكل $j = 1, \dots, k - 1$ نفذ الخطوتين 17 و 18.
17	أوجد $t$ بحيث $E_t = (x_j^{(i)}, y_j^{(i)})$
18	إذا كان $l \leq n$ فعددتا. $\alpha_{lt} = \alpha_{ll} + J_{k,j}^{(i)}$ لذا ضع $t \leq n$ $\alpha_{ll} = \alpha_{ll} + J_{k,j}^{(i)}$ وما عدا ذلك فضع $\beta_l = \beta_l - \gamma_l J_{k,j}^{(i)}$ وما عدا ذلك إذا كان $t \leq n$ فعددتا ضع $\beta_t = \beta_t - \gamma_t J_{k,j}^{(i)}$
19	إذا كان $l \leq n$ فعددتا ضع $\alpha_{ll} = \alpha_{ll} + J_{k,k}^{(i)}$ $\beta_l = \beta_l + I_k^{(i)}$



حل النظام الخطي $Ac = b$ حيث $A = (\alpha_{l,i})$ , $b = (\beta_l)$ و $c = (\gamma_l)$ حيث $1 \leq l \leq n$ و $1 \leq i \leq n$ جميعاً.	20
المخرجات $(\gamma_1, \dots, \gamma_m)$ لكل $k = 1, \dots, m$ ضع $\phi_k = N_j^{(i)}$ على $T_i$ إذا كان $E_k = (x_j^{(i)}, y_j^{(i)})$ . عندئذ $\phi(x, y) = \sum_{k=1}^m \gamma_k \phi_k(x, y)$ يعطي تقريب الدالة $u(x, y)$ على $D \cup S_1 \cup S_2$	21
لكل $i = 1, \dots, M$ ولكل $j = 1, 2, 3$ المخرجات $(a_j^{(i)}, b_j^{(i)}, c_j^{(i)})$ .	22
توقف. ( تمت العملية).	23



مثال 2

درجة الحرارة،  $u(x, y)$ ، في منطقة ثنائية الأبعاد  $D$  تحقق معادلة لابلاس

$$\Delta u = \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2} = 0 \text{ على } D$$

افتراض المنطقة الظاهرة في شكل 15.12 بالشروط الحدودية المعطاة بـ

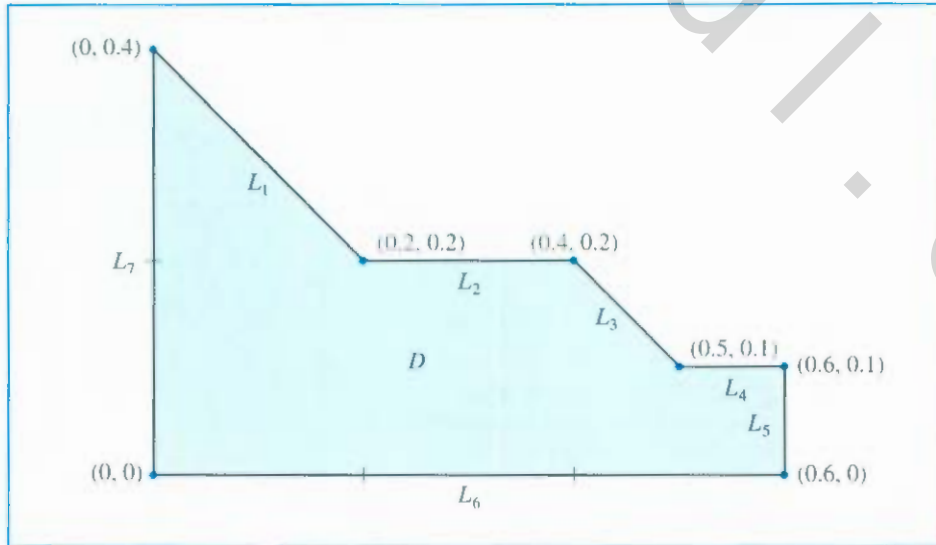
$$u(x, y) = 4 \text{ لكل } (x, y) \in L_6 \text{ و } (x, y) \in L_7$$

$$\frac{\partial u}{\partial n}(x, y) = x \text{ لكل } (x, y) \in L_2 \text{ و } (x, y) \in L_4$$

$$\frac{\partial u}{\partial n}(x, y) = y \text{ لكل } (x, y) \in L_5$$

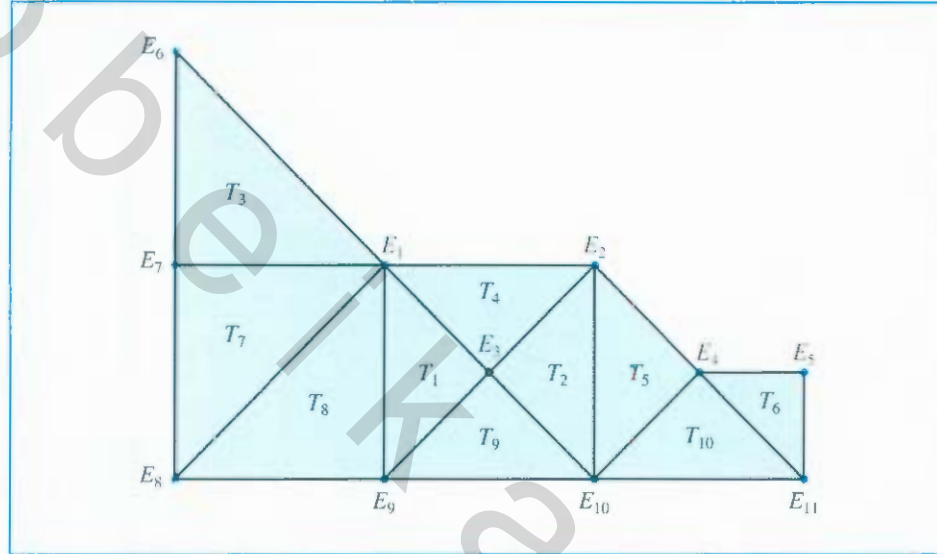
$$\frac{\partial u}{\partial n}(x, y) = \frac{x+y}{\sqrt{2}} \text{ لكل } (x, y) \in L_1 \text{ و } (x, y) \in L_3$$

حيث تعبر  $\partial u / \partial n$  عن المشتقة المتجهة في اتجاه العمود على المنطقة  $D$  في النقطة  $(x, y)$ .



شكل 15.12

نبدأ أولاً بتقسيم  $D$  إلى مثلثات معنونة بالطريقة المقترحة في الخطوة 0 في الحوارية. في هذا المثال  $S_1 = L_6 \cup L_7$  و  $S_2 = L_1 \cup L_2 \cup L_3 \cup L_4 \cup L_5$ . وتظهر تسمية المثلثات في شكل (16.12).



شكل 16.12

الشرط الحدودي  $u(x, y) = 4$  على  $L_6$  و  $L_7$  يتضمن أن  $\gamma_i = 4$  عندما  $i = 5, 7, \dots, 11$ . لتحديد قيم  $\gamma_i$  من أجل  $i = 1, 2, \dots, 5$ ، طبق خطوات الخوارزمية المتبقية ووجد مصفوفة

$$A = \begin{bmatrix} 2.5 & 0 & -1 & 0 & 0 \\ 0 & 1.5 & -1 & -0.5 & 0 \\ -1 & -1 & 4 & 0 & 0 \\ 0 & -0.5 & 0 & 2.5 & -0.5 \\ 0 & 0 & 0 & -0.5 & 1 \end{bmatrix}$$

والمتجه

$$b = \begin{bmatrix} 6.066\bar{6} \\ 0.063\bar{3} \\ 8.0000 \\ 6.056\bar{6} \\ 2.031\bar{6} \end{bmatrix}$$

ويكون حل المعادلة  $Ac = b$  هو

$$c = \begin{bmatrix} \gamma_1 \\ \gamma_2 \\ \gamma_3 \\ \gamma_4 \\ \gamma_5 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 4.0383 \\ 4.0782 \\ 4.0291 \\ 4.0496 \\ 4.0565 \end{bmatrix}$$

الذي يعطي التقريب الآتي لحل معادلة لابلاس والشروط الحدودية على المثلثات ذات العلاقة:

$$T_1: \phi(x, y) = 4.0383(1 - 5x + 5y) + 4.0291(-2 + 10x) + 4(2 - 5x - 5y)$$

$$T_2: \phi(x, y) = 4.0782(-2 + 5x + 5y) + 4.0291(4 - 10x) + 4(-1 + 5x - 5y)$$

$$T_3: \phi(x, y) = 4(-1 + 5y) + 4(2 - 5x - 5y) + 4.0383(5x)$$

$$T_4: \phi(x, y) = 4.0383(1 - 5x + 5y) + 4.0782(-2 + 5x + 5y) + 4.0291(2 - 10y)$$

$$T_5: \phi(x, y) = 4.0782(2 - 5x + 5y) + 4.0496(-4 + 10x) + 4(3 - 5x - 5y)$$

$$T_6: \phi(x, y) = 4.0496(6 - 10x) + 4.0565(-6 + 10x + 10y) + 4(1 - 10y)$$

$$T_7: \phi(x, y) = 4(-5x + 5y) + 4.0383(5x) + 4(1 - 5y)$$

$$T_8: \phi(x, y) = 4.0383(5y) + 4(1 - 5x) + 4(5x - 5y)$$

$$T_9: \phi(x, y) = 4.0291(10y) + 4(2 - 5x - 5y) + 4(-1 + 5x - 5y)$$

$$T_{10}: \phi(x, y) = 4.0496(10x) + 4(3 - 5x - 5y) + 4(-2 + 5x - 5y)$$

إن الحل الفعلي لمسألة القيمة الحدودية هو  $u(x, y) = xy + 4$

يبين جدول (7.12) مقارنة بين قيمة  $u$  وقيمة  $\phi$  على  $E_i$  لكل  $i = 1, \dots, 5$

$ \phi(x, y) - u(x, y) $	$u(x, y)$	$\phi(x, y)$	$y$	$x$
0.0017	4.04	4.0383	0.2	0.2
0.0018	4.08	4.0782	0.2	0.4
0.0009	4.03	4.0291	0.1	0.3
0.0004	4.05	4.0496	0.1	0.5
0.0035	4.06	4.0565	0.1	0.6

جدول 7.12

ونمطياً يكون خطأ المسائل الناقصية من الرتبة الثانية من النوع (26.12) ذات دوال المعاملات المهدة من الرتبة  $O(h^2)$ . بحيث  $h$  هو أكبر قطر للعناصر المثلثية. ومن المتوقع أيضاً أن دوال القاعدة التي تكون ثنائية خطية ومقتطعة على العناصر المستطيلة ستعطي نتائج  $O(h^2)$ ، حيث  $h$  أطول طول قطر في العناصر المستطيلة. ويمكن استخدام عائلات أخرى من الدوال بوصفها قواعد تعطي نتائج  $O(h^4)$ ، ولكن الإنشاء أكثر تعقيداً.

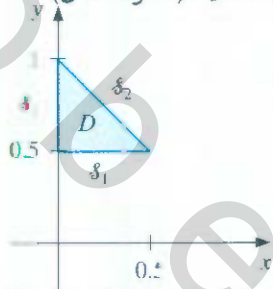
إن نظريات طرائق العنصر المحدود التي يمكن أن تعطي أخطاء ذات كفاءة صعبة الصياغة والتطبيق؛ لأن دقة التقريب تعتمد على خواص اتصال الحل وانتظام الحدود. ويمكن أيضاً تطبيق طريقة العنصر المحدود على المعادلات التفاضلية الجزئية المكافئة والناقصية، ولكن عملية إيجاد القيم الصغرى أكثر صعوبة.

إن أحد مصادر المسح الجيد حول مزايا طريقة العنصر المحدود وتقنياتها، المطبقة على مسائل فيزيائية متعددة هو البحث [Fi]. وللحصول على مناقشة أشمل، يمكنك الرجوع إلى [SF] [ZM] أو [AB].

## EXERCISE SET

## مجموعة التمارين 4.12

1. استخدم الخوارزمية (5.12) لتقريب حلّ المعادلة التفاضلية الجزئية الآتية (انظر الشكل)



$$\frac{\partial}{\partial x} \left( y^2 \frac{\partial u}{\partial x}(x, y) \right) + \frac{\partial}{\partial y} \left( y^2 \frac{\partial u}{\partial y}(x, y) \right) - yu(x, y) = -x, \quad (x, y) \in D$$

$$u(x, 0.5) = 2x, \quad 0 \leq x \leq 0.5, \quad u(0, y) = 0, \quad 0.5 \leq y \leq 1$$

$$y^2 \frac{\partial u}{\partial x}(x, y) \cos \theta_1 + y^2 \frac{\partial u}{\partial y}(x, y) \cos \theta_2 = \frac{\sqrt{2}}{2}(y-x) \quad \text{لكل } (x, y) \in S_2$$

افترض  $M = 2$ ،  $T_1$  له النقاط  $(0, 0.5)$ ،  $(0.25, 0.75)$ ،  $(0, 1)$ ، و  $T_2$  له النقاط  $(0, 0.5)$ ،  $(0.5, 0.5)$ ،  $(0.25, 0.75)$ .

2. كرر التمرين (1)، باستخدام المثلثات الآتية بوصفها بديلاً:

$$T_1 : (0, 0.75), (0, 1), (0.25, 0.75)$$

$$T_2 : (0.25, 0.5), (0.25, 0.75), (0.5, 0.5)$$

$$T_3 : (0, 0.5), (0, 0.75), (0.25, 0.75)$$

$$T_4 : (0, 0.5), (0.25, 0.5), (0.25, 0.75)$$

3. أوجد تقريب حلّ المعادلة التفاضلية الجزئية

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x, y) + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2}(x, y) - 12.5\pi^2 u(x, y) = -25\pi^2 \sin \frac{5\pi}{2}x \sin \frac{5\pi}{2}y, \quad 0 < x, y < 0.4$$

الخاضعة لشرط دريشليه الحدودي  $u(x, y) = 0$

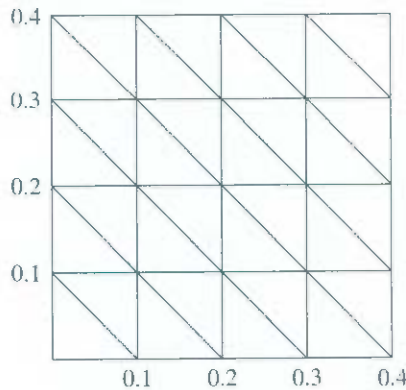
باستخدام خوارزمية العنصر المحدود (5.12)، والعناصر المعطاة في الشكل المرافق.

قارن الحل التقريبي بالحل الفعلي

$$u(x, y) = \sin \frac{5\pi}{2}x \sin \frac{5\pi}{2}y$$

على النقاط الداخلية وعلى النقاط

$$(0.125, 0.125), (0.125, 0.25), (0.25, 0.125), (0.25, 0.25)$$



4. كرر التمرين (3) للدالة

$$f(x, y) = -25\pi^2 \cos \frac{5\pi}{2} x \cos \frac{5\pi}{2} y$$

باستخدام شرط نيومان الحدودي

$$\frac{\partial u}{\partial n}(x, y) = 0$$

إن الحل الفعلي لهذه المسألة هو

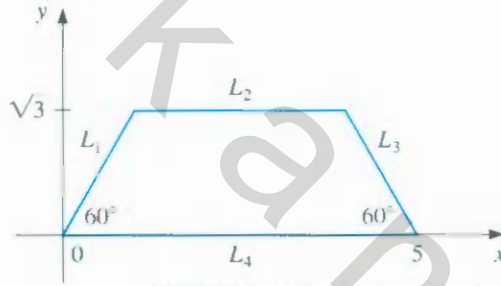
$$u(x, y) = \cos \frac{5\pi}{2} x \cos \frac{5\pi}{2} y$$

5. صفيحة فضة على شكل شبه منحرف (انظر الشكل المرفق)، وقد تولدت حرارة بانتظام على

$$q = 1.5 \text{ cal}/(\text{cm}^3 \cdot \text{s})$$

إن الحرارة ذات الحالة المستقرة  $u(x, y)$  على هذه الصفيحة تحقق معادلة بواسون

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x^2}(x, y) + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2}(x, y) = \frac{-q}{k}$$



حيث  $k$  معامل التوصيل الحراري هو  $1.04 \text{ cal}/(\text{cm} \cdot \text{deg} \cdot \text{s})$

افتراض أن الحرارة ثبتت عند  $15 \text{ C}$  على  $L_2$ ، وأن خسارة الحرارة على الأضلاع المائلة  $L_1$  و  $L_3$

بحسب الشرط الحدودي  $\partial u/\partial n = 4$ ، وأنه لا يوجد خسارة في الحرارة على  $L_4$ ؛ أي أن  $\partial u/\partial n = 0$ .

أوجد التقريب لدرجة حرارة الصفيحة على النقاط  $(1, 0)$ ،  $(4, 0)$  و  $(\frac{5}{3}, \sqrt{3}/2)$  باستخدام الخوارزمية

(5.12).

## 5.12 مسح الطرائق والبرمجيات Survey Of Methods and Software

افتراضنا في هذا الباب طرائق لتقريب حلول معادلات تفاضلية جزئية. لقد ركزنا اهتمامنا على معادلة بواسون بوصفها مثالاً لمعادلة تفاضلية جزئية ناقصية، ومعادلة الحرارة أو الانتشار بوصفها مثالاً لمعادلة تفاضلية جزئية مكافئة. ومعادلة الموجة بوصفها مثالاً لمعادلة تفاضلية جزئية ناقصية. لقد نوقش تقريب هذه المسائل باستخدام الفرق المنتهي.

إن معادلة بواسون على مستطيل تطلبت حل نظام خطي كبير، وينصح بحله باستخدام تقنيات إعادة (تكرار) مثل طريقة SOR.

لقد عرضت أربع طرائق من نوع الفرق المحدود لحل معادلة الحرارة. إن طرائق الفرق الأمامي وطرائق ريتشاردسون فيها مشكلات الثبات، ولذلك قُدمت طريقة الفرق الإرجاعي وطرائق كرانك - نيكلسون. وعلى الرغم من وجوب حل نظام خطي ثلاثي الأقطار عند كل خطوة زمنية

في هذه الطرائق الضمنية، إلا أنها أكثر استقرارًا من الطرائق المباشرة مثل طريقة العرق الأمامي وطريقة ريتشاردسون. إن طريقة الفرق المحدود لمعادلة الموجة مباشرة، وتعرض مشكلات في الاستقرار لاختيار بعض القيم المنفصلة للزمن والفضاء.

عرضنا في آخر فصل في الباب تقديمًا لطريقة العنصر المحدود لمعادلة تفاضلية جزئية ناقصية من نوع self-adjoint على مجال مضلع. وعلى الرغم من أن طرائقنا تكني للمسائل والأمثلة في هذا الكتاب، إلا أن هناك حاجة إلى تعميمات وتطويرات أقوى من هذه التقنيات تلزم للأغراض التجارية. نفترض برمجيتين من مكتبة IMSL. تستخدم البرمجية MOLCH لحل المعادلة التفاضلية الجزئية

$$\frac{\partial u}{\partial t} = F\left(x, t, u, \frac{\partial u}{\partial x}, \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}\right)$$

تحت الشروط الحدودية

$$\alpha(x, t)u(x, t) + \beta(x, t)\frac{\partial u}{\partial x}(x, t) = \gamma(x, t)$$

وإن الطريقة مبنية على تحديد مشترك لنقاط جاوس على إحداثي  $x$  لكل قيمة للزمن  $t$ ، وتستخدم شرائح هرميات التكعيبية بوصفها قاعدة دوال.

تستخدم البرمجية FPS2H لحل معادلة بواسون على مستطيل. وتبني طريقة الحل على اختيار فروق محدودة من الدرجة الثانية أو الرابعة على شبكة متجانسة.

يوجد في مكتبة NAG عدد من البرمجيات للمعادلات التفاضلية الجزئية. تستخدم البرمجية D03EAF لحل معادلة لابلاس على أي منطقة في المستوى  $xy$ .

تستخدم البرمجية D03EAF لحل معادلة تفاضلية ناقصية واحدة بطريقة الخطوط.

توجد حقائب متخصصة مثل NASTRAN مركبة من تعليمات لطريقة العنصر المحدود.

وهذه الحقائب مرغوبة وشائعة في التطبيقات الهندسية. وإن حقيبة FISHPACK في مكتبة نتل تستخدم لحل المعادلات التفاضلية الجزئية الناقصية القابلة للفصل.

يصعب كتابة التعليمات العامة للمعادلات التفاضلية الجزئية؛ بسبب مسألة تحديد المجالات غير تلك الشائعة في الأشكال الهندسية. وإن البحث العلمي في حقل حلول المعادلات التفاضلية

نشط جدًا حاليًا.

ولقد قدمنا عينة صغيرة من الطرائق المستخدمة لتقريب حلول المسائل التي تحتوي

معادلات تفاضلية جزئية. وتحتوي المراجع على معلومات إضافية متعلقة بالموضوع العام هي

Morton and Mayers [MM] والكتاب الحديث مؤلفيه Lapidus and Pinder [LP], Twizell [Tw]

ويمكن الحصول على معلومات البرامج من Boisvert [RB] و Bank [Ban].

ومن الكتب التي تركز على طرائق الفرق المحدود Strikverda [Strik], Thomas [Th]

و Shashkov and Steinber [ShS]. إن Fix [SF] و Zienkiewicz and Morgan [ZM]

مصادر جيدة للمعلومات حول طريقة العنصر المحدود. ولقد عُولجت المعادلات التي تعتمد على

الزمن في Schiesser [Schi] و Gustafsson, Kreiss, and Olinger [GKO].

أما Birkhoff and Lynch [BL] و Roache [Ro] فقد عالجت حل المسائل الناقصية.

وإن طرائق التقسيم المتعدد تستخدم تقريبات التقسيم الخشن وطرائق الإعادة للحصول

على تقسيمات أسهل. تحوي قائمة المراجع الخاصة بهذه الطرائق كتب Briggs [Brigg]

و McCormick [Mc] و Bramble [Bram].



## Bibliography

إن عدد الصفحة المأخوذة من المرجع يظهر في نسخة الكتاب الأصلية عند آخر كل مرجع ، أما عدد الصفحة في النسخة المترجمة فيظهر بعدها مباشرة بين قوسين ( ) .

*Text pages referring to the items are given in italics at the end of each reference.*

- [AHU] Aho, A. V., J. E. Hopcroft, and J. D. Ullman, *The design and analysis of computer algorithms*, Addison-Wesley, Reading, MA, 1974, 470 pp. QA76.6.A36 542
- [Ai] Aitken, A. C. *On interpolation by iteration of proportional parts, without the use of differences*. Proc. Edinburgh Math. Soc. 3(2): 56-76 (1932) QA1.E23 84
- [AG] Allgower, E. and K. Georg, *Numerical continuation methods: an introduction*, Springer-Verlag, New York, 1990, 388 pp. QA377.A56 640
- [Am] Ames, W. F., *Numerical methods for partial differential equations* (Third edition), Academic Press, New York, 1992, 451 pp. QA374.A46 718
- [An] Anderson, E. et al., *LAPACK user's guide* (Third edition), SIAM Publications, Philadelphia, PA, 1999, 407 pp. QA76.73.F25 L36 43
- [AS] Argyros, I. K. and F. Szidarovszky, *The theory and applications of iteration methods*, CRC Press, Boca Raton, FL, 1993, 355 pp. QA297.8.A74 640
- [AMR] Ascher, U. M., R. M. M. Mattheij, and R. B. Russell, *Numerical solution of boundary value problems for ordinary differential equations*, Prentice-Hall, Englewood Cliffs, NJ, 1988, 595 pp. QA379.A83 685
- [Ax] Axelsson, O., *Iterative solution methods*, Cambridge University Press, New York, 1994, 654 pp. QA297.8.A94 480
- [AB] Axelsson, O. and V. A. Barker, *Finite element solution of boundary value problems: theory and computation*, Academic Press, Orlando, FL, 1984, 432 pp. QA379.A9 733
- [Ba1] Bailey, N. T. J., *The mathematical approach to biology and medicine*, John Wiley & Sons, New York, 1967, 269 pp. QH324.B28 290
- [Ba2] Bailey, N. T. J., *The mathematical theory of epidemics*, Hafner, New York, 1957, 194 pp. RA625.B3 290
- [BSW] Bailey, P. B., L. F. Shampine, and P. E. Waltman, *Nonlinear two-point boundary-value problems*, Academic Press, New York, 1968, 171 pp. QA372.B27 669, 685
- [Ban] Bank, R. E., *PLTMG, A software package for solving elliptic partial differential equations: Users' Guide 7.0*, SIAM Publications, Philadelphia, PA, 1994, 128 pp. QA377.B26 736
- [Barr] Barrett, R. et al., *Templates for the solution of linear systems: building blocks for iterative methods*, SIAM Publications, Philadelphia, PA, 1994, 112 pp. QA297.8.T45 480
- [Bart] Bartle, R. G., *The elements of real analysis* (Second edition), John Wiley & Sons, New York, 1976, 480 pp. QA300.B29 102, 118

- [Bek] Bekker, M. G., *Introduction to terrain vehicle systems*, University of Michigan Press, Ann Arbor, MI, 1969, 846 pp. TL243.B39 74, 615
- [Ber] Bernadelli, H., *Population waves*, Journal of the Burma Research Society 31 (1941), 1–18, DS\*27.B85 382
- [BD] Birkhoff, G. and C. De Boor, *Error bounds for spline interpolation*, Journal of Mathematics and Mechanics 13 (1964), 827–836, QA1.J975 153
- [BL] Birkhoff, G. and R. E. Lynch, *Numerical solution of elliptic problems*, SIAM Publications, Philadelphia, PA, 1984, 319 pp. QA377.B672 736
- [BIR] Birkhoff, G. and G. Rota, *Ordinary differential equations* (Fourth edition), John Wiley & Sons, New York, 1979, 399 pp. QA372.B58 252, 253, 314
- [BP] Botta, J. F. and G. F. Pinder, *Fundamental concepts in the numerical solution of differential equations*, Wiley-Interscience, New York, 1983, 202 pp. QA374.B74 343
- [Brac] Bracewell, R., *The Fourier transform and its application* (Third edition), McGraw-Hill, New York, 2000, 616 pp. QA403.5.B7 542
- [Bram] Bramble, J. H., *Multigrid methods*, John Wiley & Sons, New York, 1993, 161 pp. QA377.B73 736
- [Bre] Brent, R., *Algorithms for minimization without derivatives*, Prentice-Hall, Englewood Cliffs, NJ, 1973, 195 pp. QA402.5.B74 98, 99
- [Brigg] Briggs, W. L., *A multigrid tutorial*, SIAM Publications, Philadelphia, PA, 1987, 88 pp. QA377.B75 736
- [BH] Briggs, W. L. and V. E. Henson, *The DFT: an owner's manual for the discrete Fourier transform*, SIAM Publications, Philadelphia, PA, 1995, 434 pp. QA403.5.B75 545
- [Brigh] Brigham, E. O., *The fast Fourier transform*, Prentice-Hall, Englewood Cliffs, NJ, 1974, 252 pp. QA403.B74 534
- [Brow,K] Brown, K. M., *A quadratically convergent Newton-like method based upon Gaussian elimination*, SIAM Journal on Numerical Analysis 6, No. 4 (1969), 560–569, QA297.A1S2 622
- [Brow,W] Brown, W. S., *A simple but realistic model of floating point computation*, ACM transactions of Mathematical Software 7 (1981), 445–480, QA76.A8 40, 42
- [Broy] Browden, C. G., *A class of methods for solving nonlinear simultaneous equations*, Mathematics of Computation 19 (1965), 577–593, QA1 M4144 617
- [BS1] Bulirsch, R. and J. Stoer, *Numerical treatment of ordinary differential equations by extrapolation methods*, Numerische Mathematik 8 (1966), 1–13, QA241.N9 313
- [BS2] Bulirsch, R. and J. Stoer, *Fehlerabschätzungen und extrapolation mit rationalen Funktionen bei Verfahren von Richardson-typus*, Numerische Mathematik 6 (1964), 413–427, QA241.N9 313
- [BS3] Bulirsch, R. and J. Stoer, *Asymptotic upper and lower bounds for results of extrapolation methods*, Numerische Mathematik 8 (1966), 93–104, QA241.N9 313
- [BuR] Butch, J. R. and D. J. Rose (eds.), *Sparse matrix computations* (Proceedings of a conference held at Argonne National Laboratories, September 9–11, 1975), Academic Press, New York, 1976, 453 pp. QA188.S9 414
- [BFR] Butten, R. L., J. D. Faires, and A. C. Reynolds, *Numerical Analysis* (Second edition), Prindle, Weber & Schmidt, Boston, MA, 1981, 598 pp. QA297.B84 92

- [Bur] Burrage, K., 1995, *Parallel and sequential methods for ordinary differential equations*, Oxford University Press, New York, 446 pp. QA372.B883 343
- [But] Butcher, J. C., *The non-existence of ten-stage eighth-order explicit Runge-Kutta methods*, BIT 25 (1985), 521–542, QA76.N62 279
- [CF] Chaitin-Chatelin, F. and Fraysse, V., *Lectures on finite precision computations*, SIAM Publications, Philadelphia, PA, 1996, 235 pp. QA297.C417 44
- [CGGG] Char, B. W., K. O. Geddes, W. M. Gentleman, and G. H. Gonnet, *The design of Maple: A compact, portable, and powerful computer algebra system*, Computer Algebra. Lecture Notes in Computer Science No. 162, (J. A. Van Hulzen, ed.), Springer-Verlag, Berlin, 1983, 101–115 pp. QA155.7 E4 E85 6, 44
- [CCR] Chiarella, C., W. Charlton, and A. W. Roberts, *Optimum chute profiles in gravity flow of granular materials: a discrete segment solution method*, Transactions of the ASME, Journal of Engineering for Industry Series B 97 (1975), 10–13, TJ1.A712 615
- [Ch] Cheney, E. W., *Introduction to approximation theory*, McGraw-Hill, New York, 1966, 259 pp. QA221.C47 545
- [CC] Clenshaw, C. W. and C. W. Curtis, *A method for numerical integration on an automatic computer*, Numerische Mathematik 2 (1960), 197–205, QA241.N9 247
- [CW] Cody, W. J. and W. Waite, *Software manual for the elementary functions*, Prentice-Hall, Englewood Cliffs, NJ, 1980, 269 pp. QA331.C635 44
- [CV] Coleman, T. F. and C. Van Loan, *Handbook for matrix computations*, SIAM Publications, Philadelphia, PA, 1988, 264 pp. QA188.C65 42, 416
- [CT] Cooley, J. W. and J. W. Tukey, *An algorithm for the machine calculation of complex Fourier series*, Mathematics of Computation 19, No. 90 (1965), 297–301, QA1.M4144 534
- [CLRS] Cormen, T. H., C. E. Leiserson, R. I. Rivest, and C. Stein, *Introduction to Algorithms*, The MIT Press, Cambridge MA, 2001 QA76.6 .C662 2001 35
- [Co] Cowell, W. (ed.), *Sources and development of mathematical software*, Prentice-Hall, Englewood Cliffs, NJ, 1984, 404 pp. QA76.95.S68 42
- [DaB] Dahlquist, G. and Å. Björck (Translated by N. Anderson), *Numerical methods*, Prentice-Hall, Englewood Cliffs, NJ, 1974, 573 pp. QA297.D3313 83
- [Da] Davis, P. J., *Interpolation and approximation*, Dover, New York, 1975, 393 pp. QA221.D33 166, 545
- [DR] Davis, P. J. and P. Rabinowitz, *Methods of numerical integration* (Second edition), Academic Press, New York, 1984, 612 pp. QA299.3.D28 248
- [Deb1] De Boor, C., *On calculating with B-splines*, Journal of Approximation Theory, 6, (1972), 50–62, QA221.J63 677
- [Deb2] De Boor, C., *A practical guide to splines*, Springer-Verlag, New York, 1978, 392 pp. QA1.A647 vol. 27 153, 165, 166
- [DebS] De Boor, C. and B. Swartz, *Collocation at Gaussian points*, SIAM Journal on Numerical Analysis 10, No. 4 (1973), 582–606, QA297.A1S2 682
- [DM] Dennis, J. E., Jr. and J. J. Moré, *Quasi-Newton methods, motivation and theory* No. 1 (1977), 46–89, QA1.S2 618, 619

- [DenS] Dennis, J. E., Jr. and R. B. Schnabel, *Numerical methods for unconstrained optimization and nonlinear equations*, Prentice-Hall, Englewood Cliffs, NJ, 1983, 378 pp. QA402.5.D44 640
- [Di] Dierckx, P., *Curve and surface fitting with splines*, Oxford University Press, New York, 1993, 285 pp. QA297.6.D54 166
- [DBMS] Dongarra, J. J., J. R. Bunch, C. B. Moler, and G. W. Stewart, *LINPACK users guide*, SIAM Publications Philadelphia, PA, 1979, 367 pp. QA214.L56 42
- [DRW] Dongarra, J. J., T. Rowan, and R. Wade, *Software distributions using Xnetlib*, ACM Transactions on Mathematical Software 21, No. 1 (1995), 79–88 QA76.6.A8 43
- [DW] Dongarra, J. and D. W. Walker, *Software libraries for linear algebra computation on high performance computers*, SIAM Review 37, No. 2 (1995), 151–180 QA1.S2 44
- [Do] Dornand, J. R., *Numerical methods for differential equations: a computational approach*, CRC Press, Boca Raton, FL, 1996, 368 pp. QA372.D67 343
- [DoB] Dorn G. L. and A. B. Burdick, *On the recombinational structure of complementation relationships in the *m-dy* complex of the *Drosophila melanogaster**, Genetics 47 (1962), 503–518, QH431.G43 413
- [E] Engels, H., *Numerical quadrature and cubature*, Academic Press, New York, 1980, 441 pp. QA299.3.E5 248
- [Fe] Fehlberg, E., *Klassische Runge-Kutta Formeln vierter und niedrigerer Ordnung mit Schrittweiten-Kontrolle und ihre Anwendung auf Wärmeleitungsprobleme*, Computing 6 (1970), 61–71, QA75.C777 285
- [Fi] Fix, G., *A survey of numerical methods for selected problems in continuum mechanics*, Proceedings of a Conference on Numerical Methods of Ocean Circulation, National Academy of Sciences (1975), 268–283, Q11.N26 733
- [FV FH] Foley, J., A. van Dam, S. Feiner, and J. Hughes, *Computer graphics: principles and practice*, (Second Edition), Addison-Wesley, Reading, MA, 1996, 1175 pp. T385.C5735 163
- [FA] Forsythe, G. E. and C. B. Moler, *Computer solution of linear algebraic systems*, Prentice-Hall, Englewood Cliffs, NJ, 1967, 148 pp. QA297.F57 416, 456
- [Fr] Francis, J. G. F., *The QR transformation*, Computer Journal 4 (1961–2), Part I, 265–271; Part II, 332–345, QA76.C57 586
- [Fu] Fulk, W., *Advanced calculus* (Third edition), John Wiley & Sons, New York, 1978, 731 pp. QA313.F454 9, 273
- [Ger] Garbow, E. S. et al., *Matrix eigensystem routines: EISPACK guide extension*, Springer-Verlag, New York 1977, 343 pp. QA193.M38 42
- [Gea1] Gear C. W., *Numerical initial-value problems in ordinary differential equations*, Prentice-Hall, Englewood Cliffs, NJ, 1971, 253 pp. QA372.G4 322, 326, 336, 343
- [Gea2] Gear C. W., *Numerical solution of ordinary differential equations: Is there anything left to do?*, SIAM Review 23, No. 1 (1981), 10–24, QA1.S2 340
- [GL] George, A. and J. W. Liu, *Computer solution of large sparse positive definite systems*, Prentice-Hall, Englewood Cliffs, NJ, 1981, 324 pp. QA188.G46 416
- [Ger] Geršgorin, S. A. *Über die Abgrenzung der Eigenwerte einer Matrix*. Dokl. Akad. Nauk.(A), Otd. Fiz-Mat. Nauk. (1931), 749–754, QA1.A3493 554

- [Goldb] Goldberg, D., *What every scientist should know about floating-point arithmetic*, ACM Computing Surveys 23, No. 1 (1991), 5–48, QA76.5.A1 44
- [Golds] H.H. Goldstine, H. H. *A History of Numerical Analysis from the 16th through the 19th Centuries*, Springer-Verlag, 348 pp. QA297.G64 xiv, 130, 221
- [GO] Golub, G. H. and Ortega, J. M., *Scientific computing: an introduction with parallel computing*, Academic Press, Boston, MA, 1993, 442 pp. QA76.58.G64 44, 343
- [GV] Golub, G. H. and C. F. Van Loan, *Matrix computations* (Second edition), Johns Hopkins University Press, Baltimore, MD, 1989, 642 pp. QA188.G65 400, 416
- [Gr] Gragg, W. B., *On extrapolation algorithms for ordinary initial-value problems*, SIAM Journal on Numerical Analysis 2 (1965), 384–403, QA297.A1S2 308, 313
- [GKO] Gustafsson, B., H. Kreiss, and J. Olinger, *Time dependent problems and difference methods*, John Wiley & Sons, New York, 1995, 642 pp. QA374.G974 736
- [Hac] Hackbusch, W., *Iterative solution of large sparse systems of equations*, Springer-Verlag, New York, 1994, 429 pp. QA1.A647 vol. 95 480
- [HY] Hageman, L. A. and D. M. Young, *Applied iterative methods*, Academic Press, New York, 1981, 386 pp. QA297.8.H34 480
- [HNW1] Hairer, E., S. P. Nørsett, and G. Wanner, *Solving ordinary differential equations. Vol. 1: Nonstiff equations* (Second revised edition), Springer-Verlag, Berlin, 1993, 519 pp. QA372.H16 343
- [HNW2] Hairer, E., S. P. Nørsett, and G. Wanner, *Solving ordinary differential equations. Vol. 2: Stiff and differential-algebraic problems* (Second revised edition), Springer, Berlin, 1996, 614 pp. QA372.H16 343
- [Ham] Hamming, R. W., *Numerical methods for scientists and engineers* (Second edition), McGraw-Hill, New York, 1973, 721 pp. QA297.H28 542
- [He1] Henrici, P., *Discrete variable methods in ordinary differential equations*, John Wiley & Sons, New York, 1962, 407 pp. QA372.H48 343
- [He2] Henrici, P., *Elements of numerical analysis*, John Wiley & Sons, New York, 1964, 328 pp. QA297.H54 86, 331
- [HS] Hestenes, M. R. and E. Steifel, *Conjugate gradient methods in optimization*, Journal of Research of the National Bureau of Standards 49, (1952), 409–436, Q1.N34 464
- [Hild] Hildebrand, F. B., *Introduction to numerical analysis* (Second edition), McGraw-Hill, New York, 1974, 669 pp. QA297.H54 119, 125, 127
- [Hill] Hill, F. S., Jr., *Computer graphics: using OpenGL* (Second edition), Prentice-Hall, Englewood Cliffs, NJ, 2001, 922 pp. T385.H549 163
- [Ho] Householder, A. S., *The numerical treatment of a single nonlinear equation*, McGraw-Hill, New York, 1970, 216 pp. QA218.H68 98, 99
- [IK] Issacson, E. and H. B. Keller, *Analysis of numerical methods*, John Wiley & Sons, New York, 1966, 541 pp. QA297.I8 86, 191, 194, 329, 332, 435, 561, 562, 647, 666, 703, 706, 708, 718
- [JT] Jenkins, M. A. and J. F. Traub, *A three-stage algorithm for real polynomials using quadratic iteration*, SIAM Journal on Numerical Analysis 7, No. 4 (1970), 545–566, QA297.A1S2 98
- [Joh] Johnston, R. L., *Numerical methods: a software approach*, John Wiley & Sons, New York, 1982, 276 pp. QA297.J64 211

- [Joy] Joyte, D. C., *Survey of extrapolation processes in numerical analysis*, SIAM Review 13, No. 4 (1971), 435–490, QA1.S2 179
- [Keller,H] Keller, H. B., *Numerical methods for two-point boundary-value problems*, Blaisdell, Waltham, MA, 1968, 184 pp. QA372.K42 654, 660, 665, 685
- [Keller,J] Keller, J. B., *Probability of a shutout in racquetball*, SIAM Review 26, No. 2 (1984), 267–268, QA1.S2 77
- [Kelley] Kelley, C. T., *Iterative methods for linear and nonlinear equations*, SIAM Publications, Philadelphia, PA, 1995, 165 pp. QA297.8.K45 476, 480
- [Kö] Köckler, N., *Numerical methods and scientific computing: using software libraries for problem solving*, Oxford University Press, New York, 1994, 328 pp. TA345.K653 44
- [Lambert] Lambert, J. D., *The initial value problem for ordinary differential equations. The state of art in numerical analysis* (D. Jacobs, ed.), Academic Press, New York, 1977, 451–501 pp. QA297.C646 346
- [LP] Lapidus, L. and G. F. Pinder, *Numerical solution of partial differential equations in science and engineering*, John Wiley & Sons, New York, 1982, 677 pp. Q172.L36 736
- [Lar] Larson, H. J., *Introduction to probability theory and statistical inference* (Third edition), John Wiley & Sons, New York, 1982, 637 pp. QA273.L352 484
- [Lau] Laufer, H. B., *Discrete mathematics and applied modern algebra*, PWS-Kent Publishing, Boston, MA, 1984, 538 pp. QA161.L38 543
- [LH] Lawson, C. L. and Hanson, R. J., *Solving least squares problems*, SIAM Publications, Philadelphia, PA, 1995, 337 pp. QA275.L38 545
- [LR] Lucas, T. R. and G. W. Reddien, Jr., *Some collocation methods for nonlinear boundary value problems*, SIAM Journal on Numerical Analysis 9, No. 2 (1972), 341–356, QA297.A1S2 682
- [Lu] Luenberger, David G., *Linear and nonlinear programming* (Second edition), Addison-Wesley, Reading, MA, 1984, 245 pp. T57.7L8 470
- [Mc] McCormick, S. F., *Multigrid methods*, SIAM Publications, Philadelphia, PA, 1987, 282 pp. QA374.M84 736
- [Mi] Mitchell, A. R., *Computation methods in partial differential equations*, John Wiley & Sons, New York, 1969, 255 pp. QA374.M68 718
- [Mo] Moer, C. B., *Demonstration of a matrix laboratory. Lecture notes in Mathematics* (J. P. Hennart, ed.), Springer-Verlag, Berlin, 1982, 84–98 44
- [MC] Moré J. J. and M. Y. Cosnard, *Numerical solution of nonlinear equations*, ACM Transactions on Mathematical Software 5, No. 1 (1979), 64–85, QA76.6.A8 622
- [MM] Morton, K. W. and D. F. Mayers, *Numerical solution of partial differential equations: an introduction*, Cambridge University Press, New York, 1994, 227 pp. QA377.M69 736
- [Mu] Müller, D. E., *A method for solving algebraic equations using an automatic computer*, Mathematical Tables and Other Aids to Computation 10 (1956), 208–215, QA47.M29 92
- [N] Neville, E.H. *Iterative Interpolation*, J. Indian Math Soc. 20 (1934), 87–120 112
- [ND] Nore, E. and J. W. Daniel, *Applied linear algebra* (Third edition), Prentice-Hall, Englewood Cliffs, NJ, 1988, 521 pp. QA184.N6 371, 384, 548

- [Or1] Ortega, J. M., *Introduction to parallel and vector solution of linear systems*, Plenum Press, New York, 1988, 305 pp. QA218.O78 45
- [Or2] Ortega, J. M., *Numerical analysis; a second course*, Academic Press, New York, 1972, 201 pp. QA297.O78 424, 433, 444, 448, 460, 555, 598, 601
- [OP] Ortega, J. M. and W. G. Poole, Jr., *An introduction to numerical methods for differential equations*, Pitman Publishing, Marshfield, MA, 1981, 329 pp. QA371.O65 343
- [OR] Ortega, J. M. and W. C. Rheinboldt, *Iterative solution of nonlinear equations in several variables*, Academic Press, New York, 1970, 572 pp. QA297.8.O77 598, 630, 632, 640
- [Os] Ostrowski, A. M., *Solution of equations and systems of equations* (Second edition), Academic Press, New York, 1966, 338 pp. QA3.P8 vol. 9 99
- [Par] Parlett, B., *The symmetric eigenvalue problem*, Prentice-Hall, Englewood Cliffs, NJ, 1980, 348 pp. QA188.P37 595
- [Pat] Patterson, T. N. L., *The optimum addition of points to quadrature formulae*, Mathematics of Computation 22, No. 104 (1968), 847-856, QA1.M4144 247
- [PF] Phillips, C. and T. L. Freeman, *Parallel numerical algorithms*, Prentice-Hall, New York, 1992, 315 pp. QA76.9.A43 F74 44
- [Ph] Phillips, J., *The NAG Library: a beginner's guide*, Clarendon Press, Oxford, 1986, 245 pp. QA297.P35 43
- [PDUK] Piessens, R., E. de Doncker-Kapenga, C. W. Überhuber, and D. K. Kahaner, *QUADPACK: a sub-routine package for automatic integration*, Springer-Verlag, New York, 1983, 301 pp. QA299.3.Q36 247
- [Pi] Pissanetzky, S., *Sparse matrix technology*, Academic Press, New York, 1984, 321 pp. QA188.P57 416
- [Po] Powell, M. J. D., *Approximation theory and methods*, Cambridge University Press, Cambridge, 1981, 339 pp. QA221.P65 133, 134, 166, 522, 545
- [Pr] Pryce, J. D., *Numerical solution of Sturm-Liouville problems*, Oxford University Press, New York, 1993, 322 pp. QA379.P79 685
- [RR] Ralston, A. and P. Rabinowitz, *A first course in numerical analysis* (Second edition), McGraw-Hill, New York, 1978, 556 pp. QA297.R3 208, 517, 522, 630
- [Ra] Rashevsky, N., *Looking at history through mathematics*, Massachusetts Institute of Technology Press, Cambridge, MA, 1968, 199 pp. D16.25.R3 266
- [RB] Rice, J. R. and R. F. Boisvert, *Solving elliptic problems using ELLPACK*, Springer-Verlag, New York, 1985, 497 pp. QA377.R53 736
- [RG] Richardson, L. F. and J. A. Gaunt, *The deferred approach to the limit*, Philosophical Transactions of the Royal Society of London 226A (1927), 299-361, Q41.L82 179
- [Ro] Roache, P. J., *Elliptic marching methods and domain decomposition*, CRC Press, Boca Raton, FL, 1995, 190 pp. QA377.R63 736
- [RS] Roberts, S. and J. Shipman, *Two-point boundary value problems: shooting methods*, Elsevier, New York, 1972, 269 pp. QA372.R76 685

- [EW] Rose, D. J. and R. A. Willoughby (eds.), *Sparse matrices and their applications* (Proceedings of a conference held at IBM Research, New York, September 9–10, 1971, 215 pp.), Plenum Press, New York, 1972, QA263.S94 414
- [Ru] Russell, R. D., *A comparison of collocation and finite differences for two-point boundary value problems*, SIAM Journal on Numerical Analysis 14, No. 1 (1977), 19–39, QA297.A1S2 682
- [Sc1] Saad, Y., *Numerical methods for large eigenvalue problems*, Halsted Press, New York, 1992, 346 pp. QA188.S18 595
- [Sc2] Saad, Y., *Iterative methods for sparse linear systems*, PWS-Kent Publishing, Boston, MA, 1996, 447 pp. QA188.S17 480
- [SeS] Saff, E. B. and A. D. Snider, *Fundamentals of complex analysis for mathematics, science, and engineering* (Second edition), Prentice-Hall, Englewood Cliffs, NJ, 1993, 468 pp. QA300.S18 88
- [SP] Sagar, V. and D. J. Payne, *Incremental collapse of thick-walled circular cylinders under steady axial tension and torsion loads and cyclic transient heating*, Journal of the Mechanics and Physics of Solids 21, No. 1 (1975), 39–54, TA350.J68 712
- [SD] Sale, P. F. and R. Dybdahl, *Determinants of community structure for coral-reef fishes in experimental habitats*, Ecology 56 (1975), 1343–1355, QH540.E3
- [Sche] Schenkel, U., *Introduction to numerical methods for parallel computers*, (Translated by B.W. Conolly), Halsted Press, New York, 1984, 151 pp. QA297.S3813 44
- [Schi] Schiewer, W. E., *Computational mathematics in engineering and applied science: ODE's, DAE's, and FDE's*, CRC Press, Boca Raton, FL, 1994, 587 pp. TA347.D45 S34 736
- [Scho] Schoenberg, I. J., *Contributions to the problem of approximation of equidistant data by analytic functions*, Quarterly of Applied Mathematics 4, (1946), Part A, 45–99; Part B, 112–141, QA1.A26 156
- [Schr1] Schröder, L. A., *Energy budget of the larvae of the moth Pachysphinx modesta*, Oikos 24 (1973), 278–281, QH540.O35 493
- [Schr2] Schröder, L. A., *Thermal tolerances and acclimation of two species of hydras*, Limnology and Oceanography 26, No. 4 (1981), 690–696, GC1.L5 616
- [Schul] Schultz, M. H., *Spline analysis*, Prentice-Hall, Englewood Cliffs, NJ, 1973, 156 pp. QA211.S33 152, 66, 669, 676, 682
- [Schum] Schumaker, L. L., *Spline functions: basic theory*, Wiley-Interscience, New York, 1981, 553 pp. QA211.S33 166
- [Schw] Schwartzman, Steven, *The words of mathematics*, The Mathematical Association of America, Washington, 1994, 261 pp. QA5 .S375
- [Se] Starke, S. R., *Matrix algebra for the biological sciences*, John Wiley & Sons, New York, 1966, 296 pp. QH324.S439 382
- [SH] Satrio, D. A. and R. W. Hornbeck, *An analysis of heat transfer and fade in disk brakes*, Transactions of the ASME, Journal of Engineering for Industry Series B 98 No. 2 (1976), 385–390, TJ1.A712 295
- [Sh] Shampine, L. F., *Numerical solution of ordinary differential equations*, Chapman & Hall, New York, 1994, 484 pp. QA372.S417 343
- [SGe] Shampine, L. F. and C. W. Gear, *A user's view of solving stiff ordinary differential equations*, SIAM Review 21, No. 1 (1979), 1–17, QA1.S2 340



- [ShS] Shashkov, M. and S. Steinberg, *Conservative finite-difference methods on general grids*, CRC Press, Boca Raton, FL, 1996, 359 pp. QA431.S484 736
- [Si] Singh, V. P., *Investigations of attenuation and internal friction of rocks by ultrasonics*, International Journal of Rock Mechanics and Mining Sciences (1976), 69–72, TA706.I45 493
- [SJ] Sloan, I. H. and S. Joe, *Lattice methods for multiple integration*, Oxford University Press, New York, 1994, 239 pp. QA311.S56 248
- [Sm.B] Smith, B. T. et al., *Matrix eigensystem routines: EISPACK guide* (Second edition), Springer-Verlag, New York, 1976, 551 pp. QA193.M37 42
- [Sm.G] Smith, G. D., *Numerical solution of partial differential equations*, Oxford University Press, New York, 1965, 179 pp. QA377.S59 718
- [So] Sorenson, Danny C., *Parallel numerical algorithms* (David E. Keyes, Ahmed Sameh, and V. Vankatakrishnan, eds.), Kluwer Academic Publishers, Dordrecht, 1997, 119 pp. QA76.9.A43 P35 595
- [Steel] Steele, J. Michael, *The Cauchy-Schwarz Master Class*, Cambridge University Press, 2004, 306 pp. QA295 .S78 2004 420
- [Stet] Stetter, H. J., *Analysis of discretization methods for ordinary differential equations. From tracts in natural philosophy*, Springer-Verlag, New York, 1973, 388 pp. QA372.S84 313
- [Stew1] Stewart, G. W., *Afternotes on numerical analysis*, SIAM Publications, Philadelphia, PA, 1996, 200 pp. QA297.S785 402, 416
- [Stew2] Stewart, G. W., *Introduction to matrix computations*, Academic Press, New York, 1973, 441 pp. QA188.S7 595
- [SF] Strang, W. G. and G. J. Fix, *An analysis of the finite element method*, Prentice-Hall, Englewood Cliffs, NJ, 1973, 306 pp. TA335.S77 682, 733, 736
- [Stri] Strikwerda, J. C., *Finite difference schemes and partial differential equations*, Brooks/Cole Publishing, Pacific Grove, CA, 1989, 386 pp. QA374.S88 736
- [Stro] Stroud, A. H., *Approximate calculation of multiple integrals*, Prentice-Hall, Englewood Cliffs, NJ, 1971, 431 pp. QA311.S85 248
- [StS] Stroud, A. H. and D. Secrest, *Gaussian quadrature formulas*, Prentice-Hall, Englewood Cliffs, NJ, 1966, 374 pp. QA299.4.G4 S7 224, 248
- [Sz] Szűsz, P., *Math bite*, Mathematics Magazine 68, No. 2, 1995, 97, QA1.N28 428
- [Th] Thomas, J. W., *Numerical partial differential equations*, Springer-Verlag, New York, 1995, 445 pp. QA377.T495 736
- [TCMT] Turner, M. J., R. W. Clough, H. C. Martin, and L. J. Topp, *Stiffness and deflection of complex structures*, Journal of the Aeronautical Sciences, 23, (1956), 805–824, TL501 .J522 721
- [Tr] Traub, J. F., *Iterative methods for the solution of equations*, Prentice-Hall, Englewood Cliffs, NJ, 1964, 310 pp. QA297.T7 99
- [Tw] Twizell, E. H., *Computational methods for partial differential equations*, Ellis Horwood Ltd., Chichester, West Sussex, England, 1984, 276 pp. QA377.T95 736
- [Van] Van Loan, C. F., *Computational frameworks for the fast Fourier transform*, SIAM Publications, Philadelphia, PA, 1992, 273 pp. QA403.5.V35 545

- [Var1] Varga, R. S., *Matrix iterative analysis* (Second edition), Springer, New York, 2000, 358 pp. QA263.V3 480, 692, 696, 697
- [Var2] Varga, R. S., *Geršgorin and his circles*, Springer, New York, 2004, 226 pp. 554
- [Ve] Verner, J. H., *Explicit Runge–Kutta methods with estimates of the local truncation error*, SIAM Journal on Numerical Analysis 15, No. 4 (1978), 772–790. QA297.A1S2 289
- [We] Wendroff, B., *Theoretical numerical analysis*, Academic Press, New York, 1966, 239 pp. QA29\*.W43 403
- [Wil1] Wilkinson, J. H., *Rounding errors in algebraic processes*, Prentice-Hall, Englewood Cliffs, NJ, 1963, 161 pp. QA76.5.W53 461
- [Wil2] Wilkinson, J. H., *The algebraic eigenvalue problem*, Clarendon Press, Oxford, 1965, 662 pp. QA213.W5 461, 568, 575, 591, 595
- [WR] Wilkinson, J. H. and C. Reinsch (eds.), *Handbook for automatic computation. Vol. 2: Linear algebra*, Springer-Verlag, New York, 1971, 439 pp. QA251.W67 42, 586, 591, 595
- [Win] Winograd, S., *On computing the discrete Fourier transform*, Mathematics of Computation 32 (1978), 175–199, QA1.M4144 543
- [Y] Young, D. M., *Iterative solution of large linear systems*, Academic Press, New York, 1971, 570 pp. QA195.Y68 444, 480
- [YG] Young, D. M. and R. T. Gregory, *A survey of numerical mathematics. Vol. 1*, Addison-Wesley, Reading, MA, 1972, 533 pp. QA297.Y63 98
- [ZM] Zienkiewicz, O. C. and K. Morgan, *Finite elements and approximation*, John Wiley & Sons, New York, 1983, 328 pp. QA297.5.Z53 733, 736

## إجابات تمارين مختارة Answers For Selected Exercises

مجموعة التمرين 1.1 (صفحة 14)

1 لكل فقرة.  $f \in C[a, b]$  على الفترة المعطاة. وبما أن  $f(a)$  و  $f(b)$  بإشارة مختلفة. فإن نظرية القيمة الوسيطة تؤدي إلى وجود  $c \in (a, b)$  مع  $f(c) = 0$ .

3 كل فقرة  $f \in C[a, b]$  موجود على  $(a, b)$  و  $f(a) = f(b) = 0$ . إن نظرية رول تؤدي إلى وجود عدد  $c$  في  $(a, b)$  مع  $f'(c) = 0$ . أما لفقرة (d)، يمكننا استخدام  $[a, b] = [-1, 0]$  أو  $[a, b] = [0, 2]$ .

5 عند  $x < 0$ ،  $f(x) < 2x - k < 0$ ، على أن  $x < -\frac{1}{2}k$ . وبالمثل، عند  $x > 0$ ،  $f(x) > 2x + k > 0$ ، على أن  $x > \frac{1}{2}k$ .  
ومن خلال النظرية (13.1) يوجد عدد  $c$  مع  $f(c) = 0$ . إذا كان  $f(c) = 0$  و  $f'(c) \neq 0$  فإنه من خلال النظرية (7.1) يوجد العدد  $p$  ما بين  $c$  و  $c'$  مع  $f'(p) = 0$  على أي حال،  $f'(x) = 3x^2 + 2 > 0$  لقيم  $x$  جميعها.

7. أ.  $P_2(x) = 0$  ب.  $R_2(0.5) = 0.125$  الخطأ الحقيقي = 0.125  
ج.  $P_2(x) = 1 + 3(x-1) + 3(x-1)^2$  د.  $R_2(0.5) = -0.125$  الخطأ الحقيقي = -0.125

9. بما أن  $P_2(x) = 1 + x$  و  $R_2(x) = \frac{-2e^x(\sin x + \cos x)}{6}x^3$

لعدد ما بين  $x$  و  $0$ . يكون لدينا الآتي:

أ.  $|f(0.5) - P_2(0.5)| \leq 0.0932$  و  $P_2(0.5) = 1.5$  ب.  $|f(x) - P_2(x)| \leq 1.252$   
ج.  $\int_0^1 f(x) dx \approx 1.5$  د.  $|\int_0^1 f(x) dx - \int_0^1 P_2(x) dx| \leq \int_0^1 |R_2(x)| dx \leq 0.313$

والخطأ الحقيقي = 0.122

11.  $P_3(x) = (x-1)^2 - \frac{1}{2}(x-1)^3$

أ.  $P_3(0.5) = 0.312500$ ،  $f(0.5) = 0.346574$  حد الخطأ هو  $0.291\bar{6}$  والخطأ الحقيقي هو  $0.034074$

ب.  $|f(x) - P_3(x)| \leq 0.291\bar{6}$  on  $(0.5, 1.5)$

ج.  $\int_{0.5}^{1.5} P_3(x) dx = 0.08\bar{3}$ ،  $\int_{0.5}^{1.5} (x-1) \ln x dx = 0.088020$

د. حد الخطأ هو  $0.058\bar{3}$  والخطأ الحقيقي هو  $4.687 \times 10^{-3}$

13.  $P_4(x) = x + x^3$

أ.  $|f(x) - P_4(x)| \leq 0.012405$  ب.  $\int_0^{0.4} P_4(x) dx = 0.0864$ ،  $\int_0^{0.4} x e^{x^2} dx = 0.086755$  ج.  $8.27 \times 10^{-4}$

د.  $P_4'(0.2) = 1.12$ ،  $f'(0.2) = 1.124076$  الخطأ الحقيقي هو  $4.076 \times 10^{-3}$

15. بما أن  $42^\circ = 7\pi/30$  radians، فاستخدم  $x_0 = \pi/4$  وبذلك فإن

$$\left| R_n \left( \frac{7\pi}{30} \right) \right| \leq \frac{\left( \frac{\pi}{4} - \frac{7\pi}{30} \right)^{n+1}}{(n+1)!} < \frac{(0.053)^{n+1}}{(n+1)!}$$

وعند  $10^{-6} < |R_n(7\pi/30)|$ ، يكون كافيًا أخذ  $n = 3$ . وعند 7 مراتب  $\cos 42^\circ = 0.7431448$

و  $P_3(42^\circ) = P_3(7\pi/30) = 0.7431446$  وبذلك فإن الخطأ الحقيقي هو  $2 \times 10^{-7}$ .

$$17. \max_{0 \leq x \leq 1} |f(x) - P_3(x)| = |f(0) - P_3(0)| = 0.02663366. \text{ ب. } P_3(x) = \ln(3) + \frac{2}{3}(x-1) + \frac{1}{6}(x-1)^2 - \frac{10}{81}(x-1)^3. \text{ أ.}$$

$$\max_{0 \leq x \leq 1} |f(x) - \tilde{P}_3(x)| = |f(1) - \tilde{P}_3(1)| = 0.09453489. \text{ د. } \tilde{P}_3(x) = \ln(2) + \frac{1}{2}x^2. \text{ ج.}$$

هـ.  $P_3(0)$  يقرب  $f(0)$  تقريباً أفضل من تقريب  $\tilde{P}_3(1)$  إلى  $f(1)$

$$19. P_n(x) = \sum_{k=0}^n \frac{1}{k!} x^k, n \geq 7.$$

21. إن حد أعظم خطأ هو 0.0026.

$$23. \text{ بما أن } R_2(1) = \frac{1}{6}e^\xi \text{ عند قيمة معينة } \xi \text{ في } (0, 1), \text{ يكون لدينا } \frac{1}{6}(e-1) \leq \frac{1}{6}|1 - e^\xi| \leq |E - R_2(1)|$$

25. أ. ليكن  $x_0$  أي عدد في  $[a, b]$ . ومع  $\varepsilon > 0$  معطاة. دع  $\delta = \varepsilon/L$ . إذا كان  $|x - x_0| < \delta$  و  $a \leq x \leq b$  فإن

$$|f(x) - f(x_0)| \leq L|x - x_0| < \varepsilon$$

ب. إن استخدام نظرية القيمة الوسيطة يعطينا

$$|f(x_2) - f(x_1)| = |f'(\xi)||x_2 - x_1|$$

لقيمة ما بين  $x_1$  و  $x_2$ ، ولذلك فإن

$$|f(x_2) - f(x_1)| \leq L|x_2 - x_1|$$

ج. مثال على ذلك هو  $f(x) = x^{1/3}$  على  $[0, 1]$ .

27. أ. بما أن  $f$  متصل عند  $p$  وأن  $f(p) \neq 0$  يوجد  $\delta > 0$  مع

$$|f(x) - f(p)| < \frac{|f(p)|}{2}$$

عند  $|x - p| < \delta$  و  $a < x < b$ . نقيّد  $\delta$  بحيث تكون  $[p - \delta, p + \delta]$  مجموعة جزئية من  $[a, b]$ . ولذلك مع  $|x - p| < \delta$  يكون لدينا  $x \in [p - \delta, p + \delta]$  لذلك فإن

$$f(p) - \frac{|f(p)|}{2} < f(x) < f(p) + \frac{|f(p)|}{2} \quad \text{و} \quad -\frac{|f(p)|}{2} < f(x) - f(p) < \frac{|f(p)|}{2}$$

$$\text{إذا كانت } f(p) > 0 \text{ فإن } f(p) - \frac{|f(p)|}{2} = \frac{f(p)}{2} > 0 \text{ وعليه } f(x) > f(p) - \frac{|f(p)|}{2} > 0$$

$$\text{إذا كانت } f(p) < 0 \text{ فإن } |f(p)| = -f(p) \text{ و } |f(p)| < \frac{|f(p)|}{2} \text{ و } f(x) < f(p) + \frac{|f(p)|}{2} = f(p) - \frac{f(p)}{2} = \frac{f(p)}{2} < 0$$

في أي من الحالات،  $f(x) \neq 0$  عند  $x \in [p - \delta, p + \delta]$ .

ب. بما أن  $f$  متصل عند  $p$  و  $f(p) = 0$  يوجد  $\delta > 0$  مع

$$|f(x) - f(p)| < k \quad \text{عند} \quad |x - p| < \delta \quad \text{و} \quad a < x < b$$

نقيّد  $\delta$  بحيث تكون  $[p - \delta, p + \delta]$  مجموعة جزئية من  $[a, b]$ .

ولذلك مع  $|x - p| < \delta$  يكون لدينا

$$|f(x)| = |f(x) - f(p)| < k$$

## مجموعة التمارين 2.1 (صفحة 26)

1-

الخطأ النسبي	الخطأ المطلق	
$4.025 \times 10^{-4}$	0.001264	أ
$2.338 \times 10^{-6}$	$7.345 \times 10^{-6}$	ب
$1.037 \times 10^{-4}$	$2.813 \times 10^{-4}$	ج
$1.510 \times 10^{-4}$	$2.135 \times 10^{-4}$	د
$1.202 \times 10^{-3}$	$2.647 \times 10^1$	هـ
$1.050 \times 10^{-2}$	$1.454 \times 10^1$	و
$1.042 \times 10^{-2}$	420	ز
$9.213 \times 10^{-3}$	$3.343 \times 10^3$	ح

3. أكبر الفترات هي أ. (149.85, 150.15) ب. (899.1, 900.9) ج. (1498.5, 1501.5) د. (89.91, 90.09)

5

الخطأ النسبي	الخطأ المطلق	التقريب
$5.90 \times 10^{-4}$	0.079	134
$3.77 \times 10^{-3}$	0.499	133
0.195	0.327	2.00
$1.79 \times 10^{-3}$	0.003	1.67
0.0786	0.154	1.80
$3.60 \times 10^{-3}$	0.0546	-15.1
$10^{-3}$	$2.86 \times 10^{-4}$	0.286
1.00	0.0215	0.00

7

الخطأ النسبي	الخطأ المطلق	التقريب
$6.88 \times 10^{-3}$	0.921	133
$3.78 \times 10^{-3}$	0.501	132
0.402	0.673	1.00
$1.79 \times 10^{-3}$	0.003	1.67
0.817	1.60	3.55
0.00299	0.0454	-15.2
0.00600	0.00171	0.284
1	0.02150	0

9

الخطأ النسبي	الخطأ المطلق	التقريب
$1.268 \times 10^{-3}$	$3.983 \times 10^{-3}$	3.14557613
$9.032 \times 10^{-6}$	$2.838 \times 10^{-5}$	3.14162103

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{x \cos x - \sin x}{x - \sin x} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{-x \sin x}{1 - \cos x} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{-\sin x - x \cos x}{\sin x} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{-2 \cos x + x \sin x}{\cos x} = -2 \quad \text{أ.}$$

ب. -1.941

$$\frac{x(1 - \frac{1}{2}x^2) - (x - \frac{1}{6}x^3)}{x - (x - \frac{1}{6}x^3)} = -2 \quad \text{ج.}$$

د. الخطأ النسبي للفقرة (ب) هو 0.029 وللفقرة (ج) هو 0.00050.

.13

$x_1$	الخطأ المطلق	الخطأ النسبي	$x_2$	الخطأ المطلق	الخطأ النسبي
أ	92.26	0.01542	0.005419	$6.273 \times 10^{-7}$	$1.157 \times 10^{-4}$
ب	0.005421	$1.264 \times 10^{-6}$	-92.26	$4.580 \times 10^{-3}$	$4.965 \times 10^{-5}$
ج	10.98	$6.875 \times 10^{-3}$	0.001149	$7.566 \times 10^{-8}$	$6.584 \times 10^{-5}$
د	-0.001149	$7.566 \times 10^{-8}$	-10.98	$6.875 \times 10^{-3}$	$6.257 \times 10^{-4}$

15. الأعداد من الماكينة معادلة إلى

أ. 3224 ب. -3224 ج. 1.32421875 د. 3242187500002220446049250313080847263336181640625

17. المعادلة الأولى تعطي -0.00658، والمعادلة الثانية تعطي -0.0100، والقيمة الصحيحة بثلاث مراتب هي -0.0116.

19. الحلول التقريبية للأنظمة هي أ.  $x = 2.451, y = -1.635$  ب.  $x = 507.7, y = 82.00$ 21. أ. في الصيغة التشابكية يكون لدينا  $f(x) = (((1.01e^x - 4.62)e^x - 3.11)e^x + 12.2)e^x - 1.99$ 

ب. -6.79

ج. -7.07

23. أ.  $n = 77$  ب.  $n = 35$ 25. أ.  $m = 17$  ب.  $\binom{m}{k} = \frac{m!}{k!(m-k)!} = \frac{m(m-1)\dots(m-k-1)(m-k)!}{k!(m-k)!}$  ج.  $m = 181707$ 

$$= \binom{m}{k} \binom{m-1}{k-1} \dots \binom{m-k-1}{1}$$

د.  $7.541 \times 10^{-4}$  الخطأ النسبي؛ 1960 الخطأ الحقيقي؛ 2,597,000

27. أ. 124.03 ب. 124.03 ج. -124.03 د. -124.03 هـ. 0.0065 و. 0.0065 ز. -0.0065 ح. -0.0065

مجموعة التمارين 3.1 (صفحة 36)

1. أ. المجموعان التقريبيان هما 1.53 و 1.54 على التوالي. القيمة الحقيقية هي 1.549. يظهر خطأ تدوير منوي مبكراً مع الطريقة الأولى.

3. أ. 2000 عنصر ب. 20,000,000,000 عنصر

5. 3 عناصر

7. معدلات التقارب هي

أ.  $O(h^2)$  ب.  $O(h)$  ج.  $O(h^2)$  د.  $O(h)$ 13. أ. إذا كانت  $K$  فإن  $|\alpha_n - \alpha|/(1/n^p) \leq K$  فإن  $|\alpha_n - \alpha| \leq K(1/n^p) \leq K(1/n^q)$  لأن  $0 < q < p$ ، ولذلك فإنب.  $|\alpha_n - \alpha|/(1/n^p) \leq K$  و  $\alpha_n \rightarrow \alpha$  مع معدل تقارب  $O(1/n^p)$ .

$n$	$1/n$	$1/n^2$	$1/n^3$	$1/n^4$
5	0.2	0.04	0.008	0.0016
10	0.1	0.01	0.001	0.0001
50	0.02	0.0004	$8 \times 10^{-6}$	$1.6 \times 10^{-7}$
100	0.01	$10^{-4}$	$10^{-6}$	$10^{-8}$

هي معدل تقارب الأكثر تسارعاً.  $O(1/n^4)$

15. افترض أنه عندما  $|x|$  صغيرة بما يكفي، يكون لدينا ثابتان موجبان  $k_1$  و  $k_2$  مستقلان عن  $x$ ، بحيث

$$|F_1(x) - L_1| \leq K_1|x|^\alpha \quad \text{و} \quad |F_2(x) - L_2| \leq K_2|x|^\beta$$

$$\delta = \min(\alpha, \beta) \quad c = \max(|c_1|, |c_2|, 1) \quad K = \max(K_1, K_2)$$

أ. لدينا

$$\begin{aligned} |F(x) - c_1L_1 - c_2L_2| &= |c_1(F_1(x) - L_1) + c_2(F_2(x) - L_2)| \\ &\leq |c_1|K_1|x|^\alpha + |c_2|K_2|x|^\beta \\ &\leq cK[|x|^\alpha + |x|^\beta] \\ &\leq cK|x|^\gamma[1 + |x|^{\beta-\gamma}] \\ &\leq \bar{K}|x|^\gamma \end{aligned}$$

عندما  $|x|$  صغيرة بما يكفي وثابت ما  $\bar{K}$ . ولذلك فإن  $F(x) = c_1L_1 + c_2L_2 + O(x^\gamma)$

ب. لدينا

$$\begin{aligned} |G(x) - L_1 - L_2| &= |F_1(c_1x) + F_2(c_2x) - L_1 - L_2| \\ &\leq K_1|c_1x|^\alpha + K_2|c_2x|^\beta \\ &\leq Kc^\delta[|x|^\alpha + |x|^\beta] \\ &\leq Kc^\delta|x|^\gamma[1 + |x|^{\delta-\gamma}] \\ &\leq \bar{K}|x|^\gamma \end{aligned}$$

عندما  $|x|$  صغيرة بما يكفي وثابت ما  $\bar{K}$ . ولذلك فإن  $G(x) = L_1 + L_2 + O(x^\gamma)$

$$17. \text{ أ. } 3542248481792 \cdot 1915075$$

$$\text{ب. } 0.3542248538 \times 10^{21}$$

ج. حُسبت النتيجة في الفقرة (أ) باستخدام خوارزمية العدد الصحيح الدقيق، وحسبت النتيجة في الفقرة (ب) باستخدام خوارزمية التدوير لعشر مراتب.

د. تتطلب النتيجة في الفقرة (أ) عبور حلقة 98 مرة.

هـ. النتيجة نفسها كما هي في الفقرة (أ).

مجموعة التمارين 1.2 (صفحة 51)

$$1. \quad p_3 = 0.625$$

3. طريقة التنصيف Bisection تعطي

$$\text{ج. } p_7 = 3.419$$

$$\text{ب. } p_8 = 3.002$$

$$\text{أ. } p_7 = 0.5859$$

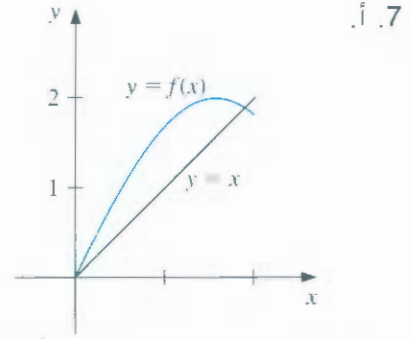
5. طريقة التنصيف Bisection تعطي

$$\text{أ. } p_{17} = 0.641182$$

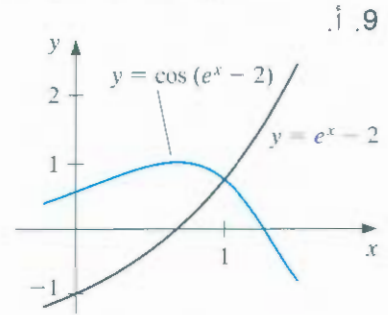
$$\text{ب. } p_{17} = 0.257530$$

ج. للفترة  $[-3, -2]$ ، يكون لدينا  $p_{17} = -2.191307$ ، وللفترة  $[-1, 0]$ ، لدينا  $p_{17} = -0.798164$

د. للفترة  $[0.2, 0.3]$ ، يكون لدينا  $p_{14} = 0.297528$ ، وللفترة  $[1.2, 1.3]$ ، لدينا  $p_{14} = 1.256622$



ب. استخدام [1.5,2] من الفقرة (أ) يعطي  $p_{16} = 1.89550018$



ب.  $p_{17} = 1.00762177$

11. أ. 2 ب. -2 ج. -1 د. 1  
13. الجذر الثالث لـ 25 هو  $p_{14} = 2.92401$ ، تقريباً، باستخدام [2,3].

15. الحد هو  $n \geq 14$  و  $p_{14} = 1.32477$ .

17. بما أن  $\lim_{n \rightarrow \infty} (p_n - p_{n-1}) = \lim_{n \rightarrow \infty} 1/n = 0$ ، الفرق بين الحدود يؤول إلى الصفر. على أي حال، فإن  $p_n$  هو الحد  $n$  من السلسلة الهارمونية غير المتقاربة، ولذلك  $\lim_{n \rightarrow \infty} p_n = \infty$ .

19. عمق الماء هو 0.838 ft.

### مجموعة التمارين 2.2 (صفحة 61)

1. لقيمة  $x$  قيد الافتراض، يكون لدينا

أ.  $x = (3 + x - 2x^2)^{1/4} \Leftrightarrow x^4 = 3 + x - 2x^2 \Leftrightarrow f(x) = 0$  ب.  $x = \left(\frac{x+3-x^4}{2}\right)^{1/2} \Leftrightarrow 2x^2 = x+3-x^4 \Leftrightarrow f(x) = 0$

ج.  $x = \left(\frac{x+3}{x^2+2}\right)^{1/2} \Leftrightarrow x^2(x^2+2) = x+3 \Leftrightarrow f(x) = 0$  د.  $x = \frac{3x^4+2x^2-3}{4x^3+4x-1} \Leftrightarrow 4x^4+4x^2-x = 3x^4+2x^2+3 \Leftrightarrow f(x) = 0$

3. الترتيب بحسب سرعة التقارب تنازلياً هو (د)، (ب) و (أ). لا تتقارب المتتالية في (ج).

5. مع  $g(x) = (3x^2+3)^{1/4}$  و  $p_0 = 1$ ، فإن  $p_6 = 1.9433$  دقيقة إلى حد 0.01.

7. بما أن  $\frac{1}{4} \cos \frac{x}{2}$  متصل و  $g'$  موجودة على  $[0, 2\pi]$ ، بالإضافة إلى ذلك، فإن  $g'(x) = 0$  فقط عندما  $x = \pi$ ، ولذلك فإن  $0 \leq x \leq 2\pi$  عند  $|g'(x)| \leq \frac{1}{4}$  و  $g(0) = g(2\pi) = \pi \leq g(x) \leq g(\pi) = \pi + \frac{1}{2}$

وتؤدي النظرية (2.2) إلى وجود نقطة ثابتة وحيدة  $P$  في  $[0, 2\pi]$  مع  $k = \frac{1}{4}$  و  $p_0 = \pi$ ، يكون لدينا  $F_1 = \pi + \frac{1}{2}$

وتؤدي النتيجة (2.4) إلى أن

$$|p_n - p| \leq \frac{k^n}{1-k} |p_1 - p_0| = \frac{2}{3} \left(\frac{1}{4}\right)^n$$



وعند الحد الذي هو أقل من 0.1، نحتاج إلى  $n \geq 4$  على أي حال فإن  $p_3 = 3.626996$  دقيقة للغاية 0.01.

9. عند  $p_0 = 1.0$  و  $g(x) = 0.5(x + \frac{x^2}{x})$  يكون لدينا  $p_4 \approx \sqrt{3}$

11. أ. مع  $[0, 1]$  و  $p_0 = 0$  يكون لدينا  $p_9 = 0.257531$  ب. مع  $[2.5, 3.0]$  و  $p_0 = 2.5$  يكون لدينا  $p_{17} = 2.690650$

ج. مع  $[0.25, 1]$  و  $p_0 = 0.25$  يكون لدينا  $p_{14} = 0.909999$  د. مع  $[0.3, 0.7]$  و  $p_0 = 0.3$  يكون لدينا  $p_{39} = 0.469625$

هـ. مع  $[0.3, 0.6]$  و  $p_0 = 0.3$  يكون لدينا  $p_{48} = 0.448059$  و مع  $[0, 1]$  و  $p_0 = 0$  يكون لدينا  $p_6 = 0.704812$

13. عند  $g(x) = (2x^2 - 10 \cos x)/(3x)$  يكون لدينا الآتي:  $p_0 = -3 \Rightarrow p_8 = -3.16193$ ;  $p_0 = 3 \Rightarrow p_8 = 3.16193$

عند  $g(x) = \arccos(-0.1x^2)$  يكون لدينا الآتي:  $p_0 = -1 \Rightarrow p_{11} = -1.96882$ ;  $p_0 = 1 \Rightarrow p_{11} = 1.96882$

15. مع  $g(x) = \frac{1}{n} \arcsin(-\frac{x}{2}) + 2$  يكون لدينا  $p_5 = 1.683855$

17. أحد الأمثلة هو  $g(x) = \sqrt{2x-1}$  على  $[\frac{1}{2}, 1]$ .

21. استبدل العبارة الثانية من البرهان بالآتي: "بما أن  $g$  تحقق شرط لابلاس Lipschitz على  $[a, b]$  مع ثابت لابلاس  $L < 1$

يكون لدينا عند كل  $n$   $|p_n - p| = |g(p_{n-1}) - g(p)| \leq L|p_{n-1} - p|$  باقي البرهان هو نفسه مع استبدال  $k$  ب  $L$ .

23. مع  $g(t) = 501.0625 - 201.0625e^{-0.4t}$  و  $p_0 = 5.0$  فإن  $p_3 = 6.0028$  تكون ضمن 0.01 s من الوقت الحقيقي.

مجموعة التمارين 23 (صفحة 71)

1.  $I_2 = 2.60714$

3. أ. 2.45454 ب. 2.44444 ج. الفقرة (ب) أفضل.

5. أ. عند  $p_0 = 2$  يكون لدينا  $p_5 = 2.69065$  ب. عند  $p_0 = -3$  يكون لدينا  $p_3 = -2.87939$

ج. عند  $p_0 = 0$  يكون لدينا  $p_4 = 0.73909$  د. عند  $p_0 = 0$  يكون لدينا  $p_3 = 0.96434$

7. باستخدام  $p_0$  و  $p_1$  بوصفهما نقاط النهاية للفترات، يكون لدينا

أ.  $p_{11} = 2.69065$  ب.  $p_7 = -2.87939$  ج.  $p_6 = 0.73909$  د.  $p_5 = 0.96433$

9. باستخدام  $p_0$  و  $p_1$  بوصفهما نقاط النهاية للفترات، يكون لدينا

أ.  $p_{16} = 2.69060$  ب.  $p_6 = -2.87938$  ج.  $p_7 = 0.73908$  د.  $p_6 = 0.96433$

11. أ. طريقة نيوتن مع  $p_0 = 1.5$  تعطي  $p_3 = 1.51213455$

طريقة التقاطع مع  $p_0 = 1$  و  $p_1 = 2$  تعطي  $p_{10} = 1.51213455$

طريقة الموقع الفاشل مع  $p_0 = 1$  و  $p_1 = 2$  تعطي  $p_{17} = 1.51212954$

ب. طريقة نيوتن مع  $p_0 = 0.5$  تعطي  $p_5 = 0.976773017$

طريقة التقاطع مع  $p_0 = 0$  و  $p_1 = 1$  تعطي  $p_5 = 0.976773017$

طريقة الموقع الفاشل مع  $p_0 = 0$  و  $p_1 = 1$  تعطي  $p_5 = 0.976772976$

13. عند  $p_0 = 1$  يكون لدينا  $p_5 = 0.589755$  للنقطة الإحداثيات  $(0.589755, 0.347811)$ .

15. معادلة خط المماس هي  $y - f(p_{n-1}) = f'(p_{n-1})(x - p_{n-1})$ . لتكملة هذه المسألة، ضع  $y = 0$  وحل  $x = p_n$ .

17. أ. عند  $p_0 = -1$  و  $p_1 = 0$  يكون لدينا  $p_{17} = -0.04065850$  وعند  $p_0 = 0$  و  $p_1 = 1$  يكون لدينا  $p_9 = 0.9623984$

ب. عند  $p_0 = -1$  و  $p_1 = 0$  يكون لدينا  $p_5 = -0.04065929$  وعند  $p_0 = 0$  و  $p_1 = 1$  يكون لدينا  $p_{12} = -0.04065929$

ج. عند  $p_0 = -0.5$  و  $p_1 = 0$  يكون لدينا  $p_5 = -0.04065929$  وعند  $p_0 = 0.5$  و  $p_1 = 1$  يكون لدينا  $p_{21} = 0.9623989$

19. تتضمن هذه المعادلة طرح ما يقارب الأعداد نفسها في كل من البسط والمقام إذا ما كان  $p_{n-1}$  و  $p_{n-2}$  تقريبيين متساويين.

21. أ.  $p_0 = -10, p_{11} = -4.30624527$  ب.  $p_0 = -5, p_5 = -4.30624527$  ج.  $p_0 = -3, p_5 = 0.824498585$   
 د.  $p_0 = -1, p_4 = -0.824498585$  هـ.  $p_0 = 0$  لا يمكن حساب  $p_1$  عندما  $f'(0) = 0$  و.  $p_0 = 1, p_4 = 0.824498585$  ز.  $p_0 = 3, p_5 = -0.824498585$   
 ح.  $p_0 = 5, p_5 = 4.30624527$  ط.  $p_0 = 10, p_{11} = 4.30624527$

22. عند  $f(x) = \ln(x^2 + 1) - e^{0.4x} \cos \pi x$  يكون لدينا الجذور الآتية:

- أ. عند  $p_0 = -0.5$  يكون لدينا  $p_3 = -0.4341431$   
 ب. عند  $p_0 = 0.5$  يكون لدينا  $p_3 = 0.4506567$   
 ج. التقريب الابتدائي  $n = 0.5$  معقول جداً.  
 د. عند  $p_0 = 2.5$  يكون لدينا  $p_5 = 2.2383198$   
 د. عند  $p_0 = 24.5$  يكون لدينا  $p_2 = 24.4998870$

25. العددين هما  $6.512849$  و  $13.487151$  تقريباً.  
 27. كان بإمكان المقترض دفع  $8.10\%$  على الأكثر.

29. أ. حل  $(3^{3^x+1} - 7 \cdot 5^{2^x}) \cdot x$  وحل  $(3^{3^x+1} - 7 \cdot 5^{2^x}) \cdot x$  وكلاهما لا يحقق القيمة.  
 ب. الرسم البياني  $(3^{3^x+1} - 7 \cdot 5^{2^x}) \cdot x = a \cdot b$  يعطي عموماً معلومات غير مفيدة. ومع ذلك فإن  $\sigma = 10.5$  و  $b = 11.5$   
 في أمر الرسم البياني يثبت أن  $f(x)$  جذراً قريباً من  $11$ .  
 ج. مع  $p_0 = 11$  فإن  $p_5 = 11.0094386442681716$  دقيق إلى حد  $10^{-16}$ .  
 د.  $p = \frac{\ln(3/7)}{\ln(25/27)}$

31. لدينا  $c = -0.75658125, P_L = 265816, k = 0.045017502$ . إن حجم السكان لعام 1980 هو  $P(30) = 222,248,320$  ولعام 2010 هو  $P(60) = 252,967,030$ .  
 33. باستخدام  $p_0 = 0.5$  و  $p_1 = 0.9$  فإن طريقة القاطع تعطي  $p_5 = 0.842$

### مجموعة التمارين 2.4 (صفحة 82)

1. أ. عند  $p_0 = 0.5$  يكون لدينا  $p_{13} = 0.567135$   
 ب. عند  $p_0 = -1.5$  يكون لدينا  $p_{23} = -1.414325$   
 ج. عند  $p_0 = 0.5$  يكون لدينا  $p_{22} = 0.641166$   
 د. عند  $p_0 = -0.5$  يكون لدينا  $p_{23} = -0.183274$   
 3. أ. عند  $p_0 = 0.5$  يكون لدينا  $p_3 = 0.567143$   
 ب. عند  $p_0 = -1.5$  يكون لدينا  $p_2 = -1.414158$   
 ج. عند  $p_0 = 0.5$  يكون لدينا  $p_3 = 0.641274$   
 د. عند  $p_0 = -0.5$  يكون لدينا  $p_5 = -0.183319$   
 5. طريقة نيوتن مع  $p_0 = -0.5$  تعطي  $p_{13} = -0.169607$  وطريقة نيوتن المعدلة في المعادلة (11.2) مع  $p_0 = -0.5$  تعطي  $p_{11} = -0.169607$

7. أ. عند  $k > 0$  فإن  $\lim_{n \rightarrow \infty} \left( \frac{n}{n+1} \right)^k = 1$  وذلك فإن التقارب خطي.

- ب. يجب أن يكون لدينا  $N > 10^{m/k}$   
 9. أمثلة اعتيادية هي أ.  $p_n = 10^{-3^n}$  ب.  $p_n = 10^{-a^n}$

11. هذا يأتي من حقيقة كون  $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\left| \frac{b-a}{2^{n+1}} \right|}{\left| \frac{b-a}{2^n} \right|} = \frac{1}{2}$

13. إذا كان  $|p_0 - p| = 0.5$  و  $|p_{n+1} - p|/|p_n - p|^3 = 0.75$  فإن  $|p_0 - p| = (0.75)^{(3^n - 1)/2} |p_0 - p|^{3^n}$  ويتطلب الحصول على  $|p_n - p| \leq 10^{-8}$  كون  $n \geq 3$ .

مجموعة التمارين 25 (صفحة 86)

1. النتائج مبينة في الجدول الآتي:

d	c	b	a	
0.731385	0.548101	0.907859	0.258684	$\hat{p}_0$
0.736087	0.547915	0.909568	0.257613	$\hat{p}_1$
0.737653	0.547847	0.909917	0.257536	$\hat{p}_2$
0.738469	0.547823	0.909989	0.257531	$\hat{p}_3$
0.738798	0.547814	0.910004	0.257530	$\hat{p}_4$
0.738958	0.547810	0.910007	0.257530	$\hat{p}_5$

$$p_0^{(1)} = 0.826427 \quad 3$$

$$p_1^{(0)} = 1.5 \quad 5$$

7. عند  $g(x) = \sqrt{1 + \frac{1}{x}}$  و  $p_0 = 1$  يكون لدينا  $p_3 = 1.32472$ .

9. عند  $g(x) = 0.5(x + \frac{3}{x})$  و  $p_0 = 0.5$  يكون لدينا  $p_4 = 1.73205$ .

1. أ. عند  $g(x) = (2 - e^x + x^2)/3$  و  $p_0 = 0$  يكون لدينا  $p_3 = 0.257530$ .

ب. عند  $g(x) = 0.5(\sin x + \cos x)$  و  $p_0 = 0$  يكون لدينا  $p_4 = 0.704812$ .

ج. مع  $p_0 = 0.25$  فإن  $p_4 = 0.910007572$ .

د. مع  $p_0 = 0.3$  فإن  $p_4 = 0.469621923$ .

3. إن طريقة Aitken's  $\Delta^2$  تعطي

$$\hat{p}_2 = 0.0363 \quad \text{أ.}$$

$$\hat{p}_{10} = 0.045 \quad \text{ب.}$$

5. لدينا

$$\frac{|p_{n+1} - p_n|}{|p_n - p|} = \frac{|p_{n+1} - p + p - p_n|}{|p_n - p|} = \left| \frac{p_{n+1} - p}{p_n - p} - 1 \right|$$

ولذلك

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|p_{n+1} - p_n|}{|p_n - p|} = \lim_{n \rightarrow \infty} \left| \frac{p_{n+1} - p}{p_n - p} - 1 \right| = 1$$

4. أ. ملحوظة: أثبت أولاً أن  $p_n - p = -\frac{1}{(n+1)!} e^x x^{n+1}$  حيث إن  $\epsilon$  ما بين 0 و 1.

$\hat{p}_n$	$p_n$	$n$	ب.
3	1	0	
2.75	2	1	
$2.7\bar{2}$	2.5	2	
2.71875	$2.\bar{6}$	3	
$2.718\bar{3}$	$2.708\bar{3}$	4	
2.7182870	$2.71\bar{6}$	5	
2.7182823	$2.7180\bar{5}$	6	
2.7182818	2.7182539	7	
2.7182818	2.7182787	8	
	2.7182815	9	
	2.7182818	10	

## مجموعة التمارين 6.2 (صفحة 96)

1. أ. عند  $p_0 = 1$  يكون لدينا  $p_{22} = 2.69065$ .  
 ب. عند  $p_0 = 1$  يكون لدينا  $p_5 = 0.53209$  عند  $p_0 = -1$  يكون لدينا  $p_3 = -0.65270$  عند  $p_0 = -3$  يكون لدينا  $p_5 = -2.87939$ .  
 ج. عند  $p_0 = 1$  يكون لدينا  $p_5 = 1.32472$ .  
 د. عند  $p_0 = 1$  يكون لدينا  $p_4 = 1.12412$  عند  $p_0 = 0$  يكون لدينا  $p_8 = -0.87605$ .  
 هـ. عند  $p_0 = 0$  يكون لدينا  $p_6 = -0.47006$  عند  $p_0 = -1$  يكون لدينا  $p_4 = -0.88533$  عند  $p_0 = -3$  يكون لدينا  $p_5 = -2.64561$ .  
 و. عند  $p_0 = 0$  يكون لدينا  $p_{10} = 1.49819$ .  
 3. يتضمّن الجدول الآتي التقريب الابتدائي والجذور:

الجذور المقارنة المعقدة	الجذور التقريبية	$p_2$	$p_1$	$p_0$	
$-0.34532 + 1.31873i$	$p_7 = -0.34532 - 1.31873i$	1	0	-1	أ
	$p_6 = 2.69065$	2	1	0	
	$p_6 = 0.53209$	2	1	0	ب
	$p_9 = -0.65270$	3	2	1	
	$p_4 = -2.87939$	-2.5	-3	-2	
	$p_5 = 1.32472$	2	1	0	ج
$-0.66236 + 0.56228i$	$p_7 = -0.66236 - 0.56228i$	0	-1	-2	
	$p_5 = 1.12412$	2	1	0	د
$-0.12403 - 1.74096i$	$p_{12} = -0.12403 + 1.74096i$	4	3	2	
	$p_5 = -0.87605$	-1	0	-2	
	$p_{10} = -0.88533$	2	1	0	هـ
	$p_5 = -0.47006$	-0.5	0	1	
	$p_5 = -2.64561$	-3	-2	-1	
	$p_6 = 1.49819$	2	1	0	و
$-0.51363 + 1.09156i$	$p_{10} = -0.51363 - 1.09156i$	-3	-2	-1	
$0.26454 + 1.32837i$	$p_8 = 0.26454 - 1.32837i$	-1	0	1	

5. أ. الجذور هي  $-1.091$  و  $1.244$ ،  $8.847$  والنقاط الحرجة هي  $0$  و  $6$ .  
 ب. الجذور هي  $-2.432$ ،  $1.521$ ،  $2.332$ ،  $0.5798$ ، والنقاط الحرجة هي  $-1.5$ ،  $1$ ،  $2.001$ .  
 7. الطرائق جميعها أوجدت الحل  $0.23235$ .  
 9. المادة الصغرى هي  $573.64895$  سم<sup>2</sup> تقريباً.

## مجموعة التمارين 3.1 (صفحة 115)

1. أ. (i)  $P_1(x) = -0.29110731x + 1$ ;  $P_1(0.45) = 0.86900171$ ;  $|\cos 0.45 - P_1(0.45)| = 0.03144539$ ;  
 (ii)  $P_2(x) = -0.43108687x^2 - 0.03245519x + 1$ ;  $P_2(0.45) = 0.89810007$ ;  $|\cos 0.45 - P_2(0.45)| = 0.0023470$   
 ب. (i)  $P_1(x) = 0.44151844x + 1$ ;  $P_1(0.45) = 1.1986833$ ;  $|1.45 - P_1(0.45)| = 0.00547616$ ;  
 (ii)  $P_2(x) = -0.070228596x^2 + 0.483655598x + 1$ ;  $P_2(0.45) = 1.20342373$ ;  $|\sqrt{1.45} - P_2(0.45)| = 0.00073573$   
 ج. (i)  $P_1(x) = 0.78333938x$ ;  $P_1(0.45) = 0.35250272$ ;  $|\ln 1.45 - P_1(0.45)| = 0.0190083$ ;  
 (ii)  $P_2(x) = -0.23389466x^2 + 0.92367618x$ ;  $P_2(0.45) = 0.36829061$ ;  $|\ln 1.45 - P_2(0.45)| = 0.00327294$   
 د. (i)  $P_1(x) = 1.14022801x$ ;  $P_1(0.45) = 0.051310260$ ;  $|\tan 0.45 - P_1(0.45)| = 0.03004754$ ;  
 (ii)  $P_2(x) = 0.86649261x^2 + 0.62033245x$ ;  $P_2(0.45) = 0.45461436$ ;  $|\tan 0.45 - P_2(0.45)| = 0.0284071$

3. أ.  $\left| \frac{f'''(\xi)}{2} (0.45 - 0)(0.45 - 0.6) \right| \leq 0.135$ ;  $\left| \frac{f'''(\xi)}{6} (0.45 - 0)(0.45 - 0.6)(0.45 - 0.9) \right| \leq 0.00397$   
 ب.  $\left| \frac{f''(\xi)}{2} (0.45 - 0)(0.45 - 0.6) \right| \leq 0.03375$ ;  $\left| \frac{f''(\xi)}{6} (0.45 - 0)(0.45 - 0.6)(0.45 - 0.9) \right| \leq 0.001898$   
 ج.  $\left| \frac{f'(\xi)}{2} (0.45 - 0)(0.45 - 0.6) \right| \leq 0.135$ ;  $\left| \frac{f'(\xi)}{6} (0.45 - 0)(0.45 - 0.6)(0.45 - 0.9) \right| \leq 0.013125$   
 د.  $\left| \frac{f(\xi)}{2} (0.45 - 0)(0.45 - 0.6) \right| \leq 0.06779$ ;  $\left| \frac{f(\xi)}{6} (0.45 - 0)(0.45 - 0.6)(0.45 - 0.9) \right| \leq 0.151$

$P_n(-1/3)$	$x_0, x_1, \dots, x_n$	$n$
0.21504167	-0.5, -0.25	1
0.16988889	-0.5, -0.25, 0.0	2
0.17451852	-0.5, -0.25, 0.0, -0.75	3

$P_n(0.9)$	$x_0, x_1, \dots, x_n$	$n$
0.44086280	0.8, 1.0	1
0.43841352	0.8, 1.0, 0.7	2
0.44198500	0.8, 1.0, 0.7, 0.6	3

$P_n(-1/3)$	$x_0, x_1, \dots, x_n$	$n$
0.21504167	-0.5, -0.25	1
0.16988889	-0.5, -0.25, 0.0	2
0.17451852	-0.75, -0.5, -0.25, 0.0	3

$P_n(0.9)$	$x_0, x_1, \dots, x_n$	$n$
0.44086280	0.8, 1.0	1
0.43841352	0.7, 0.8, 1.0	2
0.44198500	0.6, 0.7, 0.8, 1.0	3

حد الخطأ	الخطأ الحقيقي	$n$
$4.5153 \times 10^{-2}$	$4.0523 \times 10^{-2}$	1
$4.6296 \times 10^{-3}$	$4.6296 \times 10^{-3}$	2

حد الخطأ	الخطأ الحقيقي	$n$
$1.4080 \times 10^{-2}$	$2.7296 \times 10^{-3}$	1
$9.2215 \times 10^{-3}$	$5.1789 \times 10^{-3}$	2

$P_n(8.4)$	$x_0, x_1, \dots, x_n$	$n$
17.87833	8.3, 8.6	1
17.87716	8.3, 8.6, 8.7	2
17.87714	8.3, 8.6, 8.7, 8.1	3

$P_n(0.25)$	$x_0, x_1, \dots, x_n$	$n$
-0.13869287	0.2, 0.3	1
-0.13259734	0.2, 0.3, 0.4	2
-0.13277477	0.2, 0.3, 0.4, 0.1	3

$P_n(8.4)$	$x_0, x_1, \dots, x_n$	$n$
17.87833	8.3, 8.6	1
17.87716	8.3, 8.6, 8.7	2
17.87714	8.1, 8.3, 8.6, 8.7	3

$P_n(0.25)$	$x_0, x_1, \dots, x_n$	$n$
-0.13869287	0.2, 0.3	1
-0.13259734	0.2, 0.3, 0.4	2
-0.13277477	0.1, 0.2, 0.3, 0.4	3

حد الخطأ	لخطأ الحقيقي	$n$
0.00120	0.00118	1
$1.452 \times 10^{-5}$	$1.367 \times 10^{-5}$	2

حد الخطأ	الخطأ الحقيقي	$n$
$6.0971 \times 10^{-3}$	$5.9210 \times 10^{-3}$	1
$1.8128 \times 10^{-4}$	$1.7455 \times 10^{-4}$	2

$$11. \text{ أ. يكون لدينا } \sqrt{3} \approx P_4(1/2) = 1.708\bar{3}$$

$$\text{ ب. يكون لدينا } \sqrt{3} \approx P_4(3) = 1.690607$$

ج. الخطأ المطلق في الفقرة (أ) هو 0.0237 تقريباً، والخطأ المطلق في الفقرة (ب) هو 0.0414 تقريباً، ولذلك فإن الفقرة (أ) أَوْق.

$$13. y = 1.25$$

15.  $f(1.09) \approx 0.2826$  الخطأ الحقيقي هو  $4.3 \times 10^{-5}$ ، وحد الخطأ هو  $7.4 \times 10^{-6}$ . هذا الفرق ناتج من حقبة كون البيانات معطاة فقط لأربع خانة عشرية، وأنه قد استخدمت حسابات بأربع مراتب فقط.

$$17. P_2 = f(0.7) = 6.4$$

$$19. \text{ أ. } P_2(x) = -11.22388889x^2 + 3.810500000x + 1 \text{ وحد الخطأ } 0.11371294$$

$$\text{ ب. } P_2(x) = -0.1306344167x^2 + 0.8969979335x - 0.63249693 \text{ وحد الخطأ } 9.45762 \times 10^{-4}$$

$$\text{ ج. } P_3(x) = 0.1970056667x^3 - 1.06259055x^2 + 2.532453189x - 1.666868305 \text{ وحد الخطأ } 10^{-4}$$

$$\text{ د. } P_3(x) = -0.07932x^3 - 0.545506x^2 + 1.0065992x + 1 \text{ وحد الخطأ } 1.591376 \times 10^{-3}$$

21. إن أكبر سعة خطوة محتملة هي 0.004291932، ولذلك فإن 0.04 تبدو اختياراً معقولاً.

$$23. P_{0,1,2,3}(2.5) = 2.875$$

25. الحدود العشرة الأولى من المتتالية هي: 1. 0.038462، 2. 0.333671، 3. 0.116605، 4. -0.371760، 5. -0.0548919

$$6. 0.605935، 7. 0.190249، 8. -0.513353، 9. -0.0668173، 10. 0.448335$$

وبما أن  $f(1 + \sqrt{10}) = 0.0545716$ ، فإنه لا يبدو أن المتتالية تتقارب.

27. غير الخوارزمية (1.3) كما يلي:

المدخلات: الأعداد  $y_0, y_1, \dots, y_n$ ، القيم  $x_0, x_1, \dots, x_n$  هي كما في العمود الأول  $Q_{n,0}, Q_{n,1}, \dots, Q_{n,n}$  من ج.

المخرجات: الجدول  $Q$  مع  $Q_{n,n}$  تقرب  $f^{-1}(0)$

$$Q_{i,j} = \frac{y_i Q_{i-1,j-1} - y_{i-j} Q_{i,j-1}}{y_i - y_{i-j}} \text{ الخطوة 1: عند } i = 1, 2, \dots, n \text{ عند } j = 1, 2, \dots, i$$

$$29. \text{ أ. العينة 1: } P_6(x) = 5.67 - 42.6434x + 16.1427x^2 - 2.09464x^3 + 0.126902x^4 - 0.00367168x^5 + 0.0000409458x^6$$

$$\text{ العينة 2: } P_6(x) = 6.67 - 5.67821x + 2.91281x^2 - 0.413799x^3 + 0.0258413x^4 - 0.000752546x^5 + 0.00000836160x^6$$

$$\text{ ب. العينة 1: } 42.71 \text{ mg، والعينة 2: } 19.42 \text{ mg}$$

31. بما أن  $g(x) = g(x_0) = 0$ ، لذا يوجد عدد  $\xi_1$  بين  $x$  و  $x_0$ ، بحيث  $g'(\xi_1) = 0$ . كذلك  $g'(x_0) = 0$ ، لذلك يوجد عدد  $\xi_2$  بين  $x_0$  و  $\xi_1$ ، بحيث تستمر العملية من خلال الاستنتاج لإثبات وجود العدد  $\xi_{n+1}$  بين  $x_0$  و  $\xi_n$  مع  $g^{(n+1)}(\xi_{n+1}) = 0$ .

إن معادلة الخطأ لكثيرات حدود تايلور تظهر بعدئذٍ.

$$133. \text{ أ. } B_3(x) = 1 \text{، } B_3(x) = x \text{، } B_3(x) = 1 - x^2$$

مجموعة التمارين 3.3 (صفحة 127)

$$1. \text{ أ. } P_1(x) = 16.9441 + 3.1041(x - 8.1); P_1(8.4) = 17.87533; P_2(x) = P_1(x) + 0.06(x - 8.1)(x - 8.3); P_2(8.4) = 17.87713$$

$$P_3(x) = P_2(x) + 0.00208333(x - 8.1)(x - 8.3)(x - 8.6); P_3(8.4) = 17.87714$$

$$\text{ ب. } P_1(x) = -0.1769446 + 1.9069687(x - 0.6); P_1(0.9) = 0.395146$$

$$P_2(x) = P_1(x) + 0.959224(x - 0.6)(x - 0.7); P_2(0.9) = 0.4526995$$

$$P_3(x) = P_2(x) - 1.785741(x - 0.6)(x - 0.7)(x - 0.8); P_3(0.9) = 0.4419850$$

$$3. \text{ في المعادلات الآتية لدينا } s = (1/h)(x - x_0) \text{ أ. } P_1(s) = -0.718125 - 0.0470625s; P_1(-\frac{1}{3}) = -0.006625$$

$$P_2(s) = P_1(s) + 0.312625s(s - 1)/2; P_2(-\frac{1}{3}) = 0.1803056$$

$$P_3(s) = P_2(s) + 0.09375s(s - 1)(s - 2)/6; P_3(-\frac{1}{3}) = 0.1745185$$

$$\text{ ب. } P_1(s) = -0.62049958 + 0.3365129s; P_1(0.25) = -0.1157302$$

$$P_2(s) = P_1(s) - 0.04592527s(s - 1)/2; P_2(0.25) = -0.1329522$$

$$P_3(s) = P_2(s) - 0.00283891s(s - 1)(s - 2)/6; P_3(0.25) = -0.1327748$$

5 في المعادلات الآتية لدينا  $s = (1/h)(x - x_n)$ .

أ.  $P_1(s) = 1.101 + 0.7660625s$ ;  $f(-\frac{1}{3}) \approx P_1(-\frac{1}{3}) = 0.07958333$ ;  $P_2(s) = P_1(s) + 0.406375s(s+1)/2$

$f(-\frac{1}{3}) \approx P_2(-\frac{1}{3}) = 0.1698889$ ;  $P_3(s) = P_2(s) + 0.09375s(s+1)(s+2)/6$ ;  $f(-\frac{1}{3}) \approx P_3(-\frac{1}{3}) = 0.1745185$

ب.  $P_1(s) = 0.2484244 + 0.2418235s$ ;  $f(0.25) \approx P_1(-1.5) = -0.1143108$ ;  $P_2(s) = P_1(s) - 0.04876419s(s+1)/2$

$f(0.25) \approx P_2(-1.5) = -0.1325973$ ;  $P_3(s) = P_2(s) - 0.00283891s(s+1)(s+2)/6$ ;  $f(0.25) \approx P_3(-1.5) = -0.1327748$

7  $P_3(x) = 5.3 - 33(x+0.1) + 129.83(x+0.1)x - 556.6(x+0.1)x(x-0.2)$

ب.  $P_4(x) = P_3(x) + 2730.243387(x+0.1)x(x-0.2)(x-0.3)$

9 أ.  $f(0.05) \approx 1.05126$  ب.  $f(0.65) \approx 1.91555$  ج.  $f(0.43) \approx 1.53725$

11 أ.  $P(-2) = Q(-2) = -1$ ,  $P(-1) = Q(-1) = 3$ ,  $P(0) = Q(0) = 1$ ,  $P(1) = Q(1) = -1$ ,  $P(2) = Q(2) = 3$

ب. معادلة كثيرة الحدود ليست وحيدة. وإذا ما وسعت  $P(x)$  و  $Q(x)$  فإنهما وحيدتان. هناك كثيرة حدود استكمال واحدة

فقط إذا كانت الرتبة تساوي أو أقل من 4 للبيانات المعطاة. على أي حال يمكن التعبير بطرائق مختلفة بالاعتماد على التطبيق.

13 إن معامل  $x^3$  هي 3.5.

15 يجب زيادة تقريب  $f(0.3)$  بالمقدار 5.9375.

17  $f[x_0] = f(x_0) = 1$ ,  $f[x_1] = f(x_1) = 3$ ,  $f[x_0, x_1] = 5$

19 بما أن  $f[x_2] = f[x_0] + f[x_0, x_1](x_2 - x_0) + a_2(x_2 - x_0)(x_2 - x_1)$  فإن

$$a_2 = \frac{f[x_2] - f[x_0]}{(x_2 - x_0)(x_2 - x_1)} - \frac{f[x_0, x_1]}{(x_2 - x_1)}$$

وهذا يبسط في اتجاه  $f[x_0, x_1, x_2]$ .

21 ليكن  $\hat{P}(x) = f[x_0] + \sum_{k=1}^n f[x_0, \dots, x_k](x - x_0) \dots (x - x_k)$  و  $\tilde{P}(x) = f[x_{i_0}] + \sum_{k=1}^n f[x_{i_0}, \dots, x_{i_k}](x - x_{i_0}) \dots (x - x_{i_k})$

إن كثيرة حدود  $\tilde{P}(x)$  تستوفي  $f(x)$  عند البؤر  $x_{i_0}, \dots, x_{i_n}$ ، وإن كثيرة حدود  $\hat{P}(x)$  تستوفي  $f(x)$  عند البؤر  $x_0, \dots, x_n$ .

وبما أن مجموعي البؤر متماثلة، وكثيرة حدود الاستكمال وحيدة، يكون لدينا  $\tilde{P}(x) = \hat{P}(x)$ . إن معامل  $x^n$  في  $\hat{P}(x)$  هي

$f[x_{i_0}, \dots, x_{i_n}]$  ومعامل  $x^n$  في  $\tilde{P}(x)$  هي  $f[x_0, \dots, x_n]$ . ولذلك فإن  $f[x_{i_0}, \dots, x_{i_n}] = f[x_0, \dots, x_n]$ .

### مجموعة التمارين 3.3 (صفحة 135)

1 المعامل لكثيرات الحدود في صيغة الفرق المنقسم معطاة في الجداول الآتية. على سبيل المثال إن كثيرة حدود الفقرة (أ) هي

$$H_3(x) = 17.56492 + 3.116256(x - 8.3) + 0.05948(x - 8.3)^2 - 0.00202222(x - 8.3)^2(x - 8.6)$$

د	ج	ب	أ
-0.62049958	-0.02475	0.22363362	17.56492
3.5850208	0.751	2.1691753	3.116256
-2.1989182	2.751	0.01558225	0.05948
-0.490447	1	-3.2177925	-0.00202222
0.037205	0		
0.040475	0		
-0.0025277777			
0.0029629628			

الخطأ	حقيقة $f(x)$	التقريب إلى $f(x)$	$x$	
$2.33 \times 10^{-6}$	17.877146	17.877144	8.4	أ
$3.3323 \times 10^{-4}$	0.44359244	0.44392477	0.9	ب
$1.85 \times 10^{-8}$	0.17451852	0.1745185	$-\frac{1}{3}$	ج
$5.42 \times 10^{-9}$	-0.13277189	-0.1327719	0.25	د

5. أ. يكون لدينا  $\sin 0.34 \approx H_5(0.34) = 0.33349$ .

ب. تعطي المعادلة حد خطأ مقداره  $3.05 \times 10^{-14}$ ، ولكن الخطأ الحقيقي هو  $2.91 \times 10^{-6}$ . الفرق ناجم عن حقيقة كون البيانات معطاة فقط لخمس مراتب عشرية.

ج. يكون لدينا  $\sin 0.34 \approx H_7(0.34) = 0.33350$  ومع أن حد الخطأ هو الآن  $5.4 \times 10^{-20}$ ، فإن دقة البيانات المعطاة تسيطر على

الحسابات. وهذه النتيجة في الحقيقة أقل دقة عند مقارنتها بالتقريب في الفقرة (ب)؛ لأن  $\sin 0.34 = 0.333487$ .

7. بالنسبة إلى 3 (أ)، فلدينا حد خطأ مقداره  $5.9 \times 10^{-8}$ . حد الخطأ لـ 3 (ج) هو 0؛ لأن  $f^{(n)}(x) \equiv 0$  عند  $n > 3$ .

9. إن  $H_3(1.25) = 1.169080403$  مع حد خطأ قدره  $4.81 \times 10^{-5}$ ، وإن  $H_5(1.25) = 1.169016064$  مع حد خطأ قدره  $4.43 \times 10^{-4}$ .

11. أ. افترض أن  $P(x)$  كثيرة حدود أخرى مع  $P(x_k) = f(x_k)$  و  $P'(x_k) = f'(x_k)$  عند  $k = 0, \dots, n$ ، وأن رتبة  $P(x)$  تكون

$2n+1$  على الأكثر. دع  $D(x) = H_{2n+1}(x) - P(x)$ . لذلك فإن كثيرة حدود من الرتبة  $2n+1$  على الأكثر مع  $D(x_k) = 0$

و  $D'(x_k) = 0$  لكل  $k = 0, 1, \dots, n$ . لذلك فإن  $D$  له أصفار بمضاعف 2 عند كل من  $x_k$  و  $D(x) = (x - x_0)^2 \dots (x - x_n)^2 Q(x)$ . لذلك

يجب أن تكون  $D(x)$  من الرتبة  $2n$  أو أكثر الذي سيكون متناقضاً، أو أن  $Q(x) \equiv 0$  التي تؤدي إلى أن  $D(x) \equiv 0$ . ومن ثم فإن

$$P(x) \equiv H_{2n+1}(x)$$

ب. لاحظ أولاً أن معادلة الخطأ تتحقق إذا كانت  $x = x_k$  لأي اختيار لـ  $k$ .

دع  $x \neq x_k$  عند  $k = 0, \dots, n$ ، وعرف

$$g(t) = f(t) - H_{2n+1}(t) - \frac{(t - x_0)^2 \dots (t - x_n)^2}{(x - x_0)^2 \dots (x - x_n)^2} [f(x) - H_{2n+1}(x)]$$

لاحظ أن  $g(x_k) = 0$  عند  $k = 0, \dots, n$  وأن  $g(x) = 0$ . ولذلك فإن  $g$  له  $2n+2$  من الأصفار المختلفة في  $[a, b]$ . ومن خلال نظرية

Rolle، فإن  $g'$  له  $n+1$  من الأصفار المختلفة  $\xi_0, \dots, \xi_n$  التي هي بين الأعداد  $x_0, \dots, x_n, x$ .

بالإضافة إلى ذلك، فإن  $g'(x_k) = 0$  عند  $k = 0, \dots, n$ ، ومن ثم فإن  $g'$  له  $n+2$  من الأصفار المختلفة  $\xi_0, \dots, \xi_n, x$ . وبما أن

$g'$  تكون قابلة للاشتقاق  $2n+1$  من المرات، فإن نظرية Generalized Rolle تؤدي إلى أن العدد  $\xi \in [a, b]$  موجود مع  $g^{(2n+2)}(\xi) = 0$

ولكن

$$g^{(2n+2)}(t) = f^{(2n+2)}(t) - \frac{d^{2n+2}}{dt^{2n+2}} H_{2n+1}(t) - \frac{[f(x) - H_{2n+1}(x)] \cdot (2n+2)!}{(x - x_0)^2 \dots (x - x_n)^2}$$

و

$$0 = g^{(2n+2)}(\xi) = f^{(2n+2)}(\xi) - \frac{(2n+2)! [f(x) - H_{2n+1}(x)]}{(x - x_0)^2 \dots (x - x_n)^2}$$

إن معادلة الخطأ تعقب ذلك.

مجموعة التمارين 4.3 (صفحة 153)

1.  $S(x) = x$  على  $[0, 2]$ .

3. إن معادلات الأحاديد التكميلية الحرة الخاصة بها هي

$$S(x) = S_i(x) = a_i + b_i(x - x_i) + c_i(x - x_i)^2 + d_i(x - x_i)^3$$

لكل  $x$  في  $[x_i, x_{i+1}]$ ، حيث إن المعاملات معطاة في الجداول الآتية:

$d_i$	$c_i$	$b_i$	$a_i$	$i$
0.00000000	0.00000000	3.13410000	17.564920	0



$d_i$	$c_i$	$b_i$	$a_i$	$i$	ب
0.00000000	0.00000000	2.17229175	0.22363362	0	

$d_i$	$c_i$	$b_i$	$a_i$	$i$	ج
6.50200000	0.00000000	1.03237500	-0.02475000	0	
-6.50200000	4.87650000	2.25150000	0.33937500	1	

$d_i$	$c_i$	$b_i$	$a_i$	$i$	د
-8.9957933	0.00000000	3.45508693	-0.62049958	0	
-0.94630333	-2.69873800	3.18521313	-0.28986668	1	
9.9420966	-2.98262900	2.61707643	0.00660095	2	

الخطأ	حقيقة $f(x)$	التقريب إلى $f(x)$	$x$	
$1.1840 \times 10^{-3}$	17.877146	17.87833	8.4	أ
$2.7296 \times 10^{-3}$	0.44359244	0.4408628	0.9	ب
$2.8959 \times 10^{-3}$	0.17451852	0.1774144	$-\frac{1}{3}$	ج
$1.1807 \times 10^{-3}$	-0.13277189	-0.1315912	0.25	د

الخطأ Error	حقيقة $f'(x)$	التقريب إلى $f'(x)$	$x$	
$5.86829 \times 10^{-3}$	3.128232	3.134100	8.4	أ
0.0320747	2.204367	2.172292	0.9	ب
0.093792	1.668000	1.574208	$-\frac{1}{3}$	ج
$1.18057 \times 10^{-3}$	2.907061	2.908242	0.25	د

7. إن معادلات الأحاديد التكعيبية المتسلقة الخاصة بها هي

$$s(x) = s_i(x) = a_i + b_i(x - x_i) + c_i(x - x_i)^2 + d_i(x - x_i)^3$$

لكل  $x$  في  $[x_i, x_{i+1}]$ ، حيث إن المعاملات معطاة في الجداول الآتية:

$d_i$	$c_i$	$b_i$	$a_i$	$i$	أ
-0.00202222	0.0600867	3.1162560	17.564920	0	

$d_i$	$c_i$	$b_i$	$a_i$	$i$	ب
-3.2177925	0.65914075	2.1691753	0.22363362	0	

$d_i$	$c_i$	$b_i$	$a_i$	$i$	ج
1.0000000	2.5010000	0.7510000	-0.02475000	0	
1.0000000	3.2510000	2.1890000	0.33937500	1	

$d_i$	$c_i$	$b_i$	$a_i$	$i$	د
-0.49077413	-2.1498407	3.5850208	-0.62049958	0	
-0.47458360	-2.2970730	3.1403294	-0.28986668	1	
-0.44980146	-2.4394481	2.6666773	0.006600950	2	

$$b = -1, c = -3, d = 1 \quad 11$$

$$B = \frac{1}{4}, D = \frac{1}{4}, b = -\frac{1}{2}, d = \frac{1}{4} \quad 13$$

15. أ. إن معادلة الأخدود هي

$$S(x) = S_i(x) = a_i + b_i(x - x_i) + c_i(x - x_i)^2 + d_i(x - x_i)^3$$

لكل  $x$  في  $[x_i, x_{i+1}]$ , حيث إن المعاملات معطاة في الجدول الآتي:

$d_i$	$c_i$	$b_i$	$a_i$	$x_i$
-6.627417	0.0	-0.7573593	1.0	0
6.627417	-4.970563	-2.0	0.7071068	0.25
6.627417	0.0	-3.242641	0.0	0.5
-6.627417	4.970563	-2.0	-0.7071068	0.75

$$\int_0^1 S(x) dx = 0.000000$$

$$S'(0.5) = -3.24264 \quad S''(0.5) = 0.0 \quad \text{b}$$

17. إن معادلة الأخدود هي  $s(x) = s_i(x) = a_i + b_i(x - x_i) + c_i(x - x_i)^2 + d_i(x - x_i)^3$

لكل  $x$  في  $[x_i, x_{i+1}]$ , حيث إن المعاملات معطاة في الجدول الآتي:

$d_i$	$c_i$	$b_i$	$a_i$	$x_i$
2.028118	-5.193321	0.0	1.0	0
4.896310	-3.672233	-2.216388	0.7071068	0.25
4.896310	0.0	-3.134447	0.0	0.5
2.028118	3.672233	-2.216388	-0.7071068	0.75

$$\int_0^1 s(x) dx = 0.000000 \quad s'(0.5) = -3.13445 \quad s''(0.5) = 0.0$$

19. لتكن  $f(x) = a + bx + cx^2 + dx^3$ . من الواضح أن  $f$  تحقق الخواص (i)، (ج)، (د)، (هـ) للتعريف (10.3)، وأن  $f$  تستوفي نفسها لأي اختيار لـ  $x_0, \dots, x_n$ . ولما كان الجزء (ii) من الخاصية (هـ) في التعريف (10.3) متحققاً، فإن  $f$  يجب أن تكون هي نفسها أخدودها التكعيبي المتسلق. وعلى أي حال فإن  $f'(x) = 2c + 6dx$  يمكن أن تكون صفراً فقط عندما  $x = -c/3a$ . وبذلك فمن غير الممكن تحقق الجزء (i) من الخاصية (هـ) في التعريف (10.3) عند  $x_0$  و  $x_n$ . ولذلك فلا يمكن أن تكون  $f$  أخدوداً تكعيبياً طبيعياً.

21. إن تقريب خطية التجزئة إلى  $f$  معطاة من خلال

$$F(x) = \begin{cases} 20(e^{0.1} - 1)x + 1 & \text{لكل } x \text{ في } [0, 0.05] \\ 20(e^{0.2} - e^{0.1})x + 2e^{0.1} - e^{0.2} & \text{لكل } x \text{ في } (0.05, 1] \end{cases}$$

$$\int_0^{0.1} F(x) dx = 0.1107936 \quad \text{و} \quad \int_0^{0.1} f(x) dx = 0.1107014 \quad \text{ولدينا}$$

25. أ. على  $[0, 0.05]$  يكون لدينا  $s(x) = 1.000000 + 1.999999x + 1.998302x^2 + 1.401310x^3$

وعلى  $(0.05, 0.1]$  يكون لدينا  $s(x) = 1.102170 + 2.210340(x - 0.05) + 2.208498(x - 0.05)^2 + 1.548758(x - 0.05)^3$

$$\int_0^{0.1} s(x) dx = 0.110701 \quad \text{ب.} \quad 1.6 \times 10^{-7} \quad \text{ج.}$$

د. على  $[0, 0.05]$  يكون لدينا  $S(x) = 1 + 2.04811x + 22.12184x^3$

وعلى  $(0.05, 0.1]$  يكون لدينا  $S(x) = 1.041139 + 3.318277(x - 0.05) + 22.12184(x - 0.05)^2 - 22.12184(x - 0.05)^3$

$$S(0.02) = 1.040811 \quad \text{و} \quad S(x) = 1.105171 + 2.214028$$

$$S(x) = \begin{cases} 2x - x^2, & 0 \leq x \leq 1 \\ 1 + (x - 1)^2, & 1 \leq x \leq 2 \end{cases} \quad 27$$

## 29. الأخدود له المعادلة

$$s(x) = s_i(x) = a_i + b_i(x - x_i) + c_i(x - x_i)^2 + d_i(x - x_i)^3$$

لكل  $x$  في  $[x_i, x_{i+1}]$ ، حيث إن المعاملات معطاة في الجدول الآتي:

$d_i$	$c_i$	$b_i$	$a_i$	$x_i$
0.219764	-0.659292	75	0	0
-0.153761	1.31858	76.9779	225	3
-0.177237	0.396018	80.4071	383	5
0.0799115	-1.19912	77.9978	623	8

يتنبأ الأخدود بموقع  $s(10) = 774.84$  ft وسرعة  $s'(10) = 74.16$  ft/s ولتعزيز السرعة، نجد النقطة الحرجة الوحيدة  $s'(x)$ ، ونقارن قيم  $s(x)$  عند هذه النقطة ونقاط النهاية. سنجد أن  $\max s'(x) = s'(5.7448) = 80.7$  ft/s = 55.02 mi/h. إن السرعة 55 mi/h تم أولاً تخطينها عند 5.5 s تقريباً.

## 31. إن معادلة الأخدود هي

$$S(x) = S_i(x) = a_i + b_i(x - x_i) + c_i(x - x_i)^2 + d_i(x - x_i)^3$$

لكل  $x$  في  $[x_i, x_{i+1}]$ ، حيث إن المعاملات معطاة في الجدول الآتي:

العينة 2				العينة 1				$x_i$
$d_i$	$c_i$	$b_i$	$a_i$	$d_i$	$c_i$	$b_i$	$a_i$	$x_i$
-0.00249	0	1.6629	6.67	0.06176	0	-0.44687	6.67	0
-0.03251	-0.04477	1.3943	16.11	-0.27099	1.1118	6.2237	17.33	6
0.05916	-0.43490	-0.52442	18.89	0.28109	-2.1401	2.1104	42.67	10
0.00226	0.09756	-1.5365	15.00	-0.01411	0.38974	-3.1406	37.33	13
-0.01113	0.12473	-0.64732	10.56	-0.02491	0.22036	-0.70021	30.10	17
-0.00102	0.02453	-0.19955	9.44	0.00016	-0.00386	-0.05069	29.31	20

## 33. الأخاديد الطبيعية الثلاثة لها معادلات بالصيغة

$$S_i(x) = a_i + b_i(x - x_i) + c_i(x - x_i)^2 + d_i(x - x_i)^3$$

لكل  $x$  في  $[x_i, x_{i+1}]$ ، حيث إن قيم المعاملات معطاة في الجدول الآتي:

الأخدود 1					
$d_i$	$c_i$	$b_i$	$a_i$	$f(x_i)$	$x_i$
-0.086	0.0	0.786	3.0	3.0	1
0.034	-0.257	0.529	3.7	3.7	2
0.334	0.052	-0.086	3.9	3.9	5
-0.572	1.053	1.019	4.2	4.2	6
0.156	-0.664	1.408	5.7	5.7	7
0.024	-0.197	0.547	6.6	6.6	8
-0.003	-0.052	0.049	7.1	7.1	10
0.007	-0.078	-0.342	6.7	6.7	13
			4.5	4.5	17

الأخدود 2					
$d_i$	$c_i$	$b_i$	$a_i = f(x_i)$	$x_i$	$i$
-0.030	0.0	1.106	4.5	17	0
0.025	-0.272	0.289	7.0	20	1
0.204	-0.044	-0.660	6.1	23	2
-0.230	0.567	-0.137	5.6	24	3
-0.089	-0.124	0.306	5.8	25	4
0.314	-0.660	-1.263	5.2	27	5
			4.1	27.7	6

الأخدود 3					
$d_i$	$c_i$	$b_i$	$a_i = f(x_i)$	$x_i$	$i$
-0.910	0.0	0.749	4.1	27.7	0
0.116	-0.819	0.503	4.3	28	1
0.157	-0.470	-0.787	4.1	29	2
			3.0	30	3

## مجموعة التمارين 3.5 (صفحة 163)

1. أ.  $x(t) = -10t^3 + 14t^2 + t$ ,  $y(t) = -2t^3 + 3t^2 + t$   
 ب.  $x(t) = -10t^3 + 14.5t^2 + 0.5t$ ,  $y(t) = -3t^3 + 4.5t^2 + 0.5t$   
 ج.  $x(t) = -10t^3 + 14t^2 + t$ ,  $y(t) = -4t^3 + 5t^2 + t$   
 د.  $x(t) = -10t^3 + 13t^2 + 2t$ ,  $y(t) = 2t$

3. أ.  $x(t) = -11.5t^3 + 15t^2 + 1.5t + 1$ ,  $y(t) = -4.25t^3 + 4.5t^2 + 0.75t + 1$   
 ب.  $x(t) = -6.25t^3 + 10.5t^2 + 0.75t + 1$ ,  $y(t) = -3.5t^3 + 3t^2 + 1.5t + 1$   
 ج. لكل  $t$  بين  $(0, 0)$  و  $(4, 6)$ ، يكون لدينا

$x(t) = -5t^3 + 7.5t^2 + 1.5t$ ,  $y(t) = -13.5t^3 + 18t^2 + 1.5t$   
 ولكل  $t$  بين  $(4, 6)$  و  $(6, 1)$ ، يكون لدينا

$x(t) = -5.5t^3 + 6t^2 + 1.5t + 4$ ,  $y(t) = 4t^3 - 6t^2 - 3t + 6$   
 د. لكل  $t$  بين  $(0, 0)$  و  $(2, 1)$ ، يكون لدينا

$x(t) = -5.5t^3 + 6t^2 + 1.5t$ ,  $y(t) = -0.5t^3 + 1.5t$   
 لكل  $t$  بين  $(2, 1)$  و  $(4, 0)$ ، يكون لدينا

$x(t) = -4t^3 + 3t^2 + 3t + 2$ ,  $y(t) = -t^3 + 1$   
 ولكل  $t$  بين  $(4, 0)$  و  $(6, -1)$ ، يكون لدينا

$x(t) = -8.5t^3 + 13.5t^2 - 3t + 4$ ,  $y(t) = -3.25t^3 + 5.25t^2 - 3t$

5. أ. باستخدام الفرق المنقسم تتابعياً نحصل على الجدول الآتي:

			$u_0$	0
		$3(u_1 - u_0)$	$u_0$	0
	$u_3 - 3u_1 + 2u_0$	$u_3 - u_0$	$u_3$	1
$u_3 - 3u_2 + 3u_1 - u_0$	$2u_3 - 3u_2 + u_0$	$3(u_3 - u_2)$	$u_3$	1

ولسك فإن

$$u(t) = u_0 + 3(u_1 - u_0)t + (u_3 - 3u_1 + 2u_0)t^2 + (u_3 - 3u_2 + 3u_1 - u_0)t^2(t - 1) \\ = u_0 + 3(u_1 - u_0)t + (-6u_1 + 3u_0 + 3u_2)t^2 + (u_3 - 3u_2 + 3u_1 - u_0)t^3$$

وبمثل فإن

$$v(t) = v_0 + 3(v_1 - v_0)t + (3v_2 - 6v_1 + 3v_0)t^2 + (v_3 - 3v_2 + 3v_1 - v_0)t^3$$

ب. باستخدام المعادلة لكثيرات حدود برنستين Bernstein نحصل على

$$u(t) = u_0(1-t)^3 + 3u_1t(1-t)^2 + 3u_2t^2(1-t) + u_3t^3 \\ = u_0 + 3(u_1 - u_0)t + (3u_2 - 6u_1 + 3u_0)t^2 + (u_3 - 3u_2 + 3u_1 - u_0)t^3$$

وبمثل فإن

$$v(t) = \sum_{k=0}^3 \binom{3}{k} v_k t^k (1-t)^{3-k} = v_0 + 3(v_1 - v_0)t + (3v_2 - 6v_1 + 3v_0)t^2 + (v_3 - 3v_2 + 3v_1 - v_0)t^3$$

مجموعة التمارين 1.4 (صفحة 176)

1 من معادلة الفرق التتابعي - (الأمامي - الإرجاعي) (1.4). لدينا التقريبات الآتية :

$$f'(0.0) \approx 3.7070, f'(0.2) \approx 3.1520, f'(0.4) \approx 3.1520 \quad \text{ب.} \quad f'(0.5) \approx 0.8520, f'(0.6) \approx 0.8520, f'(0.7) \approx 0.7960 \quad \text{د.}$$

حد الخطأ	الخطأ الحقيقي	x
0.3000	0.2930	0.0
0.2779	0.2694	0.2
0.2779	0.2602	0.4

حد الخطأ	الخطأ الحقيقي	x
0.0282	0.0255	0.5
0.0282	0.0267	0.6
0.0322	0.0312	0.7

5 عند نقاط الأطراف للجداول. نستخدم المعادلة (4.4). والتقريبات الأخرى ناتجة من المعادلة (5.4).

$$\text{أ.} \quad f'(1.1) \approx 17.769705, f'(1.2) \approx 22.193635, f'(1.3) \approx 27.107350, f'(1.4) \approx 32.150850$$

$$\text{ب.} \quad f'(8.1) \approx 3.092050, f'(8.3) \approx 3.116150, f'(8.5) \approx 3.139975, f'(8.7) \approx 3.163525$$

$$\text{ج.} \quad f'(2.9) \approx 5.101375, f'(3.0) \approx 6.654785, f'(3.1) \approx 8.216330, f'(3.2) \approx 9.786010$$

$$\text{د.} \quad f'(2.0) \approx 0.13533150, f'(2.1) \approx -0.09989550, f'(2.2) \approx -0.3298960, f'(2.3) \approx -0.5546700$$

حد الخطأ	الخطأ الحقيقي	x
0.000020322	0.00018594	8.1
0.000010161	0.00010551	8.3
0.000009677	$9.116 \times 10^{-5}$	8.5
0.000019355	0.00020197	8.7

حد الخطأ	الخطأ الحقيقي	x
0.359033	0.280322	1.1
0.179517	0.147282	1.2
0.219262	0.179874	1.3
0.438524	0.378444	1.4

حد الخطأ	الخطأ الحقيقي	x
0.00410304	0.00252235	2.0
0.00205152	0.00142882	2.1
0.00260034	0.00204851	2.2
0.00520068	0.00437954	2.3

حد الخطأ	الخطأ الحقيقي	x
0.0180988	0.011956	2.9
0.00904938	0.0049251	3.0
0.00493920	0.0004765	3.1
0.00987840	0.0013745	3.2

9 التقريبات والمعادلات المستخدمة هي

$$\text{ب.} \quad \text{التقريب } f'(-3.0) \approx -5.877358 \text{ من المعادلة (7.4)}$$

$$\text{التقريب } f'(-2.8) \approx -5.468933 \text{ من المعادلة (7.4)}$$

$$\text{التقريب } f'(-2.6) \approx -5.059884 \text{ من المعادلة (6.4)}$$

$$\text{التقريب } f'(-2.4) \approx -4.650223 \text{ من المعادلة (6.4)}$$

$$\text{التقريب } f'(-2.2) \approx -4.239911 \text{ من المعادلة (7.4)}$$

$$\text{التقريب } f'(-2.0) \approx -3.828853 \text{ من المعادلة (7.4)}$$

$$\text{أ.} \quad \text{التقريب } f'(2.1) \approx 3.899344 \text{ من المعادلة (7.4)}$$

$$\text{التقريب } f'(2.2) \approx 2.876876 \text{ من المعادلة (7.4)}$$

$$\text{التقريب } f'(2.3) \approx 2.249704 \text{ من المعادلة (6.4)}$$

$$\text{التقريب } f'(2.4) \approx 1.837756 \text{ من المعادلة (6.4)}$$

$$\text{التقريب } f'(2.5) \approx 1.544210 \text{ من المعادلة (7.4)}$$

$$\text{التقريب } f'(2.6) \approx 1.355496 \text{ من المعادلة (7.4)}$$

حد الخطأ	الخطأ الحقيقي	$x$	ب.	حد الخطأ	الخطأ الحقيقي	$x$	أ. 11
$6.33 \times 10^{-7}$	$1.55 \times 10^{-5}$	-3.0		0.109271	0.0242312	2.1	
$6.76 \times 10^{-7}$	$1.32 \times 10^{-5}$	-2.8		0.0386885	0.0105138	2.2	
$1.05 \times 10^{-7}$	$7.95 \times 10^{-7}$	-2.6		0.0182120	0.0029352	2.3	
$1.13 \times 10^{-7}$	$6.79 \times 10^{-7}$	-2.4		0.00644808	0.0013262	2.4	
$6.76 \times 10^{-7}$	$1.28 \times 10^{-5}$	-2.2		0.109271	0.0138323	2.5	
$6.76 \times 10^{-7}$	$7.96 \times 10^{-6}$	-2.0		0.0386885	0.0064225	2.6	

$$13. f'(3) \approx \frac{1}{12}[f(1) - 8f(2) + 8f(4) - f(5)] = 0.21062$$

$$\max_{1 \leq x \leq 5} \frac{|f^{(5)}(x)|h^4}{30} \leq \frac{23}{30} = 0.7\bar{6}$$

15. من معادلة الفرق التتابعي - (الأمامي - الإرجاعي) (1.4)، لدينا التقريبات الآتية:

$$f'(0.0) \approx 3.707, f'(0.2) \approx 3.153, f'(0.4) \approx 3.153 \quad \text{ب.} \quad f'(0.5) \approx 0.852, f'(0.6) \approx 0.852, f'(0.7) \approx 0.7960 \quad \text{أ.}$$

17. عند نقاط النهاية للجدول، نستخدم المعادلة (7.4)، والتقريبات الأخرى ناتجة من المعادلة (6.4).

$$\text{أ.} \quad f'(2.1) \approx 3.884 \quad f'(2.2) \approx 2.896 \quad f'(2.3) \approx 2.249 \quad f'(2.4) \approx 1.836 \quad f'(2.5) \approx 1.550 \quad f'(2.6) \approx 1.348$$

$$\text{ب.} \quad f'(-3.2) \approx -5.883 \quad f'(-2.8) \approx -5.467 \quad f'(-2.6) \approx -5.059 \quad f'(-2.4) \approx -4.650 \quad f'(-2.2) \approx -4.208$$

$$f'(-2.0) \approx -3.875$$

19. التقريب هو  $f''(0.5) = 0$ .  $-4.8 \times 10^{-9}$ . حد الخطأ هو 0.35874. الطريقة دقيقة جداً، لأن الدالة متماثلة حول  $x = 0.5$ .

$$21. \text{أ.} \quad f'(0.2) \approx -0.1951027 \quad \text{ب.} \quad f'(1.0) \approx -1.541415 \quad \text{ج.} \quad f'(0.6) \approx -0.6824175$$

$$23. \quad f'(0.4) \approx -0.4249840 \quad \text{و} \quad f'(0.8) \approx -1.032772$$

25. معادلات النقاط الثلاث تعطي النتائج في الجدول الآتي:

الزمن	0	3	5	8	10	13
السرعة	79	82.4	74.2	76.8	69.4	71.2

27. التقريب يصبح صفراً حتماً؛ لأن البسط يصبح صفراً.

29. بما أن  $e'(h) = -\varepsilon/h^2 + hM/3$ ، يكون لدينا  $e'(h) = 0$  إذا وفقط إذا كانت  $h = \sqrt{3\varepsilon/M}$ . كذلك فإن  $e'(h) < 0$  إذا كانت

$h < \sqrt{3\varepsilon/M}$  و  $e'(h) > 0$  إذا كانت  $h > \sqrt{3\varepsilon/M}$ . ومن ثم فإن أدنى مطلق لـ  $e(h)$  يظهر عند  $h = \sqrt{3\varepsilon/M}$ .

مجموعة التمارين 2.4 (صفحة 184)

$$1. \quad \text{أ.} \quad f'(1) \approx 1.0000109 \quad \text{ب.} \quad f'(0) \approx 2.0000000 \quad \text{ج.} \quad f'(1.05) \approx 2.2751459 \quad \text{د.} \quad f'(2.3) \approx -19.646799$$

$$3. \quad \text{أ.} \quad f'(1) \approx 1.001 \quad \text{ب.} \quad f'(0) \approx 1.999 \quad \text{ج.} \quad f'(1.05) \approx 2.283 \quad \text{د.} \quad f'(2.3) \approx -19.61$$

$$5. \quad \int_0^{\pi} \sin x \, dx \approx 1.999999$$

9. ليكن

$$N_3(h) = N_2\left(\frac{h}{3}\right) + \left(\frac{N_2\left(\frac{h}{3}\right) - N_2(h)}{8}\right) \quad \text{و} \quad N_2(h) = N\left(\frac{h}{3}\right) + \left(\frac{N\left(\frac{h}{3}\right) - N(h)}{2}\right)$$

لذلك فإن  $N_3(h)$  تقريب  $O(h^3)$  إلى  $M$ .

11. ليكن  $N(h) = (1+h)^{1/h}$ ,  $N_2(h) = 2N(h/2) - N(h)$ ,  $N_3(h) = N_2(h/2) + \frac{1}{3}(N_2(h/2) - N_2(h))$

$$\text{أ.} \quad N(0.04) = 2.665836331, \quad N(0.02) = 2.691588029, \quad N(0.01) = 2.704813829$$

ب.  $N_2(0.04) = 2.718272931$  هو  $O(h^3)$  إن تقريب  $N_2(0.04) = 2.717339727$ ,  $N_2(0.02) = 2.718039629$

ج. نعم؛ لكون الأخطاء تبدو متناسبة مع  $h$  عند  $N(h)$ ، مع  $h^2$  عند  $N_2(h)$ ، ومع  $h^3$  عند  $N_3(h)$ .

512	256	128	64	32	16	8	4	k	د. 5
3.1415729	3.1415138	3.1412723	3.1403312	3.1365485	3.1214452	3.0614675	$2\sqrt{2}$	$p_k$	
3.1416321	3.1417504	3.1422236	3.144184	3.1517249	3.1825979	3.3137085	4	$P_k$	

هـ. قيم  $p_k$  و  $P_k$  معطاة معاً في الجداول الآتية مع نتائج الاستكمال الخارجي:  
بالنسبة إلى  $p_k$

2.8284271								
3.1391476	3.0614675							
3.1415904	3.1414377	3.1214452						
3.1415927	3.1415926	3.1415929	3.1365485					
3.1415927	3.1415927	3.1415927	3.1415921	3.1403312				

بالنسبة إلى  $P_k$

4								
3.0849447	3.3137085							
3.1424910	3.1388943	3.1825979						
3.1415891	3.1416032	3.1414339	3.1517249					
3.1415927	3.1415926	3.1415928	3.1415929	3.144184				

مجموعة التمارين 3.4 (صفحة 195)

1- إن قاعدة Trapezoidal تعطي التقريبات الآتية:

أ. 0.265625 ب. -0.2678571 ج. -0.17776434 د. 0.1839397

هـ. -0.8666667 و. -0.1777643 ز. 0.2180895 ح. 4.1432597

3 الحد الخطأ الخطأ الحقيقي

0.125	0.071875	أ
$9.718 \times 10^{-4}$	$7.943 \times 10^{-4}$	ب
0.0396972	0.035847	ج
0.1666667	0.0233369	د
0.5617284	0.1326975	هـ
$1.0707 \times 10^{-3}$	$9.443 \times 10^{-4}$	و
0.0807455	0.066331	ز
2.298827	1.554631	ح

5- إن قاعدة Simpson تعطي التقريبات الآتية:

أ. 0.1940104 ب. -0.2670635 ج. 0.1922453 د. 0.16240168

هـ. -0.7391053 و. -0.1768216 ز. 0.1513826 ح. 2.5836964

7 الحد الخطأ الخطأ الحقيقي

$2.6042 \times 10^{-4}$	$2.604 \times 10^{-4}$	أ
$9.92 \times 10^{-7}$	$7.14 \times 10^{-7}$	ب
$2.170 \times 10^{-5}$	$1.406 \times 10^{-5}$	ج
$4.1667 \times 10^{-4}$	$1.7989 \times 10^{-3}$	د
0.063280	$5.1361 \times 10^{-5}$	هـ
$2.095 \times 10^{-6}$	$1.549 \times 10^{-6}$	و
$4.1507 \times 10^{-4}$	$3.6381 \times 10^{-4}$	ز
0.1302826	$4.9322 \times 10^{-1}$	ح

9. إن قاعدة Midpoint تعطي التقريبات الآتية :

- أ. 0.1582031 ب. -0.2666667 ج. 0.1743309 د. 0.1516327  
هـ. -0.6753247 و. -0.1768200 ز. 0.1180292 ح. 1.8039148

حد الخطأ	الخطأ الحقيقي	
0.0625	0.0355469	أ
$4.859 \times 10^{-4}$	$3.961 \times 10^{-4}$	ب
0.0198486	0.0179285	ج
0.0833333	$8.9701 \times 10^{-3}$	د
0.2808642	0.0564448	هـ
$5.353 \times 10^{-4}$	$4.698 \times 10^{-4}$	و
0.0403728	0.0337172	ز
1.1494136	0.7847138	ح

$$f(1) = \frac{1}{2} \quad 13$$

15. إن رتبة الدقة هي 3.

$$c_0 = \frac{1}{3}, c_1 = \frac{4}{3}, c_2 = \frac{1}{3} \quad 17$$

19. إن  $x_0 = \frac{1}{4}, c_1 = \frac{3}{4}, x_1 = \frac{2}{3}$  تعطي أعلى رتبة دقة 2.

21. التقريبات الآتية ناتجة من تطبيق المعادلات من (23.4) لغاية (30.4) على التوالي :

- أ. 0.1024404, 0.1024598, 0.1024598, 0.1024598, 0.1024695, 0.1024663, 0.1024598, 0.1024598  
ب. 0.7853982, 0.7853982, 0.7853982, 0.7853982, 0.7853982, 0.7853982, 0.7853982, 0.7853982  
ج. 1.497171, 1.477536, 1.477529, 1.477523, 1.467719, 1.470981, 1.477512, 1.477515  
د. 4.950000, 2.740909, 2.563393, 2.385700, 1.636364, 1.767857, 2.074893, 2.116379  
هـ. 3.293182, 2.407901, 2.359772, 2.314751, 1.965260, 2.048634, 2.233251, 2.249001  
و. 0.5000000, 0.6958004, 0.7126032, 0.7306341, 0.7937005, 0.7834709, 0.7611137, 0.7593572

23. الأخطاء في التمرين (22) هي  $1.6 \times 10^{-6}$ ،  $5.3 \times 10^{-8}$ ،  $-6.7 \times 10^{-7}$ ،  $-7.2 \times 10^{-7}$  و  $-1.3 \times 10^{-6}$  على التوالي.

25. إذا كانت  $E(x^k) = 0$  لكل  $k = 0, 1, \dots, n$  و  $E(x^{n+1}) \neq 0$ ، فإنه مع  $p_{n+1}(x) = x^{n+1}$  يكون لدينا كثيرة حدود من الرتبة  $n+1$  حيث إن  $E(p_{n+1}(x)) \neq 0$ . افترض أن  $p(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0$  أي كثيرة حدود من الرتبة أقل أو تساوي  $n$ . وبذلك فإن  $E(p(x)) = a_n E(x^n) + \dots + a_1 E(x) + a_0 E(1) = 0$  وبالعكس، إذا كانت  $E(p(x)) = 0$  لكل كثيرات حدود من الرتبة أقل أو تساوي  $n$ ، فإن ذلك يؤدي إلى أن  $E(x^k) = 0$  لكل  $k = 0, 1, \dots, n$ . افترض أن  $p_{n+1}(x) = a_{n+1} x^{n+1} + \dots + a_0$  كثيرة حدود من الرتبة  $n+1$  بحيث إن  $E(p_{n+1}(x)) \neq 0$  وبما أن  $a_{n+1} \neq 0$  يكون لدينا

$$x^{n+1} = \frac{1}{a_{n+1}} p_{n+1}(x) - \frac{a_n}{a_{n+1}} x^n - \dots - \frac{a_0}{a_{n+1}}$$

ومن ثم فإن

$$\begin{aligned} E(x^{n+1}) &= \frac{1}{a_{n+1}} E(p_{n+1}(x)) - \frac{a_n}{a_{n+1}} E(x^n) - \dots - \frac{a_0}{a_{n+1}} E(1) \\ &= \frac{1}{a_{n+1}} E(p_{n+1}(x)) \neq 0 \end{aligned}$$

ولذلك فإن المعادلة التربيعية لها رتبة دقة  $n$ .

مجموعة التمارين 4.4 (صفحة 203)

1. إن تقريبات قاعدة Composite Trapezoidal المركبة هي :

- أ. 0.639900 ب. 31.3653 ج. 0.784241 د. -6.42872  
هـ. -13.5760 و. 0.476977 ز. 0.605498 ح. 0.970926



3 إن تقريبات قاعدة Composite Simpson المركبة هي :

- أ. 6.6363098    ب. 22.47713    ج. 0.7853980    د. -6.274868  
هـ. -14.18334    و. 0.4777547    ز. 0.6043941    ح. 0.9610554

5 إن تقريبات قاعدة النقطة الوسطية Composite Midpoint المركبة هي :

- أ. 0.633096    ب. 11.1568    ج. 0.786700    د. -6.11274  
هـ. -14.9985    و. 0.478751    ز. 0.602961    ح. 0.947868  
7 أ. 3.15947567    ب. 3.10933713    ج. 3.00906003

$$\alpha = 1.5$$

1. أ. إن قاعدة Composite Trapezoidal المركبة تتطلب  $h < 0.000922295$  و  $n \geq 2168$ .

ب. إن قاعدة Composite Simpson المركبة تتطلب  $h < 0.037658$  و  $n \geq 54$ .

ج. إن قاعدة النقطة الوسطية Composite Midpoint المركبة تتطلب  $h < 0.00065216$  و  $n \geq 3066$ .

3. أ. إن قاعدة Composite Trapezoidal المركبة تتطلب  $h < 0.04382$  و  $n \geq 46$ . التقريب هو 0.405471.

ب. إن قاعدة Composite Simpson المركبة تتطلب  $h < 0.44267$  و  $n \geq 6$ . التقريب هو 0.405466.

ج. إن قاعدة النقطة الوسطية Composite Midpoint المركبة تتطلب  $h < 0.03098$  و  $n \geq 64$ . التقريب هو 0.405460.

5. أ. بسبب كون النهايات من اليمين ومن اليسار عند 0.1 و 0.2 لـ  $f$  و  $f'$  و  $f''$  هي نفسها، فإن الدالات تكون متصلة على  $[0, 0.3]$ .

وعلى أي حال فإن

$$f'''(x) = \begin{cases} 6, & 0 \leq x \leq 0.1 \\ 12, & 0.1 < x \leq 0.2 \\ 12, & 0.2 < x \leq 0.3 \end{cases}$$

غير متصلة عند  $x = 0.1$ .

ب. لدينا 0.30250€ مع حد خطأ قدره  $1.9 \times 10^{-4}$ .

ج. لدينا 0.302425، وإن قيمة التكامل الحقيقية هي نفسها.

17. أ. مع قاعدة Composite Trapezoidal المركبة يكون لدينا

$$E(f) = -\frac{h^3}{12} \sum_{j=1}^n f''(\xi_j) = -\frac{h^2}{12} \sum_{j=1}^n f''(\xi_j)h = -\frac{h^2}{12} \sum_{j=1}^n f''(\xi_j)\Delta x_j$$

حيث إن  $\Delta x_j = x_{j+1} - x_j = h$  وبما أن  $\sum_{j=1}^n f''(\xi_j)\Delta x_j$  هو مجموع ريمان  $\int_a^b f''(x) dx = f'(b) - f'(a)$  فإن

$$E(f) \approx -\frac{h^2}{12}[f'(b) - f'(a)]$$

ب. مع قاعدة النقطة الوسطية Composite Midpoint المركبة، يكون لدينا

$$E(f) = \frac{h^3}{3} \sum_{j=1}^{n/2} f''(\xi_j) = \frac{h^2}{6} \sum_{j=1}^{n/2} f''(\xi_j)(2h)$$

وإن  $\sum_{j=1}^{n/2} f''(\xi_j)(2h)$  هو مجموع ريمان  $\int_a^b f''(x) dx = f'(b) - f'(a)$ ، لذلك فإن

$$E(f) \approx \frac{h^2}{6}[f'(b) - f'(a)]$$

19. أ. إن التقدير باستخدام قاعدة Composite Trapezoidal المركبة هو  $-\frac{1}{2}h^2 \ln 2 = -6.296 \times 10^{-6}$ .

ب. إن التقدير باستخدام قاعدة Composite Simpson المركبة هو  $-\frac{1}{240}h^2 = -3.75 \times 10^{-6}$ .

ج. إن التقدير باستخدام قاعدة النقطة الوسطية Composite Midpoint المركبة هو  $\frac{1}{6}h^2 \ln 2 = 6.932 \times 10^{-6}$ .

21. الطول 15.8655 تقريباً.  
 23. إن قاعدة Composite Simpson المركبة مع  $h = 0.25$  تعطي 2.61972s.  
 25. الطول 58.47082 تقريباً، باستخدام  $n = 100$  في قاعدة Composite Simpson المركبة.

## مجموعة التمارين 5.4 (صفحة 211)

1. تكامل رومبرغ يعطي  $R_{3,3}$  بحسب الآتي:  
 أ. 0.1922593 ب. 0.1606105 ج. -0.1768200 د. 0.08875677  
 هـ. 2.5879685 و. -0.7341567 ز. 0.6362135 ح. 0.6426970
3. تكامل رومبرغ يعطي  $R_{4,4}$  بحسب الآتي:  
 أ. 0.1922594 ب. 0.1606028 ج. -0.1768200 د. 0.08875528  
 هـ. 2.5886272 و. -0.7339728 ز. 0.6362134 ح. 0.6426991
5. يعطي تكامل رومبرغ Romberg:  
 أ.  $n = 4$  عندما 0.19225936 ب.  $n = 5$  عندما 0.16060279 ج.  $n = 4$  عندما -0.17682002 د.  $n = 5$  عندما 0.08875528  
 هـ.  $n = 6$  عندما 2.5886286 و.  $n = 6$  عندما -0.73396918 ز.  $n = 4$  عندما 0.63621335 ح.  $n = 5$  عندما 0.64269908
7.  $R_{33} = 11.5246$   
 9.  $f(2.5) \approx 0.43459$   
 11.  $R_{31} = 5$   
 13. لدينا

$$\begin{aligned}
 R_{k,2} &= \frac{4R_{k,1} - R_{k-1,1}}{3} = \frac{1}{3} \left[ R_{k-1,1} + 2h_{k-1} \sum_{i=1}^{2^{k-2}} f(a + (i-1/2)h_{k-1}) \right] \quad (32.4) \text{ بالاشتقاق من} \\
 &= \frac{1}{3} \left[ \frac{h_{k-1}}{2} (f(a) + f(b)) + h_{k-1} \sum_{i=1}^{2^{k-2}-1} f(a + ih_{k-1}) \right. \\
 &\quad \left. + 2h_{k-1} \sum_{i=1}^{2^{k-2}} f(a + (i-1/2)h_{k-1}) \right] \quad (34.4) \text{ مع } k-1 \text{ بدلاً من } k \\
 &= \frac{1}{3} \left[ h_k (f(a) + f(b)) + 2h_k \sum_{i=1}^{2^{k-2}-1} f(a + 2ih_k) + 4h_k \sum_{i=1}^{2^{k-2}} f(a + (2i-1)h_k) \right] \\
 &= \frac{h}{3} \left[ f(a) + f(b) + 2 \sum_{i=1}^{M-1} f(a + 2ih) + 4 \sum_{i=1}^M f(a + (2i-1)h) \right] \quad \text{حيث } h = h_k \text{ و } M = 2^{k-2}
 \end{aligned}$$

15. المعادلة (32.4) تنتج من

$$\begin{aligned}
 R_{k,1} &= \frac{h_k}{2} \left[ f(a) + f(b) + 2 \sum_{i=1}^{2^{k-1}-1} f(a + ih_k) \right] \\
 &= \frac{h_k}{2} \left[ f(a) + f(b) + 2 \sum_{i=1}^{2^{k-1}-1} f\left(a + \frac{i}{2}h_{k-1}\right) \right] \\
 &= \frac{h_k}{2} \left[ f(a) + f(b) + 2 \sum_{i=1}^{2^{k-1}-1} f(a + ih_{k-1}) + 2 \sum_{i=1}^{2^{k-2}} f(a + (i-1/2)h_{k-1}) \right]
 \end{aligned}$$

$$= \frac{1}{2} \left\{ \frac{h_{k-1}}{2} \left[ f(a) + f(b) + 2 \sum_{i=1}^{2^{k-2}-1} f(a + ih_{k-1}) \right] + h_{k-1} \sum_{i=1}^{2^{k-2}} f(a + (i-1/2)h_{k-1}) \right\}$$

$$= \frac{1}{2} \left[ R_{k-1,1} + h_{k-1} \sum_{i=1}^{2^{k-2}} f(a + (i-1/2)h_{k-1}) \right]$$

مجموعة التمارين 6.4 (صفحة 218)

1. تعطي قاعدة سمبسون Simpson:

- أ.  $S(1, 1.5) = 0.19224530$ ,  $S(1, 1.25) = 0.039372434$ ,  $S(1.25, 1.5) = 0.15288602$   
 ب.  $S(0, 1) = 0.16240168$ ,  $S(0, 0.5) = 0.028861071$ ,  $S(0.5, 1) = 0.13186140$   
 ج.  $S(0, 0.35) = -0.17682156$ ,  $S(0, 0.175) = -0.087724382$ ,  $S(0.175, 0.35) = -0.089095736$   
 د.  $S(0, \frac{\pi}{4}) = 0.087995669$ ,  $S(0, \frac{\pi}{8}) = 0.0058315797$ ,  $S(\frac{\pi}{8}, \frac{\pi}{4}) = 0.082877624$   
 هـ.  $S(0, \frac{\pi}{4}) = 2.5886286$  والقيمة الحقيقية هي  $S(0, \frac{\pi}{8}) = 0.33088926$ ,  $S(\frac{\pi}{8}, \frac{\pi}{4}) = 2.2568121$   
 و.  $S(1, 1.6) = -0.73910533$ ,  $S(1, 1.3) = -0.26141244$ ,  $S(1.3, 1.6) = -0.47305351$   
 ز.  $S(3, 3.5) = 0.63623873$ ,  $S(3, 3.25) = 0.32567095$ ,  $S(3.25, 3.5) = 0.31054412$   
 ح.  $S(0, \frac{\pi}{4}) = 0.64326905$ ,  $S(0, \frac{\pi}{8}) = 0.37315002$ ,  $S(\frac{\pi}{8}, \frac{\pi}{4}) = 0.26958270$

3. تعطي طريقة التكامل التكيفية Adaptive quadrature:

- أ. 138.555281 ب. -1724.966983 ج. -15.306308 د. -18.945949

الخطأ	عدد مرات التقييم	طريقة التكامل التكيفية	الخطأ	عدد مرات التقييم	قاعدة سمبسون
$1.0 \times 10^{-8}$	229	-0.21515062	$6.3 \times 10^{-6}$	57	-0.21515695
$1.1 \times 10^{-7}$	217	0.95134257	$9.6 \times 10^{-6}$	83	0.95135226
$1.1 \times 10^{-7}$	109	-6.2831852	$4.0 \times 10^{-6}$	41	-6.2831813
$4.0 \times 10^{-9}$	109	5.8696044	$2.6 \times 10^{-6}$	27	5.8696024

$$\int_0^{2\pi} u(t) dt \approx 0.00001$$

لدينا عند  $h = b - a$

$$\left| T(a, b) - T\left(a, \frac{a+b}{2}\right) - T\left(\frac{a+b}{2}, b\right) \right| \approx \frac{h^3}{16} |f''(\mu)|$$

$$\left| \int_a^b f(x) dx - T\left(a, \frac{a+b}{2}\right) - T\left(\frac{a+b}{2}, b\right) \right| \approx \frac{h^3}{48} |f''(\mu)|$$

$$\left| \int_a^b f(x) dx - T\left(a, \frac{a+b}{2}\right) - T\left(\frac{a+b}{2}, b\right) \right| \approx \frac{1}{3} \left| T(a, b) - T\left(a, \frac{a+b}{2}\right) - T\left(\frac{a+b}{2}, b\right) \right|$$

مجموعة التمارين 7.4 (صفحة 226)

1. تعطي طريقة جاوس التكاملية Gaussian quadrature:

- أ. 1922687 ب. 0.1594104 ج. -0.1768190 د. 0.08926302  
 هـ. 2.5913247 و. -0.7307230 ز. 0.6361966 ح. 0.6423172

3. تعطي طريقة جاوس التكاملية Gaussian quadrature :

أ. 0.1922594 ب. 0.1606028 ج. -0.1768200 د. 0.08875529  
هـ. 2.5886327 و. -0.7339604 ز. 0.6362133 ح. 0.6426991

5.  $a = 1, b = 1, c = \frac{1}{3}, d = -\frac{1}{3}$

## مجموعة التمارين 8.4 (صفحة 239)

1. تعطي الخوارزمية (4.4) عندما تكون  $n = m = 4$  :

أ. 0.3115733 ب. 0.2552526 ج. 16.50864 د. 1.476684

3. تعطي الخوارزمية (4.4) عندما تكون  $(n = 8 \text{ و } m = 4)$  ،  $(m = 8 \text{ و } n = 4)$  ، و  $(n = m = 6)$  :

أ. 0.5118722 ، 0.5118533 ، 0.5119875 ب. 1.718385 ، 1.718220 ، 1.718857 ج. 1.001913 ، 1.000122 ، 1.000386

د. 0.7834362 ، 0.7833659 ، 0.7838542 هـ. -1.985611 ، -1.999182 ، -1.997353 ز. 0.3084323 ، 0.3084562 ، 0.3084277 ح. -22.61612 ، -19.85408 ، -20.14117

5. تعطي الخوارزمية (5.4) عندما تكون  $n = m = 2$  :

أ. 0.3115733 ب. 0.2552446 ج. 16.50863 د. 1.488875

7. تعطي الخوارزمية (4.5) عندما تكون  $(n = m = 3)$  ،  $(n = 3 \text{ و } m = 4)$  ،  $(m = 3 \text{ و } n = 4)$  و  $(n = m = 4)$  :

أ.  $1.3 \times 10^{-7}$  ،  $2.1 \times 10^{-5}$  ،  $1.3 \times 10^{-7}$  ،  $2.1 \times 10^{-5}$  ،  $0.5118445$  ،  $0.5118655$  ،  $0.5118445$  ،  $0.5118655$

ب.  $4.8 \times 10^{-6}$  ،  $1.4 \times 10^{-4}$  ،  $2.0 \times 10^{-5}$  ،  $1.2 \times 10^{-4}$  ،  $1.718139$  ،  $1.718277$  ،  $1.718302$  ،  $1.718163$

ج. 0 ، 0 ، 0 ، 0 ، 1.000000 ، 1.000000 ، 1.000000 ، 1.000000

د. 0 ، 0 ، 0 ، 0 ، 0.7833333 ، 0.7833333 ، 0.7833333 ، 0.7833333

هـ.  $1.2 \times 10^{-4}$  ،  $8.1 \times 10^{-3}$  ،  $1.2 \times 10^{-4}$  ،  $8.1 \times 10^{-3}$  ،  $-2.000124$  ،  $-1.991878$  ،  $-2.000124$  ،  $-1.991878$

و.  $1.6 \times 10^{-5}$  ،  $1.4 \times 10^{-3}$  ،  $8 \times 10^{-5}$  ،  $1.5 \times 10^{-3}$  ،  $1.999984$  ،  $2.001388$  ،  $2.000080$  ،  $2.001494$

ز.  $6.4 \times 10^{-7}$  ،  $1.1 \times 10^{-5}$  ،  $5.5 \times 10^{-7}$  ،  $10^{-5}$  ،  $0.3084245$  ،  $0.3084246$  ،  $0.3084145$  ،  $0.3084151$

ح. 0.564 ، 7.9 ، 1.5 ، 7.0 ، -20.30373 ، -11.83624 ، -21.21539 ، -12.74790

9. الخوارزمية (4.4) عندما تكون  $n = m = 14$  تعطي 0.1479103 والخوارزمية (5.4) عندما تكون  $n = m = 4$  تعطي 0.150682311. تقريب مركز الكتلة هو  $(\bar{x}, \bar{y})$  حيث  $\bar{x} = 0.3806333$  و  $\bar{y} = 0.3822558$ 

13. المساحة هي 1.0402528 تقريباً.

15. الخوارزمية (6.4) عندما تكون  $n = m = p = 2$  تعطي أول قيمة. القيمة الثانية هي النتيجة الصحيحة :

أ.  $(e-1)^2(e^{0.5}-1)$  ، 5.204036 ب.  $\frac{1}{12}$  ، 0.08429784 ج.  $\frac{1}{14}$  ، 0.08641975

د.  $\frac{1}{12}$  ، 0.09722222 هـ.  $2 + \frac{1}{2}\pi^2$  ، 7.103932 و.  $\frac{1}{2}(e^2 + 1) - e$  ، 1.428074

17. الخوارزمية (6.4) عندما تكون  $n = m = p = 4$  تعطي أول قيمة. القيمة الثانية هي من الخوارزمية (6.4) مع  $n = m = p = 5$ 

أ. 5.206447 ، 5.206447 ب. 0.08333333 ، 0.08333333 ج. 0.07142857 ، 0.07142857

د. 0.08333333 ، 0.08333333 هـ. 6.934801 ، 6.934912 و. 1.476207 ، 1.476246

19. التقريب 20.41887 يتطلب 125 تقييماً دالياً.

## مجموعة التمارين 9.4 (صفحة 245)

1. تعطي قاعدة سمبسون المركبة Composite Simpson :

أ. 0.5284163 ب. 4.266654 ج. 0.4329748 د. 0.8802210

3. تعطي قاعدة سمبسون المركبة Composite Simpson :

أ. 0.4112649 ب. 0.2440679 ج. 0.05501681 د. 0.2903746

5. سرعة الهروب هي 6.9450 mi/s تقريباً.

7. أ.  $\int_0^\infty e^{-x} f(x) dx \approx 0.8535534 f(0.5857864) + 0.1464466 f(3.4142136)$

ب.  $\int_0^\infty e^{-x} f(x) dx \approx 0.7110930 f(0.4157746) + 0.2785177 f(2.2942804) + 0.0103893 f(6.2899451)$

$$n = 2: 2.9865139 \quad n = 3: 2.9958198$$

### مجموعة التمارين 1.5 (صفحة 255)

1. أ. ما دام  $f(t, y) = y \cos t$ ، يكون لدينا  $\frac{\partial f}{\partial y}(t, y) = \cos t$ ، وتحقق الدالة  $f$  شرط Lipschitz في  $y$ .

عندما تكون  $L = 1$  على  $D = \{(t, y) | 0 \leq t \leq 1, -\infty < y < \infty\}$

كذلك تكون  $f$  متصلة على  $D$ . لذلك يوجد حل وحيد هو  $y(t) = e^{\sin t}$ .

ب. ما دام  $f(t, y) = (2/t)y + t^2 e^t$ ، يكون لدينا  $\frac{\partial f}{\partial y} = 2/t$ ، وتحقق الدالة  $f$  شرط Lipschitz في  $y$

عندما تكون  $L = 2$  على  $D = \{(t, y) | 1 \leq t \leq 2, -\infty < y < \infty\}$

كذلك تكون  $f$  متصلة على  $D$ . لذلك يوجد حل وحيد هو  $y(t) = t^2(e^t - e)$ .

ج. ما دام  $f(t, y) = -(2/t)y + t^2 e^t$ ، يكون لدينا  $\frac{\partial f}{\partial y} = -2/t$ ، وتحقق الدالة  $f$  شرط Lipschitz في  $y$

عندما تكون  $L = 2$  على  $D = \{(t, y) | 1 \leq t \leq 2, -\infty < y < \infty\}$

كذلك تكون  $f$  متصلة على  $D$ ، لذلك يوجد حل وحيد هو  $y(t) = (t^4 e^t - 4t^3 e^t + 12t^2 e^t - 24t e^t + 24e^t + (\sqrt{2} - 9)e)/t^2$

د. ما دام  $f(t, y) = 4t^3 y / (1 + t^4)$ ، يكون لدينا  $\frac{\partial f}{\partial y} = 4t^3 / (1 + t^4)$ ، وتحقق الدالة  $f$  شرط Lipschitz في  $y$

عندما تكون  $L = 2$  على  $D = \{(t, y) | 0 \leq t \leq 1, -\infty < y < \infty\}$

كذلك تكون الدالة  $f$  متصلة على  $D$ ، لذلك يوجد حل وحيد هو  $y(t) = 1 + t^4$ .

3. أ. ثابت Lipschitz  $L = 1$ ، إنها مسألة ذات عرض جيد.

ب. ثابت Lipschitz  $L = 1$ ، إنها مسألة ذات عرض جيد.

ج. ثابت Lipschitz  $L = 1$ ، إنها مسألة ذات عرض جيد.

د. لا يحقق الدالة  $f$  شرط Lipschitz، ولذلك لا يمكن استخدام النظرية (6.5).

5. أ. تفاضل  $y^3 t + y t = 2$  يعطي  $3y^2 y' t + y^3 + y' t + y = 0$ ، والحل بالنسبة إلى  $y'$  يعطي المعادلة التفاضلية الأصلية، ووضع  $t = 1$

يعطي  $y = 2$  يحقق الشرط الأصلي. ولتقريب  $y(2)$ ، استخدم طريقة نيوتن لحل المعادلة  $y^3 + y - 1 = 0$ ، وهذا يعطي  $y(2) \approx 0.6823278$ .

ب. تفاضل  $y \sin t + t^2 e^t + 2y - 1 = 0$  يعطي  $y' \sin t + y \cos t + 2te^t + t^2 e^t y' + 2y' = 0$ ، والحل بالنسبة إلى  $y'$  يعطي

معادلة التفاضلية الأصلية، ووضع  $t = 1$  و  $y = 0$  يحقق الشرط الأصلي. ولتقريب  $y(2)$ ، استخدم طريقة نيوتن لحل المعادلة

$$(2 + \sin 2)y + 4e^2 - 1 = 0 \quad y(2) \approx -0.4946599$$

7. ليكن  $(t_1, y_1)$  و  $(t_2, y_2)$  في  $D$ . مع  $-\infty < y_1 < \infty$  و  $a \leq t_1 \leq b$ ،  $a \leq t_2 \leq b$ ،  $-\infty < y_2 < \infty$ . عند  $0 \leq \lambda \leq 1$ ، يكون لدينا

$$(1 - \lambda)t_1 \leq (1 - \lambda)t_1 + \lambda t_2 \leq (1 - \lambda)t_2 + \lambda t_1 \leq (1 - \lambda)t_2 + \lambda b = b \quad \text{ولذلك فإن } a \leq (1 - \lambda)t_1 + \lambda t_2 \leq b$$

$$-\infty < (1 - \lambda)y_1 + \lambda y_2 < \infty \quad \text{ومن ثم فإن } D \text{ محدبة.}$$

9. أ. بما أن  $y' = f(t, y(t))$ ، يكون لدينا

$$\int_a^t y'(z) dz = \int_a^t f(z, y(z)) dz$$

ولذلك

$$y(t) - y(a) = \int_a^t f(z, y(z)) dz \quad \text{و} \quad y(t) = a + \int_a^t f(z, y(z)) dz$$

تكون طريقة التكرار من خلال هذه المعادلة.

$$\text{ب. لدينا } y_0(t) = 1, y_1(t) = 1 + \frac{1}{2}t^2, y_2(t) = 1 + \frac{1}{2}t^2 - \frac{1}{6}t^3 \quad \text{و} \quad y_3(t) = 1 + \frac{1}{2}t^2 - \frac{1}{6}t^3 + \frac{1}{24}t^4$$

$$\text{ج. لدينا } y(t) = 1 + \frac{1}{2}t^2 - \frac{1}{6}t^3 + \frac{1}{24}t^4 - \frac{1}{120}t^5 + \dots$$

مجموعة التمارين 25 (صفحة 263)

1. تعطي طريقة Euler التقريبات في الجداول الآتية:

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$	$i$
1.8333333	2.0000000	2.500	1
2.5000000	2.6250000	3.000	2

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$	$i$
1.3291498	1.2500000	0.250	1
1.7304898	1.6398053	0.500	2
2.0414720	2.0242547	0.750	3
2.1179795	2.2364573	1.000	4

$t$	الخطأ الحقيقي	حد الخطأ
2.5	0.166667	0.429570
3.0	0.125000	1.59726

$t$	الخطأ الحقيقي
0.25	0.0791498
0.50	0.0906844
0.75	0.0172174
1.00	0.118478

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$	$i$
0.2836165	0.0000000	0.500	1
3.2190993	1.1204223	1.000	2

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$	$i$
2.7789294	2.7500000	1.250	1
3.6081977	3.5500000	1.500	2
4.4793276	4.3916667	1.750	3
5.3862944	5.2690476	2.000	4

$t$	الخطأ الحقيقي	حد الخطأ
0.5	0.2836165	11.3938
1.0	2.0986771	42.3654

$t$	الخطأ الحقيقي	حد الخطأ
1.25	0.0289294	0.0355032
1.50	0.0581977	0.0810902
1.75	0.0876610	0.139625
2.00	0.117247	0.214785

لا يمكن تطبيق صيغة حد الخطأ (5.10) للفقرة (د)؛ لأن  $L = 0$ .

5. تعطي طريقة Euler التقريبات في الجداول الآتية:

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$	$i$
0.4896817	0.4388889	1.400	2
1.1994386	1.0520380	1.800	4
2.2135018	1.8842608	2.200	6
3.6784753	3.0028372	2.600	8
5.8741000	4.5142774	3.000	10

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$	$i$
0.1626265	0.1083333	0.2	2
0.2051118	0.1620833	0.4	4
0.3765957	0.3455208	0.6	6
0.6461052	0.6213802	0.8	8
1.0022460	0.9803451	1.0	10

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$	$i$
1.0149523	1.0082645	1.200	2
1.0475339	1.0385147	1.400	4
1.0884327	1.0784611	1.600	6
1.1336536	1.1232621	1.800	8
1.1812322	1.1706516	2.000	10

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$	$i$
-1.6200510	-1.6080000	0.400	2
-1.3359632	-1.3017370	0.800	4
-1.1663454	-1.1274909	1.200	6
-1.0783314	-1.0491191	1.600	8
-1.0359724	-1.0181518	2.000	10

7. الأخطاء الحقيقية للتقريبات في التمرين (5) مبينة في الجداول الآتية:

$t$	الخطأ الحقيقي
0.2	0.052931
0.5	0.033200
0.7	0.027305
1.0	0.029000

$t$	الخطأ الحقيقي
0.4	0.0120510
1.0	0.0391546
1.4	0.0349030
2.0	0.0178206

$t$	الخطأ الحقيقي
1.4	0.0507928
2.0	0.2240306
2.4	0.4742818
3.0	1.3598226

$t$	الخطأ الحقيقي
1.2	0.0066879
1.5	0.0095942
1.7	0.0102229
2.0	0.0105806

3. تعطي طريقة Euler التقريبات في الجدول الآتي :

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$	$i$
0.345920	0.271828	1.1	1
3.96767	3.18744	1.5	5
5.70296	4.62080	1.6	6
14.3231	11.7480	1.9	9
18.6831	15.3982	2.0	10

ب. يعطي الاستكمال الداخلي الخطي التقريبات في الجدول الآتي :

الخطأ	$y(t)$	التقريب	$t$
0.01126	0.119986	0.108731	1.04
0.8845	4.78864	3.90412	1.55
2.976	17.2793	14.3031	1.57

ج.  $h < 0.00064$

11. أ. تعطي طريقة Euler التقريبات الآتية إلى  $y(5) = 5.00674$ .

$h = 0.05$	$h = 0.1$	$h = 0.2$	$w_N$
5.00592	5.00515	5.00377	

ب.  $h = \sqrt{2} \times 10^{-6} \approx 0.0014142$

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$	$i$
-0.9523810	-0.9500000	1.05	1
-0.9090909	-0.9045353	1.10	2
-0.6451613	-0.6263495	1.55	11
-0.6250000	-0.6049486	1.60	12
-0.5128205	-0.4850416	1.95	19
-0.5000000	-0.4712186	2.00	20

ب. (i)  $y(1.052) \approx -0.9481814$  (ii)  $y(1.555) \approx -0.6242094$  (iii)  $y(1.978) \approx -0.4773007$

ج.  $h < 0.029$

12. أ.  $h = 10^{-n/2}$

ب. إن أتل خطأ Error هو  $10^{-n/2}(e-1) + 5e10^{-n-1}$

الخطأ ( $n = 8$ )	$y(t)$	$w(h = 0.01)$	$w(h = 0.1)$	$t$
$1.5 \times 10^{-4}$	0.39347	0.39499	0.40951	0.5
$3.1 \times 10^{-4}$	0.63212	0.63397	0.65132	1.0

13. أ.  $w_{50} = 0.10430 \approx p(50)$

ب. لأن  $p(t) = 1 - 0.99e^{-0.002t}$  فإن  $p(50) = 0.10421$

مجموعة التمارين 35 (صفحة 271)

ب.

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$
1.83333333	1.75000000	2.50
2.50000000	2.42578125	3.00

د.

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$
1.32914981	1.34375000	0.25
1.73048976	1.77218707	0.50
2.04147203	2.11067606	0.75
2.11797955	2.20164395	1.00

ب.

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$
1.83333333	1.81250000	2.50
2.50000000	2.48591644	3.00

د.

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$
1.32914981	1.32893880	0.25
1.73048976	1.72966730	0.50
2.04147203	2.03993417	0.75
2.11797955	2.11598847	1.00

ب.

$y(t_i)$	رتبة 2 $w_i$	$t_i$	$i$
0.5158868	0.5000000	0.5	1
1.091818	1.076858	1.0	2

د.

$y(t_i)$	رتبة 2 $w_i$	$t_i$	$i$
1.087088	1.093750	0.25	1
1.289805	1.312319	0.50	2
1.513490	1.538468	0.75	3
1.701870	1.720480	1.0	4

ب.

$y(t_i)$	رتبة 4 $w_i$	$t_i$	$i$
0.5158868	0.5156250	0.5	1
1.091818	1.091267	1.0	2

د.

$y(t_i)$	رتبة 4 $w_i$	$t_i$	$i$
1.087088	1.086426	0.25	1
1.289805	1.288245	0.50	2
1.513490	1.512576	0.75	3
1.701870	1.701494	1.0	4

أ.

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$
0.28361652	0.12500000	0.50
3.21909932	2.02323897	1.00

ج.

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$
2.77892944	2.78125000	1.25
3.60819766	3.61250000	1.50
4.47932763	4.48541667	1.75
5.38629436	5.39404762	2.00

أ.

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$
0.28361652	0.25781250	0.50
3.21909932	3.05529474	1.00

ج.

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$
2.77892944	2.77897135	1.25
3.60819766	3.60826562	1.50
4.47932763	4.47941561	1.75
5.38629436	5.38639966	2.00

أ.

$y(t_i)$	رتبة 2 $w_i$	$t_i$	$i$
1.215886	1.214999	1.1	1
1.467570	1.465250	1.2	2

ج.

$y(t_i)$	رتبة 2 $w_i$	$t_i$	$i$
-1.500000	-2.000000	1.5	1
-1.333333	-1.777776	2.0	2
-1.250000	-1.585732	2.5	3
-1.200000	-1.458882	3.0	4

أ.

$y(t_i)$	رتبة 4 $w_i$	$t_i$	$i$
1.215886	1.215883	1.1	1
1.467570	1.467561	1.2	2

ج.

$y(t_i)$	رتبة 4 $w_i$	$t_i$	$i$
-1.500000	-2.000000	1.5	1
-1.333333	-1.679012	2.0	2
-1.250000	-1.484493	2.5	3
-1.200000	-1.374440	3.0	4



9. أ. تعطي طريقة تايلور من الرتبة 2 النتائج في الجدول الآتي:

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$	$i$
0.3459199	0.3397852	1.1	1
3.967666	3.910985	1.5	5
5.720962	5.643081	1.6	6
14.32308	14.15268	1.9	9
18.68310	18.46999	2.0	10

ب. يعطي لاستكمال الداخلي الخطي  $y(1.97) \approx 17.17480$  و  $y(1.04) \approx 0.1359139$ ,  $y(1.55) \approx 4.777033$   
القيم الحقيقية هي  $y(1.04) = 0.1199875$ ,  $y(1.55) = 4.788635$ ,  $y(1.97) = 17.27930$

ج. تعطي طريقة تايلور من الرتبة 4 النتائج في الجدول الآتي:

$i$	$t_i$	$w_i$
1	1.1	0.3459127
5	1.5	3.967603
6	1.6	5.720875
9	1.9	14.22290
10	2.0	18.68287

د. يعطي استكمال هرميات الداخلي التكعيبي  $y(1.04) \approx 0.1199704$ ,  $y(1.55) \approx 4.788527$ ,  $y(1.97) \approx 17.27904$

أ. $i$	$t_i$	رتبة 2	رتبة 4
2	0.2	5.86595	5.86433
5	0.5	2.82145	2.81789
7	0.7	0.84926	0.84455
10	1.0	-2.08606	-2.09015

ب.  $0.8 \text{ s}$

مجموعة التمارين 4.5 (صفحة 280)

ب. $t$	تعديل يولر	$y(t)$
2.5	1.8125000	1.8333333
3.0	2.4815531	2.5000000

د. $t$	تعديل يولر	$y(t)$
0.25	1.3199027	1.3291498
0.50	1.7070300	1.7304898
0.75	2.0053560	2.0414720
1.00	2.0770789	2.1179795

ب. $t_i$	تعديل يولر $w_i$	$y(t_i)$
1.4	0.4850495	0.4896817
2.0	1.6384229	1.6612818
2.4	2.8250651	2.8765514
3.0	5.7075699	5.8741000

أ. $t$	تعديل يولر	$y(t)$
0.5	0.5602111	0.2836165
1.0	5.3014898	3.2190993

ج. $t$	تعديل يولر	$y(t)$
1.25	2.7750000	2.7789294
1.50	3.6008333	3.6081977
1.75	4.4688294	4.4793276
2.00	5.3728586	5.3862944

أ. $t_i$	تعديل يولر $w_i$	$y(t_i)$
1.2	1.0147137	1.0149523
1.5	1.0669093	1.0672624
1.7	1.1102751	1.1106551
2.0	1.1808345	1.1812322

$y(t_i)$	تعديل يولر $w_i$	$t_i$ د.
0.1626265	0.1742708	0.2
0.2773617	0.2878200	0.5
0.5000658	0.5088359	0.7
1.0022460	1.0096377	1.0

$y(t_i)$	هيون $w_i$	$t_i$ ب.
1.8333333	1.7916667	2.50
2.5000000	2.4641747	3.00

$y(t_i)$	هيون $w_i$	$t_i$ د.
1.3291498	1.3295717	0.25
1.7304898	1.7310350	0.50
2.0414720	2.0417476	0.75
2.1179795	2.1176975	1.00

$y(t_i)$	هيون $w_i$	$t_i$ ب.
0.4896817	0.4858314	1.4
1.6612818	1.6421387	2.0
2.8765514	2.8327728	2.4
5.8741000	5.7286247	3.0

$y(t_i)$	هيون $w_i$	$t_i$ د.
0.1626265	0.1729167	0.2
0.2773617	0.2858097	0.5
0.5000658	0.5066965	0.7
1.0022460	1.0074357	1.0

$y(t)$	نقطة المنتصف	$t$ ب.
1.8333333	1.7812500	2.5
2.5000000	2.4550638	3.0

$y(t)$	نقطة المنتصف	$t$ د.
1.3291498	1.3337962	0.25
1.7304898	1.7422854	0.50
2.0414720	2.0596374	0.75
2.1179795	2.1385560	1.00

$y(t_i)$	تعديل يولر $w_i$	$t_i$ ج.
-1.6200510	-1.6229206	0.4
-1.2384058	-1.2442903	1.0
-1.1146484	-1.1200763	1.4
-1.0359724	-1.0391938	2.0

$y(t_i)$	هيون $w_i$	$t_i$ أ.
0.2836165	0.3397852	0.50
3.2190993	3.6968164	1.00

$y(t_i)$	هيون $w_i$	$t_i$ ج.
2.7789294	2.7767857	1.25
3.6081977	3.6042017	1.50
4.4793276	4.4736520	1.75
5.3862944	5.3790494	2.00

$y(t_i)$	هيون $w_i$	$t_i$ أ.
1.0149523	1.0151123	1.2
1.0672624	1.0674528	1.5
1.1106551	1.1108444	1.7
1.1812322	1.1814172	2.0

$y(t_i)$	هيون $w_i$	$t_i$ ج.
-1.6200510	-1.6205037	0.4
-1.2384058	-1.2415866	1.0
-1.1146484	-1.1183618	1.4
-1.0359724	-1.0385425	2.0

$y(t)$	نقطة المنتصف	$t$ أ.
0.2836165	0.2646250	0.5
3.2190993	3.1300023	1.0

$y(t)$	نقطة المنتصف	$t$ ج.
2.7789294	2.7777778	1.25
3.6081977	3.6060606	1.50
4.4793276	4.4763015	1.75
5.3862944	5.3824398	2.00

.11

$y(t_i)$	نقطة المنتصف $w_i$	$t_i$
0.4896817	0.4861770	1.4
1.6612818	1.6438889	2.0
2.8765514	2.8364357	2.4
5.8741000	5.7386475	3.0

$y(t_i)$	نقطة المنتصف $w_i$	$t_i$
0.1626265	0.1722396	0.2
0.2773617	0.2848046	0.5
0.5000658	0.5056268	0.7
1.0022460	1.0063347	1.0

$y(t_i)$	رونج - كوتا $w_i$	$t_i$
1.8333333	1.8333234	2.5
2.5000000	2.4999712	3.0

$y(t_i)$	رونج - كوتا $w_i$	$t_i$
1.3291498	1.3291650	0.25
1.7304898	1.7305336	0.50
2.0414720	2.0415436	0.75
2.1179795	2.1180636	1.00

$y(t_i)$	رونج - كوتا $w_i$	$t_i$
0.4896817	0.4896842	1.4
1.6612818	1.6612651	2.0
2.8765514	2.8764941	2.4
5.8741000	5.8738386	3.0

$y(t_i)$	رونج - كوتا $w_i$	$t_i$
0.1626265	0.1627655	0.2
0.2773617	0.2774767	0.5
0.5000658	0.5001579	0.7
1.0022460	1.0023207	1.0

$y(t_i)$	نقطة المنتصف $w_i$	$t_i$
1.0149523	1.0153257	1.2
1.0672624	1.0677427	1.5
1.1106551	1.1111478	1.7
1.1812322	1.1817275	2.0

$y(t_i)$	نقطة المنتصف $w_i$	$t_i$
-1.6200510	-1.6192966	0.4
-1.2384058	-1.2402470	1.0
-1.1146484	-1.1175165	1.4
-1.0359724	-1.0382227	2.0

$y(t_i)$	رونج - كوتا $w_i$	$t_i$
0.2836165	0.2969975	0.5
3.2190993	3.3143118	1.0

$y(t_i)$	رونج - كوتا $w_i$	$t_i$
2.7789294	2.7789095	1.25
3.6081977	3.6081647	1.50
4.4793276	4.4792846	1.75
5.3862944	5.3862426	2.00

$y(t_i)$	رونج - كوتا $w_i$	$t_i$
1.0149523	1.0149520	1.2
1.0672624	1.0672620	1.5
1.1106551	1.1106547	1.7
1.1812322	1.1812319	2.0

$y(t_i)$	رونج - كوتا $w_i$	$t_i$
-1.6200510	-1.6200576	0.4
-1.2384058	-1.2384307	1.0
-1.1146484	-1.1146769	1.4
-1.0359724	-1.0359922	2.0

$1.0221167 \approx y(1.25) = 1.0219569, 1.1640347 \approx y(1.93) = 1.1643901$   
 $1.9086500 \approx y(2.1) = 1.9249616, 4.3105913 \approx y(2.75) = 4.3941697$   
 $-1.1461434 \approx y(1.3) = -1.1382768, -1.0454854 \approx y(1.93) = -1.0412665$   
 $0.3271470 \approx y(0.54) = 0.3140018, 0.8967073 \approx y(0.94) = 0.8866318$

.19

$$1.0225530 \approx y(1.25) = 1.0219569, 1.1646155 \approx y(1.93) = 1.1643901 \quad \text{أ.}$$

$$1.9132167 \approx y(2.1) = 1.9249616, 4.3246152 \approx y(2.75) = 4.3941697 \quad \text{ب.}$$

$$-1.1441775 \approx y(1.3) = -1.1382768, -1.0447403 \approx y(1.93) = -1.0412665 \quad \text{ج.}$$

$$0.3251049 \approx y(0.54) = 0.3140018, 0.8945125 \approx y(0.94) = 0.8866318 \quad \text{د.}$$

.21

$$1.0227863 \approx y(1.25) = 1.0219569, 1.1649247 \approx y(1.93) = 1.1643901 \quad \text{أ.}$$

$$1.9153749 \approx y(2.1) = 1.9249616, 4.3312939 \approx y(2.75) = 4.3941697 \quad \text{ب.}$$

$$-1.1432070 \approx y(1.3) = -1.1382768, -1.0443743 \approx y(1.93) = -1.0412665 \quad \text{ج.}$$

$$0.3240839 \approx y(0.54) = 0.3140018, 0.8934152 \approx y(0.94) = 0.8866318 \quad \text{د.}$$

.23

$$1.0223826 \approx y(1.25) = 1.0219569, 1.1644292 \approx y(1.93) = 1.1643901 \quad \text{أ.}$$

$$1.9373672 \approx y(2.1) = 1.9249616, 4.4134745 \approx y(2.75) = 4.3941697 \quad \text{ب.}$$

$$-1.1405252 \approx y(1.3) = -1.1382768, -1.0420211 \approx y(1.93) = -1.0412665 \quad \text{ج.}$$

$$0.31716526 \approx y(0.54) = 0.3140018, 0.88919730 \approx y(0.94) = 0.8866318 \quad \text{د.}$$

.25

$$1.0219569 = y(1.25) \approx 1.0219550, 1.1643902 = y(1.93) \approx 1.1643898 \quad \text{أ.}$$

$$1.9249617 = y(2.10) \approx 1.9249217, 4.3941697 = y(2.75) \approx 4.3939943 \quad \text{ب.}$$

$$-1.138268 = y(1.3) \approx -1.1383036, -1.0412666 = y(1.93) \approx -1.0412862 \quad \text{ج.}$$

$$0.31400184 = y(0.54) \approx 0.31410579, 0.88663176 = y(0.94) \approx 0.88670653 \quad \text{د.}$$

.27 مع  $f(t, y) = -y + t + 1$  يكون لدينا

$$\begin{aligned} w_i + hf \left( t_i + \frac{h}{2}, w_i + \frac{h}{2} f(t_i, w_i) \right) &= w_i + \frac{h}{2} [f(t_i, w_i) + f(t_{i+1}, w_i + hf(t_i, w_i))] \\ &= w_i + \frac{h}{4} \left[ f(t_i, w_i) + 3f \left( t_i + \frac{2}{3}h, w_i + \frac{2}{3}hf(t_i, w_i) \right) \right] \\ &= w_i \left( 1 - h + \frac{h^2}{2} \right) + t_i \left( h - \frac{h^2}{2} \right) + h \end{aligned}$$

.29 في 0.2 s يكون لدينا 2099 وحدة من KOH.

.31 الثوابت المناسبة هي  $\alpha_1 = \delta_1 = \alpha_2 = \delta_2 = \gamma_2 = \gamma_3 = \gamma_4 = \gamma_5 = \gamma_6 = \gamma_7 = \frac{1}{2}$  و  $\alpha_3 = \delta_3 = 1$ 

مجموعة التمارين 5.5 (صفحة 289)

1. تعطي خوارزمية Runge-Kutta-Fehlberg النتائج في الجدول الآتي:

$y_i$	$h_i$	$w_i$	$t_i$	$i$
0.0298337	0.2093900	0.0298184	0.2093900	1
0.4016860	0.1777496	0.4016438	0.5610469	3
1.5894600	0.1280905	1.5894061	0.8387744	5
3.2190993	0.0486737	3.2190497	1.0000000	7

$y_i$	$h_i$	$w_i$	$t_i$	$i$
1.4500000	0.2500000	1.4499988	2.2500000	1
1.8333333	0.2500000	1.8333332	2.5000000	2
2.1785714	0.2500000	2.1785718	2.7500000	3
2.5000000	0.2500000	2.5000005	3.0000000	4

$y_i$	$h_i$	$w_i$	$t_i$	$i$
2.7789294	0.2500000	2.7789299	1.2500000	1
3.6081977	0.2500000	3.6081985	1.5000000	2
4.4793276	0.2500000	4.4793288	1.7500000	3
5.3862944	0.2500000	5.3862958	2.0000000	4

$y_i$	$h_i$	$w_i$	$t_i$	$i$
1.3291498	0.2500000	1.3291478	0.2500000	1
1.7304898	0.2500000	1.7304857	0.5000000	2
2.0414720	0.2500000	2.0414669	0.7500000	3
2.1179795	0.2500000	2.1179750	1.0000000	4

3 تعطي خوارزمية Runge-Kutta-Fehlberg النتائج في الجدول الآتي :

$y_i$	$h_i$	$w_i$	$t_i$	$i$
1.0051237	0.1101946	1.0051237	1.1101946	1
1.1213947	0.2180472	1.1213948	1.7470584	5
1.2795395	0.3707934	1.2795396	2.3994350	7
1.6762391	0.1014853	1.6762393	4.0000000	11

$y_i$	$h_i$	$w_i$	$t_i$	$i$
0.7234119	0.1256486	0.7234123	1.5482238	4
1.3851226	0.1073571	1.3851234	1.8847226	7
2.1673499	0.0965027	2.1673514	2.1846024	10
4.1297904	0.0778628	4.1297939	2.6972462	16
5.8741000	0.0195070	5.8741059	3.0000000	21

$y_i$	$h_i$	$w_i$	$t_i$	$i$
-1.8380836	0.1633541	-1.8380836	0.1633541	1
-1.3597624	0.1266248	-1.3597623	0.7585763	5
-1.1684830	0.1048224	-1.1684827	1.1930325	9
-1.0749511	0.1107510	-1.0749509	1.6229351	13
-1.0291161	0.1288897	-1.0291158	2.1074733	17
-1.0049452	0.1264618	-1.0049450	3.0000000	23

$y_i$	$h_i$	$w_i$	$t_i$	$i$
0.3108199	0.3986051	0.3108201	0.3986051	1
0.2221186	0.2866710	0.2221189	0.9703970	3
0.1133082	0.3042087	0.1133085	1.5672905	5
0.0543455	0.0902302	0.0543454	2.0000000	8

3 أ. عدد حالات الإصابة هو  $y(30) \approx 80295.7$   
 ب. إن القيسة الحدية لعدد حالات الإصابة لهذا النموذج هي  $\lim_{t \rightarrow \infty} y(t) = 100,000$

## مجموعة التمارين 6.5 (صفحة 301)

1. تعطي طرائق Adams-Bashforth النتائج في الجداول الآتية:

$y(t)$	خطوات 5	خطوات 4	خطوات 3	خطوة 2	$t$
0.0268128	0.0268128	0.0268128	0.0268128	0.0268128	0.2
0.1507778	0.1507778	0.1507778	0.1507778	0.1200522	0.4
0.4960196	0.4960196	0.4960196	0.4613866	0.4153551	0.6
1.3308570	1.3308570	1.2961260	1.2512447	1.1462844	0.8
3.2190993	3.1854002	3.1461400	3.0360680	2.8241683	1.0

$y(t)$	خطوات 5	خطوات 4	خطوات 3	خطوة 2	$t$
1.3666667	1.3666667	1.3666667	1.3666667	1.3666667	2.2
1.6857143	1.6857143	1.6857143	1.6857143	1.6750000	2.4
1.9750000	1.9750000	1.9750000	1.9794407	1.9632431	2.6
2.2444444	2.2444444	2.2423065	2.2488759	2.2323184	2.8
2.5000000	2.5011406	2.4980306	2.5051340	2.4884512	3.0

$y(t)$	خطوات 5	خطوات 4	خطوات 3	خطوة 2	$t$
2.6187859	2.6187859	2.6187859	2.6187859	2.6187859	1.2
3.2710611	3.2710611	3.2710611	3.2710611	3.2734823	1.4
3.9520058	3.9520058	3.9520058	3.9514231	3.9567107	1.6
4.6580160	4.6580160	4.6582078	4.6569191	4.6647738	1.8
5.3862944	5.3862177	5.3866452	5.3848058	5.3949416	2.0

$y(t)$	خطوات 5	خطوات 4	خطوات 3	خطوة 2	$t$
1.2529306	1.2529306	1.2529306	1.2529306	1.2529306	0.2
1.5712255	1.5712255	1.5712255	1.5712255	1.5986417	0.4
1.8750869	1.8750869	1.8750869	1.8827238	1.9386951	0.6
2.0789180	2.0789180	2.0698063	2.0844122	2.1766821	0.8
2.1179795	2.1180642	2.0998117	2.1115540	2.2369407	1.0

3. تعطي طرائق Adams-Bashforth النتائج في الجداول الآتية:

$y(t)$	خطوات 5	خطوات 4	خطوات 3	خطوة 2	$t$
1.0149523	1.0149520	1.0149520	1.0149520	1.0161982	1.2
1.0475339	1.0475336	1.0477278	1.0468730	1.0497665	1.4
1.0884327	1.0883045	1.0887567	1.0875837	1.0910204	1.6
1.1336536	1.1334967	1.1340093	1.1327465	1.1363845	1.8
1.1812322	1.1810689	1.1815967	1.1803057	1.1840272	2.0

$y(t)$	خطوات 5	خطوات 4	خطوات 3	خطوة 2	$t$
0.4896817	0.4896842	0.4896842	0.4896842	0.4867550	1.4
1.1994386	1.1994320	1.1990422	1.1982110	1.1856931	1.8
2.2135018	2.2134792	2.2117448	2.2079987	2.1753785	2.2
3.6784753	3.6777236	3.6733266	3.6617484	3.5849181	2.6
5.8741000	5.8706101	5.8589944	5.8268008	5.6491203	3.0

$y(t)$	خطوات 5	خطوات 4	خطوات 3	خطوة 2	$t$
-1.5378828	-1.5378676	-1.5379372	-1.5381988	-1.5357010	0.5
-1.2384058	-1.2383693	-1.2383734	-1.2389605	-1.2374093	1.0
-1.0948517	-1.0948481	-1.0947925	-1.0950952	-1.0952910	1.5
-1.0359724	-1.0359760	-1.0359497	-1.0359996	-1.0366643	2.0

$y(t)$	خطوات 5	خطوات 4	خطوات 3	خطوة 2	$t$
0.1626265	0.1627655	0.1627655	0.1627655	0.1739041	0.2
0.2051118	0.2052405	0.2066057	0.2026399	0.2144877	0.4
0.3765957	0.3765206	0.3787680	0.3747011	0.3822803	0.6
0.6461052	0.6471458	0.6487176	0.6452640	0.6491272	0.8
1.0022460	1.0073348	1.0064121	1.0020894	1.0037415	1.0

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$
1.3666667	1.3666610	2.2
1.6857143	1.6857079	2.4
1.9750000	1.9749941	2.6
2.2444444	2.2446995	2.8
2.5000000	2.5003083	3.0

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$
1.2529306	1.2529350	0.2
1.5712255	1.5712383	0.4
1.8750869	1.8751097	0.6
2.0789180	2.0796618	0.8
2.1179795	2.1192575	1.0

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$
0.0268128	0.0269059	0.2
0.1507778	0.1510468	0.4
0.4960196	0.4966479	0.6
1.3308570	1.3408657	0.8
3.2190993	3.2450881	1.0

$y(t_i)$	$w_i$	$t_i$
2.6187859	2.6187787	1.2
3.2710611	3.2710491	1.4
3.9520058	3.9519900	1.6
4.6580160	4.6579968	1.8
5.3862944	5.3862715	2.0

تعطي خوارزمية آدمز المصححة - المقدرة من الرتبة 4 Adams Fourth-order Predictor-Corrector Algorithm النتائج في الجداول

$y(t)$	$w$	$t$
0.4896817	0.4896842	1.4
1.1994386	1.1994245	1.8
2.2135018	2.2134701	2.2
3.6784753	3.6784144	2.6
5.8741000	5.8739518	3.0

$y(t)$	$w$	$t$
0.1626265	0.1627655	0.2
0.2051118	0.2048557	0.4
0.3765957	0.3762804	0.6
0.6461052	0.6458949	0.8
1.0022460	1.0021372	1.0

$y(t)$	$w$	$t$
1.0149523	1.0149520	1.2
1.0475339	1.0475227	1.4
1.0884327	1.0884141	1.6
1.1335536	1.1336331	1.8
1.1812322	1.1812112	2.0

$y(t)$	$w$	$t$
-1.5373828	-1.5378788	0.5
-1.2384058	-1.2384134	1.0
-1.0943517	-1.0948609	1.5
-1.0359724	-1.0359757	2.0

عند  $h = 0.01$ ، تعطي طريقة آدمز - مولتون Adams-Moulton من ثلاث خطوات النتائج في الجدول الآتي:

$w_i$	$t_i$	$i$
1.317218	0.1	10
1.784511	0.2	20

ب. ستخفف طريقة نيوتن عدد مرات التكرار لكل خطوة من 3 إلى 2. باستخدام معيار التوقف

$$|w_i^{(k)} - w_i^{(k-1)}| \leq 10^{-6}$$

15. لاشتقاق طريقة ملن Milne، نكمل  $y'(t) = f(t, y(t))$  على الفترة  $[t_{i-3}, t_{i+1}]$  لإيجاد

$$y(t_{i+1}) - y(t_{i-3}) = \int_{t_{i-3}}^{t_{i+1}} f(t, y(t)) dt$$

وباستخدام صيغة نيوتن-كوتس Newton-Cotes المفتوحة (29.4)، يكون لدينا

$$y(t_{i+1}) - y(t_{i-3}) = \frac{4h[2f(t_i, y(t_i)) - f(t_{i-1}, y(t_{i-1})) + 2f(t_{i-2}, y(t_{i-2}))]}{3} + \frac{14h^5 f^{(4)}(\xi, y(\xi))}{45}$$

ومعادلة الفرق تصبح

$$w_{i+1} = w_{i-3} + \frac{h[8f(t_i, w_i) - 4f(t_{i-1}, w_{i-1}) + 8f(t_{i-2}, w_{i-2})]}{3}$$

مع خطأ تقلص محلي

$$\tau_{i+1}(h) = \frac{14h^4 y^{(5)}(\xi)}{45}$$

مجموعة التمارين 7.5 (صفحة 307)

1. تعطي خوارزمية آدمز متغيرة سعة الخطوة المصححة - المقدرة Adams Variable Step-Size Predictor-Corrector النتائج في الجداول الآتية:

$y_i$	$h_i$	$w_i$	$t_i$	$i$
0.00096887	0.04275596	0.00096891	0.04275596	1
0.03529359	0.05389076	0.03529441	0.22491460	5
0.50171761	0.05389076	0.50174348	0.60214994	12
1.45541453	0.04345786	1.45544317	0.81943926	17
3.19602842	0.03577293	3.19605697	0.99830392	22
3.21909932	0.00042395	3.21912776	1.00000000	26

$y_i$	$h_i$	$w_i$	$t_i$	$i$
1.12132353	0.06250000	1.12132350	2.06250000	1
1.55059524	0.06250000	1.55059834	2.31250000	5
2.00922829	0.09360962	2.00923157	2.62471924	9
2.49894707	0.09360962	2.49895243	2.99915773	13
2.50000000	0.00021057	2.50000535	3.00000000	17

$y_i$	$h_i$	$w_i$	$t_i$	$i$
2.18941366	0.06250000	2.18941363	1.06250000	1
2.77892944	0.06250000	2.77892931	1.25000000	4
4.84180141	0.15025640	4.84179835	1.85102559	8
5.38629436	0.03724360	5.38629105	2.00000000	12

$y_i$	$h_i$	$w_i$	$t_i$	$i$
1.06817960	0.06250000	1.06817960	0.06250000	1
1.42861361	0.06250000	1.42861668	0.31250000	5
1.90767015	0.06250000	1.90768386	0.62500000	10
2.08666541	0.06250000	2.08668486	0.81250000	13
2.11797955	0.06250000	2.11800208	1.00000000	16



3 إن الجداول الآتية تبين النتائج المتوافقة مع خوارزمية آدمز متغيرة سعة الخطوة المصححة - المقدرة  
: Adams Variable Step-Size Predictor-Corrector

$y_i$	$h_i$	$w_i$	$t_i$	$i$
1.00463045	0.02086330	1.00463041	1.10431651	5
1.03196898	0.02086330	1.03196889	1.31294952	15
1.08714722	0.03122028	1.08714711	1.59408142	25
1.18327937	0.04824992	1.18327922	2.00846205	35
1.34525143	0.07278716	1.34525123	2.66272188	45
1.52940924	0.11107035	1.52940900	3.40193112	52
1.67623914	0.12174963	1.67623887	4.00000000	57

$y_i$	$h_i$	$w_i$	$t_i$	$i$
0.20333497	0.03703921	0.20333499	1.18519603	5
0.73586631	0.03703921	0.73586642	1.55558810	15
1.48072442	0.03703921	1.48072467	1.92598016	25
2.51764743	0.03703921	2.51764797	2.29637222	35
3.92602332	0.03092051	3.92602442	2.65452689	45
5.50206279	0.02584049	5.50206466	2.94341188	55
5.87409998	0.00122679	5.87410206	3.00000000	61

$y_i$	$h_i$	$w_i$	$t_i$	$i$
-1.83303783	0.03370802	-1.83303780	0.16854008	5
-1.42945304	0.05253230	-1.42945306	0.64833341	17
-1.21150932	0.04190957	-1.21150951	1.06742915	27
-1.05819325	0.06681937	-1.05819340	1.75380240	41
-1.01335258	0.07474446	-1.01335240	2.50124702	51
-1.00494525	0.01257155	-1.00494507	3.00000000	61

$y_i$	$h_i$	$w_i$	$t_i$	$i$
0.32153674	0.05709730	0.32153668	0.28548652	5
0.24281095	0.05709730	0.24281066	0.85645955	15
0.15096772	0.09891154	0.15096743	1.35101725	20
0.09815137	0.06236118	0.09815109	1.66282314	25
0.06418579	0.06236118	0.06418555	1.91226786	29
0.05434551	0.02193303	0.05434530	2.00000000	33

5. التيار بعد دقيقتين  $s$  2 يكون  $i(2) = 8.693$  من الأمبيرات تقريباً.

مجموعة التمارين 8.5 (صفحة 313)

1. تعطي خوارزمية الاستكمال الداخلي النتائج في الجداول الآتية:

$y_i$	$k$	$h$	$w_i$	$t_i$	$i$
0.04543123	3	0.25	0.04543132	C.25	1
0.28361652	3	0.25	0.28361684	C.50	2
1.05257615	4	0.25	1.05257634	C.75	3
3.21909932	4	0.25	3.21909944	L.00	4

$y_i$	$k$	$h$	$w_i$	$t_i$	$i$
1.45000000	3	0.25	1.44999987	2.25	1
1.83333333	3	0.25	1.83333321	2.50	2
2.17857143	3	0.25	2.17857133	2.75	3
2.50000000	3	0.25	2.49999993	3.00	4

$y_i$	$k$	$h$	$w_i$	$t_i$	$i$
2.77892944	3	0.25	2.77892942	1.25	1
3.60819766	3	0.25	3.60819763	1.50	2
4.47932763	3	0.25	4.47932759	1.75	3
5.38629436	3	0.25	5.38629431	2.00	4

$y_i$	$k$	$h$	$w_i$	$t_i$	$i$
1.32914981	3	0.25	1.32914981	0.25	1
1.73048976	3	0.25	1.73048976	0.50	2
2.04147203	3	0.25	2.04147203	0.75	3
2.11797955	3	0.25	2.11797954	1.00	4

3. تعطي خوارزمية الاستكمال الداخلي النتائج في الجداول الآتية:

$y_i$	$k$	$h$	$w_i$	$t_i$	$i$
1.06726235	4	0.50	1.06726237	1.50	1
1.18123222	3	0.50	1.18123223	2.00	2
1.30460371	3	0.50	1.30460372	2.50	3
1.42951607	3	0.50	1.42951608	3.00	4
1.55364770	3	0.50	1.55364771	3.50	5
1.67623914	3	0.50	1.67623915	4.00	6

$y_i$	$k$	$h$	$w_i$	$t_i$	$i$
0.64387533	4	0.50	0.64387537	1.50	1
1.66128176	5	0.50	1.66128182	2.00	2
3.25801536	5	0.50	3.25801550	2.50	3
5.87409998	5	0.50	5.87410027	3.00	4

$y_i$	$k$	$h$	$w_i$	$t_i$	$i$
-1.53788284	4	0.50	-1.53788284	0.50	1
-1.23840584	5	0.50	-1.23840584	1.00	2
-1.09485175	5	0.50	-1.09485175	1.50	3
-1.03597242	5	0.50	-1.03597242	2.00	4
-1.01338570	5	0.50	-1.01338570	2.50	5
-1.00494525	4	0.50	-1.00494526	3.00	6

$y_i$	$k$	$h$	$w_i$	$t_i$	$i$
0.29875178	4	0.50	0.29875177	0.50	1
0.21662642	4	0.50	0.21662642	1.00	2
0.12458565	4	0.50	0.12458565	1.50	3
0.05434551	4	0.50	0.05434552	2.00	4

## مجموعة التمارين 9.5 (صفحة 322)

1. تعطي خوارزمية رونج-كوتا للأنظمة Runge-Kutta for Systems Algorithm النتائج في الجداول الآتية:

$t_i$	$w_{1i}$	$u_{1i}$	$w_{2i}$	$u_{2i}$
0.200	2.12036583	2.12500839	1.50699185	1.51158743
0.400	4.44122776	4.46511961	3.24224021	3.26598528
0.600	9.73913329	9.83235869	8.16341700	8.25629549
0.800	22.67655977	23.00263945	21.34352778	21.66887674
1.000	55.66118088	56.73748265	56.03050296	57.10536209

$t_i$	$w_{1i}$	$u_{1i}$	$w_{2i}$	$u_{2i}$
0.500	0.95671390	0.95672798	-1.08381950	-1.08383310
1.000	1.30654440	1.30655930	-0.83295364	-0.83296776
1.500	1.34416716	1.34418117	-0.56980329	-0.56981634
2.000	1.14332436	1.14333672	-0.36936318	-0.36937457

$t_i$	$w_{1i}$	$u_{1i}$	$w_{2i}$	$u_{2i}$	$w_{3i}$	$u_{3i}$
0.5	0.70787076	0.70828683	-1.24988663	-1.25056425	0.39884862	0.39815702
1.0	-0.33691753	-0.33650854	-3.01764179	-3.01945051	-0.29932294	-0.30116868
1.5	-2.41332734	-2.41345688	-5.40523279	-5.40844686	-0.92346873	-0.92675778
2.0	-5.89479008	-5.89590551	-8.70970537	-8.71450036	-1.32051165	-1.32544426

$t_i$	$w_{1i}$	$u_{1i}$	$w_{2i}$	$u_{2i}$	$w_{3i}$	$u_{3i}$
0.2	1.38165297	1.38165325	1.00800000	1.00800000	-0.61833075	-0.61833075
0.5	1.90753116	1.90753184	1.12500000	1.12500000	-0.09090565	-0.09090566
0.7	2.25503524	2.25503620	1.34300000	1.34000000	0.26343971	0.26343970
1.0	2.83211921	2.83212056	2.00000000	2.00000000	0.88212058	0.88212056

3. تعطي خوارزمية رونج-كوتا للأنظمة Runge-Kutta for Systems Algorithm النتائج في الجداول الآتية:

$t_i$	$w_{1i}$	$y_i$
1.200	0.96152437	0.96152583
1.500	0.77796897	0.77797237
1.700	0.59373369	0.59373830
2.000	0.27258237	0.27258872

$t_i$	$w_{1i}$	$w_{2i}$
1.200	0.27273759	0.27273791
1.500	1.08849079	1.08849259
1.700	2.04353207	2.04353642
2.000	4.36156675	4.36157780

$t_i$	$w_{1i}$	$y_i$
0.200	0.00015352	0.00015350
0.500	0.00742968	0.00743027
0.700	0.03299617	0.03299805
1.000	0.17132224	0.17132880

$t_i$	$w_{1i}$	$y_i$
1.000	3.73162695	3.73170445
2.000	11.31424573	11.31452924
3.000	34.04395688	34.04517155

5. لتقريب حلّ النظام من الرتبة  $m$  لمساائل القيمة الابتدائية من الرتبة أولى  $u'_j = f_j(t, u_1, u_2, \dots, u_m)$ ,  $j = 1, 2, \dots, m$  وعند  $a \leq t \leq b$ ,  $u_j(a) = \alpha_j$ ,  $j = 1, 2, \dots, m$  في الفترة  $[a, b]$ . المدخلات: نقاط النهاية  $a, b$ , عدد المعادلات  $m$ , عدد صحيح  $N$ , شروط ابتدائية  $\alpha_1, \dots, \alpha_m$ . المخرجات: تقريب  $w_{i,j}$  إلى  $u_j(t_i)$ .

الخطوة	المضمون
1	ضع $h = (b - a)/N$
2	عند $j = 1, 2, \dots, m$ ضع $w_{0,j} = \alpha_j$
3	المخرجات $(t_0, w_{0,1}, w_{0,2}, \dots, w_{0,m})$
4	عند $i = 1, 2, 3$ نفذ الخطوات 1-5.
5	عند $j = 1, 2, \dots, m$ ضع $k_{1,j} = hf_j(t_{i-1}, w_{i-1,1}, \dots, w_{i-1,m})$
6	عند $j = 1, 2, \dots, m$ ضع $k_{2,j} = hf_j(t_{i-1} + \frac{h}{2}, w_{i-1,1} + \frac{1}{2}k_{1,1}, w_{i-1,2} + \frac{1}{2}k_{1,2}, \dots, w_{i-1,m} + \frac{1}{2}k_{1,m})$
7	عند $j = 1, 2, \dots, m$ ضع $k_{3,j} = hf_j(t_{i-1} + \frac{h}{2}, w_{i-1,1} + \frac{1}{2}k_{2,1}, w_{i-1,2} + \frac{1}{2}k_{2,2}, \dots, w_{i-1,m} + \frac{1}{2}k_{2,m})$
8	عند $j = 1, 2, \dots, m$ ضع $k_{4,j} = hf_j(t_{i-1} + h, w_{i-1,1} + k_{3,1}, w_{i-1,2} + k_{3,2}, \dots, w_{i-1,m} + k_{3,m})$
9	عند $j = 1, 2, \dots, m$ ضع $w_{i,j} = w_{i-1,j} + (k_{1,j} + 2k_{2,j} + 2k_{3,j} + k_{4,j})/6$
10	ضع $t_i = a + ih$
11	المخرجات $(t_i, w_{i,1}, w_{i,2}, \dots, w_{i,m})$
12	عند $i = 4, \dots, N$ نفذ الخطوات 13-16.
13	ضع $t_i = a + ih$
14	عند $j = 1, 2, \dots, m$ ضع $w_{i,j}^{(0)} = w_{i-1,j} + h[55f_j(t_{i-1}, w_{i-1,1}, \dots, w_{i-1,m}) - 59f_j(t_{i-2}, w_{i-2,1}, \dots, w_{i-2,m}) + 37f_j(t_{i-3}, w_{i-3,1}, \dots, w_{i-3,m}) - 9f_j(t_{i-4}, w_{i-4,1}, \dots, w_{i-4,m})]/24$
15	عند $j = 1, 2, \dots, m$ ضع $w_{i,j} = w_{i-1,j} + h[9f_j(t_i, w_{i,1}^{(0)}, \dots, w_{i,m}^{(0)}) + 19f_j(t_{i-1}, w_{i-1,1}, \dots, w_{i-1,m}) - 5f_j(t_{i-2}, w_{i-2,1}, \dots, w_{i-2,m}) + f_j(t_{i-3}, w_{i-3,1}, \dots, w_{i-3,m})]/24$
16	المخرجات $(t_i, w_{i,1}, w_{i,2}, \dots, w_{i,m})$
17	توقف.

7. تعطي طريقة آدمز متغيرة سعة الخطوة المصححة-المقدرة Adams Fourth-Order Predictor-Corrector للأنظمة المنطقة على مسائل في التمرين (1) النتائج في الجداول الآتية:

$t_i$	$w_{1i}$	$u_{1i}$	$w_{2i}$	$u_{2i}$
0.200	2.12036583	2.12500839	1.50699185	1.51158743
0.400	4.44122776	4.46511961	3.24224021	3.26598528
0.600	9.73913329	9.83235869	8.16341700	8.25629549
0.800	22.52673210	23.00263945	21.20273983	21.66887674
1.000	54.81242211	56.73748265	55.20490157	57.10536209

$t_i$	$w_{1i}$	$u_{1i}$	$w_{2i}$	$u_{2i}$
0.500	0.95675505	0.95672798	-1.08385916	-1.08383310
1.000	1.30659995	1.30655930	-0.83300571	-0.83296776
1.500	1.34420613	1.34418117	-0.56983853	-0.56981634
2.000	1.14334795	1.14333672	-0.36938396	-0.36937457

$t_i$	$w_{1i}$	$u_{1i}$	$w_{2i}$	$u_{2i}$	$w_{3i}$	$u_{3i}$
0.5	0.70787076	0.70828683	-1.24988663	-1.25056425	0.39884862	0.39815702
1.0	-0.33691753	-0.33650854	-3.01764179	-3.01945051	-0.29932294	-0.30116868
1.5	-2.41332734	-2.41345688	-5.40523279	-5.40844686	-0.92346873	-0.92675778
2.0	-5.88968402	-5.89590551	-8.72213325	-8.71450036	-1.32972524	-1.32544426

$t_i$	$w_{1i}$	$u_{1i}$	$w_{2i}$	$u_{2i}$	$w_{3i}$	$u_{3i}$
0.2	1.38165297	1.38165325	1.00800000	1.00800000	-0.61833075	-0.61833075
0.5	1.90752882	1.90753184	1.12500000	1.12500000	-0.09090527	-0.09090566
0.7	2.25503040	2.25503620	1.34300000	1.34300000	0.26344040	0.26343970
1.0	2.83211032	2.83212056	2.00000000	2.00000000	0.88212163	0.88212056

9. أن عدد الفرائس  $x_{1i}$  والمفترسين  $x_{2i}$  المتنبأ بهما مبين في الجدول الآتي :

$i$	$t_i$	$x_{1i}$	$x_{2i}$
10	1.0	4393	1312
20	2.0	288	3175
30	3.0	32	242
40	4.0	25	138

مجموعة التمارين 105 (صفحة 333)

1 ليكن  $L$  ثابت Lipschitz لـ  $\phi$ . وبذلك  $u_{i+1} - v_{i+1} = u_i - v_i + h[\phi(t_i, u_i, h) - \phi(t_i, v_i, h)]$  ومن ثم فإن

$$|u_{i+1} - v_{i+1}| \leq (1 + hL)|u_i - v_i| \leq (1 + hL)^{i+1}|u_0 - v_0|$$

3 من خلال التمرين (31) في الفصل (4.5). لدينا

$$\begin{aligned} \phi(t, w, h) &= \frac{1}{6}f(t, w) + \frac{1}{3}f\left(t + \frac{1}{2}h, w + \frac{1}{2}hf(t, w)\right) \\ &\quad + \frac{1}{3}f\left(t + \frac{1}{2}h, w + \frac{1}{2}hf\left(t + \frac{1}{2}h, w + \frac{1}{2}hf(t, w)\right)\right) \\ &\quad + \frac{1}{6}f\left(t + h, w + hf\left(t + \frac{1}{2}h, w + \frac{1}{2}hf\left(t + \frac{1}{2}h, w + \frac{1}{2}hf(t, w)\right)\right)\right) \end{aligned}$$

وبذلك فإن

$$\phi(t, w, 0) = \frac{1}{6}f(t, w) + \frac{1}{3}f(t, w) + \frac{1}{3}f(t, w) + \frac{1}{6}f(t, w) = f(t, w)$$

5. أ. إن خطأ القطع المحلي هو  $\tau_{i+1} = \frac{1}{4}h^3 y^{(4)}(\xi_i)$ ، لقيمة  $\xi$  محددة، حيث  $t_{i-2} < \xi_i < t_{i+1}$ .  
 ب. الطريقة متسقة لكنها غير مستقرة وغير متقاربة.  
 ج. الطريقة غير مستقرة.

مجموعة التمارين 11.5 (صفحة 340)

1. تعطي طريقة ابتدائير Euler النتائج في الجداول الآتية:

$t_i$	$w_i$	$y_i$	ب.	$t_i$	$w_i$	$y_i$	أ.
0.200	0.373333333	0.046105213		0.200	0.027182818	0.449328964	
0.500	-0.093333333	0.250015133		0.500	0.000027183	0.030197383	
0.700	0.146666667	0.490000277		0.700	0.000000272	0.004991594	
1.000	1.333333333	1.000000001		1.000	0.000000000	0.000335463	

$t_i$	$w_i$	$y_i$	د.	$t_i$	$w_i$	$y_i$	ج.
0.200	6.128259	1.000000001		0.500	16.47925	0.479470939	
0.500	-378.2574	1.000000000		1.000	256.7930	0.841470987	
0.700	-6052.063	1.000000000		1.500	4096.142	0.997494987	
1.000	-387332.0	1.000000000		2.000	65523.12	0.909297427	

3. تعطي طريقة رونج-كوتا Runge-Kutta من الرتبة 4 النتائج في الجداول الآتية:

$t_i$	$w_i$	$y_i$	ب.	$t_i$	$w_i$	$y_i$	أ.
0.200	0.07925926	0.04610521		0.200	0.45881186	0.44932896	
0.500	0.25386145	0.25001513		0.500	0.03181595	0.03019738	
0.700	0.49265127	0.49000028		0.700	0.00537013	0.00499159	
1.000	1.00250560	1.00000000		1.000	0.00037239	0.00033546	

$t_i$	$w_i$	$y_i$	د.	$t_i$	$w_i$	$y_i$	ج.
0.200	-215.7459	1.00000000		0.500	188.3082	0.47947094	
0.500	-555750.0	1.00000000		1.000	35296.68	0.84147099	
0.700	-104435653	1.00000000		1.500	6632737	0.99749499	
1.000	-269031268010	1.00000000		2.000	1246413200	0.90929743	

5. تعطي خوارزمية Adams Fourth-Order Predictor-Corrector النتائج في الجداول الآتية:

$t_i$	$w_i$	$y_i$	ب.	$t_i$	$w_i$	$y_i$	أ.
0.200	0.0792593	0.0461052		0.200	0.4588119	0.4493290	
0.500	0.1554027	0.2500151		0.500	-0.0112813	0.0301974	
0.700	0.5507445	0.4900003		0.700	0.0013734	0.0049916	
1.000	0.7278557	1.0000000		1.000	0.0023604	0.0003355	

$t_i$	$w_i$	$y_i$	د.	$t_i$	$w_i$	$y_i$	ج.
0.200	-215.7459	1.000000001		0.500	188.3082	0.4794709	
0.500	-682637.0	1.000000000		1.000	38932.03	0.8414710	
0.700	-159172736	1.000000000		1.500	9073607	0.9974950	
1.000	-566751172258	1.000000000		2.000	2115741299	0.9092974	

7. تعطي خوارزمية Trapezoidal النتائج في الجداول الآتية:

$t_i$	$w_i$	$k$	$y_i$	ب.	$t_i$	$w_i$	$k$	$y_i$	أ.
0.200	0.04000000	2	0.04610521		0.200	0.39109643	2	0.44932896	
0.500	0.25000000	2	0.25001513		0.500	0.02134361	2	0.03019738	
0.700	0.49000000	2	0.49000028		0.700	0.00307084	2	0.00499159	
1.000	1.00000000	2	1.00000000		1.000	0.00016759	2	0.00033546	
$t_i$	$w_i$	$k$	$y_i$	د.	$t_i$	$w_i$	$k$	$y_i$	ج.
0.200	-1.07568307	4	1.00000000		0.500	0.66291133	2	0.47947094	
0.500	-0.97868360	4	1.00000000		1.000	0.87506346	2	0.84147099	
0.700	-0.99046408	3	1.00000000		1.500	1.00366141	2	0.99749499	
1.000	-1.00284456	3	1.00000000		2.000	0.91053267	2	0.90929743	

9.

$t_i$	$w_{1i}$	$u_{1i}$	$w_{2i}$	$u_{2i}$	أ.
0.100	-96.33011	0.66987648	193.6651	-0.33491554	
0.200	-28226.32	0.67915383	56453.66	-0.33957692	
0.300	-8214056	0.69387881	16428113	-0.34693941	
0.400	-2390290586	0.71354670	4780581173	-0.35677335	
0.500	-695574560790	0.73768711	1391149121600	-0.36884355	
$t_i$	$w_{1i}$	$u_{1i}$	$w_{2i}$	$u_{2i}$	ب.
0.100	0.61095960	0.66987648	-0.21708179	-0.33491554	
0.200	0.66873489	0.67915383	-0.31873903	-0.33957692	
0.300	0.69203679	0.69387881	-0.34325535	-0.34693941	
0.400	0.71322103	0.71354670	-0.35612202	-0.35677335	
0.500	0.73762953	0.73768711	-0.36872840	-0.36884355	

1. يعطي استخدام (23.4)  $\tau_{i+1} = -\frac{1}{12}y'''(\xi_i)h^2$  لقيم محددة  $t_i < \xi_i < t_{i+1}$ ، ومن خلال التعريف (18.5) فإن طريقة Trapezoidal متقنة. ومرة أخرى عند استخدام (23.4) نحصل على

$$y(t_{i+1}) = y(t_i) + \frac{h}{2}[f(t_i, y(t_i)) + f(t_{i+1}, y(t_{i+1}))] - \frac{y'''(\xi_i)}{12}h^3$$

ويُبرَح معادلة الفرق واستخدام ثابت Lipschitz  $L$  لـ  $f$  نحصل على

$$|y(t_{i+1}) - w_{i+1}| \leq |y(t_i) - w_i| + \frac{hL}{2}|y(t_i) - w_i| + \frac{hL}{2}|y(t_{i+1}) - w_{i+1}| + \frac{h^3}{12}|y'''(\xi_i)|$$

ولكن  $hL \neq 2$ ، لذا نفترض  $M = \max_{a \leq x \leq b} |y'''(x)|$

$$|y(t_{i+1}) - w_{i+1}| \leq \frac{2+hL}{2-hL}|y(t_i) - w_i| + \frac{h^3}{6(2-hL)}M$$

ويُستخدم المبرهنة (8.5) نحصل على

$$|y(t_{i+1}) - w_{i+1}| \leq e^{2(b-a)L/(2-hL)} \left[ \frac{Mh^2}{12L} + |y - w_0| \right] - \frac{Mh^2}{12L}$$

وذلك إذا كانت  $hL \neq 2$ ، فإن طريقة Trapezoidal تتقارب، ومن ثم فهي مستقرة.

13. ب. تتضمن الجداول الآتية نتائج طريقة ابتدائير التراجعية Backward Euler مطبقة على مسائل التمرين (1).

$i$	$t_i$	$w_i$	$k$	$y_i$
2	0.20	0.75298666	2	0.44932896
5	0.50	0.10978082	2	0.03019738
7	0.70	0.03041020	2	0.00499159
10	1.00	0.00443362	2	0.00033546

$i$	$t_i$	$w_i$	$k$	$y_i$
2	0.20	0.08148148	2	0.04610521
5	0.50	0.25635117	2	0.25001513
7	0.70	0.49515013	2	0.49000028
10	1.00	1.00500556	2	1.00000000

$i$	$t_i$	$w_i$	$k$	$y_i$
2	0.50	0.50495522	2	0.47947094
4	1.00	0.83751817	2	0.84147099
6	1.50	0.99145076	2	0.99749499
8	2.00	0.90337560	2	0.90929743

$i$	$t_i$	$w_i$	$k$	$y_i$
2	0.20	1.00348713	3	1.00000000
5	0.50	1.00000262	2	1.00000000
7	0.70	1.00000002	1	1.00000000
10	1.00	1.00000000	1	1.00000000

15. أ. بتطبيق طريقة Trapezoidal على معادلة الاختبار نحصل على

$$Q(h\lambda) = \frac{2+h\lambda}{2-h\lambda} \quad \text{ومن ثم } w_{j+1} = \frac{1+\frac{h\lambda}{2}}{1-\frac{h\lambda}{2}} w_j$$

لذلك فإن  $|Q(h\lambda)| < 1$  ما دام  $\text{Re}(h\lambda) < 0$ .

ب. بتطبيق طريقة Backward Euler على معادلة الاختبار نحصل على

$$Q(h\lambda) = \frac{1}{1-h\lambda} \quad \text{ومن ثم } w_{j+1} = \frac{w_j}{1-h\lambda}$$

لذلك فإن  $|Q(h\lambda)| < 1$  ما دام  $\text{Re}(h\lambda) < 0$ .

مجموعة التمارين 1.6 (صفحة 356)

1. أ. الخطوط المتقاطعة مع الحل  $x_1 = x_2 = 1$ .

ب. خط واحد، لذلك هناك عدد لانتهائي من الحلول مع  $x_2 = \frac{3}{2} - \frac{1}{2}x_1$ .

ج. خط واحد، لذلك هناك عدد لانتهائي من الحلول مع  $x_2 = -\frac{1}{2}x_1$ .

د. ثلاثة خطوط في المستوى لا تتقاطع عند نقطة مشتركة.

3. أ.  $x_1 = 1.0, x_2 = -0.98, x_3 = 2.9$ . ب.  $x_1 = 1.1, x_2 = -1.1, x_3 = 2.9$ .

5. تعطي حذف جاوس Gaussian elimination الحلول الآتية:

أ.  $x_1 = 1.1875, x_2 = 1.8125, x_3 = 0.875$ . مع تطلب تبديل صف واحد.

ب.  $x_1 = -1, x_2 = 0, x_3 = 1$ . مع عدم تطلب التبديل.



ج.  $x_1 = 1.5, x_2 = 2, x_3 = -1.2, x_4 = 3$  مع عدم تطلب التبديل.  
د. لا يوجد حل وحيد.

7. تعطي حذف جاوس Gaussian elimination الحلول الآتية:

أ.  $x_1 = -227.0769, x_2 = 476.9231, x_3 = -177.6923$

ب.  $x_1 = 1.001291, x_2 = 1, x_3 = 1.00155$

ج.  $x_1 = -0.03174600, x_2 = 0.5952377, x_3 = -2.380951, x_4 = 2.777777$

د.  $x_1 = 1.918129, x_2 = 1.964912, x_3 = -0.9883041, x_4 = -3.192982, x_5 = -1.134503$

9. أ. عندما  $\alpha = -\frac{1}{3}$  لا يوجد حل.

ب. عندما  $\alpha = 1$  هناك عدد لانهائي من الحلول مع  $x_1 = x_2 + 1.5$ ، وإن  $x_2$  محدد.

ج. إذا كان  $\alpha \neq \pm\frac{1}{3}$  فإن الحل الوحيد هو

$$x_1 = \frac{3}{2(1+3\alpha)} \text{ و } x_2 = \frac{-3}{2(1+3\alpha)}$$

13. إن طريقة جاوس-جوردان Gauss-Jordan تعطي النتائج الآتية:

أ.  $x_1 = 0.98, x_2 = -0.98, x_3 = 2.9$  ب.  $x_1 = 1.1, x_2 = -1.0, x_3 = 2.9$

15. ب. نتائج هذا التمرين مبينة في الجدول الآتي: ( المختصرات M/D و A/S تستخدم في الضرب/ القسمة والجمع/ الطرح على التوالي).

n	حذف جاوس		جاوس - جوردن	
	M/D	A/S	M/D	A/S
3	17	11	21	12
10	430	375	575	45
50	44150	42875	64975	6275
100	343300	338250	509950	49950

7. طريقة Gaussian-Elimination/Gauss-Jordan الهجينة تعطي النتائج الآتية:

أ.  $x_1 = 1.0, x_2 = -0.98, x_3 = 2.9$  ب.  $x_1 = 1.0, x_2 = -1.0, x_3 = 2.9$

9. أ. هناك طعام كافٍ لتلبية معدل الاستهلاك اليومي.

ب. نستطيع إضافة 200 من النوع 1، أو 150 من النوع 2، أو 100 من النوع 3، أو 100 من النوع 4.

ج. افترض عدم اختيار أي من الزيادات المذكورة في الفقرة (ب)، يمكن زيادة النوع 2 بـ 650، أو النوع 3 بـ 150، أو

النوع 4 بـ 150.

د. افترض عدم اختيار أي من الزيادات المذكورة في الفقرة (ب) أو (ج)، يمكن زيادة النوع 3 بـ 150، أو النوع 4 بـ 150.

مجموعة التمارين 26 (صفحة 368)

1. أ. دون استبدال. ب. استبدال الصفين 2 و 3.

ج. دون استبدال. د. استبدال الصفين 1 و 2.

3. أ. استبدال الصفين 1 و 2. ب. استبدال الصفين 1 و 3.

ج. استبدال الصفين 1 و 2، ثم استبدال الصفين 2 و 3. د. استبدال الصفين 1 و 2.

5. أ. استبدال الصفين 1 و 3، ثم استبدال الصفين 2 و 3. ب. استبدال الصفين 2 و 3.

ج. استبدال الصفين 2 و 3. د. استبدال الصفين 1 و 3، ثم استبدال الصفين 2 و 3.

7. أ. استبدال الصفين 1 و 2 والعمودين 1 و 3. ثم استبدال الصفين 2 و 3 والعمودين 2 و 3.

ب. استبدال الصفين 1 و 2 والعمودين 1 و 3، ثم استبدال الصفين 2 و 3.

- ج. استبدال الصفين 1 و 2 والعمودين 1 و 3، ثم استبدال الصفين 2 و 3.  
 د. استبدال الصفين 1 و 2 والعمودين 1 و 2. ثم استبدال الصفين 2 و 3 والعمودين 2 و 3.
9. تعطي حذف جاوس Gaussian elimination بحساب قطع لثلاث مراتب النتائج الآتية:  
 أ.  $x_1 = 30.0, x_2 = 0.990$  ب.  $x_1 = 0.00, x_2 = 10.0, x_3 = 0.142$   
 ج.  $x_1 = 0.206, x_2 = 0.0154, x_3 = -0.0156, x_4 = -0.716$  د.  $x_1 = 0.828, x_2 = -3.32, x_3 = 0.153, x_4 = 4.91$
11. تعطي حذف جاوس Gaussian elimination بحساب تدوير لثلاث مراتب النتائج الآتية:  
 أ.  $x_1 = -10.0, x_2 = 1.01$  ب.  $x_1 = 0.00, x_2 = 10.0, x_3 = 0.143$   
 ج.  $x_1 = 0.185, x_2 = 0.0103, x_3 = -0.0200, x_4 = -1.12$  د.  $x_1 = -0.799, x_2 = -3.12, x_3 = 0.151, x_4 = 4.56$
13. تعطي حذف جاوس Gaussian elimination مع مركز دوران جزئي بحساب قطع لثلاث مراتب النتائج الآتية:  
 أ.  $x_1 = 10.0, x_2 = 1.00$  ب.  $x_1 = -0.163, x_2 = 9.98, x_3 = 0.142$   
 ج.  $x_1 = 0.177, x_2 = -0.0072, x_3 = -0.0208, x_4 = -1.18$  د.  $x_1 = 0.777, x_2 = -3.10, x_3 = 0.161, x_4 = 4.50$
15. تعطي حذف جاوس Gaussian elimination مع مركز دوران جزئي بحساب تدوير لثلاث مراتب النتائج الآتية:  
 أ.  $x_1 = 10.0, x_2 = 1.00$  ب.  $x_1 = 0.00, x_2 = 10.0, x_3 = 0.143$   
 ج.  $x_1 = 0.178, x_2 = 0.0127, x_3 = -0.0204, x_4 = -1.16$  د.  $x_1 = 0.845, x_2 = -3.37, x_3 = 0.182, x_4 = 5.07$
17. تعطي حذف جاوس Gaussian elimination مع مركز دوران موزون جزئي بحساب قطع لثلاث مراتب النتائج الآتية:  
 أ.  $x_1 = 10.0, x_2 = 1.00$  ب.  $x_1 = -0.163, x_2 = 9.98, x_3 = 0.142$   
 ج.  $x_1 = 0.171, x_2 = 0.0102, x_3 = -0.0217, x_4 = -1.27$  د.  $x_1 = 0.687, x_2 = -2.66, x_3 = 0.117, x_4 = 3.59$
19. تعطي حذف جاوس Gaussian elimination مع مركز دوران موزون جزئي بحساب تدوير لثلاث مراتب النتائج الآتية:  
 أ.  $x_1 = 10.0, x_2 = 1.00$  ب.  $x_1 = 0.00, x_2 = 10.0, x_3 = 0.143$   
 ج.  $x_1 = 0.180, x_2 = 0.0128, x_3 = -0.0200, x_4 = -1.13$  د.  $x_1 = 0.783, x_2 = -3.12, x_3 = 0.147, x_4 = 4.53$
21. استخدام الخوارزمية (1.6) في Maple مع Digits:=10 يعطينا:  
 أ.  $x_1 = 10.00000000, x_2 = 1.000000000$  ب.  $x_1 = 0.000000033, x_2 = 10.00000001, x_3 = 0.1428571429$   
 ج.  $x_1 = 0.1768252958, x_2 = 0.0126926913, x_3 = -0.0206540503, x_4 = -1.182608714$   
 د.  $x_1 = 0.7883937842, x_2 = -3.125413672, x_3 = 0.1675965951, x_4 = 4.557002521$
23. استخدام الخوارزمية (2.6) في Maple مع Digits:=10 يعطينا:  
 أ.  $x_1 = 10.00000000, x_2 = 1.000000000$  ب.  $x_1 = 0.000000000, x_2 = 10.00000000, x_3 = 0.1428571429$   
 ج.  $x_1 = 0.1768252975, x_2 = 0.0126926909, x_3 = -0.0206540502, x_4 = -1.182608696$   
 د.  $x_1 = 0.7883937863, x_2 = -3.125413680, x_3 = 0.1675965980, x_4 = 4.557002510$
25. استخدام الخوارزمية (3.6) في Maple مع Digits:=10 يعطينا:  
 أ.  $x_1 = 10.00000000, x_2 = 1.000000000$  ب.  $x_1 = 0.000000000, x_2 = 10.00000000, x_3 = 0.1428571429$   
 ج.  $x_1 = 0.1768252977, x_2 = 0.0126926909, x_3 = -0.0206540501, x_4 = -1.182608693$   
 د.  $x_1 = 0.7883937842, x_2 = -3.125413672, x_3 = 0.1675965952, x_4 = 4.557002521$
27. أ.  $x_1 = 9.98, x_2 = 1.00$  ب.  $x_1 = 0.0724, x_2 = 10.0, x_3 = 0.0952$   
 ج.  $x_1 = 0.161, x_2 = 0.0125, x_3 = -0.0232, x_4 = -1.42$  د.  $x_1 = 0.719, x_2 = -2.86, x_3 = 0.146, x_4 = 4.00$
29. أ.  $x_1 = 10.0, x_2 = 1.00$  ب.  $x_1 = 0.00, x_2 = 10.0, x_3 = 0.143$   
 ج.  $x_1 = 0.179, x_2 = 0.0127, x_3 = -0.0203, x_4 = -1.15$  د.  $x_1 = 0.874, x_2 = -3.49, x_3 = 0.192, x_4 = 5.33$
31. فقط لـ (a)، حيث  $\alpha = 6$ .
33. استخدام خوارزمية مركز الدوران الكامل في Maple مع Digits:=10 يعطينا:  
 أ.  $x_1 = 10.00000000, x_2 = 1.000000000$  ب.  $x_1 = 0.000000000, x_2 = 10.00000000, x_3 = 0.1428571429$   
 ج.  $x_1 = 0.1768252974, x_2 = 0.01269269087, x_3 = -0.02065405015, x_4 = -1.182608697$   
 د.  $x_1 = 0.7883937840, x_2 = -3.125413669, x_3 = 0.1675965971, x_4 = 4.557002516$

مجموعة التمارين 3.6 (صفحة 378)

1. أ. المصفوفة مفردة. ب.  $\begin{bmatrix} -\frac{1}{3} & \frac{1}{4} & \frac{1}{8} \\ \frac{5}{8} & -\frac{1}{8} & -\frac{1}{8} \\ \frac{1}{8} & -\frac{5}{8} & \frac{3}{8} \end{bmatrix}$ . ج. المصفوفة مفردة. د.  $\begin{bmatrix} \frac{1}{4} & 0 & 0 & 0 \\ -\frac{3}{14} & \frac{1}{7} & 0 & 0 \\ \frac{3}{28} & -\frac{11}{7} & 1 & 0 \\ -\frac{1}{2} & 1 & -1 & 1 \end{bmatrix}$ .

3. حلول الأنظمة الخطية التي وجدت في الفقرتين (أ) و (ب) من اليسار إلى اليمين  $1, 1, 1, 1$  و  $3, -6, -2, -1$ .5. أ. افترض أن كلا من  $\hat{A}$  و  $\tilde{A}$  معكوس للمصفوفة أ. ولذلك  $A\hat{A} = \hat{A}A = I$  و  $A\tilde{A} = \tilde{A}A = I$  لذلك

$$\tilde{A} = \tilde{A}I = \tilde{A}(A\hat{A}) = (\tilde{A}A)\hat{A} = I\hat{A} = \hat{A}$$

ب.  $(B^{-1}A^{-1})(AB) = B^{-1}(A^{-1}A)B = B^{-1}IB = B^{-1}B = I$  و  $(AB)(B^{-1}A^{-1}) = A(BB^{-1})A^{-1} = AIA^{-1} = AA^{-1} = I$  ولذلكفإن  $(AB)^{-1} = B^{-1}A^{-1}$  نظرًا لوجود معكوس واحد.ج. بما أن  $A^{-1}A = AA^{-1} = I$  نستنتج أن  $A^{-1}$  غير مفردة. ولأن المعكوس وحيد، يكون لدينا  $(A^{-1})^{-1} = A$ .7. أ. إذا كان  $C = AB$ ، حيث أ و ب مصفوفتان مثلثيتان سفليتان، فإن  $a_{ik} = 0$  إذا كان  $k > i$  و  $b_{kj} = 0$  إذا كان  $k < j$ . لذلك

$$c_{ij} = \sum_{k=1}^n a_{ik}b_{kj} = \sum_{k=j}^i a_{ik}b_{kj}$$

الذي سيكون له المجموع صفر ما لم يكن  $j \leq i$ . ولذلك فإن ج هي مصفوفة مثلثية سفلية.ب. لدينا  $a_{ik} = 0$  إذا كان  $k < i$  و  $b_{kj} = 0$  إذا كان  $k > j$ . الخطوات مماثلة لتلك التي في (أ).ج. لتكن  $L$  مصفوفة مثلثية سفلية غير مفردة. لإيجاد العمود  $i$  لـ  $L^{-1}$ ، حل  $n$  من الأنظمة الخطية ذات الصيغة

$$\begin{bmatrix} l_{11} & 0 & \dots & 0 \\ l_{21} & l_{22} & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_{i1} & l_{i2} & \dots & l_{ii} \\ \vdots & \vdots & \dots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n2} & \dots & l_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_i \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix}$$

حيث يظهر الـ 1 في الموقع  $i$  لإيجاد العمود  $i$  لـ  $L^{-1}$ .

9. الأجوبة مماثلة لما في التمرين (1).

1. أ.  $A^2 = \begin{bmatrix} 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \\ \frac{1}{6} & 0 & 0 \end{bmatrix}$ ,  $A^3 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$ ,  $A^4 = A$ ,  $A^5 = A^2$ ,  $A^6 = I, \dots$ .

ب.

	السنة الأولى	الثانية	الثالثة	الرابعة
العمر 1	6000	36000	12000	6000
العمر 2	6000	3000	18000	6000
العمر 3	6000	2000	1000	6000

$$A^{-1} = \begin{bmatrix} 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \\ \frac{1}{6} & 0 & 0 \end{bmatrix} \text{ ج.}$$

العنصر  $i$  و  $z$  هما عدد الخنافس بالعمر  $i$  الضروري لإنتاج خنفساء واحدة بعمر  $z$ .

13. أ. لدينا

$$\begin{bmatrix} 7 & 4 & 4 & 0 \\ -6 & -3 & -6 & 0 \\ 0 & 0 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2(x_0 - x_1) + \alpha_0 + \alpha_1 \\ 3(x_1 - x_0) - \alpha_1 - 2\alpha_0 \\ \alpha_0 \\ x_0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2(x_0 - x_1) + 3\alpha_0 + 3\alpha_1 \\ 3(x_1 - x_0) - 3\alpha_1 - 6\alpha_0 \\ 3\alpha_0 \\ x_0 \end{bmatrix}$$

$$B = A^{-1} = \begin{bmatrix} -1 & -\frac{4}{3} & -\frac{4}{3} & 0 \\ 2 & \frac{2}{3} & 2 & 0 \\ 0 & 0 & \frac{1}{3} & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \text{ ب.}$$

مجموعة التمارين 4.6 (صفحة 386)

1. إن محددات المصفوفات هي:

أ. -8      ب. 14

3. الأجوبة مماثلة لما في التمرين (1).

5.  $\alpha = 2$  و  $\alpha = -\frac{3}{2}$

7.  $\alpha = -5$

9. عندما  $n = 2$ ، فإن المحددة  $\det A = a_{11}a_{22} - a_{12}a_{21}$  تتطلب عمليتي ضرب و طرح. ولأن

$$2! - 1 = 1 \text{ و } 2! \sum_{k=1}^1 \frac{1}{k!} = 2$$

فإن الصيغة متحققة عند  $n = 2$ . لنفترض صحة الصيغة عند  $m, 2, \dots, n$ ، وليكن  $A$  مصفوفة  $(m+1) \times (m+1)$ . لذلك

$$\det A = \sum_{j=1}^{m+1} a_{ij} A_{ij} \text{ لكل } i \text{ حيث } 1 \leq i \leq m+1. \text{ إن حساب كل } A_{ij} \text{ يتطلب}$$

$$m! \sum_{k=1}^{m-1} \frac{1}{k!} \text{ من عمليات الضرب و } m! - 1 \text{ من عمليات الجمع / الطرح.}$$

ولذلك فإن عدد عمليات الضرب لـ  $\det A$  هو

$$(m+1) \left[ m! \sum_{k=1}^{m-1} \frac{1}{k!} \right] + (m+1) = (m+1)! \left[ \sum_{k=1}^{m-1} \frac{1}{k!} + \frac{1}{m!} \right] = (m+1)! \sum_{k=1}^m \frac{1}{k!}$$

وعدد عمليات الجمع / الطرح هو  $(m+1)[m! - 1] + m = (m+1)! - 1$ . ومن خلال مبدأ الاستنتاج الرياضي، فإن الصيغة متحققة

لأي  $n \geq 2$ .

11. تظهر النتيجة من خلال  $\det AB = \det A \cdot \det B$  والنظرية (15.6).

13. أ. إذا كانت  $D_i$  محددة المصفوفة المكونة من خلال استبدال العمود  $i$  للمصفوفة  $A$  مع  $b$ ، وإذا كانت  $D = \det A$  فإن

$$x_i = D_i / D \text{ عند } i = 1, \dots, n$$

ب.  $(n+1)! \left( \sum_{k=1}^{n-1} \frac{1}{k!} \right) + n$  من عمليات الضرب / القسمة و  $(n+1)! - n - 1$  من عمليات الجمع / الطرح.

## مجموعة التمارين 5.6 (صفحة 395)

ب.  $x_1 = \frac{1}{2}, x_2 = -\frac{3}{2}, x_3 = \frac{7}{2}$

أ.  $x_1 = -3, x_2 = 3, x_3 = 1$

1

3

ب.  $P = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$

ج.  $P = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$

ب.  $P = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$

أ.  $P = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$

5

أ.  $U = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 1 \\ 0 & 4.5 & 7.5 \\ 0 & 0 & -4 \end{bmatrix}$  و  $L = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1.5 & 1 & 0 \\ 1.5 & 1 & 1 \end{bmatrix}$

ب.  $U = \begin{bmatrix} 1.012 & -2.132 & 3.104 \\ 0 & -0.3955257 & -0.4737443 \\ 0 & 0 & -8.939141 \end{bmatrix}$  و  $L = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -2.106719 & 1 & 0 \\ 3.067193 & 1.197755 & 1 \end{bmatrix}$

ج.  $U = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1.5 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0.5 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$  و  $L = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0.5 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -2 & 1 & 0 \\ 1 & -1.33333 & 2 & 1 \end{bmatrix}$

ب.  $U = \begin{bmatrix} 2.175600 & 4.023099 & -2.173199 & 5.196700 \\ 0 & 13.43947 & -4.018660 & 10.80698 \\ 0 & 0 & -0.8929510 & 5.091692 \\ 0 & 0 & 0 & 12.03614 \end{bmatrix}$  و  $L = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ -1.849190 & 1 & 0 & 0 \\ -0.4596433 & -0.2501219 & 1 & 0 \\ 2.768661 & -0.3079435 & -5.352283 & 1 \end{bmatrix}$

7

ب.  $x_1 = 1, x_2 = 1, x_3 = 1$

أ.  $x_1 = 1, x_2 = 2, x_3 = -1$

ج.  $x_1 = 1.5, x_2 = 2, x_3 = -1.199998, x_4 = 3$

ب.  $x_1 = 2.939851, x_2 = 0.07067770, x_3 = 5.677735, x_4 = 4.379812$

9

ب.  $P'LU = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 0 & -5 & 6 \\ 0 & 0 & 4 \end{bmatrix}$

أ.  $P'LU = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & -\frac{1}{2} & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 1 & -1 \\ 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & \frac{5}{2} \end{bmatrix}$

ب.  $P'LU = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 3 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & -2 & 3 & 0 \\ 0 & 5 & -2 & 1 \\ 0 & 0 & -1 & -2 \\ 0 & 0 & 0 & 3 \end{bmatrix}$

ب.  $P'LU = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & -2 & 3 & 0 \\ 0 & 5 & -3 & -1 \\ 0 & 0 & -1 & -2 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$

11. أ.

الجمع والطرح	الضرب والقسمة	
$\frac{1}{3}n^3 - \frac{1}{2}n^2 + \frac{1}{6}n$	$\frac{1}{3}n^3 - \frac{1}{3}n$	التحليل ضمن LU
$\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$	$\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$	الحل $Ly = b$
$\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n$	$\frac{1}{2}n^2 + \frac{1}{2}n$	الحل $Ux = y$
$\frac{1}{3}n^3 + \frac{1}{2}n^2 - \frac{5}{6}n$	$\frac{1}{3}n^3 + n^2 - \frac{1}{3}n$	المجموع

الجمع والطرح	الضرب والقسمة	ب.
$\frac{1}{3}n^3 - \frac{1}{2}n^2 + \frac{1}{6}n$	$\frac{1}{3}n^3 - \frac{1}{3}n$	التحليل ضمن LU
$(\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n)m$	$(\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n)m$	الحل $Ly^{(k)} = b^{(k)}$
$(\frac{1}{2}n^2 - \frac{1}{2}n)m$	$(\frac{1}{2}n^2 + \frac{1}{2}n)m$	الحل $Ux^{(k)} = y^{(k)}$
$\frac{1}{3}n^3 + (m - \frac{1}{2})n^2 - (m - \frac{1}{6})n$	$\frac{1}{3}n^3 + mn^2 - \frac{1}{3}n$	المجموع

مجموعة التمارين 6.6 (صفحة 409)

1. i. المصفوفة المتماثلة هي فقط (أ).

ii. المصفوفة المفردة هي فقط (ج).

iii. المصفوفتان (أ) و (ب) هما القطريتان بامتياز.

iv. المصفوفة موجبة التحديد هي فقط (أ).

$$L = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -\frac{1}{2} & 1 & 0 \\ 0 & -\frac{2}{3} & 1 \end{bmatrix}, \quad D = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 \\ 0 & \frac{3}{2} & 0 \\ 0 & 0 & \frac{1}{3} \end{bmatrix} \quad \text{أ.}$$

$$L = \begin{bmatrix} 1.0 & 0.0 & 0.0 & 0.0 \\ 0.25 & 1.0 & 0.0 & 0.0 \\ 0.25 & -0.45454545 & 1.0 & 0.0 \\ 0.25 & 0.27272727 & 0.076923077 & 1.0 \end{bmatrix}, \quad D = \begin{bmatrix} 4.0 & 0.0 & 0.0 & 0.0 \\ 0.0 & 2.75 & 0.0 & 0.0 \\ 0.0 & 0.0 & 1.1818182 & 0.0 \\ 0.0 & 0.0 & 0.0 & 1.5384615 \end{bmatrix} \quad \text{ب.}$$

$$L = \begin{bmatrix} 1.0 & 0.0 & 0.0 & 0.0 \\ 0.25 & 1.0 & 0.0 & 0.0 \\ -0.25 & -0.27272727 & 1.0 & 0.0 \\ 0.0 & 0.0 & 0.44 & 1.0 \end{bmatrix}, \quad D = \begin{bmatrix} 4.0 & 0.0 & 0.0 & 0.0 \\ 0.0 & 2.75 & 0.0 & 0.0 \\ 0.0 & 0.0 & 4.5454545 & 0.0 \\ 0.0 & 0.0 & 0.0 & 3.12 \end{bmatrix} \quad \text{ج.}$$

$$L = \begin{bmatrix} 1.0 & 0.0 & 0.0 & 0.0 \\ 0.33333333 & 1.0 & 0.0 & 0.0 \\ 0.16666667 & 0.2 & 1.0 & 0.0 \\ -0.16666667 & 0.1 & -0.24324324 & 1.0 \end{bmatrix}, \quad D = \begin{bmatrix} 6.0 & 0.0 & 0.0 & 0.0 \\ 0.0 & 3.3333333 & 0.0 & 0.0 \\ 0.0 & 0.0 & 3.7 & 0.0 \\ 0.0 & 0.0 & 0.0 & 2.5810811 \end{bmatrix} \quad \text{د.}$$

5. إن خوارزمية شولسكي Choleski's Algorithm تعطي النتائج الآتية:

$$L = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0.5 & 1.658311 & 0 & 0 \\ 0.5 & -0.7537785 & 1.087113 & 0 \\ 0.5 & 0.4522671 & 0.08362442 & 1.240346 \end{bmatrix} \quad \text{ب.} \quad L = \begin{bmatrix} 1.414213 & 0 & 0 \\ -0.7071069 & 1.224743 & 0 \\ 0 & -0.8164972 & 1.154699 \end{bmatrix} \quad \text{أ.}$$

$$L = \begin{bmatrix} 2.49489 & 0 & 0 & 0 \\ 0.8164966 & 1.825741 & 0 & 0 \\ 0.482483 & 0.3651483 & 1.923538 & 0 \\ -0.482483 & 0.1825741 & -0.4678876 & 1.606574 \end{bmatrix} \quad \text{د.} \quad L = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0.5 & 1.658311 & 0 & 0 \\ -0.5 & -0.4522671 & 2.132006 & 0 \\ 0 & 0 & 0.9380833 & 1.766351 \end{bmatrix} \quad \text{ج.}$$

7. إن خوارزمية التحليل المعدلة The modified factorization algorithm تعطي النتائج الآتية:

$$x_1 = 0.2, x_2 = -0.2, x_3 = -0.2, x_4 = 0.25 \quad \text{ب.} \quad x_1 = 1, x_2 = -1, x_3 = 0 \quad \text{أ.}$$

$$x_1 = -0.8586387, x_2 = 2.418848, \quad \text{د.} \quad x_1 = 1, x_2 = 2, x_3 = -1, x_4 = 2 \quad \text{ج.}$$

$$x_3 = -0.9581152, x_4 = -1.272251$$

9. إن خوارزمية شولسكي المعدلة The modified Choleski's Algorithm تعطي النتائج الآتية:

$$x_1 = 0.2, x_2 = -0.2, x_3 = -0.2, x_4 = 0.25 \quad \text{ب.} \quad x_1 = 1, x_2 = -1, x_3 = 0 \quad \text{أ.}$$

$$x_1 = -0.85863874, x_2 = 2.4188482, \quad \text{د.} \quad x_1 = 1, x_2 = 2, x_3 = -1, x_4 = 2 \quad \text{ج.}$$

$$x_3 = -0.95811518, x_4 = -1.2722513$$

11. إن خوارزمية تحليل كراوت Crout Factorization Algorithm تعطي النتائج الآتية:

أ.  $x_1 = 0.5, x_2 = 0.5, x_3 = 1$  ب.  $x_1 = -0.9999995, x_2 = 1.999999, x_3 = 1$

ج.  $x_1 = 1, x_2 = -1, x_3 = 0$  د.  $x_1 = -0.09357798, x_2 = 1.587156, x_3 = 1$

$x_3 = -1.167431, x_4 = 0.5412844$

13. لدينا  $x_i = 1$  لكل  $i = 1, \dots, 10$

15. المصفوفة في (د) فقط موجبة التحديد.

17.  $-2 < \alpha < \frac{3}{2}$

19.  $0 < \beta < 1$  و  $3 < \alpha < 5 - \beta$

21. أ. كلا. وعلى سبيل المثال افترض  $\begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$  ب. نعم؛ لأن  $A = A^t$ .

ج. نعم؛ لأن  $x^t(A+B)x = x^tAx + x^tBx$

د. نعم؛ لأن  $x^tA^2x = x^tA^tAx = (Ax)^t(Ax) \geq 0$  ولكون  $A$  غير منفردة، وتتحقق المساواة فقط إذا كانت  $x = 0$ .

هـ. كلا. وعلى سبيل المثال افترض  $A = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$  و  $B = \begin{bmatrix} 10 & 0 \\ 0 & 10 \end{bmatrix}$

23. أ. بما أن  $\det A = 3\alpha - 2\beta$ ، فإن  $A$  منفردة إذا وفقط إذا كانت  $\alpha = 2\beta/3$  ج.  $\beta = 1$

ب.  $|\alpha| > 1, |\beta| < 1$

25. أحد الأمثلة على ذلك هو  $A = \begin{bmatrix} 1.0 & 0.2 \\ 0.1 & 1.0 \end{bmatrix}$

27. إن خوارزمية كراوت التحليلية Crout Factorization يمكن إعادة كتابتها على النحو الآتي:

الخطوة	المضمون
1	ضع $l_1 = a_1; u_1 = c_1/l_1$
2	عند $i = 2, \dots, n-1$ ضع $l_i = a_i - b_i u_{i-1}; u_i = c_i/l_i$
3	ضع $l_n = a_n - b_n u_{n-1}$
4	ضع $z_1 = d_1/l_1$
5	عند $i = 2, \dots, n$ ضع $z_i = (d_i - b_i z_{i-1})/l_i$
6	ضع $x_n = z_n$
7	عند $i = n-1, \dots, 1$ ضع $x_i = z_i - u_i x_{i+1}$
8	المخرجات $(x_1, \dots, x_n)$ توقف.

29.  $i_1 = 0.6785047, i_2 = 0.4214953, i_3 = 0.2570093, i_4 = 0.1542056, i_5 = 0.1028037$

31. أ. تزاوج الذكر  $i$  مع الأنثى  $j$  ينتج صغيراً بنفس صفات الجناح في حالة زواج أنثى  $i$  مع ذكر  $j$ .

ب. كلا، افترض على سبيل المثال  $x = (1, 0, -1)^t$

مجموعة التمرين 1.7 (صفحة 427)

1. أ. لدينا  $\|x\|_\infty = 4$  و  $\|x\|_2 = 5.220153$

ب. لدينا  $\|x\|_\infty = 4$  و  $\|x\|_2 = 5.477226$

ج. لدينا  $\|x\|_\infty = 2^k$  و  $\|x\|_2 = (1 + 4^k)^{1/2}$

د. لدينا  $\|x\|_\infty = 4/(k+1)$  و  $\|x\|_2 = (16/(k+1)^2 + 4/k^4 + k^4 e^{-2k})^{1/2}$

3. أ. لدينا  $\lim_{k \rightarrow \infty} x^{(k)} = (0, 0, 0)^t$  ب. لدينا  $\lim_{k \rightarrow \infty} x^{(k)} = (0, 1, 3)^t$

ج. لدينا  $\lim_{k \rightarrow \infty} x^{(k)} = (0, 0, 1)^t$  د. لدينا  $\lim_{k \rightarrow \infty} x^{(k)} = (1, -1, 1)^t$

5. أ. لدينا  $\|A\hat{x} - b\|_\infty = 2.06 \times 10^{-4}$  و  $\|x - \hat{x}\|_\infty = 8.57 \times 10^{-4}$

ب. لدينا  $\|A\hat{x} - b\|_\infty = 0.27$  و  $\|x - \hat{x}\|_\infty = 0.90$

ج. لدينا  $\|A\hat{x} - b\|_\infty = 0.3$  و  $\|x - \hat{x}\|_\infty = 0.5$

د. لدينا  $\|A\hat{x} - b\|_\infty = 0.32$  و  $\|x - \hat{x}\|_\infty = 6.55 \times 10^{-2}$

7. ليكن  $A = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$  و  $B = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$ . لذلك  $\|AB\|_\infty = 2$ ، لكن  $\|A\|_\infty \cdot \|B\|_\infty = 1$ .

9. ب. يكون لدينا

$$\|A\|_F = \sqrt{326} \quad \text{أ}$$

$$\|A\|_F = \sqrt{326} \quad \text{ب}$$

$$\|A\|_F = 4 \quad \text{ج}$$

$$\|A\|_F = \sqrt{148} \quad \text{د}$$

### مجموعة التمارين 2.7 (صفحة 435)

1. أ. للقيمة المميزة  $\lambda_1 = 3$  متجه مميز  $x_1 = (1, -1)'$  وللقيمة المميزة  $\lambda_2 = 1$  متجه مميز  $x_2 = (1, 1)'$

ب. للقيمة المميزة  $\lambda_1 = (1 + \sqrt{5})/2$  متجه مميز

$$x = \left(1, \frac{1 + \sqrt{5}}{2}\right)'$$

وللقيمة المميزة  $\lambda_2 = (1 - \sqrt{5})/2$  متجه مميز

$$x = \left(1, \frac{1 - \sqrt{5}}{2}\right)'$$

ج. للقيمة المميزة  $\lambda_1 = \frac{1}{2}$  متجه مميز  $x_1 = (1, 1)'$  وللقيمة المميزة  $\lambda_2 = -\frac{1}{2}$  متجه مميز  $x_2 = (1, -1)'$

د. للقيمة المميزة  $\lambda_1 = \lambda_2 = 3$  متجهان مميزان  $x_1 = (0, 0, 1)'$  و  $x_2 = (1, 1, 0)'$  وللقيمة المميزة  $\lambda_3 = 1$  متجه مميز  $x_3 = (1, -1, 0)'$

هـ. للقيمة المميزة  $\lambda_1 = 7$  متجه مميز  $x_1 = (1, 4, 4)'$  وللقيمة المميزة  $\lambda_2 = 3$  متجه مميز  $x_2 = (1, 2, 0)'$  وللقيمة المميزة  $\lambda_3 = -1$  متجه مميز  $x_3 = (1, 0, 0)'$

و. للقيمة المميزة  $\lambda_1 = \lambda_2 = 1$  متجهان مميزان  $x_1 = (-1, 1, 0)'$  و  $x_2 = (-1, 0, 1)'$  وللقيمة المميزة  $\lambda_3 = 5$  متجه مميز  $x_3 = (1, 2, 1)'$

$$x_3 = (1, 2, 1)'$$

3. أ. 3. ب.  $\frac{1+\sqrt{5}}{2}$  ج.  $\frac{1}{2}$  د. 3 هـ. 7 و. 5

5. المصفوفة في (c) فقط متقاربة.

7. أ. 3 ب. 1.618034 ج. 0.5 د. 3 هـ. 8.224257 و. 5.203527

9. بما أن

$$\lim_{k \rightarrow \infty} A_1^k = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ \frac{1}{3} & 0 \end{bmatrix} \text{ يكون لدينا } A_1^k = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ \frac{2^k - 1}{2^{k+1}} & 2^{-k} \end{bmatrix}$$

$$\lim_{k \rightarrow \infty} A_2^k = \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \text{ لذلك } A_2^k = \begin{bmatrix} 2^{-k} & 0 \\ \frac{16k}{2^{k-1}} & 2^{-k} \end{bmatrix} \text{ كذلك}$$

11. لتكن  $A$  عبارة عن مصفوفة  $n \times n$ . ويعطينا التوسع عبر الصف الأول كثيرة حدود الخاصة



$$p(\lambda) = \det(A - \lambda I) = (a_{11} - \lambda) M_{11} + \sum_{j=2}^n (-1)^{j+1} a_{1j} M_{1j}$$

الحدودات  $M_{1j}$  هي ذات الصيغة

$$M_{1j} = \det \begin{bmatrix} a_{21} & a_{22} - \lambda & \cdots & a_{2,j-1} & a_{2,j+1} & \cdots & a_{2n} \\ a_{31} & a_{32} & \cdots & a_{3,j-1} & a_{3,j+1} & \cdots & a_{3n} \\ \vdots & \vdots & \cdots & \vdots & \vdots & \cdots & \vdots \\ a_{j-1,1} & a_{j-1,2} & \cdots & a_{j-1,j-1} - \lambda & a_{j-1,j+1} & \cdots & a_{j-1,n} \\ a_{j,1} & a_{j,2} & \cdots & a_{j,j-1} & a_{j,j+1} & \cdots & a_{j,n} \\ a_{j+1,1} & a_{j+1,2} & \cdots & a_{j+1,j-1} & a_{j+1,j+1} - \lambda & \cdots & a_{j+1,n} \\ \vdots & \vdots & \cdots & \vdots & \vdots & \cdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{n,j-1} & a_{n,j+1} & \cdots & a_{nn} - \lambda \end{bmatrix}$$

عند  $j = 2, \dots, n$ . لاحظ أن كل  $M_{1j}$  لها  $n-2$  من العناصر بالصيغة  $a_{ii} - \lambda$ . لذلك

$$p(\lambda) = \det(A - \lambda I) = (a_{11} - \lambda) M_{11} + (\text{حدود بدرجة } n-2 \text{ أو أقل})$$

وبما أن

$$M_{11} = \det \begin{bmatrix} a_{22} - \lambda & a_{23} & \cdots & \cdots & a_{2n} \\ a_{32} & a_{33} - \lambda & \ddots & & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & a_{n-1,n} \\ a_{n2} & \cdots & \cdots & a_{n,n-1} & a_{nn} - \lambda \end{bmatrix}$$

على صيغة  $\det(A - \lambda I)$  نفسها، لذلك فإن الحجة نفسها يمكن تكرار تطبيقها لتحديد

$$p(\lambda) = (a_{11} - \lambda)(a_{22} - \lambda) \cdots (a_{nn} - \lambda) + (\text{حدود بدرجة } n-2 \text{ أو أقل في } \lambda)$$

ولذلك فإن  $p(\lambda)$  كثيرة حدود بدرجة  $n$ .

$$13. \text{ أ. } \det(A - \lambda I) = \det((A - \lambda I)') = \det(A' - \lambda I)$$

ب. إذا كنت  $Ax = \lambda x$  فإن  $A^2x = \lambda Ax = \lambda^2x$  ومن خلال الاستنتاج، فإن  $A^kx = \lambda^kx$ .

ج. إذا كانت  $Ax = \lambda x$  و  $A^{-1}$  موجودة فإن  $x = \lambda A^{-1}x$  ومن خلال التمرين 8 (ب)، فإن  $\lambda \neq 0$  ولذلك فإن  $A^{-1}x = \frac{1}{\lambda}x$ .

د. بما أن  $A^{-1}x = \frac{1}{\lambda}x$ ، يكون لدينا  $(A^{-1})^2x = \frac{1}{\lambda}A^{-1}x = \frac{1}{\lambda^2}x$  وبعبارة الاستنتاج الرياضي

$$(A^{-1})^kx = \frac{1}{\lambda^k}x$$

هـ. إذا كنت  $Ax = \lambda x$  فإن

$$q(A)x = q_0x + q_1Ax + \cdots + q_kA^kx = q_0x + q_1\lambda x + \cdots + q_k\lambda^kx = q(\lambda)x$$

و. لتكن  $A - \alpha I$  غير منفردة. وبما أن  $Ax = \lambda x$ ، فإن

$$(A - \alpha I)x = Ax - \alpha Ix = \lambda x - \alpha x = (\lambda - \alpha)x$$

ولذلك فإن  $(A - \alpha I)^{-1}x = \frac{1}{\lambda - \alpha}x$ .

15. أ. لدينا القيمة المميزة الحقيقية  $\lambda = 1$  مع المتجه المميز  $x = (6, 3, 1)'$

ب. اختر أي مضروب للمتجه  $(6, 3, 1)'$ .

17. ليكن  $Ax = \lambda x$ ، وبذلك فإن  $\|Ax\| = \|\lambda x\| = |\lambda| \|x\|$  يعطي  $\|A\| \leq |\lambda|$ . كذلك  $x = A^{-1}x$ ، ولذلك فإن  $\|A^{-1}\| \leq \frac{1}{|\lambda|}$  و  $\|A^{-1}\|^{-1} \leq |\lambda|$ .

مجموعة التمارين 3.7 (صفحة 449)

1. يعطي تكراراً لطريقة جاكوبي Jacobi النتائج الآتية:

أ.  $(0.1428571, -0.3571429, 0.4285714)^T$

ب.  $(0.97, 0.91, 0.74)^T$

ج.  $(-0.65, 1.65, -0.4, -2.475)^T$

د.  $(1.325, -1.6, 1.6, 1.675, 2.425)^T$

3. يعطي تكراراً لطريقة جاوس-سيدل Gauss-Seidel النتائج الآتية:

أ.  $x^{(2)} = (0.1111111, -0.2222222, 0.6190476)^T$

ب.  $x^{(2)} = (0.979, 0.9495, 0.7899)^T$

ج.  $x^{(2)} = (-0.5, 2.64, -0.336875, -2.267375)^T$

د.  $x^{(2)} = (1.189063, -1.521354, 1.862396, 1.882526, 2.255645)^T$

5. تعطي خوارزمية جاكوبي Jacobi النتائج الآتية:

أ.  $x^{(10)} = (0.03507839, -0.2369262, 0.6578015)^T$

ب.  $x^{(6)} = (0.9957250, 0.9577750, 0.7914500)^T$

ج.  $x^{(22)} = (-0.7975853, 2.794795, -0.2588888, -2.251879)^T$

د.  $x^{(12)} = (0.7870813, -1.003036, 1.866048, 1.912449, 1.985707)^T$

7. تعطي خوارزمية جاوس-سيدل Gauss-Seidel النتائج الآتية:

أ.  $x^{(6)} = (0.03535107, -0.2367886, 0.6577590)^T$

ب.  $x^{(4)} = (0.9957475, 0.9578738, 0.7915748)^T$

ج.  $x^{(10)} = (-0.7973091, 2.794982, -0.2589884, -2.251798)^T$

د.  $x^{(8)} = (0.7866825, -1.002719, 1.866283, 1.912562, 1.989790)^T$

9. يعطي تكراراً لطريقةSOR النتائج الآتية:

أ.  $(0.05410079, -0.2115435, 0.6477159)^T$

ب.  $(0.9876790, 0.9784935, 0.7899328)^T$

ج.  $(-0.71885, 2.818822, -0.2809726, -2.235422)^T$

د.  $(1.079675, -1.260654, 2.042489, 1.995373, 2.049536)^T$

11. يعطي تكراراً لطريقةSOR مع  $\omega = 1.3$  النتائج الآتية:

أ.  $x^{(2)} = (-0.1040103, -0.1331814, 0.6774997)^T$

ب.  $x^{(2)} = (0.957073, 0.9903875, 0.7206569)^T$

ج.  $x^{(2)} = (-1.23695, 3.228752, -0.1523888, -2.041266)^T$

د.  $x^{(3)} = (0.7064258, -0.4103876, 2.417063, 2.251955, 1.061507)^T$

13. تعطي خوارزميةSOR النتائج الآتية:

أ.  $x^{(12)} = (0.03488469, -0.2366474, 0.6579013)^T$

ب.  $x^{(7)} = (0.9958341, 0.9579041, 0.7915756)^T$

ج.  $x^{(8)} = (-0.7976009, 2.795288, -0.2588293, -2.251768)^T$

د.  $x^{(11)} = (0.7866340, -1.002807, 1.866530, 1.912645, 1.989792)^T$

15. المصفوفات الثلاثية الأقطار هي في الفقرتين (ب) و (ج).

(ب): عند  $\omega = 1.012823$ ، يكون لدينا  $x^{(4)} = (0.9957846, 0.9578935, 0.7915788)^T$

(ج): عند  $\omega = 1.153499$ ، يكون لدينا  $x^{(7)} = (-0.7977651, 2.795343, -0.2588021, -2.251760)^T$

أ. 17

$$\det(\lambda I - T_j) = \lambda^3 + \frac{5}{4}\lambda \quad \text{و} \quad T_j = \begin{bmatrix} 0 & \frac{1}{2} & -\frac{1}{2} \\ -1 & 0 & -1 \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{2} & 0 \end{bmatrix}$$

ولذلك فإن القيم المميزة لـ  $T_j$  هي  $0$  و  $\pm \frac{\sqrt{5}}{2}i$ ، ولذلك فإن  $\rho(T_j) = \frac{\sqrt{5}}{2} > 1$

ب.  $x^{(25)} = (-20.827873, 2.0000000, -22.827873)^T$

ج.  $\det(\lambda I - T_g) = \lambda(\lambda + \frac{1}{2})^2$  و  $T_g = \begin{bmatrix} 0 & \frac{1}{2} & -\frac{1}{2} \\ 0 & -\frac{1}{2} & -\frac{1}{2} \\ 0 & 0 & -\frac{1}{2} \end{bmatrix}$ . ولذلك فإن القيم المميزة لـ  $T_g$  هي  $-\frac{1}{2}$  و  $0$  و  $-\frac{1}{2}$ ، و  $\rho(T_g) = \frac{1}{2}$

د.  $\mathbf{x}^{(23)} = (1.0000023, 1.9999975, -1.0000001)^t$  وهي ضمن  $10^{-5}$  في معيار  $l_\infty$ .

19. أ. المصفوفة  $A$  هي قطرية بامتياز.

ب.  $T_j = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 0.5 & 0 & 0.25 \\ -1 & 0.5 & 0 \end{bmatrix}$  و  $\rho(T_j) = 0.97210521$  وبما أن  $T_j$  متقاربة، فإن طريقة جاكوبي Jacobi ستقارب.

ج. مع  $\mathbf{x}^{(0)} = (0, 0, 0)^t$ ،  $\mathbf{x}^{(187)} = (0.90222655, -0.79595242, 0.69281316)^t$

د.  $\rho(T_j) = 1.39331779371$  وبما أن  $T_j$  غير متقاربة، فإن طريقة جاكوبي Jacobi لن تتقارب.

21. أ. اطرح  $\mathbf{x} = T\mathbf{x} + \mathbf{c}$  من  $\mathbf{x}^{(k)} = T\mathbf{x}^{(k-1)} + \mathbf{c}$  لإيجاد  $\mathbf{x}^{(k)} - \mathbf{x} = T(\mathbf{x}^{(k-1)} - \mathbf{x})$  وبذلك فإن

$$\|\mathbf{x}^{(k)} - \mathbf{x}\| \leq \|T\| \|\mathbf{x}^{(k-1)} - \mathbf{x}\|$$

ب. ستنتج يكون لدينا

$$\|\mathbf{x}^{(k)} - \mathbf{x}\| \leq \|T\|^k \|\mathbf{x}^{(0)} - \mathbf{x}\|$$

ونتيجة البرهان مماثل لبرهان النتيجة (5.2).

ب. العمود الأخير خالٍ من العناصر عندما  $\|T\|_\infty = 1$ .

	$\ \mathbf{x}^{(2)} - \mathbf{x}\ _\infty$	$\ T\ _\infty$	$\ T\ _\infty^2 \ \mathbf{x}^{(0)} - \mathbf{x}\ _\infty$	$\frac{\ T\ _\infty^2}{1 - \ T\ _\infty} \ \mathbf{x}^{(1)} - \mathbf{x}^{(0)}\ _\infty$
1 (a)	0.22932	0.857143	0.48335	2.9388
1 (b)	0.051579	0.3	0.089621	0.11571
1 (c)	1.1453	0.9	2.2642	20.25
1 (d)	0.27511	1	0.75342	
1 (e)	0.59743	1	1.9897	
1 (f)	0.875	0.75	1.125	5.375

23. لتكن  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$  القيم المميزة لـ  $T_\omega$ . لذلك

$$\begin{aligned} \prod_{i=1}^n \lambda_i &= \det T_\omega = \det ((D - \omega L)^{-1} (1 - \omega)D + \omega U) \\ &= \det(D - \omega L)^{-1} \det((1 - \omega)D + \omega U) = \det(D^{-1}) \det((1 - \omega)D) \\ &= \left( \frac{1}{(a_{11} a_{22} \dots a_{nn})} \right) ((1 - \omega)^n a_{11} a_{22} \dots a_{nn}) = (1 - \omega)^n. \end{aligned}$$

وبذلك فإن

$$\rho(T_\omega) = \max_{1 \leq i \leq n} |\lambda_i| \geq |\omega - 1|$$

وإن  $|\omega - 1| < 1$  إذا وفقط إذا  $0 < \omega < 2$ .

SOR ( $\omega = 1.2$ ) 13 تكرارًا	Gauss-Seidel 8 تكرارات	Jacobi 33 تكرارًا	
1.53873549	1.53873270	1.53873501	$x_1$
0.73142226	0.73141966	0.73142167	$x_2$
0.10797063	0.10796931	0.10797136	$x_3$
0.17328480	0.17328340	0.17328530	$x_4$
0.04055737	0.04055595	0.04055865	$x_5$
0.08524925	0.08524787	0.08525019	$x_6$
0.16644868	0.16644711	0.16645040	$x_7$
0.12198026	0.12197878	0.12198156	$x_8$
0.10125043	0.10124911	0.10125265	$x_9$
0.09045793	0.09045662	0.09045966	$x_{10}$
0.07202912	0.07202785	0.07203172	$x_{11}$
0.07026392	0.07026266	0.07026597	$x_{12}$
0.06875546	0.06875421	0.06875835	$x_{13}$
0.06324429	0.06324307	0.06324659	$x_{14}$
0.05971200	0.05971083	0.05971510	$x_{15}$
0.05570949	0.05570834	0.05571199	$x_{16}$
0.05187529	0.05187416	0.05187851	$x_{17}$
0.04924648	0.04924537	0.04924911	$x_{18}$
0.04677885	0.04677776	0.04678213	$x_{19}$
0.04448409	0.04448303	0.04448679	$x_{20}$
0.04246597	0.04246493	0.04246924	$x_{21}$
0.04053546	0.04053444	0.04053818	$x_{22}$
0.03876952	0.03876852	0.03877273	$x_{23}$
0.03717920	0.03717822	0.03718190	$x_{24}$
0.03570548	0.03570451	0.03570858	$x_{25}$
0.03434844	0.03434748	0.03435107	$x_{26}$
0.03309246	0.03309152	0.03309542	$x_{27}$
0.03191958	0.03191866	0.03192212	$x_{28}$
0.03082727	0.03082637	0.03083007	$x_{29}$
0.02980755	0.02980666	0.02980997	$x_{30}$
0.02885248	0.02885160	0.02885510	$x_{31}$
0.02795707	0.02795621	0.02795937	$x_{32}$
0.02711543	0.02711458	0.02711787	$x_{33}$
0.02632262	0.02632179	0.02632478	$x_{34}$
0.02557479	0.02557397	0.02557705	$x_{35}$
0.02486814	0.02486733	0.02487017	$x_{36}$
0.02419938	0.02419858	0.02420147	$x_{37}$
0.02356560	0.02356482	0.02356750	$x_{38}$
0.02296410	0.02296333	0.02296603	$x_{39}$
0.02239247	0.02239171	0.02239424	$x_{40}$
0.02184855	0.02184781	0.02185033	$x_{41}$
0.02133038	0.02132965	0.02133203	$x_{42}$
0.02083615	0.02083545	0.02083782	$x_{43}$
0.02036429	0.02036360	0.02036585	$x_{44}$
0.01991324	0.01991261	0.01991483	$x_{45}$
0.01948175	0.01948113	0.01948325	$x_{46}$

0.01906846	0.01906793	0.01907002	x <sub>47</sub>
0.01867239	0.01867187	0.01867387	x <sub>48</sub>
0.01829233	0.01829190	0.01829386	x <sub>49</sub>
0.01792749	0.01792707	0.71792896	x <sub>50</sub>
0.01757683	0.01757648	0.01757833	x <sub>51</sub>
0.01723968	0.01723933	0.01724113	x <sub>52</sub>
0.01691517	0.01691487	0.01691660	x <sub>53</sub>
0.01660267	0.01660237	0.01660406	x <sub>54</sub>
0.01630146	0.01630127	0.01630279	x <sub>55</sub>
0.01601101	0.01601082	0.01601230	x <sub>56</sub>
0.01573077	0.01573087	0.01573198	x <sub>57</sub>
0.01546010	0.01546020	0.01546129	x <sub>58</sub>
0.01519878	0.01519909	0.01519990	x <sub>59</sub>
0.01494595	0.01494626	0.01494704	x <sub>60</sub>
0.01470077	0.01470085	0.01470181	x <sub>61</sub>
0.01446409	0.01446417	0.01446510	x <sub>62</sub>
0.01423461	0.01423437	0.01423556	x <sub>63</sub>
0.01401256	0.01401233	0.01401350	x <sub>64</sub>
0.01380242	0.01380234	0.01380328	x <sub>65</sub>
0.01359363	0.01359356	0.01359448	x <sub>66</sub>
0.01338418	0.01338434	0.01338495	x <sub>67</sub>
0.01318765	0.01318780	0.01318840	x <sub>68</sub>
0.01297107	0.01297109	0.01297174	x <sub>69</sub>
0.01278597	0.01278598	0.01278663	x <sub>70</sub>
0.01270271	0.01270263	0.01270328	x <sub>71</sub>
0.01494595	0.01494626	0.01494704	x <sub>60</sub>
0.01470077	0.01470085	0.01470181	x <sub>61</sub>
0.01446409	0.01446417	0.01446510	x <sub>62</sub>
0.01423461	0.01423437	0.01423556	x <sub>63</sub>
0.01401256	0.01401233	0.01401350	x <sub>64</sub>
0.01380242	0.01380234	0.01380328	x <sub>65</sub>
0.01359363	0.01359356	0.01359448	x <sub>66</sub>
0.01338418	0.01338434	0.01338495	x <sub>67</sub>
0.01318765	0.01318780	0.01318840	x <sub>68</sub>
0.01297107	0.01297109	0.01297174	x <sub>69</sub>
0.01278597	0.01278598	0.01278663	x <sub>70</sub>
0.01270271	0.01270263	0.01270328	x <sub>71</sub>

27. عند  $0 < \omega < 2$ . دع  $T_\omega = (D - \omega L)^{-1} [(1 - \omega)D + \omega L']$  دع  $P = A - T_\omega' A T_\omega$ . ولاحظ أن  $P$  متماثلة. نشق تمثيلاً جديداً

$$T_\omega = I - \omega(D - \omega L)^{-1} A \quad \text{ولذلك فإن } (D - \omega L)T_\omega = (1 - \omega)D + \omega L' = (D - \omega L) - \omega A$$

دع  $Q = \omega(E - \omega L)^{-1} A$  و  $Q' = \omega A [(D - \omega L)^{-1}]'$  ومرة أخرى  $Q = Q' [AQ^{-1} + (Q')^{-1} A - A]$  ولكن  $P = Q' [AQ^{-1} + (Q')^{-1} A - A]$

$$\text{ولذلك فإن } (Q')^{-1} A = \frac{1}{\omega} (D - \omega L') \text{ و}$$

$$\begin{aligned} AQ^{-1} + (Q')^{-1} A - A &= \frac{1}{\omega} [D - \omega L + D - \omega L'] - A \\ &= \frac{2}{\omega} D - D + D - L - L' - A = \left(\frac{2}{\omega} - 1\right) D \end{aligned}$$

وبذلك فإن  $P = \left(\frac{2}{\omega} - 1\right) Q' D$  وبما أن  $0 < \omega < 2$ . يكون لدينا  $\frac{2}{\omega} - 1 > 0$  و  $P$  موجبة التحديد.

يتبع هذا البرهان التمرين (16) مع استبدال  $T_\omega$  بـ  $T_\omega$ . وبذلك فإن  $T_\omega$  متقاربة.

## مجموعة التمارين 4.7 (صفحة 461)

1. إن عدد الشرط  $\|\cdot\|_\infty$  هو

أ. 50

ب. 241.37

ج. 600,002

د. 339,866

3.

$K_\infty(A) \ b - A\hat{x}\ _\infty / \ A\ _\infty$	$\ x - \hat{x}\ _\infty$	
$1.238095 \times 10^{-2}$	$8.571429 \times 10^{-4}$	أ.
3.832060	0.1	ب.
0.8	0.04	ج.
$1.152440 \times 10^5$	20	د.

5. تعطي حذف جاوس Gaussian والتنقية المعادة النتائج الآتية:

أ. (i)  $(-10.0, 1.01)'$ , (ii)  $(10.0, 1.00)'$ ب. (i)  $(12.0, 0.499, -1.98)'$ , (ii)  $(1.00, 0.500, -1.00)'$ ج. (i)  $(0.185, 0.0103, -0.0200, -1.12)'$ , (ii)  $(0.177, 0.0127, -0.0207, -1.18)'$ د. (i)  $(0.799, -3.12, 0.151, 4.56)'$ , (ii)  $(0.758, -3.00, 0.159, 4.30)'$ 7. المصفوفة معلولة الاشتراط؛ لأن  $K_\infty = 60002$  لدينا  $K_\infty = (-1.0000, 2.0000)$ 9. لأي متجه  $x$ ، يكون لدينا

$$\|Ax\| \geq \frac{\|x\|}{\|A^{-1}\|} \quad \text{إذاً يكون } \|x\| = \|A^{-1}Ax\| \leq \|A^{-1}\| \|Ax\|$$

ليكن  $x \neq 0$  بحيث  $\|x\| = 1$  و  $Bx = 0$ ، لذلك فإن

$$\frac{\|(A-B)x\|}{\|A\|} \geq \frac{1}{\|A^{-1}\| \|A\|} = \frac{1}{K(A)} \quad \text{و } \|(A-B)x\| = \|Ax\| \geq \frac{\|x\|}{\|A^{-1}\|}$$

وبما أن  $\|x\| = 1$ ، فإن

$$\frac{\|A-B\|}{\|A\|} \geq \frac{1}{K(A)} \quad \text{و } \|(A-B)x\| \leq \|A-B\| \|x\| = \|A-B\|$$

11. أ.  $K_\infty(H^{(4)}) = 28,375$ ب.  $K_\infty(H^{(5)}) = 943,656$ ج. الحل الحقيقي  $x = (-124, 1560 - 3960, 2660)$  والحل التقريبي  $\|x - \bar{x}\|_\infty = 11.8$ ;  $\frac{\|x - \bar{x}\|_\infty}{\|x\|_\infty} = 0.02980$ و  $\bar{x} = (-124.2, 1563.8, -3971.8, 2668.8)'$ 

$$\frac{K_\infty(A)}{1 - K_\infty(A) \left( \frac{\|\delta A\|_\infty}{\|A\|_\infty} \right)} \left[ \frac{\|\delta b\|_\infty}{\|b\|_\infty} + \frac{\|\delta A\|_\infty}{\|A\|_\infty} \right] = \frac{28375}{1 - 28375 \left( \frac{6.6 \times 10^{-6}}{2.083} \right)} \left[ 0 + \frac{6.6 \times 10^{-6}}{2.083} \right] = 0.09987$$

## مجموعة التمارين 5.7 (صفحة 476)

1. (0.18, 0.13)'

أ. (0.19, 0.10)'

ب. تعطي حذف جاوس Gaussian أحسن إجابة؛ لأن  $v^{(2)} = (0, 0)'$  في طريقة التدرج المتقارن.ج.  $(0.13, 0.21)'$  لم يكن هناك تحسن على الرغم من أن  $v^{(2)} \neq 0$ .

3 أ.  $(1.00, -1.00, 1.00)^t$

ب.  $(0.827, 0.0453, -0.3357)^t$

ج. يعطي دوران جزئي ودوران جزئي موزون  $(1.00, -1.00, 1.00)^t$ .د.  $(0.776, 0.238, -0.185)^t$ ، الباقي من (3ب) هو  $(-0.0004, -0.0038, 0.0037)^t$ ، الباقي من (3د)هو  $(0.0022, -0.0038, 0.0024)^t$ ، لا يبدو أن هناك تحسناً ملحوظاً في حالة وجوده. وخطأ التدوير أكثر شيوعاً بسبب زيادة عدد عمليات ضرب المصفوفة.

5

أ.  $x^{(2)} = (0.1535933456, -0.1697932117, 0.5901172091)^t$ ,  $\|r^{(2)}\|_{\infty} = 0.221$ .

ب.  $x^{(2)} = (0.9993129510, 0.9642734456, 0.7784266575)^t$ ,  $\|r^{(2)}\|_{\infty} = 0.144$ .

ج.  $x^{(2)} = (-0.7290954114, 2.515782452, -0.6788904058, -2.331943982)^t$ ,  $\|r^{(2)}\|_{\infty} = 2.2$ .

د.  $x^{(2)} = (-0.7071108901, -0.0954748881, -0.3441074093, 0.5256091497)^t$ ,  $\|r^{(2)}\|_{\infty} = 0.39$ .

هـ.  $x^{(2)} = (0.5335968381, 0.9367588935, 1.339920949, 1.743083004, 1.743083004)^t$ ,  $\|r^{(2)}\|_{\infty} = 1.3$ .

و.  $x^{(2)} = (1.022375671, 1.686451893, 1.022375671, 2.060919568, 0.8310997764, 2.060919568)^t$ ,  $\|r^{(2)}\|_{\infty} = 1.13$ .

7

أ.  $x^{(3)} = (0.06185567013, -0.1958762887, 0.6185567010)^t$ ,  $\|r^{(3)}\|_{\infty} = 0.4 \times 10^{-9}$ .

ب.  $x^{(3)} = (0.9957894738, 0.9578947369, 0.7915789474)^t$ ,  $\|r^{(3)}\|_{\infty} = 0.1 \times 10^{-9}$ .

ج.  $x^{(4)} = (-0.7976470579, 2.795294120, -0.2588235305, -2.251764706)^t$ ,  $\|r^{(4)}\|_{\infty} = 6.39 \times 10^{-7}$ .

د.  $x^{(4)} = (-0.7534246575, 0.04109589039, -0.2808219179, 0.6917808219)^t$ ,  $\|r^{(4)}\|_{\infty} = 6.11 \times 10^{-9}$ .

هـ.  $x^{(5)} = (0.4516129032, 0.7096774197, 1.677419355, 1.741935483, 1.806451613)^t$ ,  $\|r^{(5)}\|_{\infty} = 0.2 \times 10^{-9}$ .

و.  $x^{(4)} = (1.000000000, 2.000000000, 1.000000000, 2.000000000, 0.9999999997, 2.000000000)^t$ ,  $\|r^{(4)}\|_{\infty} = 6.44 \times 10^{-9}$ .

3 أ.

Conjugate Gradient 9 تكرارات	SOR ( $\omega = 1.3$ ) 13 تكرارات	جاوس - سيدل 28 تكرارات	جاكوبي 49 تكرارات	
0.93407713	0.93407584	0.93406917	0.93406183	$x_1$
0.97476363	0.97476180	0.97475285	0.97473885	$x_2$
1.10691243	1.10691093	1.10690302	1.10688692	$x_3$
1.42347699	1.42347591	1.42347226	1.42346150	$x_4$
0.85933790	0.85933633	0.85932730	0.85931331	$x_5$
0.80692197	0.80691961	0.80690725	0.80688119	$x_6$
0.85372011	0.85371536	0.85370564	0.85367746	$x_7$
1.10691250	1.10691075	1.10690579	1.10688692	$x_8$
0.87675250	0.87675177	0.87674384	0.87672774	$x_9$
0.80428524	0.80428301	0.80427330	0.80424512	$x_{10}$
0.80692252	0.80691989	0.80691173	0.80688119	$x_{11}$
0.97476392	0.97476265	0.97475850	0.97473885	$x_{12}$
0.93004987	0.93004899	0.93004542	0.93003466	$x_{13}$
0.87675298	0.87675155	0.87674661	0.87672774	$x_{14}$
0.85933979	0.85933709	0.85933296	0.85931331	$x_{15}$
0.93407768	0.93407672	0.93407462	0.93406183	$x_{16}$

Conjugate Gradient 11 تكرارات	SOR ( $\omega = 1.2$ ) 23 تكرارات	جاوس - سيدل 35 تكرارات	جناكوبي 60 تكرارات	
0.39669775	0.39668915	0.39668651	0.39668038	$x_1$
0.07178516	0.07177348	0.07176830	0.07175540	$x_2$
-0.23076923	-0.23077981	-0.23078609	-0.23080396	$x_3$
0.24552253	0.24551535	0.24550989	0.24549277	$x_4$
0.83407148	0.83406823	0.83406516	0.83405412	$x_5$
0.51500583	0.51499414	0.51498897	0.51497606	$x_6$
0.12121212	0.12119625	0.12118683	0.12116003	$x_7$
-0.24038462	-0.24039898	-0.24040991	-0.24044414	$x_8$
0.37878788	0.37877812	0.37876891	0.37873579	$x_9$
1.09076341	1.09075899	1.09075392	1.09073364	$x_{10}$
0.54211344	0.54210286	0.54209658	0.54207872	$x_{11}$
0.13844211	0.13842774	0.13841682	0.13838259	$x_{12}$
-0.23076923	-0.23078224	-0.23079452	-0.23083868	$x_{13}$
0.41925019	0.41924136	0.41923122	0.41919067	$x_{14}$
1.15019425	1.15019025	1.15018477	1.15015953	$x_{15}$
0.51500583	0.51499864	0.51499318	0.51497606	$x_{16}$
0.12121212	0.12120236	0.12119315	0.12116003	$x_{17}$
-0.24038462	-0.24039345	-0.24040359	-0.24044414	$x_{18}$
0.37878788	0.37878188	0.37877365	0.37873579	$x_{19}$
1.09076341	1.09076069	1.09075629	1.09073364	$x_{20}$
0.39669775	0.39669449	0.39669142	0.39668038	$x_{21}$
0.07178516	0.07178074	0.07177567	0.07175540	$x_{22}$
-0.23076923	-0.23077323	-0.23077872	-0.23080396	$x_{23}$
0.24552253	0.24551982	0.24551542	0.24549277	$x_{24}$
0.83407148	0.83407025	0.83406793	0.83405412	$x_{25}$



Conjugate Gradient 8 تكرارات	SOR ( $\omega = 1.3$ ) 8 تكرارات	جاوس - سيدل 9 تكرارات	جاكوبي 15 تكرارات	ح
-3.07611794	-3.07611796	-3.07611739	-3.07611422	$x_1$
-1.65223582	-1.65223579	-1.65223563	-1.65223176	$x_2$
-0.53282528	-0.53282531	-0.53282528	-0.53282391	$x_3$
-0.04471604	-0.04471609	-0.04471608	-0.04471548	$x_4$
0.17509661	0.17509661	0.17509661	0.17509672	$x_5$
0.29568218	0.29568223	0.29568223	0.29568226	$x_6$
0.37309011	0.37309011	0.37309011	0.37309012	$x_7$
0.42757927	0.42757934	0.42757934	0.42757934	$x_8$
0.46817927	0.46817927	0.46817927	0.46817927	$x_9$
0.49964748	0.49964748	0.49964748	0.49964748	$x_{10}$
0.52477027	0.52477026	0.52477026	0.52477026	$x_{11}$
0.54529836	0.54529835	0.54529835	0.54529835	$x_{12}$
0.56239009	0.56239007	0.56239007	0.56239007	$x_{13}$
0.57684347	0.57684345	0.57684345	0.57684345	$x_{14}$
0.58922664	0.58922662	0.58922662	0.58922662	$x_{15}$
0.59995523	0.59995522	0.59995522	0.59995522	$x_{16}$
0.60934045	0.60934045	0.60934045	0.60934045	$x_{17}$
0.61761998	0.61761997	0.61761997	0.61761997	$x_{18}$
0.62497847	0.62497846	0.62497846	0.62497846	$x_{19}$
0.63156161	0.63156161	0.63156161	0.63156161	$x_{20}$
0.63748588	0.63748588	0.63748588	0.63748588	$x_{21}$
0.64284553	0.64284553	0.64284553	0.64284553	$x_{22}$
0.64771764	0.64771764	0.64771764	0.64771764	$x_{23}$
0.65216585	0.65216585	0.65216585	0.65216585	$x_{24}$
0.65624320	0.65624320	0.65624320	0.65624320	$x_{25}$
0.65999422	0.65999423	0.65999423	0.65999423	$x_{26}$
0.66345660	0.66345660	0.66345660	0.66345660	$x_{27}$
0.66666242	0.66666242	0.66666242	0.66666242	$x_{28}$
0.66963919	0.66963919	0.66963919	0.66963919	$x_{29}$
0.67241060	0.67241061	0.67241061	0.67241061	$x_{30}$
0.67499721	0.67499722	0.67499722	0.67499722	$x_{31}$
0.67741691	0.67741691	0.67741692	0.67741692	$x_{32}$
0.67968535	0.67968535	0.67968535	0.67968535	$x_{33}$
0.68181628	0.68181628	0.68181628	0.68181628	$x_{34}$
0.68382184	0.68382184	0.68382184	0.68382184	$x_{35}$
0.68571278	0.68571278	0.68571278	0.68571278	$x_{36}$
0.68749864	0.68749864	0.68749864	0.68749864	$x_{37}$
0.68918652	0.68918652	0.68918652	0.68918652	$x_{38}$
0.69067717	0.69067718	0.69067718	0.69067718	$x_{39}$
0.68363349	0.68363346	0.68363346	0.68363346	$x_{40}$

11. أ.

الباقى	الحل
0.00668246	2.55613420
-0.00533953	4.09171393
-0.01739814	4.60840390
-0.03171624	3.64309950
0.01308093	5.13950533
-0.02081095	7.19697808
-0.04593118	7.68140405
0.01692180	5.93227784
0.04414047	5.81798997
0.03319707	5.85447806
-0.00099947	5.94202521
-0.00072826	4.42152959
0.02363822	3.32211695
0.00982052	4.49411604
0.00846967	4.80968966
-0.01312902	3.81108707

وهذا يتقارب في 6 تكرارات مع حد سماح  $5.00 \times 10^{-2}$  في المعيار  $l_\infty$ ، وإن  $\|r^{(6)}\|_\infty = 0.046$

ب.

الباقى	الحل
0.00668246	2.55613420
-0.00533953	4.09171393
-0.01739814	4.60840390
-0.03171624	3.64309950
0.01308093	5.13950533
-0.02081095	7.19697808
-0.04593118	7.68140405
0.01692180	5.93227784
0.04414047	5.81798996
0.03319706	5.85447805
-0.00099947	5.94202521
-0.00072826	4.42152959
0.02363822	3.32211694
0.00982052	4.49411603
0.00846967	4.80968966
-0.01312902	3.81108707

وهذا يتقارب في 6 تكرارات مع حد سماح  $5.00 \times 10^{-2}$  في المعيار  $l_\infty$ ، وإن  $\|r^{(6)}\|_\infty = 0.046$

ج. تؤدي حدود السماح جميعها إلى تفصيلات التقارب نفسها.

13. أ. لتكن  $\{v^{(1)}, \dots, v^{(n)}\}$  مجموعة متجهات متعامدة لاصفرية للمصفوفة  $A$ - الموجبة المتماثلة والمحددة.

عندها تكون  $(v^{(i)}, Av^{(j)}) = 0$  إذا كان  $j \neq i$ . افرض أن  $c_1 v^{(1)} + c_2 v^{(2)} + \dots + c_n v^{(n)} = 0$

وليست قيم كل  $c_i$  صفراً. افترض أن  $c_k v^{(k)} + c_{k+1} v^{(k+1)} + \dots + c_n v^{(n)} = 0$

ولإيجاد قيمة  $v^{(k)}$  تحصل على  $v^{(k)} = -\frac{c_{k+1}}{c_k} v^{(k+1)} - \dots - \frac{c_n}{c_k} v^{(n)}$

ويضرب في 4 نحصل على  $Av^{(k)} = -\frac{c_{k+1}}{c_k}Av^{(k+1)} - \dots - \frac{c_n}{c_k}Av^{(n)}$  كالآتي:

$$\begin{aligned} (v^{(k)})'Av^{(k)} &= -\frac{c_{k+1}}{c_k}(v^{(k)})'Av^{(k+1)} - \dots - \frac{c_n}{c_k}(v^{(k)})'Av^{(n)} \\ &= -\frac{c_{k+1}}{c_k}\langle v^{(k)}, Av^{(k+1)} \rangle - \dots - \frac{c_n}{c_k}\langle v^{(k)}, Av^{(n)} \rangle \\ &= -\frac{c_{k+1}}{c_k} \cdot 0 - \dots - \frac{c_n}{c_k} \cdot 0. \end{aligned}$$

وبما أن  $A$  موجبة التحديد، فإن  $v^{(k)} = 0$  الذي هو تناقض. لذلك فإن جميع  $c_i$  يجب أن تكون صفراً، وتكون  $\{v^{(1)}, \dots, v^{(n)}\}$  مستقلة خطياً.

ب. لتكن  $\{v^{(1)}, \dots, v^{(n)}\}$  مجموعة متجهات متعامدة لاصفوية للمصفوفة موجبة التحديد والمتماثلة  $A$ .

وأن  $z$  متعامدة على  $v^{(i)}$  لكل  $i = 1, \dots, n$  من الفقرة (أ)، المجموعة  $\{v^{(1)}, \dots, v^{(n)}\}$  مستقلة خطياً

$$\begin{aligned} \text{ولذلك هناك مجموعة من الثوابت } \beta_1, \dots, \beta_n \text{ مع } z = \sum_{i=1}^n \beta_i v^{(i)} \\ \text{ولذلك فإن } \langle z, z \rangle = z'z = \sum_{i=1}^n \beta_i z'v^{(i)} = \sum_{i=1}^n \beta_i \cdot 0 = 0 \end{aligned}$$

وتؤدي النظرية (30.7) الجزء (v) إلى أن  $z = 0$ .

### مجموعة التمارين 1.8 (صفحة 490)

1. كثيرة حدود المربعات الصغرى الخطية هي  $1.70784x + 0.89968$ .

3. كثيرات حدود المربعات الصغرى مع أخطائها هي على التوالي.

$$E = 1.219621x - 0.6208950 \text{ مع } E = 2.719 \times 10^{-5}$$

$$E = 1.801 \times 10^{-5} \text{ مع } 0.5965807 + 1.253293x - 0.01085343x^2$$

$$\text{و } E = 1.741 \times 10^{-5} \text{ مع } 0.6290193 + 1.185010x + 0.03533252x^2 - 0.0104723x^3$$

5. أ. كثيرة حدود المربعات الصغرى الخطية هي  $72.0845x - 194.138$  مع خطأ 0.329.

ب. كثيرة حدود المربعات الصغرى بدرجة 2 هي  $6.61821x^2 - 1.14352x + 1.23556$  مع خطأ  $1.44 \times 10^{-3}$ .

ج. كثيرة حدود المربعات الصغرى بدرجة 3 هي  $3.42904x^3 - 2.37919x^2 + 6.84557x - 0.0136742x^3$  مع خطأ  $5.27 \times 10^{-4}$ .

د. تقريب المربعات الصغرى من الصيغة  $be^{ax}$  هو  $24.2588e^{0.372382x}$  مع خطأ 0.418.

هـ. تقريب المربعات الصغرى من الصيغة  $bx^a$  هو  $6.23903x^{2.01954}$  مع خطأ 0.00703.

7. أ.  $k = 0.8996$ ,  $E(k) = 0.295$ .

ب.  $E(k) = 0.128$ ,  $k = 0.9052$  يناسب الجزء (b) مجموعة بيانات التجربة على نحو أفضل.

9. خط المربعات الصغرى للمعدل النقطي هو  $0.487 + 0.101$  (ACT score).

10. تعطي كثيرة حدود المربعات الصغرى الخطية  $y \approx 0.17952x + 8.2084$ .

11. أ.  $\ln R = \ln 1.304 + 0.575 \ln W$  ب.  $E = 25.25$

$$\text{ج. } \ln R = \ln 1.051 + 0.7006 \ln W + 0.06695(\ln W)^2 \quad \text{د. } E = \sum_{i=1}^{37} (R_i - bW_i^a e^{c(\ln W_i)^2})^2 = 20.30$$

## مجموعة التمارين 2.8 (صفحة 502)

1. تقريبات المربعات الصغرى الخطية هي:

$$\begin{array}{ll} \text{أ.} & P_1(x) = 1.833333 + 4x \\ \text{ب.} & P_1(x) = -1.600003 + 3.600003x \\ \text{ج.} & P_1(x) = 1.140981 - 0.2958375x \\ \text{د.} & P_1(x) = 0.1945267 + 3.000001x \\ \text{هـ.} & P_1(x) = 0.6109245 + 0.09167105x \\ \text{و.} & P_1(x) = -1.861455 + 1.666667x \end{array}$$

3. تقريبات المربعات الصغرى بدرجة 2 هي:

$$\begin{array}{ll} \text{أ.} & P_2(x) = 2.000002 + 2.999991x + 1.000009x^2 \\ \text{ب.} & P_2(x) = 0.4000163 - 2.400054x + 3.000028x^2 \\ \text{ج.} & P_2(x) = 1.723551 - 0.9313682x + 0.1588827x^2 \\ \text{د.} & P_2(x) = 1.167179 + 0.08204442x + 1.458979x^2 \\ \text{هـ.} & P_2(x) = 0.4880058 + 0.8291830x - 0.7375119x^2 \\ \text{و.} & P_2(x) = -0.9089523 + 0.6275723x + 0.2597736x^2 \end{array}$$

$$\begin{array}{lll} \text{أ.} & 0.3427x10^{-9} & \text{ب.} & 0.0457142 \\ \text{ج.} & 0.000358354 & \text{د.} & 0.0106445 \\ \text{هـ.} & 0.0000134621 & \text{و.} & 0.0000967795 \end{array}$$

7. إن عملية Gram-Schmidt تنتج المجاميع الآتية لكثيرات الحدود:

$$\begin{array}{ll} \text{أ.} & \vartheta_0(x) = 1, \vartheta_1(x) = x - 0.5, \vartheta_2(x) = x^2 - x + \frac{1}{6}, \vartheta_3(x) = x^3 - 1.5x^2 + 0.6x - 0.05 \\ \text{ب.} & \vartheta_0(x) = 1, \vartheta_1(x) = x - 1, \vartheta_2(x) = x^2 - 2x + \frac{2}{3}, \vartheta_3(x) = x^3 - 3x^2 + \frac{12}{5}x - \frac{2}{5} \\ \text{ج.} & \vartheta_0(x) = 1, \vartheta_1(x) = x - 2, \vartheta_2(x) = x^2 - 4x + \frac{11}{3}, \vartheta_3(x) = x^3 - 6x^2 + 11.4x - 6.8 \end{array}$$

9. كثيرات حدود المربعات الصغرى بدرجة 2 هي:

$$\begin{array}{ll} \text{أ.} & P_2(x) = 3.833333\vartheta_0(x) + 4\vartheta_1(x) + 0.9999998\vartheta_2(x) \\ \text{ب.} & P_2(x) = 2\vartheta_0(x) + 3.6\vartheta_1(x) + 3\vartheta_2(x) \\ \text{ج.} & P_2(x) = 0.5493061\vartheta_0(x) - 0.2958369\vartheta_1(x) + 0.1588785\vartheta_2(x) \\ \text{د.} & P_2(x) = 3.194528\vartheta_0(x) + 3\vartheta_1(x) + 1.458960\vartheta_2(x) \\ \text{هـ.} & P_2(x) = 0.6567600\vartheta_0(x) + 0.09167105\vartheta_1(x) - 0.73751218\vartheta_2(x) \\ \text{و.} & P_2(x) = 1.471878\vartheta_0(x) + 1.666667\vartheta_1(x) + 0.2597705\vartheta_2(x) \end{array}$$

11. كثيرات حدود Laguerre هي  $L_1(x) = x - 1$ ,  $L_2(x) = x^2 - 4x + 2$  و  $L_3(x) = x^3 - 9x^2 + 18x - 6$ 

## مجموعة التمارين 3.8 (صفحة 512)

1. كثيرات حدود استكمال داخلي بدرجة 2 هي:

$$\begin{array}{ll} \text{أ.} & P_2(x) = 2.377443 + 1.590534(x - 0.8660254) + 0.5320418(x - 0.8660254)x \\ \text{ب.} & P_2(x) = 0.7617600 + 0.8796047(x - 0.8660254) \\ \text{ج.} & P_2(x) = 1.052926 + 0.4154370(x - 0.8660254) - 0.1384262x(x - 0.8660254) \\ \text{د.} & P_2(x) = 0.5625 + 0.649519(x - 0.8660254) + 0.75x(x - 0.8660254) \end{array}$$

3. حدود الأخطاء العظمى لكثيرات حدود التمرين (1) هي:

$$\begin{array}{lll} \text{أ.} & 0.1132617 & \text{ب.} & 0.04166667 \\ \text{ج.} & 0.08333333 & \text{د.} & 1.000000 \end{array}$$

5. تنتج أصفار  $\bar{T}_3$  كثيرات حدود استكمال داخلي بدرجة 2 كما يلي:

$$\begin{array}{ll} \text{أ.} & P_2(x) = 0.3489153 - 0.1744576(x - 2.866025) + 0.1538462(x - 2.866025)(x - 2) \\ \text{ب.} & P_2(x) = 0.1547375 - 0.2461152(x - 1.866025) + 0.1957273(x - 1.866025)(x - 1) \\ \text{ج.} & P_2(x) = 0.6166200 - 0.2370869(x - 0.9330127) - 0.7427732(x - 0.9330127)(x - 0.5) \\ \text{د.} & P_2(x) = 3.0177125 + 1.883800(x - 2.866025) + 0.2584625(x - 2.866025)(x - 2) \end{array}$$

7. كثيرة حدود التكميبي  $\frac{383}{384}x - \frac{5}{32}x^3$  تقرب  $\sin x$  مع خطأ  $7.19 \times 10^{-4}$  على الأكثر.

$$9. \text{التغير في المتغير } \theta = \cos x \text{ ينتج } \int_{-1}^1 \frac{T_n^2(x)}{\sqrt{1-x^2}} dx = \int_{-1}^1 \frac{[\cos(n \arccos x)]^2}{\sqrt{1-x^2}} dx = \int_0^\pi (\cos(n\theta))^2 dx = \frac{\pi}{2}$$

## مجموعة التمارين 8.4 (صفحة 522)

1 إن تقريبات Padé بدرجة 2 إلى  $f(x) = e^{2x}$  هي :

$$n = 2, m = 0 : r_{2,0}(x) = 1 + 2x + 2x^2$$

$$n = 1, m = 1 : r_{1,1}(x) = (1 + x)/(1 - x)$$

$$n = 0, m = 2 : r_{0,2}(x) = (1 - 2x + 2x^2)^{-1}$$

$r_{0,2}(x_i)$	$r_{1,1}(x_i)$	$r_{2,0}(x_i)$	$f(x_i)$	$x_i$	$i$
1.4706	1.5000	1.4800	1.4918	0.2	1
1.9231	2.3333	2.1200	2.2255	0.4	2
1.9231	4.0000	2.9200	3.3201	0.6	3
1.4706	9.0000	3.8800	4.9530	0.8	4
1.0000	غير محددة	5.0000	7.3891	1.0	5

$$r_{2,3}(x) = (1 + \frac{2}{5}x + \frac{1}{20}x^2)/(1 - \frac{3}{5}x + \frac{3}{30}x^2 - \frac{1}{60}x^3) \quad 3$$

$x_i$	$f(x_i)$	$r_{2,3}(x_i)$	$i$
0.2	1.22140276	1.22140277	1
0.4	1.49182470	1.49182561	2
0.6	1.82211880	1.82213210	3
0.8	2.22554093	2.22563652	4
1.0	2.71828183	2.71875000	5

$$r_{3,3}(x) = (x - \frac{7}{60}x^3)/(1 + \frac{1}{20}x^2) \quad 5$$

$r_{3,3}(x_i)$	كثيرة حدود Maclaurin بدرجة 6	$f(x_i)$	$x_i$	$i$
0.00000000	0.00000000	0.00000000	0.0	1
0.09938640	0.09966675	0.09983342	0.1	1
0.19709571	0.19733600	0.19866933	0.2	2
0.29246305	0.29102025	0.29552021	0.3	3
0.38483660	0.37875200	0.38941834	0.4	4
0.47357724	0.45859375	0.47942554	0.5	5

7 إن تقريبات Padé بدرجة 5 هي :

$$r_{0,5}(x) = (1 + x + \frac{1}{2}x^2 + \frac{1}{6}x^3 + \frac{1}{24}x^4 + \frac{1}{120}x^5)$$

$$r_{1,4}(x) = (1 - \frac{1}{5}x)/(1 + \frac{4}{5}x + \frac{3}{10}x^2 + \frac{1}{15}x^3 + \frac{1}{120}x^4) \quad \text{ب}$$

$$r_{3,2}(x) = (1 - \frac{3}{5}x + \frac{3}{20}x^2 - \frac{1}{60}x^3)/(1 + \frac{2}{5}x + \frac{1}{20}x^2) \quad \text{ج}$$

$$r_{4,1}(x) = (1 - \frac{4}{5}x + \frac{3}{10}x^2 - \frac{1}{15}x^3 + \frac{1}{120}x^4)/(1 + \frac{1}{5}x) \quad \text{د}$$

$r_{1,4}(x_i)$	$r_{2,3}(x_i)$	$r_{4,1}(x_i)$	$r_{0,5}(x_i)$	$f(x_i)$	$x_i$
0.81873074	0.81873075	0.81873077	0.81873081	0.81873075	0.2
0.67031942	0.67031963	0.67032099	0.67032276	0.67032005	0.4
0.54880635	0.54880763	0.54882143	0.54883296	0.54881164	0.6
0.44930678	0.44930966	0.44937931	0.44941181	0.44932896	0.8
0.36781609	0.36781609	0.36805556	0.36809816	0.36787944	1.0

$$r_{T_{2,0}}(x) = (1.266066T_0(x) - 1.130318T_1(x) + 0.2714953T_2(x))/T_0(x) \quad .9$$

$$r_{T_{1,1}}(x) = (0.9945705T_0(x) - 0.4569046T_1(x))/(T_0(x) + 0.48038745T_1(x))$$

$$r_{T_{0,2}}(x) = 0.7940220T_0(x)/(T_0(x) + 0.8778575T_1(x) + 0.1774266T_2(x))$$

$r_{T_{0,2}}(x_i)$	$r_{T_{1,1}}(x_i)$	$r_{T_{2,0}}(x_i)$	$f(x_i)$	$x_i$	$i$
0.74610974	0.78595377	0.74592811	0.77880078	0.25	1
0.58807059	0.61774075	0.56515935	0.60653066	0.50	2
0.38633199	0.36319269	0.40724330	0.36787944	1.00	3

$$r_{T_{2,2}}(x) = \frac{0.91747T_1(x)}{T_0(x) + 0.088914T_2(x)} \quad .11$$

$r_{T_{2,2}}(x_i)$	$f(x_i)$	$x_i$	$i$
0.00000000	0.00000000	0.00	0
0.09093843	0.09983342	0.10	1
0.18028797	0.19866933	0.20	2
0.26808992	0.29552021	0.30	3
0.35438412	0.38941834	0.40	4

$$e^x = e^{M \ln \sqrt{10} + s} = e^{M \ln \sqrt{10}} e^s = e^{\ln 10 \frac{M}{2}} e^s = 10^{\frac{M}{2}} e^s \quad .13$$

$$|error| \leq 3.75 \times 10^{-7} \quad \text{مع } e^s \approx (1 + \frac{1}{2}s + \frac{1}{10}s^2 + \frac{1}{120}s^3) / (1 - \frac{1}{2}s + \frac{1}{10}s^2 - \frac{1}{120}s^3) \quad \text{ب.}$$

$$\hat{f} = (1 + \frac{1}{2}s + \frac{1}{10}s^2 + \frac{1}{120}s^3) / (1 - \frac{1}{2}s + \frac{1}{10}s^2 - \frac{1}{120}s^3) \quad \text{و } M = \text{round}(0.8685889638x), \quad s = x - M / (0.8685889638) \quad \text{ج. ضع}$$

$$f = (3.16227766)^M \hat{f} \quad \text{وبذلك}$$

مجموعة التمارين 58 (صفحة 531)

$$S_2(x) = \frac{\pi^2}{3} - 4 \cos x + \cos 2x \quad .1$$

$$S_3(x) = 3.676078 - 3.676078 \cos x + 1.470431 \cos 2x - 0.7352156 \cos 3x + 3.676078 \sin x - 2.940862 \sin 2x \quad .3$$

$$S_n(x) = \frac{1}{2} + \frac{1}{\pi} \sum_{k=1}^{n-1} \frac{1 - (-1)^k}{k} \sin kx \quad .5$$

$$S_2(x) = \cos 2x \quad \text{أ.}$$

كثيرات حدود المربعات الصغرى المثلثية هي: ب.

$$S_2(x) = 0$$

$$S_3(x) = 1.566453 + 0.5886815 \cos x - 0.2700642 \cos 2x + 0.2175679 \cos 3x + 0.8341640 \sin x - 0.3097866 \sin 2x \quad \text{ج.}$$

$$S_3(x) = -2.046326 + 3.883872 \cos x - 2.320482 \cos 2x + 0.7310818 \cos 3x \quad \text{د.}$$

كثيرة حدود المربعات الصغرى المثلثية هي: 9

$$S_3(x) = -0.4968929 + 0.2391965 \cos x + 1.515393 \cos 2x + 0.2391965 \cos 3x - 1.150649 \sin x$$

$$E(S_3) = 7.271197 \quad \text{مع خطأ}$$

11. كثيرات حدود المربعات الصغرى المثلثية مع أخطائها هي:

$$S_3(x) = -0.08676065 - 1.446416 \cos \pi(x-3) - 1.617554 \cos 2\pi(x-3) + 3.980729 \cos 3\pi(x-3) - 2.154320 \quad \text{أ.}$$

$$E(S_3) = 210.90453 \quad \text{مع خطأ} \quad \sin \pi(x-3) + 3.907451 \sin 2\pi(x-3)$$

$$S_3(x) = -0.0867607 - 1.446416 \cos \pi(x-3) - 1.617554 \cos 2\pi(x-3) + 3.980729 \cos 3\pi(x-3) - 2.354088 \quad \text{ب.}$$

$$E(S_3) = 169.4943 \quad \text{مع خطأ} \quad \cos 4\pi(x-3) - 2.154320 \sin \pi(x-3) + 3.907451 \sin 2\pi(x-3) - 1.166181 \sin 3\pi(x-3)$$

13. ليكن  $f(-x) = -f(x)$  التكامل  $\int_{-a}^0 f(x) dx$  في ضوء تبديل المتغير  $-x = t$  يحول إلى

$$-\int_a^0 f(-t) dt = \int_0^a f(-t) dt = -\int_0^a f(t) dt = -\int_0^a f(x) dx$$

$$\int_{-a}^a f(x) dx = \int_{-a}^0 f(x) dx + \int_0^a f(x) dx = - \int_0^a f(x) dx + \int_0^a f(x) dx = 0$$

وتلك فإن 0 مجموعة التمارين 6.8 (صفحة 543)

1 كثيرات حدود الاستكمال الداخلي المثلثية هي:

$$S_2(x) = -12.33701 + 4.934802 \cos x - 2.467401 \cos 2x + 4.934802 \sin x$$

$$S_2(x) = -6.168503 + 9.869604 \cos x - 3.701102 \cos 2x + 4.934802 \sin x$$

$$S_2(x) = 1.570796 - 1.570796 \cos x$$

$$S_2(x) = -0.5 - 0.5 \cos 2x + \sin x$$

3 تعطي خوارزمية فورييه التحويلية السريعة كثيرات حدود الاستكمال الداخلي المثلثية الآتية:

$$S_4(x) = -11.10331 + 2.467401 \cos x - 2.467401 \cos 2x + 2.467401 \cos 3x - 1.233701 \cos 4x + 5.95833 \sin x - 2.467401 \sin 2x + 1.022030 \sin 3x$$

$$S_4(x) = 1.570796 - 1.340759 \cos x - 0.230378 \cos 3x$$

$$S_4(x) = -0.1264264 + 0.2602724 \cos x - 0.3011140 \cos 2x + 1.121372 \cos 3x + 0.04589648 \cos 4x - 0.1022190 \sin x + 0.2754062 \sin 2x - 2.022955 \sin 3x$$

$$S_4(x) = -0.1526819 + 0.04754278 \cos x + 0.6862114 \cos 2x - 1.216913 \cos 3x + 1.176143 \cos 4x - 0.8179387 \sin x + 0.1802450 \sin 2x + 0.273402 \sin 3x$$

5

التقريب	الحقيقي
أ. -69.76415	-62.01255
ب. 9.869502	9.869604
ج. -0.7943605	-0.2739383
د. -0.9593287	-0.9557781

7 إن عناصر  $a_j$  جميعها أصفار. وعناصر  $a_j$  هي كما يلي:

$$a_0 = -4.0008033 \quad a_1 = 3.7906715 \quad a_2 = -2.2230259 \quad a_3 = 0.6258062$$

$$a_4 = -0.3030271 \quad a_5 = 0.1813613 \quad a_6 = -0.1216231 \quad a_7 = 0.0876115$$

$$a_8 = -0.0663172 \quad a_9 = 0.0520612 \quad a_{10} = -0.0420333 \quad a_{11} = 0.0347030$$

$$a_{12} = -0.0291807 \quad a_{13} = 0.0249129 \quad a_{14} = -0.0215458 \quad a_{15} = 0.0188411$$

$$a_{16} = -0.0166380 \quad a_{17} = 0.0148174 \quad a_{18} = -0.0132962 \quad a_{19} = 0.0120123$$

$$a_{20} = -0.0109189 \quad a_{21} = 0.0099801 \quad a_{22} = -0.0091683 \quad a_{23} = 0.0084617$$

$$a_{24} = -0.0078430 \quad a_{25} = 0.0072984 \quad a_{26} = -0.0068167 \quad a_{27} = 0.0063817$$

$$a_{28} = -0.0060069 \quad a_{29} = 0.0056650 \quad a_{30} = -0.0053578 \quad a_{31} = 0.0050840$$

$$a_{32} = -0.0048308 \quad a_{33} = 0.0046040 \quad a_{34} = -0.0043981 \quad a_{35} = 0.0042117$$

$$a_{36} = -0.0040398 \quad a_{37} = 0.0038837 \quad a_{38} = -0.0037409 \quad a_{39} = 0.0036102$$

$$a_{40} = -0.0034903 \quad a_{41} = 0.0033803 \quad a_{42} = -0.0032793 \quad a_{43} = 0.0031846$$

$$a_{44} = -0.0031015 \quad a_{45} = 0.0030233 \quad a_{46} = -0.0029516 \quad a_{47} = 0.0028838$$

$$a_{48} = -0.0028256 \quad a_{49} = 0.0027705 \quad a_{50} = -0.0027203 \quad a_{51} = 0.0026717$$

$$a_{52} = -0.0026333 \quad a_{53} = 0.0025960 \quad a_{54} = -0.0025626 \quad a_{55} = 0.0025338$$

$$a_{56} = -0.0025066 \quad a_{57} = 0.0024837 \quad a_{58} = -0.0024642 \quad a_{59} = 0.0024438$$

$$a_{60} = -0.0024345 \quad a_{61} = 0.0024242 \quad a_{62} = -0.0024169 \quad a_{63} = 0.0024125$$

مجموعة التمارين 1.9 (صفحة 555)

أ. القيم المميزة والمتجهات المميزة المقترنة بها هي  $\lambda_1 = 2, v^{(1)} = (1, 0, 0)'$ ;  $\lambda_2 = 1, v^{(2)} = (0, 2, 1)'$  المجموعة مستقلة خطياً.  $\lambda_3 = -1, v^{(3)} = (-1, 1, 1)'$

ب. القيم المميزة والمتجهات المميزة المقترنة بها هي  $\lambda_1 = 2, v^{(1)} = (0, 1, 0)'$ ;  $\lambda_2 = 3, v^{(2)} = (1, 0, 1)'$  المجموعة مستقلة خطياً.  $\lambda_3 = 1, v^{(3)} = (1, 0, -1)'$

ج. القيم المميزة والمتجهات المميزة المقترنة بها هي  $\lambda_1 = 1, v^{(1)} = (0, -1, 1)'$ ;  $\lambda_2 = 1 + \sqrt{2}, v^{(2)} = (\sqrt{2}, 1, 1)'$  المجموعة مستقلة خطياً.  $\lambda_3 = 1 - \sqrt{2}, v^{(3)} = (-\sqrt{2}, 1, 1)'$

د.  $\lambda_1 = \lambda_2 = 2$  مع  $x^{(2)} = (1, 0, 0)'$  و  $\lambda_3 = 3$  مع  $x^{(3)} = (0, 1, 1)'$   
 3. أ. المصفوفة في (ب) موجبة التحديد.

$$\text{ب. } \begin{bmatrix} 0 & \frac{\sqrt{2}}{2} & \frac{\sqrt{2}}{2} \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & \frac{\sqrt{2}}{2} & -\frac{\sqrt{2}}{2} \end{bmatrix}$$

5. أ. القيم المميزة الثلاث هي ضمن  $\{|\lambda| \leq 2\} \cup \{|\lambda - 2| \leq 2\}$ .

ب. القيم المميزة الثلاث هي ضمن  $R_1 = \{\lambda \mid |\lambda - 4| \leq 2\}$ .

ج. القيم المميزة الحقيقية الثلاث تحقق  $0 \leq \lambda \leq 6$ .

د. القيم المميزة الحقيقية الثلاث تحقق  $1.25 \leq \lambda \leq 8.25$ .

7. المتجهات غير مستقلة خطيًا؛ لأن  $-2v_1 + 7v_2 - 3v_3 = 0$ .

9. إذا كان  $c_1v_1 + \dots + c_kv_k = 0$ ، فإن لكل  $j$  بحيث  $1 \leq j \leq k$ ، يكون لدينا  $c_1v_j^jv_1 + \dots + c_kv_j^jv_k = 0$ .

لكن التعامدية تعطي  $c_iv_j^jv_i = 0$  عند  $i \neq j$  ولذلك فإن  $c_jv_j^jv_j = 0$ ، وبما أن  $v_j^jv_j \neq 0$ ، يجب أن يكون  $c_j = 0$ .

11. بما أن  $\{v_i\}_{i=1}^n$  مستقلة خطيًا في  $\mathbb{R}^n$ ، يوجد الأعداد  $c_1, \dots, c_n$  بحيث  $x = c_1v_1 + \dots + c_nv_n$

لذلك لأي  $k$  و  $1 \leq k \leq n$  يكون  $v_k^kx = c_1v_k^k v_1 + \dots + c_nv_k^k v_n = c_kv_k^k v_k = c_k$

13. أ. القيم المميزة هي  $\lambda_1 = 5.307857563$ ،  $\lambda_2 = -0.4213112993$ ،  $\lambda_3 = -0.1365462647$  مع المتجهات المميزة المقترنة بها

$(0.59020967, 0.51643129, 0.62044441)'$ ،  $(0.77264234, -0.13876278, -0.61949069)'$ ،  $(0.23382978, -0.84501102, 0.4809158)'$

على التوالي.

ب. A غير موجبة محددة خلال  $\lambda_2 < 0$  و  $\lambda_3 < 0$

## مجموعة التمارين 2.9 (صفحة 571)

1. القيم المميزة والمتجهات المميزة التقريبية هي:

أ.  $\mu^{(3)} = 3.666667$ ،  $x^{(3)} = (0.9772727, 0.9318182, 1)'$

ب.  $\mu^{(3)} = 2.000000$ ،  $x^{(3)} = (1, 1, 0.5)'$

ج.  $\mu^{(3)} = 5.000000$ ،  $x^{(3)} = (-0.2578947, 1, -0.2842105)'$

د.  $\mu^{(3)} = 5.038462$ ،  $x^{(3)} = (1, 0.2213741, 0.3893130, 0.4045802)'$

3. القيم المميزة والمتجهات المميزة التقريبية هي:

أ.  $\mu^{(3)} = 1.027730$ ،  $x^{(3)} = (-0.1889082, 1, -0.7833622)'$

ب.  $\mu^{(3)} = -0.4166667$ ،  $x^{(3)} = (1, -0.75, -0.6666667)'$

ج.  $\mu^{(3)} = 17.64493$ ،  $x^{(3)} = (-0.3805794, -0.09079132, 1)'$

د.  $\mu^{(3)} = 1.378684$ ،  $x^{(3)} = (-0.3690277, -0.2522880, 0.2077438, 1)'$

5. القيم المميزة والمتجهات المميزة التقريبية هي:

أ.  $\mu^{(3)} = 3.959538$ ،  $x^{(3)} = (0.5816124, 0.5545606, 0.5951383)'$

ب.  $\mu^{(3)} = 2.0000000$ ،  $x^{(3)} = (-0.6666667, -0.6666667, -0.3333333)'$

ج.  $\mu^{(3)} = 7.189567$ ،  $x^{(3)} = (0.5995308, 0.7367472, 0.3126762)'$

د.  $\mu^{(3)} = 6.037037$ ،  $x^{(3)} = (0.5073714, 0.4878571, -0.6634857, -0.2536857)'$

7. القيم المميزة والمتجهات المميزة التقريبية هي:

أ.  $\lambda_1 \approx \mu^{(9)} = 3.999908$ ،  $x^{(9)} = (0.9999943, 0.9999828, 1)'$

ب.  $\lambda_1 \approx \mu^{(13)} = 2.414214$ ،  $x^{(13)} = (1, 0.7071429, 0.7070707)'$



$$\lambda_1 \approx \mu^{(9)} = 5.124749, \quad \mathbf{x}^{(9)} = (-0.2424476, 1, -0.3199733)^t \quad \text{ج.}$$

$$\lambda_1 \approx \mu^{(24)} = 5.235861, \quad \mathbf{x}^{(24)} = (1, 0.6178361, 0.1181667, 0.4999220)^t \quad \text{د.}$$

$$\mathbf{x}^{(9)} = (-0.19999391, 1, -0.79999087)^t \quad \text{مع } \mu^{(9)} = 1.03001523 \quad \text{أ.}$$

$$\mathbf{x}^{(12)} = (1, -0.70709184, -0.707121720)^t \quad \text{مع } \mu^{(12)} = -0.41421356 \quad \text{ب.}$$

$$\mu^{(42)} = 1.63663642 \quad \text{لم تتقارب الطريقة في 25 تكرارًا. وعلى أي حال فالتقارب يحصل مع}$$

$$\mathbf{x}^{(42)} = (-0.57068151, 0.3635658, 1)^t \quad \text{و}$$

$$\mathbf{x}^{(9)} = (-0.38194003, -0.23610068, 0.23601909, 1)^t \quad \text{مع } \mu^{(9)} = 1.38195929 \quad \text{د.}$$

1. القيم المميزة والمتجهات المميزة التقريبية هي:

$$\mu^{(8)} = 4.0000000, \quad \mathbf{x}^{(8)} = (0.5773547, 0.5773282, 0.5773679)^t \quad \text{أ.}$$

$$\mu^{(13)} = 2.414214, \quad \mathbf{x}^{(13)} = (-0.7071068, -0.5000255, -0.4999745)^t \quad \text{ب.}$$

$$\mu^{(16)} = 7.223663, \quad \mathbf{x}^{(16)} = (0.6247845, 0.7204271, 0.3010466)^t \quad \text{ج.}$$

$$\mu^{(20)} = 7.086130, \quad \mathbf{x}^{(20)} = (0.3325999, 0.2671862, -0.7590108, -0.4918246)^t \quad \text{د.}$$

13. القيم المميزة والمتجهات المميزة التقريبية هي:

$$\lambda_2 \approx \mu^{(1)} = 1.000000, \quad \mathbf{x}^{(1)} = (-2.999908, 2.999908, 0)^t \quad \text{أ.}$$

$$\lambda_2 \approx \mu^{(1)} = 1.000000, \quad \mathbf{x}^{(1)} = (0, -1.414214, 1.414214)^t \quad \text{ب.}$$

$$\lambda_2 \approx \mu^{(6)} = 1.636734, \quad \mathbf{x}^{(6)} = (1.783218, -1.135350, -3.124733)^t \quad \text{ج.}$$

$$\lambda_2 \approx \mu^{(10)} = 3.618177, \quad \mathbf{x}^{(10)} = (0.7236390, -1.170573, 1.170675, -0.2763374)^t \quad \text{د.}$$

15. القيم المميزة والمتجهات المميزة التقريبية هي:

$$\mu^{(8)} = 4.000001, \quad \mathbf{x}^{(8)} = (0.9999773, 0.99993134, 1)^t \quad \text{أ.}$$

ب. الطريقة لا تتحقق لأنها مقسومة على صفر

$$\mu^{(7)} = 5.124890, \quad \mathbf{x}^{(7)} = (-0.2425938, 1, -0.3196351)^t \quad \text{ج.}$$

$$\mu^{(15)} = 5.236112, \quad \mathbf{x}^{(15)} = (1, 0.6125369, 0.1217216, 0.4978318)^t \quad \text{د.}$$

17. القيم المميزة والمتجهات المميزة التقريبية هي:

$$\mu^{(2)} = 1.000000, \quad \mathbf{x}^{(2)} = (0.1542373, -0.7715828, 0.6171474)^t \quad \text{أ.}$$

$$\mu^{(13)} = 1.000000, \quad \mathbf{x}^{(13)} = (0.00007432, -0.7070723, 0.7071413)^t \quad \text{ب.}$$

$$\mu^{(14)} = 4.961699, \quad \mathbf{x}^{(14)} = (-0.4814472, 0.05180473, 0.8749428)^t \quad \text{ج.}$$

$$\mu^{(17)} = 4.428007, \quad \mathbf{x}^{(17)} = (0.7194230, 0.4231908, 0.1153589, 0.5385466)^t \quad \text{د.}$$

19. أ. لدينا  $|\lambda| \leq 6$  للقيم المميزة  $\lambda$  جميعها.

$$\mathbf{x}^{(133)} = (1, 0.7166727, 0.2568099, 0.04601217)^t \quad \text{مع المتجه المميز التقريبي } \mu^{(133)} = 0.69766854 \quad \text{ب.}$$

$$\text{ج. كثيرة حدود الخاصية هي } P(\lambda) = \lambda^4 - \frac{1}{4}\lambda - \frac{1}{16} \quad \text{مع القيم المميزة}$$

$$\lambda_1 = 0.6976684972, \quad \lambda_2 = -0.2301775942 + 0.56965884i, \quad \lambda_3 = -0.2301775942 - 0.56965884i, \quad \lambda_4 = -0.237313308.$$

د. إن مجتمع الخنافس يجب أن يصل إلى الصفر؛ لأن  $A$  متقاربة.

21. باستخدام طريقة معكوس القوة مع  $\mathbf{x}^{(0)} = (1, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 1)^t$  و  $q = 0$  نحصل على النتائج الآتية:

$$\mu^{(49)} = 1.0201926, \quad \text{so } \rho(A^{-1}) \approx 1/\mu^{(49)} = 0.9302071 \quad \text{أ.}$$

$$\mu^{(30)} = 1.0404568, \quad \text{so } \rho(A^{-1}) \approx 1/\mu^{(30)} = 0.9611163 \quad \text{ب.}$$

$$\mu^{(22)} = 1.0606974, \quad \text{so } \rho(A^{-1}) \approx 1/\mu^{(22)} = 0.9427760 \quad \text{ج.}$$

23. بإيجاد  $A^{-1}B$  واستخدام طريقة القوة مع  $\mathbf{x}^{(0)} = (1, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 1)^t$  نحصل على النتائج الآتية:

$$\text{أ. نصف القطر الطيفي هو } \mu^{(46)} = 0.9800021 \quad \text{تقريبًا.}$$

$$\text{ب. نصف القطر الطيفي هو } \mu^{(25)} = 0.9603543 \quad \text{تقريبًا.}$$

ج. نصف القطر الطيفي هو  $\mu^{(18)} = 0.9410754$  تقريباً.

### مجموعة التمارين 3.9 (صفحة 581)

1. تنتج طريقة هاوسهولدر Householder المصفوفات الثلاثية الأقطار الآتية:

$$\begin{bmatrix} 2.0000000 & 1.414214 & 0.0 \\ 1.414214 & 1.000000 & 0.0 \\ 0.0 & 0.0 & 3.0 \end{bmatrix} \text{ ب.} \quad \begin{bmatrix} 12.00000 & -10.77033 & 0.0 \\ 10.77033 & 3.862069 & 5.344828 \\ 0.0 & 5.344828 & 7.137931 \end{bmatrix} \text{ أ.}$$

$$\begin{bmatrix} 4.750000 & -2.263846 & 0.0 \\ -2.263846 & 4.475610 & -1.219512 \\ 0.0 & -1.219512 & 5.024390 \end{bmatrix} \text{ د.} \quad \begin{bmatrix} 1.000000 & -1.414214 & 0.0 \\ -1.414214 & 1.000000 & 0.0 \\ 0.0 & 0.0 & 1.000000 \end{bmatrix} \text{ ج.}$$

3. تنتج طريقة هاوسهولدر Householder المصفوفات الثلاثية الأقطار الآتية:

$$\begin{bmatrix} -1.0000000 & -3.0655513 & 0.0000000 \\ -3.6055513 & -0.23076923 & 3.1538462 \\ 0.0000000 & 0.15384615 & 2.2307692 \end{bmatrix} \text{ ب.} \quad \begin{bmatrix} 2.0000000 & 2.8284271 & 1.4142136 \\ -2.8284271 & 1.0000000 & 2.0000000 \\ 0.0000000 & 2.0000000 & 3.0000000 \end{bmatrix} \text{ أ.}$$

$$\begin{bmatrix} 4.0000000 & 1.7320508 & 0.0000000 & 0.0000000 \\ 1.7320508 & 2.3333333 & 0.23570226 & 0.40824829 \\ 0.0000000 & -0.47140452 & 4.6666667 & -0.57735027 \\ 0.0000000 & 0.0000000 & 0.0000000 & 5.0000000 \end{bmatrix} \text{ د.} \quad \begin{bmatrix} 5.0000000 & 4.9497475 & -1.4320780 & -1.5649769 \\ -1.4142136 & -2.0000000 & -2.4855515 & 1.8226448 \\ 0.0000000 & -5.4313902 & -1.4237288 & -2.6486542 \\ 0.0000000 & 0.0000000 & 1.5939865 & 5.4237288 \end{bmatrix} \text{ ج.}$$

### مجموعة التمارين 4.9 (صفحة 591)

1. تنتج تكرار خوارزمية QR المصفوفات الآتية:

$$A^{(3)} = \begin{bmatrix} 4.535466 & 1.212648 & 0.0 \\ 1.212648 & 3.533242 & 3.83 \times 10^{-7} \\ 0.0 & 3.83 \times 10^{-7} & -0.06870782 \end{bmatrix} \text{ ب.} \quad A^{(3)} = \begin{bmatrix} 0.6939977 & -0.3759745 & 0.0 \\ -0.3759745 & 1.892417 & -0.03039696 \\ 0.0 & -0.03039696 & 3.413585 \end{bmatrix} \text{ أ.}$$

$$A^{(3)} = \begin{bmatrix} 4.679567 & -0.2969009 & 0.0 \\ -2.969009 & 3.052484 & -1.207346 \times 10^{-5} \\ 0.0 & -1.207346 \times 10^{-5} & 1.267949 \end{bmatrix} \text{ ج.}$$

$$A^{(3)} = \begin{bmatrix} 0.3862092 & 0.4423226 & 0.0 & 0.0 \\ 0.4423226 & 1.787694 & -0.3567744 & 0.0 \\ 0.0 & -0.3567744 & 3.080815 & 3.116382 \times 10^{-5} \\ 0.0 & 0.0 & 3.116382 \times 10^{-5} & 4.745281 \end{bmatrix} \text{ د.}$$

$$A^{(3)} = \begin{bmatrix} -2.826365 & 1.130297 & 0.0 & 0.0 \\ 1.130297 & -2.429647 & -0.1734156 & 0.0 \\ 0.0 & -0.1734156 & 0.8172086 & 1.863997 \times 10^{-9} \\ 0.0 & 0.0 & 1.863997 \times 10^{-9} & 3.438803 \end{bmatrix} \text{ هـ.}$$

$$A^{(3)} = \begin{bmatrix} 0.2763388 & 0.1454371 & 0.0 & 0.0 \\ 0.1454371 & 0.4543713 & 0.1020836 & 0.0 \\ 0.0 & 0.1020836 & 1.174446 & -4.36 \times 10^{-5} \\ 0.0 & 0.0 & -4.36 \times 10^{-5} & 0.9948441 \end{bmatrix} \text{ و.}$$

3. للمصفوفات في التمرين (1) القيم المميزة الآتية، وهي دقيقة ضمن  $10^{-5}$ :

$$\begin{array}{ll} \text{أ.} & 3.414214, 2.000000, 0.58578644 \\ \text{ب.} & -0.06870782, 5.346462, 2.722246 \\ \text{ج.} & 1.267949, 4.732051, 3.000000 \\ \text{د.} & 1.77283, 1.822717, 0.2547188 \\ \text{هـ.} & 3.438803, 0.8275517, -1.488068, -3.778287 \\ \text{و.} & 0.9948440, 1.189091, 0.5238224, 0.1922421 \end{array}$$

5. للمصفوفات في التمرين (1) المتجهات المميزة الآتية، وهي دقيقة ضمن  $10^{-5}$ :

- $(-0.7071067, 1, -0.7071067)^t, (1, 0, -1)^t, (0.7071068, 1, 0.7071068)^t$   
 $(0.1741299, -0.5343539, 1)^t, (0.4261735, 1, 0.4601443)^t, (1, -0.2777544, -0.3225491)^t$   
 $(0.2679492, 0.7320508, 1)^t, (1, -0.7320508, 0.2679492)^t, (1, 1, -1)^t$   
 $(-0.08029447, -0.3007254, 0.7452812, 1)^t, (0.4592880, 1, -0.7179949, 0.8727118)^t, (0.8727118, 0.7179949, 1, -0.4592880)^t$   
 $(1, -0.7452812, -0.3007254, 0.08029447)^t$   
 $(-0.01289861, -0.07015299, 0.4388026, 1)^t, (-0.1018060, -0.2878618, 1, -0.4603102)^t, (1, 0.5119322, 0.2259932, -0.05035423)^t$   
 $(-0.5623391, 1, 0.2159474, -0.03185871)^t$   
 $(-0.1520150, -0.3008950, -0.05155956, 1)^t, (0.3627966, 1, 0.7459807, 0.3945081)^t, (1, 0.09528962, -0.6907921, 0.1450703)^t$   
 $(0.8029403, -0.9884448, 1, -0.1237995)^t$

7. أ. لتكن  $y = Px$  و  $P = \begin{bmatrix} \cos \theta & -\sin \theta \\ \sin \theta & \cos \theta \end{bmatrix}$  حيث  $\|x\|_2 = \|y\|_2$  استخدم العلاقة  $x_1 + ix_2 = re^{i\alpha}$  حيث  $r = \|x\|_2$  و  $y_1 + iy_2 = re^{i(\alpha+\theta)}$  وكذلك  $\alpha = \tan^{-1}(x_2/x_1)$ .

ب. دع  $x = (1, 0)^t$  و  $\theta = \pi/4$ .

9. تتكون  $C = RQ$  حيث  $R$  مصفوفة مثلثية عليا و  $Q$  مصفوفة Hessenberg العليا. لذلك فإن  $c_{ij} = \sum_{k=1}^n r_{ik}q_{kj}$  وبما أن  $R$  مصفوفة مثلثية عليا، فإن  $r_{ik} = 0$  إذا كان  $k < i$ . لذلك فإن  $c_{ij} = \sum_{k=i}^n r_{ik}q_{kj}$  وبما أن  $Q$  مصفوفة Hessenberg، فإن  $q_{kj} = 0$  إذا كان  $k > j - 1$ . لذلك فإن  $c_{ij} = \sum_{k=i}^{j+1} r_{ik}q_{kj}$  سيكون المجموع صفراً إذا كانت  $i > j + 1$  ولذلك فإن  $c_{ij} = 0$  إذا كانت  $i \geq j + 2$ . وهذا يعني أن  $C$  مصفوفة Hessenberg العليا.

13. أ. ضمن  $10^{-5}$ ، القيم المميزة هي 2.618034, 3.618034, 1.381966, 0.3819660

ب. بدلالة  $p$  و  $P$  فإن القيم المميزة هي  $-65.45085p/p, -90.45085p/p, -34.54915p/p, -9.549150p/p$

15. القيم المميزة الحقيقية هي كما يلي:

أ. عندما  $\alpha = \frac{1}{4}$  يكون لدينا 0.97974649, 0.92062677, 0.82743037, 0.70770751, 0.57115742, 0.42884258, 0.29229249  
0.17256963, 0.07937323, 0.02025351

ب. عندما  $\alpha = \frac{1}{2}$  يكون لدينا 0.95949297, 0.84125353, 0.65486073, 0.41541501, 0.14231484, -0.14231484, -0.41541501  
-0.65486073, -0.84125353, -0.95949297

ج. عندما  $\alpha = \frac{3}{4}$  يكون لدينا 0.93923946, 0.76188030, 0.48229110, 0.12312252, -0.28652774, -0.71347226, -1.12312252  
-1.48229110, -1.76188030, -1.93923946

### مجموعة التمارين 1.10 (صفحة 605)

1. استخدم النظرية (5.10).

3. استخدم النظرية (5.10) لكل واحدة من المشتقات الجزئية.

5. أ. مع  $x^{(0)} = (0, 0)^t$  وحد سماح  $10^{-5}$ ، يكون لدينا  $x^{(13)} = (0.9999973, 0.9999973)^t$

ب. مع  $x^{(0)} = (0, 1)^t$  وحد سماح  $10^{-5}$ ، يكون لدينا  $x^{(11)} = (0.9999984, 0.9999991)^t$

7. أ. مع  $x^{(0)} = (1, 1, 1)^t$  يكون لدينا  $x^{(5)} = (5.0000000, 0.0000000, -0.5235988)^t$

ب. مع  $x^{(0)} = (1, 1, 1)^t$  يكون لدينا  $x^{(9)} = (1.0364011, 1.0857072, 0.93119113)^t$

ج. مع  $x^{(0)} = (0, 0, 0.5)^t$  يكون لدينا  $x^{(5)} = (0.0000000, 0.09999999, 1.0000000)^t$

د. مع  $x^{(0)} = (0, 0, 0)^t$  يكون لدينا  $x^{(5)} = (0.49814471, -0.19960600, -0.52882595)^t$

9. أ. مع  $x^{(0)} = (1, 1, 1)^t$  يكون لدينا  $x^{(3)} = (0.5000000, 0, -0.5235988)^t$

ب. مع  $x^{(0)} = (1, 1, 1)^t$  يكون لدينا  $x^{(4)} = (1.0364000, 1.085707, 0.9311914)^t$

ج. مع  $x^{(0)} = (0, 0, 0)^t$  يكون لدينا  $x^{(3)} = (0, 0.1000000, 1.0000000)^t$

د. مع  $x^{(0)} = (0, 0, 0)^t$  يكون لدينا  $x^{(4)} = (0.4981447, -0.1996059, -0.5288260)^t$

1. نحصل على حل مستقر عندما  $x_1 = 8000$  و  $x_2 = 4000$

## مجموعة التمارين 2.10 (صفحة 613)

1. أ.  $x^{(2)} = (0.4958936, 1.983423)^t$

ب.  $x^{(2)} = (-0.5131616, -0.01837622)^t$

ج.  $x^{(2)} = (-23.942626, 7.6086797)^t$

3. د. لا يمكن حساب  $x^{(1)}$ ؛ لأن  $J(0)$  منفردة.

أ.  $(0.5, 0.2)^t$  and  $(1.1, 6.1)^t$

ج.  $(-1, 3.5)^t, (2.5, 4)^t$

ب.  $(-0.35, 0.05)^t, (0.2, -0.45)^t, (0.4, -0.5)^t$  and  $(1, -0.3)^t$

د.  $(0.11, 0.27)^t$

5. أ. مع  $x^{(0)} = (0.5, 2)^t$  يكون لدينا  $x^{(3)} = (0.5, 2)^t$  ومع  $x^{(0)} = (1.1, 6.1)$  يكون لدينا  $x^{(3)} = (1.0967197, 6.0409329)^t$ ب. مع  $x^{(0)} = (-0.35, 0.05)^t$  يكون لدينا  $x^{(3)} = (-0.37369822, 0.05626649)^t$ مع  $x^{(0)} = (0.2, -0.45)^t$  يكون لدينا  $x^{(4)} = (0.14783924, -0.43617762)^t$ مع  $x^{(0)} = (0.4, -0.5)^t$  يكون لدينا  $x^{(3)} = (0.40809566, -0.49262939)^t$ مع  $x^{(0)} = (1, -0.3)^t$  يكون لدينا  $x^{(4)} = (1.0330715, -0.27996184)^t$ ج. مع  $x^{(0)} = (-1, 3.5)^t$  يكون لدينا  $x^{(1)} = (-1, 3.5)^t$  ومع  $x^{(0)} = (2.5, 4)^t$  يكون لدينا  $x^{(3)} = (2.546947, 3.984998)^t$ د. مع  $x^{(0)} = (0.11, 0.27)^t$  يكون لدينا  $x^{(6)} = (0.1212419, 0.2711051)^t$ أ.  $x^{(5)} = (0.5000000, 0.8660254)^t$ 

ب.  $x^{(6)} = (1.772454, 1.772454)^t$

ج.  $x^{(5)} = (-1.456043, -1.664230, 0.4224934)^t$ 

د.  $x^{(4)} = (0.4981447, -0.1996059, -0.5288260)^t$

9. مع  $x^{(0)} = (1, 1 - 1)^t$  و  $TOL = 10^{-6}$  يكون لدينا  $x^{(20)} = (0.5, 9.5 \times 10^{-7}, -0.5235988)^t$ 11. عندما يكون البعد  $n$  هو 1. فإن دالة  $F(x) = f_1(x)$  بعنصر (مكون) واحد، وإن للمتجه  $x$  عنصراً (مكوناً) واحداً  $x_1 = x$ .في هذه الحالة، فإن مصفوفة جاكوبيان Jacobian  $J(x)$  تنقلص إلى مصفوفة  $J(x) = f'(x) = f'(x)$  بعنصر واحد  $1 \times 1$ .وبذلك فإن معادلة المتجه  $x^{(k)} = x^{(k-1)} - J(x^{(k-1)})^{-1} F(x^{(k-1)})$  تصبح معادلة الثابت  $x_k = x_{k-1} - f(x_{k-1}) / f'(x_{k-1})$ 13. مع  $\theta_i^{(0)} = 1$  عند كل  $i = 1, 2, \dots, 20$  نحصل على النتائج الآتية:

$i$	1	2	3	4	5	6	
$\theta_i^{(5)}$	0.14062	0.19954	0.24522	0.28413	0.31878	0.35045	
$i$	7	8	9	10	11	12	13
$\theta_i^{(5)}$	0.37990	0.40763	0.43398	0.45920	0.48348	0.50697	0.52980
$i$	14	15	16	17	18	19	20
$\theta_i^{(5)}$	0.55205	0.57382	0.59516	0.61615	0.63683	0.65726	0.67746

## مجموعة التمارين 3.10 (صفحة 622)

ب.  $x^{(2)} = (-0.3250070, -0.1386967)^t$

د.  $x^{(3)} = (1.77949990, 1.74339606)^t$

ب. مع  $x^{(0)} = (0, 0)^t$  يكون لدينا  $x^{(9)} = (-0.3736982, 0.05626649)^t$ 

د.  $x^{(8)} = (1.772454, 1.772454)^t$

أ.  $x^{(2)} = (0.4777920, 1.927557)^t$

ج.  $x^{(2)} = (0.52293721, 0.82434906)^t$

3. أ. مع  $x^{(0)} = (0, 0)^t$  يكون لدينا  $x^{(8)} = (0.5, 2)^t$ 

ج.  $x^{(9)} = (0.5, 0.8660254)^t$

5. أ. مع  $x^{(0)} = (2.5, 4)^t$  يكون لدينا  $x^{(3)} = (2.546947, 3.984998)^t$

ب. مع  $x^{(0)} = (0.11, 0.27)^t$  يكون لدينا  $x^{(4)} = (0.1212419, 0.2711052)^t$

ج. مع  $x^{(0)} = (1, 1, 1)^t$  يكون لدينا  $x^{(3)} = (1.036401, 1.085707, 0.9311914)^t$

د. مع  $x^{(0)} = (1, -1, 1)^t$  يكون لدينا  $x^{(8)} = (0.9, -1, 0.5)^t$  ومع  $x^{(8)} = (1, 1, -1)^t$  يكون لدينا  $x^{(8)} = (0.5, 1, -0.5)^t$

7. مع  $x^{(0)} = (1, 1 - 1)^t$  يكون لدينا  $x^{(56)} = (0.5000591, 0.01057235, -0.5224818)^t$

9 لتكن  $\lambda$  قيمة مميزة لـ  $M = (I + uv^t)$  مع متجه مميز  $x \neq 0$ . لذلك  $\lambda x = Mx = (I + uv^t)x = x + (v^t x)u$  لذا  $(\lambda - 1)x = (v^t x)u$  وإذا كان  $\lambda = 1$  فإن  $v^t x = 0$ . ولذلك فإن  $\lambda = 1$  عبارة عن قيمة مميزة لـ  $M$  مع مضروب  $(n-1)$  ومتجهات مميزة  $x^{(1)}, \dots, x^{(n-1)}$ . إذا كان  $\lambda \neq 1$  فإن  $\lambda - 1 \neq 0$  ويؤدي إلى أن  $x = \alpha u$  افتراض أن  $x = \alpha u$  حيث  $v^t x^{(j)} = 0$  عند  $j = 1, \dots, n-1$  مفترضين أن  $\lambda \neq 1$  يؤدي إلى أن  $x$  و  $u$  متوازيان. افترض أن  $x = \alpha u$  سيكون  $(\lambda - 1)\alpha u = (v^t(\alpha u))u$  وبذلك  $(\lambda - 1)u = v^t u$  الذي يؤدي إلى كون  $\lambda - 1 = v^t u$  أو  $\lambda = 1 + v^t u$ . لذلك فإن لـ  $M$  قيمًا مميزة  $\lambda_i$  حيث  $\lambda_i = 1$  عند  $i = 1, \dots, n-1$  و  $\lambda_n = 1 + v^t u$  ولكون  $\det M = \prod_{i=1}^n \lambda_i$  يكون لدينا  $\det M = 1 + v^t u$

11. مع  $x^{(0)} = (0.75, 1.25)^t$  يكون لدينا  $x^{(4)} = (0.7501948, 1.184712)^t$ . ولذلك فإن  $a = 0.7501948$ ,  $b = 1.184712$  وإن الخطأ هو  $19^{-96}$ .

### مجموعة التمارين 4.10 (صفحة 630)

1. مع  $x^{(0)} = (0, 0)^t$  يكون لدينا  $x^{(11)} = (0.4943541, 1.948040)^t$

ب. مع  $x^{(0)} = (1, 1)^t$  يكون لدينا  $x^{(2)} = (0.4970073, 0.8644143)^t$

ج. مع  $x^{(0)} = (2, 2)^t$  يكون لدينا  $x^{(1)} = (1.736083, 1.804428)^t$

د. مع  $x^{(0)} = (0, 0)^t$  يكون لدينا  $x^{(2)} = (-0.3610092, 0.05788368)^t$

ب.  $x^{(3)} = (0.5, 0.8660254)^t$

د.  $x^{(3)} = (-0.3736982, 0.05626649)^t$

3.  $x^{(3)} = (0.5, 2)^t$

ج.  $x^{(4)} = (1.772454, 1.772454)^t$

ب.  $x^{(3)} = (0.5, 1, -0.5)^t$

د.  $x^{(6)} = (0.0000000, 0.10000001, 1.0000000)^t$

5. أ.  $x^{(3)} = (1.036400, 1.085707, 0.9311914)^t$

ج.  $x^{(5)} = (-1.456043, -1.664230, 0.4224934)^t$

### مجموعة التمارين 5.10 (صفحة 673)

ج.  $(2.173110, -1.3627731)^t$

ب.  $(0.42105263, 2.6184211)^t$

1. أ.  $(3, -2.25)^t$

3. إن استخدام  $x(0) = 0$  في الفقرات كلها يعطي:

ب.  $(-0.41342613, 0.096669468)^t$

د.  $(6.1935484, 18.532258, -21.725806)^t$

.  $(0.44006047, 1.8279835)^t$

ج.  $(0.49858909, 0.24999091, -0.52067978)^t$

5. أ. مع  $x(0) = (-1, 3.5)^t$  تكون النتيجة  $(-1, 3.5)^t$

ومع  $x(0) = (2.5, 4)^t$  تكون النتيجة  $(-1, 3.5)^t$

ب. مع  $x(0) = (0.11, 0.27)^t$  تكون النتيجة  $(0.12124195, 0.27110516)^t$

ج. مع  $x(0) = (1, -1)^t$  تكون النتيجة  $(1.03640047, 1.08570655, 0.93119144)^t$

د. مع  $x(0) = (1, -1, 1)^t$  تكون النتيجة  $(0.90016074, -1.00238008, 0.496610937)^t$

ومع  $x(0) = (1, 1, -1)^t$  تكون النتيجة  $(0.50104035, 1.00238008, -0.49661093)^t$

7. أ. مع  $x(0) = (-1, 3.5)^t$  تكون النتيجة  $(-1, 3.5)^t$  ومع  $x(0) = (2.5, 4)^t$  تكون النتيجة  $(2.5469465, 3.9849975)^t$

ب. مع  $x(0) = (0.11, 0.27)^t$  تكون النتيجة  $(0.12124191, 0.27110516)^t$

ج. مع  $x(0) = (1, 1, 1)^t$  تكون النتيجة  $(1.03640047, 1.08570655, 0.93119144)^t$

د. مع  $x(0) = (1, -1, 1)^t$  تكون النتيجة  $(0.900015964, -1.00021826, 0.49968944)^t$

ومع  $x(0) = (1, 1, -1)^t$  تكون النتيجة  $(0.5009653, 1.00021826, -0.49968944)^t$

$$.9 \quad (0.50024553, 0.078230039, 0.52156996)'$$

$$.11 \quad 0 = G(\lambda, x(\lambda)) = F(x(\lambda)) - e^{-\lambda} F(x(0)) \text{ لدينا } \lambda \text{ يكون لدينا}$$

$$\text{لذلك } J(x(\lambda)) x'(\lambda) = -e^{-\lambda} F(x(0)) = -F(x(0)) \text{ و } 0 = \frac{\partial F(x(\lambda))}{\partial x} \frac{dx}{d\lambda} + e^{-\lambda} F(x(0)) = J(x(\lambda)) x'(\lambda) + e^{-\lambda} F(x(0))$$

وعليه فإن

$$x'(\lambda) = -J(x(\lambda))^{-1} F(x(0))$$

ومع  $N = 1$ ، يكون لدينا  $h = 1$ ، لذلك فإن

$$x(1) = x(0) - J(x(0))^{-1} F(x(0))$$

وعلى أي حال فإن طريقة نيوتن تعطي

$$x^{(1)} = x^{(0)} - J(x^{(0)})^{-1} F(x^{(0)})$$

ولأن  $x(0) = x^{(0)}$ ، يكون لدينا  $x(1) = x^{(1)}$

مجموعة التمارين 1.11 (صفحة 648)

1. تعطي خوارزمية القذف الخطي Linear Shooting Algorithm النتائج في الجداول الآتية:

$y(x_i)$	$w_{1i}$	$x_i$	$i$	ب.	$y(x_i)$	$w_{1i}$	$x_i$	$i$	أ.
0.3936767	0.3937095	0.25	1		0.82402714	0.82432432	0.5	1	
0.8240271	0.8240948	0.50	2						
1.337086	1.337160	0.75	3						

3. تعطي خوارزمية القذف الخطي Linear Shooting Algorithm النتائج في الجداول الآتية:

$y(x_i)$	$w_{1i}$	$x_i$	$i$	ب.	$y(x_i)$	$w_{1i}$	$x_i$	$i$	أ.
0.1676243	0.1676179	1.25	5		0.7831923	0.7833204	0.3	3	
0.4581935	0.4581901	1.50	10		0.6022801	0.6023521	0.6	6	
0.6077740	0.6077718	1.75	15		0.8568760	0.8568906	0.9	9	

$y(x_i)$	$w_{1i}$	$x_i$	$i$	د.	$y(x_i)$	$w_{1i}$	$x_i$	$i$	ج.
0.06553420	0.0655336	1.3	3		-0.5185728	-0.5185754	0.3	3	
0.07745947	0.0774590	1.6	6		-0.2195247	-0.2195271	0.6	6	
0.03056208	0.0305619	1.9	9		-0.0406570	-0.0406577	0.9	9	

5. تعطي خوارزمية القذف الخطي Linear Shooting Algorithm مع  $h = 0.05$  النتائج الآتية:

$w_{1i}$	$x_i$	$i$
0.04990547	0.3	6
0.00673795	0.5	10
0.00033755	0.8	16

تعطي خوارزمية القذف الخطي Linear Shooting Algorithm مع  $h = 0.1$  النتائج الآتية:

$w_{1i}$	$x_i$	$i$
0.05273437	0.3	3
0.00741571	0.5	5
0.00038976	0.8	8

7. أ. الكامن التقريبي هو  $u(3) \approx 36.66702$  مستخدمين  $h = 0.1$ .

ب. الكامن الحقيقي هو  $u(3) = 36.66667$ .

9. أ. لا توجد حلول إذا كانت  $b$  عددًا صحيحًا مضاعفًا  $\pi$ ، وإن  $B \neq 0$ .

ب. يوجد حل وحيد متى كانت  $b$  ليست عددًا صحيحًا مضاعفًا  $\pi$ .

ج. هناك عدد لانهائي من الحلول إذا كانت  $b$  عددًا صحيحًا مضاعفًا  $\pi$ ، وأن  $B = 0$ .

مجموعة التمارين 2.11 (صفحة 655)

1 تعطي خوارزمية القذف اللاخطي  $w_1 = 0.405505 \approx \ln 1.5 = 0.405465$

3 تعطي خوارزمية القذف اللاخطي النتائج في الجداول الآتية:

$w_{2i}$	$w_{1i}$	$x_i$	$i$
0.00037561	2.00000000	1.00000000	0
0.30438685	2.03368970	1.20000000	1
0.48837177	2.11465981	1.40000000	2
0.60800801	2.22530062	1.60000000	3
0.68995503	2.35575016	1.80000000	4
0.74803626	2.50001814	2.00000000	5

التقارب في 7 تكرارات  $t = 0.00037560915$

$w_{2i}$	$w_{1i}$	$x_i$	$i$
1.00003300	0.00000000	1.00000000	0
1.55599879	0.12685765	1.10000000	1
2.22764352	0.31505131	1.20000000	2
3.02019435	0.57641412	1.30000000	3
3.93845898	0.92328031	1.40000000	4
4.98688802	1.36844649	1.50000000	5
6.16962437	1.92513857	1.60000000	6
7.49054305	2.60698306	1.70000000	7
8.95328379	3.42798193	1.80000000	8
10.56127800	4.40249050	1.90000000	9
12.31777134	5.54519780	2.00000000	10

التقارب في 8 تكرارات  $t = 1.0000330$

$w_{2i}$	$w_{1i}$	$x_i$	$i$
-0.24999645	0.50000000	1.00000000	0
-0.20660805	0.45454784	1.20000000	1
-0.17360737	0.41667074	1.40000000	2
-0.14792494	0.38462082	1.60000000	3
-0.12754660	0.35714950	1.80000000	4
-0.11110631	0.33334113	2.00000000	5

التقارب في 3 تكرارات  $t = -0.24999645$

$w_{2i}$	$w_{1i}$	$x_i$	$i$
0.24999064	1.19314718	2.00000000	0
0.24792509	1.24300222	2.20000000	1
0.24304604	1.29213370	2.40000000	2
0.23667511	1.34012348	2.60000000	3
0.22957777	1.38675666	2.80000000	4
0.22220426	1.43193699	3.00000000	5

التقارب في 3 تكرارات  $t = 0.24999064$

5. أ. عدّل الخوارزمية (2.11) بحسب الآتي:

الخطوة	المضمون
1	$h = (b - a)/N$ $k = 2;$ ضع $TK1 = (\beta - \alpha)/(b - a)$
2	ضع $w_{1,0} = \alpha$ ضع $w_{2,0} = TK1$
3	عند $i = 1, \dots, N$ نفذ الخطوتين 4 و 5.
4	ضع $x = a + (i - 1)h$

$k_{1,1} = hw_{2,i-1};$ $k_{1,2} = hf(x, w_{1,i-1}, w_{2,i-1});$ $k_{2,1} = h(w_{2,i-1} + k_{1,2}/2);$ $k_{2,2} = hf(x + h/2, w_{1,i-1} + k_{1,1}/2, w_{2,i-1} + k_{1,2}/2);$ $k_{3,1} = h(w_{2,i-1} + k_{2,2}/2);$ $k_{3,2} = hf(x + h/2, w_{1,i-1} + k_{2,1}/2, w_{2,i-1} + k_{2,2}/2);$ $k_{4,1} = h(w_{2,i-1} + k_{3,2}/2);$ $k_{4,2} = hf(x + h/2, w_{1,i-1} + k_{3,1}, w_{2,i-1} + k_{3,2});$ $w_{1,i} = w_{1,i-1} + (k_{1,1} + 2k_{2,1} + 2k_{3,1} + k_{4,1})/6;$ $w_{2,i} = w_{2,i-1} + (k_{1,2} + 2k_{2,2} + 2k_{3,2} + k_{4,2})/6.$	ضع	5
$TK2 = TK1 + (\beta - w_{1,N})/(b - a)$	ضع	6
ما دام $(k \leq M)$ فنفذ الخطوات 8 - 15.		7
$w_{2,0} = TK2;$ $HOLD = w_{1,N}.$	ضع	8
عند $i = 1, \dots, N$ نفذ الخطوتين 10 و 11.		9
(مماثل لما في الخطوة 4.)		10
(مماثل لما في الخطوة 5.)		11
إذا كان $ w_{1,N} - \beta  \leq TOL$ فنفذ الخطوتين 13 و 14.		12
عند $i = 0, \dots, N$ ضع $x = a + ih$ المخرجات $(x, w_{1,i}, w_{2,i})$		13
توقف.		14
$TK = TK2 - (w_{1,N} - \beta)(TK2 - TK1)/(w_{1,N} - HOLD);$ $TK1 = TK2;$ $TK2 = TK;$ $k = k + 1.$	ضع	15
المخرجات (تم تجاوز أكبر عدد من التكرارات.) توقف.		16

ب. في 3 تكرارات يكون لدينا

(ج3) 3 التكرارات:

$y(x_i)$	$w_i$	$x_i$	$i$
1.24300281	1.24299575	2.2	1
1.29213540	1.29211897	2.4	2
1.34012683	1.34009800	2.6	3
1.38676227	1.38671706	2.8	4

(I3) 3 التكرارات:

$y(x_i)$	$w_i$	$x_i$	$i$
0.45454545	0.45453896	1.2	1
0.41666667	0.41665348	1.4	2
0.38461538	0.38459538	1.6	3
0.35714286	0.35711592	1.8	4

مجموعة التمارين 3.11 (صفحة 661)

1. تعطي خوارزمية الفرق المنتهي الخطي النتائج الآتية:



$y(x_i)$	$w_{1i}$	$x_i$	$i$
0.82402714	0.83333333	0.5	1
$y(x_i)$	$w_{1i}$	$x_i$	$i$
0.39367669	0.39512472	0.25	1
0.82402714	0.82653061	0.5	2
1.33708613	1.33956916	0.75	3
$4(0.82653061) - 0.83333333 = 0.82426304$			

3 تعطي خوارزمية الفرق المنتهي الخطي النتائج في الجداول الآتية:

$y(x_i)$	$w_i$	$x_i$	$i$	ب.	$y(x_i)$	$w_i$	$x_i$	$i$	أ.
0.16762427	0.16797186	1.25	5		1.0221404	1.018096	0.2	2	
0.45819349	0.45842388	1.50	10		0.59713617	0.5942743	0.5	5	
0.60777401	0.60787334	1.75	15		0.65290384	0.6514520	0.7	7	
$y(x_i)$	$w_{1i}$	$x_i$	$i$	د.	$y(x_i)$	$w_{1i}$	$x_i$	$i$	ج.
0.0655342	0.0654387	1.3	3		-0.5185728	-0.5183084	0.3	3	
0.0774595	0.0773936	1.6	6		-0.2195247	-0.2192657	0.6	6	
0.0305621	0.0305465	1.9	9		-0.04065697	-0.0405748	0.9	9	

5 تعطي خوارزمية الفرق المنتهي الخطي النتائج في الجداول الآتية:

$w_i (h = 0.05)$	$x_i$	$i$	$w_i (h = 0.1)$	$x_i$	$i$
0.05132396	0.3	6	0.05572807	0.3	3
0.00263406	0.6	12	0.00310518	0.6	6
0.00013340	0.9	18	0.00016516	0.9	9

7 أ. الإزاحات التقريبية مبينة في الجدول الآتي:

$w_{1i}$	$x_i$	$i$
0.0102808	30	5
0.0144277	60	10
0.0102808	90	5

ب. نعم

ج. نعم؛ أعظم إزاحة تظهر عند  $x = 60$ . الحل الصحيح هو ضمن حد السماح، لكن التقريب ليس كذلك.

مجموعة التمارين 4.11 (صفحة 667)

1 تعطي خوارزمية الفرق المنتهي اللاخطي Nonlinear Finite-Difference Algorithm النتائج الآتية:

$y(x_i)$	$w_i$	$x_i$
0.4054651	0.4067967	1.5

3 تعطي خوارزمية الفرق المنتهي اللاخطي Nonlinear Finite-Difference Algorithm النتائج في الجداول الآتية:

$w_i$	$x_i$	$i$
2.00000000	1.00000000	0
2.03402730	1.20000000	1
2.11487319	1.40000000	2
2.22536304	1.60000000	3
2.35572844	1.80000000	4
2.50000000	2.00000000	5

التقارب في 3 تكرارات

$w_i$	$x_i$	$i$
0.00000000	1.00000000	0
0.12489059	1.20000000	1
0.31108664	1.40000000	2
0.57051196	1.60000000	3
0.91563623	1.80000000	4
1.35943651	2.00000000	5
1.91536814	1.20000000	6
2.59734258	1.40000000	7
3.41971133	1.60000000	8
4.39725498	1.80000000	9
5.54517744	2.00000000	10

التقارب في 4 تكرارات

$w_i$	$x_i$	$i$
0.50000000	1.00000000	0
0.45458862	1.20000000	1
0.41672067	1.40000000	2
0.38466137	1.60000000	3
0.35716943	1.80000000	4
0.33333333	2.00000000	5

التقارب في تكرارين

$w_i$	$x_i$	$i$
1.19314718	2.0	0
1.24305499	2.2	1
1.29220221	2.4	2
1.34018566	2.6	3
1.38679780	2.8	4
1.43194562	3.0	5

التقارب في تكرارين

b. 5

عند (14)

$x_i$	$w_i(h = 0.2)$	$w_i(h = 0.1)$	$w_i(h = 0.05)$	$EXT_{1,i}$	$EXT_{2,i}$	$EXT_{3,i}$
1.2	0.45458862	0.45455753	0.45454935	0.45454717	0.45454662	0.45454659
1.4	0.41672067	0.41668202	0.41667179	0.41666914	0.41666838	0.41666833
1.6	0.38466137	0.38462855	0.38461984	0.38461761	0.38461694	0.38461689
1.8	0.35716943	0.35715045	0.35714542	0.35714412	0.35714374	0.35714372

عند (14)

$x_i$	$w_i(h = 0.2)$	$w_i(h = 0.1)$	$w_i(h = 0.05)$	$EXT_{1,i}$	$EXT_{2,i}$	$EXT_{3,i}$
1.2	2.0340273	2.0335158	2.0333796	2.0333453	2.0333342	2.0333334
1.4	2.1148732	2.1144386	2.1143243	2.1142937	2.1142863	2.1142858
1.6	2.2253630	2.2250937	2.2250236	2.2250039	2.2250003	2.2250000
1.8	2.3557284	2.3556001	2.3555668	2.3555573	2.3555556	2.3555556

7 إن مصفوفة جاكوبيان  $J = (a_{i,j})$  ثلاثية الأقطار مع العناصر:

$$a_{1,1} = 2 + h^2 f_y \left( x_1, w_1, \frac{1}{2h}(w_2 - \alpha) \right)$$

$$a_{1,2} = -1 + \frac{h}{2} f_{y'} \left( x_1, w_1, \frac{1}{2h}(w_2 - \alpha) \right)$$

$$2 \leq i \leq N-1 \quad \text{لكل} \quad a_{i,i-1} = -1 - \frac{h}{2} f_{y'} \left( x_i, w_i, \frac{1}{2h}(w_{i+1} - w_{i-1}) \right)$$

$$2 \leq i \leq N-1 \quad \text{لكل} \quad a_{i,i} = 2 + h^2 f_y \left( x_i, w_i, \frac{1}{2h}(w_{i+1} - w_{i-1}) \right)$$

$$2 \leq i \leq N-1 \quad \text{لكل} \quad a_{i,i+1} = -1 + \frac{h}{2} f_{y'} \left( x_i, w_i, \frac{1}{2h}(w_{i+1} - w_{i-1}) \right)$$

$$a_{N,N-1} = -1 - \frac{h}{2} f_{y'} \left( x_N, w_N, \frac{1}{2h}(\beta - w_{N-1}) \right)$$

$$a_{N,N} = 2 + h^2 f_y \left( x_N, w_N, \frac{1}{2h}(\beta - w_{N-1}) \right)$$

لك ذلك فإن  $|a_{i,i}| \geq 2 + h^2 \delta$  عند  $i = 1, \dots, N$  ولأن  $|f_{y'}(x, y, y')| \leq L$  و  $h < 2/L$  فإن

$$\left| \frac{h}{2} f_{y'}(x, y, y') \right| \leq \frac{hL}{2} < 1$$

وعن ثم فإن

$$|a_{1,2}| = \left| -1 + \frac{h}{2} f_{y'} \left( x_1, w_1, \frac{1}{2h}(w_2 - \alpha) \right) \right| < 2 < |a_{1,1}|,$$

$$|a_{i,i-1}| + |a_{i,i+1}| = -a_{i,i-1} - a_{i,i+1}$$

$$= 1 + \frac{h}{2} f_{y'} \left( x_i, w_i, \frac{1}{2h}(w_{i+1} - w_{i-1}) \right) + 1 - \frac{h}{2} f_{y'} \left( x_i, w_i, \frac{1}{2h}(w_{i+1} - w_{i-1}) \right)$$

$$= 2 \leq |a_{i,i}|,$$

$$|a_{N,N-1}| = -a_{N,N-1} = 1 + \frac{h}{2} f_{y'} \left( x_N, w_N, \frac{1}{2h}(\beta - w_{N-1}) \right) < 2 < |a_{N,N}|$$

استناداً إلى لنظرية (29.6)، المصفوفة  $J$  غير منفردة.

مجموعة التمارين 5.11 (صفحة 682)

1 تعطي الخوارزمية الخطية الجزئية Piecewise Linear Algorithm

$$y(x_1) = -0.07988545 \quad \text{هي القيم الحقيقية} \quad \phi(x) = -0.07713274\phi_1(x) - 0.0742678\phi_2(x)$$

$$\text{و} \quad y(x_2) = -0.07712903$$

3 تعطي الخوارزمية الخطية الجزئية Piecewise Linear Algorithm النتائج في الجداول الآتية:

$y(x_i)$	$\phi(x_i)$	$x_i$	$i$	ب.	$y(x_i)$	$\phi(x_i)$	$x_i$	$i$	أ.
0.1814273	0.1815138	0.3	3		-0.21	-0.212333	0.3	3	
0.1804753	0.1805502	0.6	6		-0.24	-0.241333	0.6	6	
0.05934303	0.05936468	0.9	9		-0.09	-0.090333	0.9	9	

$y(x_i)$	$\phi(x_i)$	$x_i$	$i$	ب.	$y(x_i)$	$\phi(x_i)$	$x_i$	$i$	أ.
0.1814273	0.1814269	0.3	3		-0.21	-0.2100000	0.3	3	
0.1804754	0.1804753	0.6	6		-0.24	-0.2400000	0.6	6	
0.05934303	0.05934321	0.9	9		-0.09	-0.0900000	0.9	9	

5. تعطي خوارزمية الأخدود التكعبي Cubic Spline Algorithm النتائج في الجداول الآتية:

$y(x_i)$	$\phi(x_i)$	$x_i$	$i$	ب.	$y(x_i)$	$\phi(x_i)$	$x_i$	$i$	أ.
0.1814273	0.1814269	0.3	3		-0.21	-0.2100000	0.3	3	
0.1804754	0.1804753	0.6	6		-0.24	-0.2400000	0.6	6	
0.05934303	0.05934321	0.9	9		-0.09	-0.0900000	0.9	9	

$y(x_i)$	$\phi(x_i)$	$x_i$	$i$	د.	$y(x_i)$	$\phi(x_i)$	$x_i$	$i$	ج.
-0.1845204	-0.1845191	0.25	5		-0.3585641	-0.3585639	0.25	5	
-0.2735857	-0.2735833	0.50	10		-0.5347803	-0.5347779	0.50	10	
-0.2284204	-0.2284186	0.75	15		-0.4509614	-0.4509109	0.75	15	

$y(x_i)$	$\phi(x_i)$	$x_i$	$i$	7.
1.0408182	1.0408182	0.3	3	
1.1065306	1.1065307	0.6	6	
1.3065697	1.3065697	0.9	9	

9. يعطي التبديل في المتغير  $w = (x - a)/(b - a)$  مسألة القيمة الحدية

$$-\frac{d}{dw}(p((b-a)w+a)y') + (b-a)^2q((b-a)w+a)y = (b-a)^2f((b-a)w+a)$$

حيث  $0 < w < 1$ ,  $y(0) = \alpha$ ,  $y(1) = \beta$ .

13. عند  $e = (c_0, c_1, \dots, c_{n+1})'$  و  $\phi(x) = \sum_{i=0}^{n+1} c_i \phi_i(x)$ ، يكون لدينا  $\int_0^1 p(x)[\phi'(x)]^2 + q(x)[\phi(x)]^2 dx = c'Ac$  ولكن  $f(x) > 0$

و  $q(x)[\phi(x)]^2 \geq 0$ ، لذلك فإن  $c'Ac \geq 0$ ، ومن الممكن أن تكون صفراً عند  $x \neq 0$  فقط إذا كانت  $\phi'(x) \equiv 0$  على  $[0, 1]$  وعلى أي

حال فإن  $\{\phi_0, \phi_1, \dots, \phi_{n+1}\}$  مستقلة خطياً، ومن ثم فإن  $\phi'(x) \neq 0$  على  $[0, 1]$ ، و  $c'Ac = 0$  إذا وفقط إذا كانت  $c = 0$

مجموعة التمارين 1.12 (صفحة 698)

1. تعطي خوارزمية معادلة بواسون للفرق المنتهي Poisson Equation Finite-Difference النتائج الآتية:

$u(x_i, y_j)$	$w_{i,j}$	$y_j$	$x_i$	$j$	$i$
0	0.0	0.5	0.5	1	1
0.25	0.25	1.0	0.5	2	1
1	1.0	1.5	0.5	3	1

3. تعطي خوارزمية معادلة بواسون للفرق المنتهي Poisson Equation Finite-Difference النتائج الآتية:  
تطلب 30 تكرارًا.

$u(x_i, y_j)$	$w_{i,j}$	$y_j$	$x_i$	$j$	$i$
0.16	0.1599988	0.4	0.4	2	2
0.32	0.3199988	0.8	0.4	4	2
0.32	0.3199995	0.4	0.8	2	4
0.64	0.6399996	0.8	0.8	4	4

تطلب 29 تكرارًا.

$u(x_i, y_j)$	$w_{i,j}$	$y_j$	$x_i$	$j$	$i$
0.2938926	0.2951855	0.3141593	1.256637	1	2
0.1816356	0.1830822	0.9424778	1.256637	3	2
-0.7694209	-0.7721948	0.3141593	2.513274	1	4
-0.4755283	-0.4785169	0.9424778	2.513274	3	4

تطلب 126 تكرارًا.

$u(x_i, y_j)$	$w_{i,j}$	$y_j$	$x_i$	$j$	$i$
1.2712492	1.2714468	0.3	0.8	3	4
1.7506725	1.7509414	0.7	0.8	7	4
1.6160744	1.6167917	0.3	1.6	3	8
3.0648542	3.0659184	0.7	1.6	7	8

تطلب 127 تكرارًا.

$u(x_i, y_j)$	$w_{i,j}$	$y_j$	$x_i$	$j$	$i$
0.5250861	0.5251533	1.2	1.2	2	2
1.3189712	1.3190830	1.4	1.4	4	4
2.4064186	2.4065150	1.6	1.6	6	6
3.8088576	3.8088995	1.8	1.8	8	8

7. تعطي القوة التقريبية عند بعض النقاط الاعتيادية النتائج الآتية:

$w_{i,j}$	$y_j$	$x_i$	$j$
88	0.4	0.1	4
66	0.1	0.2	1
66	0.2	0.4	2

مجموعة التمارين 2.12 (صفحة 710)

1. إن خوارزمية الفرق التراجعي لمعادلة الحرارة Heat Equation Backward-Difference تعطي النتائج الآتية:

$u(x_i, t_j)$	$w_{ij}$	$t_j$	$x_i$	$j$
0.652037	0.632952	0.05	0.5	1
0.883937	0.895129	0.05	1.0	1
0.625037	0.632952	0.05	1.5	1
0.552493	0.566574	0.1	0.5	2
0.781344	0.801256	0.1	1.0	2
0.552493	0.566574	0.1	1.5	2

3. إن خوارزمية Crank-Nicolson تعطي النتائج الآتية:

$w_{ij}$	$t_j$	$x_i$	$j$	$i$
0.628848	0.05	0.5	1	1
0.889326	0.05	1.0	1	2
0.628848	0.05	1.5	1	3
0.559251	0.1	0.5	2	1
0.790901	0.1	1.0	2	2
0.559252	0.1	1.5	2	3

5. إن خوارزمية الفرق التتابعي Forward-Difference تعطي النتائج الآتية:  
أ. عند  $k = 0.1$  و  $h = 0.4$ :

$u(x_i, t_j)$	$w_{ij}$	$t_j$	$x_i$	$j$	$i$
0	3.035630	0.5	0.8	5	2
0	-3.035630	0.5	1.2	5	3
0	1.876122	0.5	1.6	5	4

عند  $k = 0.05$  و  $h = 0.4$ :

$u(x_i, t_j)$	$w_{ij}$	$t_j$	$x_i$	$j$	$i$
0	0	0.5	0.8	10	2
0	0	0.5	1.2	10	3
0	0	0.5	1.6	10	4

ب. عند  $k = 0.05$  و  $h = \frac{\pi}{10}$ :

$u(x_i, t_j)$	$w_{i,j}$	$t_j$	$x_i$	$j$	$i$
0.4906936	0.4864823	0.5	0.94247780	10	3
0.5768449	0.5718943	0.5	1.88495559	10	6
0.1874283	0.1858197	0.5	2.82743339	10	9

7. أ. عند  $k = 0.1$  و  $h = 0.4$ :

$u(x_i, t_j)$	$w_{i,j}$	$t_j$	$x_i$	$j$	$i$
0	-0.00258	0.5	0.8	5	2
0	0.00258	0.5	1.2	5	3
0	-0.00159	0.5	1.6	5	4

عند  $k = 0.05$  و  $h = 0.4$ :

$u(x_i, t_j)$	$w_{i,j}$	$t_j$	$x_i$	$j$	$i$
0	$-4.93 \times 10^{-4}$	0.5	0.8	10	2
0	$4.93 \times 10^{-4}$	0.5	1.2	10	3
0	$-3.05 \times 10^{-4}$	0.5	1.6	10	4

b. عند  $h = \frac{\pi}{10}$  و  $k = 0.05$ :

$u(x_i, t_j)$	$w_{i,j}$	$t_j$	$x_i$	$j$	$i$
0.4906936	0.4986092	0.5	0.94247780	10	3
0.5768449	0.5861503	0.5	1.88495559	10	6
0.1874283	0.1904518	0.5	2.82743339	10	9

9. إن خوارزمية Crank–Nicolson تعطي النتائج الآتية:

a. عند  $h = 0.4$  و  $k = 0.1$ :

$u(x_i, t_j)$	$w_{i,j}$	$t_j$	$x_i$	$j$	$i$
0	$8.2 \times 10^{-7}$	0.5	0.8	5	2
0	$-8.2 \times 10^{-7}$	0.5	1.2	5	3
0	$5.1 \times 10^{-7}$	0.5	1.6	5	4

ب. عند  $h = 0.4$  و  $k = 0.05$ :

$u(x_i, t_j)$	$w_{i,j}$	$t_j$	$x_i$	$j$	$i$
0	$-2.6 \times 10^{-6}$	0.5	0.8	10	2
0	$2.6 \times 10^{-6}$	0.5	1.2	10	3
0	$-1.6 \times 10^{-6}$	0.5	1.6	10	4

ب. عند  $h = \frac{\pi}{10}$  و  $k = 0.05$ :

$u(x_i, t_j)$	$w_{i,j}$	$t_j$	$x_i$	$j$	$i$
0.4906936	0.4926589	0.5	0.94247780	10	3
0.5768449	0.5791553	0.5	1.88495559	10	6
0.1874283	0.1881790	0.5	2.82743339	10	9

11. a. يؤدي استخدام  $h = 0.4$  و  $k = 0.1$  إلى نتائج بلا معنى. وإن استخدام  $h = 0.4$  و  $k = 0.05$  مرة أخرى يقدم أجوبة بلا معنى. وبوضع  $h = 0.4$  و  $k = 0.005$  ينتج الآتي:

$w_{ij}$	$t_j$	$x_i$	$j$	$i$
-165.405	0.5	0.4	100	1
267.613	0.5	0.8	100	2
-267.613	0.5	1.2	100	3
165.405	0.5	1.6	100	4

$w(x_{ij})$	$t_j$	$x_i$	$j$	$i$
0.46783396	0.5	0.94247780	10	3
0.54995267	0.5	1.88495556	10	6
0.17871220	0.5	2.82743334	10	9

3. لدينا  $a_{11}v_1^{(i)} + a_{12}v_2^{(i)} = (1 - 2\lambda) \sin \frac{i\pi}{m} + \lambda \sin \frac{2i\pi}{m}$ 

$$\begin{aligned} \mu_i v_1^{(i)} &= \left[ 1 - 4\lambda \left( \sin \frac{i\pi}{2m} \right)^2 \right] \sin \frac{i\pi}{m} = \left[ 1 - 4\lambda \left( \sin \frac{i\pi}{2m} \right)^2 \right] \left( 2 \sin \frac{i\pi}{2m} \cos \frac{i\pi}{2m} \right) \\ &= 2 \sin \frac{i\pi}{2m} \cos \frac{i\pi}{2m} - 8\lambda \left( \sin \frac{i\pi}{2m} \right)^3 \cos \frac{i\pi}{2m} \end{aligned}$$

وعلى أي حال،

$$\begin{aligned} (1 - 2\lambda) \sin \frac{i\pi}{m} + \lambda \sin \frac{2\pi i}{m} &= 2(1 - 2\lambda) \sin \frac{i\pi}{2m} \cos \frac{i\pi}{2m} + 2\lambda \sin \frac{i\pi}{m} \cos \frac{i\pi}{m} \\ &= 2(1 - 2\lambda) \sin \frac{i\pi}{2m} \cos \frac{i\pi}{2m} \\ &\quad + 2\lambda \left[ 2 \sin \frac{i\pi}{2m} \cos \frac{i\pi}{2m} \right] \left[ 1 - 2 \left( \sin \frac{i\pi}{2m} \right)^2 \right] \\ &= 2 \sin \frac{i\pi}{2m} \cos \frac{i\pi}{2m} - 8\lambda \cos \frac{i\pi}{2m} \left[ \sin \frac{i\pi}{2m} \right]^3 \end{aligned}$$

ولذلك فإن  $a_{11}v_1^{(i)} + a_{12}v_2^{(i)} = \mu_i v_1^{(i)}$  والأكثر من ذلك

$$\begin{aligned} a_{j,j-1}v_{j-1}^{(i)} + a_{j,j}v_j^{(i)} + a_{j,j+1}v_{j+1}^{(i)} &= \lambda \sin \frac{i(j-1)\pi}{m} + (1 - 2\lambda) \sin \frac{ij\pi}{m} + \lambda \sin \frac{i(j+1)\pi}{m} \\ &= \lambda \left( \sin \frac{ij\pi}{m} \cos \frac{i\pi}{m} - \sin \frac{i\pi}{m} \cos \frac{ij\pi}{m} \right) + (1 - 2\lambda) \sin \frac{ij\pi}{m} \\ &\quad + \lambda \left( \sin \frac{ij\pi}{m} \cos \frac{i\pi}{m} + \sin \frac{i\pi}{m} \cos \frac{ij\pi}{m} \right) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &= \sin \frac{ij\pi}{m} - 2\lambda \sin \frac{ij\pi}{m} + 2\lambda \sin \frac{ij\pi}{m} \cos \frac{i\pi}{m} \\ &= \sin \frac{ij\pi}{m} + 2\lambda \sin \frac{ij\pi}{m} \left( \cos \frac{i\pi}{m} - 1 \right) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \mu_i v_j^{(i)} &= \left[ 1 - 4\lambda \left( \sin \frac{i\pi}{2m} \right)^2 \right] \sin \frac{ij\pi}{m} = \left[ 1 - 4\lambda \left( \frac{1}{2} - \frac{1}{2} \cos \frac{i\pi}{m} \right) \right] \sin \frac{ij\pi}{m} \\ &= \left[ 1 + 2\lambda \left( \cos \frac{i\pi}{m} - 1 \right) \right] \sin \frac{ij\pi}{m} \end{aligned} \quad \text{و}$$

وبذلك فإن

$$a_{j,j-1}v_{j-1}^{(i)} + a_{j,j}v_j^{(i)} + a_{j,j+1}v_{j+1}^{(i)} = \mu_i v_j^{(i)}$$

وبالمثل، فإن

$$a_{m-2,m-1}v_{m-2}^{(i)} + a_{m-1,m-1}v_{m-1}^{(i)} = \mu_i v_{m-1}^{(i)}$$

ولذلك فإن

$$Av^{(i)} = \mu_i v^{(i)}$$

15. لتعديل الخوارزمية (2.12): غيّر الآتي:

الخطوة 7: ضع

$$t = jk;$$

$$z_1 = (w_1 + kF(h))/l_1$$



الخطوة 8: عند  $i = 2, \dots, m-1$  ضع

$$z_i = (w_i + kF(ih) + \lambda z_{i-1})/l_i$$

لتعديل الخوارزمية (3.12)؛ غير الآتي:

$$t = jk$$

الخطوة 7: ضع

$$z_1 = \left[ (1 - \lambda)w_1 + \frac{\lambda}{2}w_2 + kF(h) \right] / l_1$$

الخطوة 8: عند  $i = 2, \dots, m-1$  ضع

$$z_i = \left[ (1 - \lambda)w_i + \frac{\lambda}{2}(w_{i+1} + w_{i-1} + z_{i-1}) + kF(ih) \right] / l_i$$

17. لتعديل الخوارزمية (2.12)؛ غير الآتي:

الخطوة 7: ضع

$$t = jk$$

$$w_0 = \phi(t)$$

$$z_1 = (w_1 + \lambda w_0)/l_1$$

$$w_m = \psi(t)$$

الخطوة 8: عند  $i = 2, \dots, m-2$  ضع

$$z_i = (w_i + \lambda z_{i-1})/l_i$$

ضع  $z_{m-1} = (w_{m-1} + \lambda w_m + \lambda z_{m-2})/l_{m-1}$

الخطوة 11: المخرجات ( $t$ )

عند  $i = 0, \dots, m$  ضع

$$x = ih$$

المخرجات ( $x, w_i$ )

لتعديل الخوارزمية (3.12)؛ غير الآتي:

الخطوة 1: ضع  $h = l/m$

$$k = T/N$$

$$\lambda = \alpha^2 k / h^2$$

$$w_m = \psi(0)$$

$$w_0 = \phi(0)$$

الخطوة 7: ضع

$$t = jk;$$

$$z_1 = \left[ (1 - \lambda)w_1 + \frac{\lambda}{2}w_2 + \frac{\lambda}{2}w_0 + \frac{\lambda}{2}\phi(t) \right] / l_1$$

$$w_0 = \phi(t)$$

الخطوة 8: عند  $i = 2, \dots, m-2$  ضع

$$z_i = \left[ (1 - \lambda)w_i + \frac{\lambda}{2}(w_{i+1} + w_{i-1} + z_{i-1}) \right] / l_i$$

ضع

$$z_{m-1} = \left[ (1 - \lambda)w_{m-1} + \frac{\lambda}{2}(w_m + w_{m-2} + z_{m-2} + \psi(t)) \right] / l_{m-1}$$

$$w_m = \psi(t)$$

الخطوة 11: المخرجات ( $t$ ) عند  $i = 0, \dots, m$ ، ضع

$$x = ih$$

المخرجات  $(x, w_i)$

19. تقريب درجة الحرارة عند بعض النقاط الاعتيادية معطي في الجدول:

$w_{i,j}$	$t_j$	$r_i$	$j$	$i$
137.6753	10	0.6	20	1
245.9678	10	0.7	20	2
340.2862	10	0.8	20	3
424.1537	10	0.9	20	4

الإجهاد هو  $I = 1242.537$  تقريباً.

مجموعة التمارين 3.12 (صفحة 719)

1. إن خوارزمية الفرق المنتهي لمعادلة الموجة تعطي النتائج الآتية:

$u(x_i, t_j)$	$w_{ij}$	$t_j$	$x_i$	$j$	$i$
-0.7071068	-0.7071068	1.0	0.25	4	2
-1.0000000	-1.0000000	1.0	0.50	4	3
-0.7071068	-0.7071068	1.0	0.75	4	4

3. إن خوارزمية الفرق المنتهي لمعادلة الموجة مع  $h = \frac{\pi}{10}$  و  $k = 0.05$  تعطي النتائج الآتية:

$u(x_i, t_j)$	$w_{ij}$	$t_j$	$x_i$	$j$	$i$
0.5158301	0.5163933	0.5	$\pi/5$	10	2
0.8775826	0.8785407	0.5	$\pi/2$	10	5
0.5158301	0.5163933	0.5	$4\pi/5$	10	8

إن خوارزمية الفرق المنتهي لمعادلة الموجة مع  $h = \frac{\pi}{20}$  و  $k = 0.1$  تعطي النتائج الآتية:

$w_{ij}$	$t_j$	$x_i$	$j$	$i$
0.5159163	0.5	$\pi/5$	5	4
0.8777292	0.5	$\pi/2$	5	10
0.5159163	0.5	$4\pi/5$	5	16

إن خوارزمية الفرق المنتهي لمعادلة الموجة مع  $h = \frac{\pi}{20}$  و  $k = 0.05$  تعطي النتائج الآتية:

$w_{ij}$	$t_j$	$x_i$	$j$	$i$
0.5159602	0.5	$\pi/5$	10	4
0.8778039	0.5	$\pi/2$	10	10
0.5159602	0.5	$4\pi/5$	10	16

5. إن خوارزمية الفرق المنتهي لمعادلة الموجة تعطي النتائج الآتية:

$u(x_i, t_j)$	$w_{ij}$	$t_j$	$x_i$	$j$	$i$
0.61061587	0.6729902	0.3	0.2	3	2
0	0	0.3	0.5	3	5
-0.61061587	-0.6729902	0.3	0.8	3	8

7. أ. ضغط الهواء للأنبوب المفتوح هو  $p(0.5, 0.5) \approx 0.9$  و  $p(0.5, 1.0) \approx 2.7$ .  
 ب. ضغط الهواء للأنبوب المغلق هو  $p(0.5, 0.5) \approx 0.9$  و  $p(0.5, 1.0) \approx 0.9187927$ .

## مجموعة التمارين 4.12

1. مع  $E_1 = (0.25, 0.75)$ ,  $E_2 = (0, 1)$ ,  $E_3 = (0.5, 0.5)$ ,  $E_4 = (0, 0.5)$  فإن دوال الأساس هي:

$$\phi_1(x, y) = \begin{cases} 4x & \text{on } T_1 \\ -2 + 4y & \text{on } T_2 \end{cases}$$

$$\phi_2(x, y) = \begin{cases} -1 - 2x + 2y & \text{on } T_1 \\ 0 & \text{on } T_2 \end{cases}$$

$$\phi_3(x, y) = \begin{cases} 0 & \text{on } T_1 \\ 1 + 2x - 2y & \text{on } T_2 \end{cases}$$

$$\phi_4(x, y) = \begin{cases} 2 - 2x - 2y & \text{on } T_1 \\ 2 - 2x - 2y & \text{on } T_2 \end{cases}$$

إن  $\gamma_1 = 0.323825$ ,  $\gamma_2 = 0$ ,  $\gamma_3 = 1.0000$ , and  $\gamma_4 = 0$ .

3. إن خوارزمية العنصر المنتهي Finite-Element مع  $K = 8$ ,  $N = 8$ ,  $M = 32$ ,  $n = 9$ ,  $m = 25$ ,  $NL = 0$

تعطي النتائج الآتية، حيث إن الترميز كما هو مبين في المخطط:

10	11	12	13	14
9	10	11	12	13
15	1	2	3	16
14	26	2	4	15
17	4	5	6	18
16	28	6	8	17
19	16	5	7	29
19	30	7	8	9
18	18	31	32	22
21	18	19	20	21
21	22	23	24	25

$$y_1 = 0.511023$$

$$y_2 = 0.720476$$

$$y_3 = 0.507899$$

$$y_4 = 0.720476$$

$$y_5 = 1.01885$$

$$y_6 = 0.720476$$

$$y_7 = 0.507896$$

$$y_8 = 0.720476$$

$$y_9 = 0.511023$$

$y_i = 0$  لكل  $10 \leq i \leq 25$

$$u(0.125, 0.125) \approx 0.614187$$

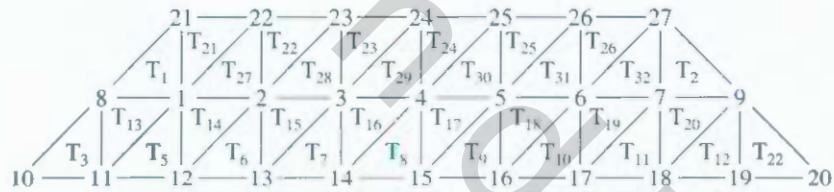
$$u(0.125, 0.25) \approx 0.690343$$

$$u(0.25, 0.125) \approx 0.690343$$

$$u(0.25, 0.25) \approx 0.720476$$

5. إن خوارزمية العنصر المنتهي Finite-Element مع  $K = 0$ ,  $N = 12$ ,  $M = 32$ ,  $n = 20$ ,  $m = 27$ ,  $NL = 14$

تعطي النتائج الآتية. حيث إن الترميز كما هو مبين في المخطط:



$$y_1 = 21.40335 \quad y_8 = 24.19855 \quad y_{15} = 20.23334 \quad y_{22} = 15$$

$$y_2 = 19.87372 \quad y_9 = 24.16799 \quad y_{16} = 20.50056 \quad y_{23} = 15$$

$$y_3 = 19.10019 \quad y_{10} = 27.55237 \quad y_{17} = 21.35070 \quad y_{24} = 15$$

$$y_4 = 18.85895 \quad y_{11} = 25.11508 \quad y_{18} = 22.84663 \quad y_{25} = 15$$

$$y_5 = 19.08533 \quad y_{12} = 22.92824 \quad y_{19} = 24.98178 \quad y_{26} = 15$$

$$y_6 = 19.84115 \quad y_{13} = 21.39741 \quad y_{20} = 27.41907 \quad y_{27} = 15$$

$$y_7 = 21.34694 \quad y_{14} = 20.52179 \quad y_{21} = 15$$

$$u(1, 0) \approx 22.92824$$

$$u(4, 0) \approx 22.84663$$

$$u\left(\frac{5}{2}, \frac{\sqrt{3}}{2}\right) \approx 18.85895$$

## الفهرس Index

- تحليل كراوت للأنظمة الخطية ثلاثية الأقطار  
 Crout Factorization for Tridiagonal Linear Systems 408  
 الشريحة التكميلية لرايت-رتز 679 Cubic Spline Rayleigh-Ritz  
 توضيح of, 30 description of,  
 قياس إقليدي 39 Euclidean norm,  
 أويلر 257 Euler's,  
 استكمال خارجي 310 Extrapolation,  
 تحويل فورييه السريع 539 Fast Fourier Transform  
 حذف منتهي 728 Finite Element  
 تكرار النقطة الثابتة 57 Fixed Point Iteration,  
 تكرار جاوس-سيدل 441 Gauss-Seidel Iterative  
 تكامل جاوس الثنائي 234 Gaussian Double Integral,  
 خوارزمية جاوس للحذف بالتعميؤس الأرجاعي Gaussian Elimination with Backward Substitution 352  
 خوارزمية جاوس للحذف مع دوران جزئي Gaussian Elimination with Partial Pivoting 362  
 خوارزمية جاوس للحذف مع دوران جزئي موزون Gaussian Elimination with Scaled Partial Pivoting 364  
 تكامل جاوس الثلاثي 236 Gaussian Triple Integral  
 الغرض العام 38 general-purpose,  
 معادلة الحرارة بالفرق إرجاعي Heat Equation Backward-Difference 704  
 الاستكمال الداخلي لهرمايت Hermite Interpolation, 134  
 هورنر 90 Horner's,  
 هاوس هولدر 579 Householder  
 طريقة القوة المعكوسة 566 Inverse Power Method,  
 التحسين الكرر 459 Iterative Refinement,  
 جاكوبي بالإعادة 439 Jacobi Iterative,  
 التحليل 403  $LDL'$  factorization,  
 التحليل 392  $LU$  factorization,  
 الفرق المنتهي الخطي 658 Linear Finite-Difference,  
 الامتداد الخطي 644 Linear Shooting,  
 طريقة الوضع الخاطئ 70 Method of False Position  
 موليير 93 Müller's,  
 الشريحة التكميلية الطبيعية 142 Natural Cubic Spline,  
 الشريحة التكميلية الطبيعية 114 Neville's Iterated Interpolation,  
 نيوتن للاستكمال الداخلي للفرق المقسوم 121 Newton's Divided-Difference,  
 طريقة نيوتن 64 Newton's Method,  
 طريقة نيوتن للأنظمة 610 Newton's Method for Systems,  
 نيوتن رافسون 64 Newton-Raphson,  
 الفرق المنتهي غير الخطي 664 Nonlinear Finite-Difference,  
 الامتداد الخطي 652 Nonlinear Shooting,  
 تقريب يادي النسبي 515 Padé Rational Approximation,  
 رايلي - ريتز ذات القطع الخطية 674 Piecewise Linear Rayleigh-Ritz,  
 معادلة بواسون بالفرق المنتهي 694 Poisson Equation Finite-Difference,  
 طريقة القوة 560 Power Method,  
 QR, 588  
 خوارزمية متجه المشتقات ذي المرافق الشرطي المسبق Preconditioned Conjugate Gradient Algorithm, 473  
 رومبرج 209 Romberg,  
 معاودة 466 A-orthogonal,  
 مستقرة 338 A-stable,  
 انحراف مطلق 483 Absolute deviation,  
 خطأ مطلق 19 Absolute error,  
 منطقة استقرار مطلقة 338 Absolute stability, region of,  
 تسارع متسارع 83 Accelerating convergence,  
 درجة الدقة 191 Accuracy, degree of,  
 جون كوش 291 Adams, John Couch,  
 جرائق آدم-باشفورت Adams-Bashforth methods  
 تعريف 292, 295 definition,  
 استقرار 332 stability of,  
 خوارزمية أدامز لتصحيح المنتهي من الرتبة الرابعة Adams Fourth-Order Predictor-Corrector Algorithm, 294  
 تعريف 292, 296 Adams-Moulton method:  
 تعريف 292, 296 definition,  
 استقرار 332 stability of,  
 خوارزمية متغير أدامز لتصحيح المنتهي بحجم الخطوة Adams Variable Step-Size Predictor-Corrector Algorithm, 304  
 خوارزمية قاعدة التكيف التكيفية Adaptive Quadrature Algorithm, 216  
 جودة التكامل التكيفية Adaptive quadrature  
 تقدير الخطأ 2, 4 error estimate,  
 طريقة 212 method  
 ألكندر 84 Aitken, Alexander,  
 طريقة  $\Delta^2$  Aitken's  $\Delta^2$  method 83, 561, 562, 567,  
 د'البرت, جين 523 d'Alembert Jean  
 تعبيرة حدود جبرية 87, 102 Algebraic polynomial,  
 خوارزميات Algorithms  
 من لتصحيح المنتهي من الرتبة الرابعة Adams Fourth Order Predictor-Corrector 294  
 متغير أدامز لتصحيح المنتهي بحجم الخطوة Adams Variable Step-Size Predictor-Corrector, 304  
 جودة التكامل التكيفية Adaptive Quadrature, 216  
 منحنى بيزيير 162 Bézier Curve,  
 عصفوف 46 Bisection,  
 برويدن 619 Broyden,  
 حذر رومبرج 211 cautious Romberg,  
 تقريب النسبي لتشيبيشيف Chebyshev Rational Approximation, 519  
 شولسكي 404 Cholesky's,  
 شريحة التكميلية المشغولة 147 Clamped Cubic Spline,  
 وحدة سيمسون المركبة 199 Composite Simpson's  
 مستقرة بشروط 32 conditionally stable,  
 اتصال 637 Continuation,  
 كرانك نيكولسون 708 Crank-Nicolson

- بيزير، بيير، 162 Bézier, Pierre, 162  
 خوارزمية منحني بيزير 162 Bézier Curve Algorithm, 162  
 كثيرة حدود بيزير 162, 383 Bézier polynomial, 162, 383  
 دوال أساس ثنائية الخطية 723 B linear basis functions  
 ثنائي القياس Binary digit, 17 عدد  
 تمثيل عدد 17 representation of a number, 17  
 طريقة البحث ثنائية القياس 46 Binary search method, 46  
 خوارزمية التنصيف Bisection Algorithm, 46  
 طريقة التنصيف Bisection method  
 كعملية بداية 48 as a starting procedure, 48  
 شرح 46 description, 46  
 معدل تقارب 49 rate of convergence, 49  
 عملية توقف 48 stopping procedure, 48  
 بت 17 Bit, 17  
 BLAS, 42  
 د بور، كارل 677 de Boor Carl 677  
 مسألة القيمة الحدية Boundary-value problem  
 الشريحة B 677 B-splines  
 معادلة الفرق المركزي 656 centered difference formula  
 طريقة التجميع 682 Collocation method, 682  
 خوارزمية رايبيل - ريتز بالشريحة التكميية  
 Cubic Spline Rayleigh-Ritz Algorithm, 679  
 تعريف 642 definition, 642  
 استكمال خارجي 660 667 extrapolation  
 طريقة الفرق المنتهي 656, 662 finite-difference method, 656, 662  
 طريقة جالركن 682 Galerkin method, 682  
 خطي 643 656 linear  
 خوارزمية الفرق المنتهي الخطي  
 Linear Finite-Difference Algorithm, 658  
 طريقة الامتداد الخطي 644 linear shooting method, 644  
 لاخطي 649, 662 nonlinear  
 خوارزمية الفرق المنتهي غير الخطي  
 Nonlinear Finite-Difference Algorithm, 664  
 خوارزمية الامتداد غير الخطي 652 Nonlinear Shooting Algorithm, 652  
 طريقة الامتداد غير الخطي 649 nonlinear shooting method, 649  
 خوارزمية رايبيل - ريتز ذات القطع غير الخطية  
 Piecewise Linear Rayleigh-Ritz Algorithm, 674  
 طريقة رايبيل - ريتز 668 Rayleigh-Ritz method, 668  
 أسلوب الامتداد المعكوس 647 reverse shooting technique, 647  
 النقطتان 642 two-point  
 طريقة برنت 98 Brent's method, 98  
 رباط الجسر 417, 453 Bridge truss, 417, 453  
 برجز، هنري 168 Briggs, Henry, 168  
 خوارزمية برويدن 619 Broyden's Algorithm, 619  
 طريقة برويدن 617 Broyden's method, 617  
 استكمال خارجي لبولرش-ستور 313 Bulirsch-Stoer extrapolation, 313  
 بنياكوفسكي، فكتور 420 Bunyakovsky Viktor 420  
 سي 38 C, 38  
 رونج - كوتا - فيهلبرج 287 Runge-Kutta-Fehlberg, 287  
 رونج كوتا لأنظمة المعادلات التفاضلية  
 Runge-Kutta Method for Systems of  
 Differential Equations, 316  
 رونج - كوتا (الرتبة الرابعة) 278 Runge-Kutta  
 Order Four 278  
 القاطع 68 Secant, 68  
 تكامل سمبسون الثنائي 233 Simpson's Double Integral, 233  
 449 SOR, 449  
 الغرض الخاص 38 special-purpose, 38  
 مستقرة 32 stable, 32  
 التناقص الأعد انحداراً 628 Steepest descent, 628  
 ستيفنسن's، 85 Steffensen's, 85  
 طريقة القوة المتماثلة 562 Symmetric power method, 562  
 شبه المنحرف بتكرار نيوتن Iteration, 339 Trapezoidal with Newton  
 غير مستقرة 32 unstable  
 معادلة الموجة بالفرق المنتهي 716 Wave Equation Finite-Difference, 716  
 تسطيف ويلدانن 569 Wielandt Deflation, 569  
 طريقة الإفناء 572 Annihilation technique, 572  
 معادلة المستحق المالي 73 Annuity due equation, 73  
 تقريب  $\pi$  186 Approximating, 186  
 نظرية التقريب 481 Approximation theory, 481  
 أرخميدس 179, 186 Archimedes, 179, 186  
 ثابت الخطأ المقارب 75 Asymptotic error constant, 75  
 مصفوفة موسعة 348 Augmented matrix, 348  
 معدل قيمة الدالة 8 Average value of a function, 8  
 الشريحة B 677 B - splines  
 معادلة الفرق الإرجاعي 123, 168 Backward-difference formula, 123, 168  
 طريقة الفرق الإرجاعي 703 Backward-difference method, 703  
 تعبير الفرق الإرجاعي 123 Backward-difference notation, 123  
 تحليل الخطأ الإرجاعي 461 Backward error analysis, 461  
 طريقة أويلر الإرجاعية 342 Backward Euler method, 342  
 التعويض الإرجاعي 347, 350 Backward substitution, 347, 350  
 جاوس للحذف 349 Gaussian elimination, 349  
 نطاق Band  
 مصفوفة 406 matrix, 406  
 عمق 406 width, 406  
 أساس ل  $R^n$ , 549 Basis for  $R^n$ , 549  
 دوال الأساس spline-B, 677 Basis functions  
 الشريحة 677-B spline  
 القطع الثنائي الخطية 723 piecewise bilinear, 723  
 القطع الخطي 670, 722 piecewise linear, 670, 722  
 مسألة إزاحة القطبين 641, 662, 668 Beam deflection problem, 641, 662, 668  
 مسألة مجتمع الخنافس 382, 436 Beetle population problem, 382, 436  
 الشريحة الجرسية 677 Bell-shaped spline, 677  
 برنولي، دانييل 513, 524 Bernoulli, Daniel, 513, 524  
 معادلة برنولي 290 Bernoulli equation, 290  
 كثيرة حدود برنستن 118, 164 Bernstein polynomial, 118, 164  
 دالة بيسيل 111 Bessel function, 111

- Composite Simpson's Algorithm, 199 خوارزمية سمبسون المركبة
- Composite Simpson's rule, 199 قاعدة سمبسون المركبة  
double integrals, 233 تكامل ثنائي
- Composite trapezoidal rule, 200 قاعدة شبه المنحرف المركبة  
extrapolation, 209 استكمال خارجي
- Computer حاسبة  
arithmetic, 17 حساب  
software, 6, 38 برمجية
- Computer graphics, 159, 162 رسوم الحاسبة
- Condition number عدد الشرط  
approximating, 456 تقريب  
definition 455 تعريف
- Conditionally stable, 702 مستقرة شرطياً
- Conditionally stable algorithm, 32 خوارزمية مستقرة شرطياً
- Conformist problem, 266 مسألة الالتزام
- Conjugate direction method 469 طريقة اتجاه المرافق
- Conjugate gradient method 464 طريقة تدرج المرافق
- Consistent اتساق  
multistep method, 329 طريقة الخطوات المتكررة  
one-step method, 325 طريقة الخطوة الواحدة
- Contagious disease problems, 290 مسائل المرض المعدى
- Continuation Algorithm, 637 خوارزمية الاتصال
- Continuation method, 639 طريقة الاتصال
- Continued-fraction, 517 تجزئة مستمرة
- Continuity اتصال  
related to convergence, 3 متعلقة بالتقارب  
related to derivatives, 4 متعلقة بالاشتقاق
- Continuous function دالة متصل  
from  $R$  to  $R$ , 3 من  $R$  إلى  $R$   
from  $R^n$  to  $R$ , 600 من  $R^n$  إلى  $R$   
from  $R^n$  to  $R^n$ , 601 من  $R^n$  إلى  $R^n$
- Continuous least squares, 524 المربعات الصغرى المتصلة
- Contraction Mapping Theorem, 601 نظرية الرسم النكماش
- Convergence التقارب  
accelerating, 83 تسريع  
cubic 83 تكعيبي  
linear, 75 خطي  
order of, 75 رتبة  
quadratic, 75 تربيع  
rate of, 35, 36 معدل  
related to continuity, 3 علاقته بالاتصال  
superlinear, 87, 617 خطي فائق  
of vectors, 422 للمتجهات
- Convergent متقارب  
matrix, 434 مصفوفة  
multistep method, 329 طريقة متعددة الخطوات  
one-step method, 325 طريقة أحادية الخطوة  
sequence, 3 متتالية
- Car on a race track problem, 205 مسألة السيارة على مضمار السباق
- Cauchy, Augustin-Louis, 252, 420, 610 كوشي - أوغستين - أوغستين
- Cauchy-Bunyakovsky-Schwarz متباعدة كوشي - بونيكوفسكي - شوارز  
inequality, 420, 428
- Center of mass of a lamina problem, 240 مركز الكتلة لمسألة لامينا
- Cauchy's method, 98 طريقة كوشي
- Cautious Romberg method, 211, 247 طريقة رومبرج الحذرة
- Center of mass problem, 237 مسألة مركز الكتلة
- Centered-difference formula, 125, 656, 707 صيغة الفرق المركزي
- Characteristic حسيبة 17  
polynomial, 330, 337, 429 كثيرة حدود الخاصة  
قيمة الخاصة (انظر أيضاً القيمة المميزة)
- Characteristic value (see also eigenvalue), 330  
قيمة الخاصة (انظر أيضاً القيمة المميزة)
- Characteristic vector (see also eigenvector), 330  
متجه الخاص (انظر أيضاً المتجه المميز)
- Chebyshev, Pafnuty, 503 تشبيشيف. بافناتي
- Chebyshev economization, 510 تبسيط تشبيشيف
- Chebyshev polynomial كثيرة حدود تشبيشيف  
definition, 503 تعريف  
extrema, 505 القصوى  
mon c, 506 مونك  
zeros, 505 أصفار
- خوارزمية التقريب النسبي لتشبيشيف
- Chebyshev Rational Approximation Algorithm, 509
- Chemical reaction problem, 282 مسألة التفاعل الكيميائي
- Cholesky, Andre-Louis, 404 شولسكي. أندري-لويس
- Cholesky Algorithm, 404 خوارزمية شولسكي
- Cholesky's method, 392 طريقة شولسكي
- Chopping arithmetic, 19 حساب التقطيع  
in Maple, 29 في Maple
- Circular cylinder problem, 96 مسألة الأسطوانة الدوارة
- Clamped boundary الحد المضغوط 140
- Clamped Cubic Spline Algorithm, 147 خوارزمية الشريحة الكعبيية المضغوط
- Clavius, Christopher, 517 كريستوفر
- Clenshaw-Curtis quadrature, 247 قاعدة كلينشو-كورتس  
اسموية المغلقة (انظر كذلك الطريقة الضمنية)
- Closed method (see also implicit method), 194, 202  
معادلات نيوتن-كوتس المغلقة
- Closed Newton-Cotes formulas, 192
- Coaxial cable problem, 699 مسألة الكابل (السلك) متحد المحاور
- Cofactor of a matrix, 384 عامل المساعد للمصفوفة
- College GPA/ACT performance problem, 492 مسألة أداء اختبار GPA/ACT
- Collocation method, 682 طريقة التجميع
- Column vector, 348 متجه عمود
- Complete pivoting, 368 تخور كامل
- Complex conjugate, 91 اقتران المركب
- Complex zeros (roots), 91 أصفار (الجذور) المركبة
- Composite midpoint rule, 200 قاعدة النقطة الوسطية المركبة
- Composite numerical integration 196 تكامل خطي مركب

- forward, 84, 123 أمامي  
 Differentiable function, 3 دالة قابلة للاشتقاق  
 Differential equation معادلة تفاضلية  
   approximating, 250, 643 تقريب  
   القيمة الحدية (انظر أيضاً مسائل القيمة الحدية)  
 boundary-value (see also boundary value problems), 642  
   higher order, 313 رتبة أعلى  
   initial-value قيمة ابتدائية (انظر كذلك مسائل القيمة الابتدائية)  
   (see also initial-value problems), 250  
   perturbed, 253 مرتبكة  
   stiff, 335 صلب  
   system, 313 نظام  
   well posed, 253 مقدمة بعناية  
 Diffusion equation, 689 معادلة تفصيلية  
 Direct factorization of a matrix, 388 تحليل مباشر لمصفوفة  
 Direct methods, 346 طرائق مباشرة  
 Directional derivative, 625 الاشتقاق اتجاهي  
 Dirichlet, Johann, 688 درشلت, جوهان  
 Dirichlet boundary conditions, 688 شروط درشلت الحدية  
 Discrete least squares, 482, 526 مربعات صغرى منفصلة  
 Disk brake problem, 205 مسألة قرص التوقف  
 Distance between matrices, 424 المسافة بين المصفوفات  
 Distance between two vectors, 421 المسافة ما بين متجهين  
 Distribution of heat steady state, 687 توزيع الحرارة, الحالة المستقرة  
 Divided difference, 119 الفرق المقسوم  
   first, 119 الأول  
   kth, 120 ذو الرتبة  
   related to derivative, 133 المتعلق بالاشتقاق  
   Doolittle's method, 392, 407 طريقة دولتل  
   Double integral, 226 تكامل ثنائي  
   Drug concentration problem, 73 مسألة تركيز الدواء  
 Economization of power series, 510 اقتصاديات سلسلة القوة  
   Eigenvalue القيمة المميزة  
   approximating, 548 تقريب  
   bound for, 554 حد  
   definition, 429 تعريف  
   Eigenvector المتجه المميز  
   approximating, 548, 593 تقريب  
   definition, 429 تعريف  
   linear independence, 551 استقلالية خطية  
   orthonormal, 553 تعامد  
   EISPACK, 42, 594 مسائل الدائرة الكهربائية  
 Electrical circuit problems, 178, 265, 307, 317, 345  
 Electrical transmission problem, 689-720 مسألة نقل الكهربائية  
 Electrostatic potential problem, 648 مسألة الطاقة الكهربائية  
 Elliptic partial differential equation, 87, 690 معادلة تفاضلية جزئية بيضاوية  
   مسألة معالجة الطاقة ليرقات عثة أبو الهول  
 Energy utilization of sphinx moth larvae problem, 493
- vectors, 418 متجه  
 Convex set, 251 مجموعة تحدب  
 Cooley, J. W., 524 كولي  
 Cooley and Tukey algorithm, 534 خوارزمية كولي وتوكي  
 Coordinate function, 599 دالة إحداثية  
 Corrugated roofing problem, 167, 206 مسألة السقف المدرج  
   Cowell, Wayne, 42 كول, وين  
   Cramer, Gabriel, 10, 387 كريمر, جبريل  
   Cramer's Rule, 387 قاعدة كريمر  
   Crank, John, 707 كرانك, جون  
 Crank-Nicolson Algorithm, 708 خوارزمية كرانك - نيكلسون  
   Crank-Nicolson method, 707 طريقة كرانك - نيكلسون  
 Crash-survivability problem, 492 مسألة عملية إنقاذ الارتطام  
   Crout factorization, 696, 704 تحليل كراوت  
   خوارزمية تحليل كراوت للأنظمة الخطية الثلاثية الأقطار  
   Crout Factorization for Tridiagonal Linear Systems Algorithm, 408  
   Crout's method, 392, 407 طريقة كراوت  
   Cubic convergence, 83 تقارب تكعيبي  
   استكمال داخلي تكعيبي لهرايمت  
   Cubic Hermite interpolation, 138, 159, 270 كثيرة حدود تكعيبية لهرايمت  
   piecewise, 159 قطع  
   Cubic spline شريحة تكعيبية  
   algorithms, 142, 147 خوارزمية  
   error-bound formula, 152 صيغة حد الخطأ  
   interpolant, 139 مستكمل داخلياً  
   interpolation, 139, 677 استكمال خارجي  
   خوارزمية رايت-رتز للشريحة التكعيبية  
   Cubic Spline Rayleigh-Ritz Algorithm, 679  
 Cylinder, temperature in, 712 درجة الحرارة في الأسطوانة  
 Decimal machine number, 19 عدد حاسبة عشرية  
 Deflation, 91, 567 تسطیح  
   درجة دقة معادلة التربيع  
 Degree of accuracy, of a quadrature formula, 191  
   درجة ضبط معادلة التربيع  
 Degree of precision, of a quadrature formula, 191  
   قابل للاشتقاق  
   approximation, 168 تقريب  
   definition, 3 تعريف  
   directional, 625 اتجاهياً  
   relative to continuity, 4 بالنسبة إلى  
 Determinant of a matrix, 384 محددة المصفوفة  
   operation counts, 387 عد العمليات  
   Diagonal matrix, 372 مصفوفة قطرية  
   Difference فرق  
   backward, 123 إرجاع  
   equation, 257 معادلة



Factorization of a matrix, 388 تحليل المصفوفة

False position, method of, 69 طريقة النقع الخاطئ

Fast Fourier Transform Algorithm 539 خوارزمية تحويل فوريير السريعة

Fast Fourier transform method 534 طريقة تحويل فوريير السريعة

operation counts, 536 عد العمليات

Fehlberg, Erwin, 285 فيهلبرك، إروين

Fibonacci (Leonardo of Pisa) 96 فيبوناتشي (ليوناردو بيسا)

Fibonacci problem, 96 مسألة فيبوناتشي

Fibonacci sequence, 38 متتالية فيبوناتشي

Finite-Difference method, 691 طريقة الفرق المحدود

linear, 656 الخطي

nonlinear 662 اللاخطي

Finite-digit arithmetic, 21 حساب العشري المنتهي

Finite-Element Algorithm, 728 خوارزمية العنصر المنتهي

Finite-element method, 721 طريقة العنصر المنتهي

First divided difference, 119 الفرق المقسوم الأول

Five-point formula, 172 صيغة النقاط الخمس

Fixed point النقطة الثابتة

definition, 53, 601 تعريف

iteration, 57 تكرار

Fixed Point Iteration Algorithm, 57 خوارزمية تكرار النقطة الثابتة

Fixed-Point Theorem, 58, 601 نظرية النقطة الثابتة

Floating-point form, 19 صيغة النقطة العائمة

Flow of heat in a rod, 688 سريان الحرارة في قضيب

Food chain problem, 382 مسألة السلسلة الغذائية

Food supply problem, 359 مسألة التجهيز الغذائي

FORTRAN, 38 فورتران

Forward difference الفرق الأمامي

formula, 123, 168 صيغة

method, 701 طريقة

notation, 84, 123 تعبير

Fourier, Jean Baptiste Joseph, 524 فوريير، جين بابتيست جوزيف

Fourier series, 524 سلسلة فوريير

أسلوب آدمز-باشفورت من الرتبة الرابعة

Fourth-order Adams-Bashforth technique, 292 أسلوب آدمز-مولتون من الرتبة الرابعة

Fourth-order Adams-Moulton technique, 292 الجزء، مواصلة، 517

Fraction, continued, 517

Fredholm integral equation, 359 معادلة فريدهولم التكاملية

Free boundary, 140 الحدود الحرة

Fresnel integrals, 220 تكاملات فريسنال

Frobenius norm of a matrix, 428 قياس فروبنوس للمصفوفة

Fruit fly problem, 413, 557 مسألة ذبابة الفاكهة

Function دالة

average value, 8 قيمة معدل

Bessel, 111 بيسيل

continuous, 3, 600, 601 متصل

coordinate, 599 إحداثي

differentiable, 3 قابل للاشتقاق

Equal matrices, 370 مصفوفات متساوية

erf, 16, 118, 212 إي آي إف

Error الخطأ

absolute 19 المنطق

in computer arithmetic, 17 في حساب الآلة الحاسبة

control, 283, 302 السيطرة على

exponential growth, 32 النمو الأسي

function, 16, 18, 212 دالة

global, 325 الكلي

linear growth, 32 النمو الخطي

local, 267 المحلي

local truncation 266 295 326 323 التقصص المحلي

relative, 19 النسبي

round-off, 17, 19, 174, 178 تدوير

truncation, 10 تقصص

Escape velocity problem, 245 مسألة سرعة الهروب

Euclidean norm (see also  $l^2$  norm), 39, 419 قيس إقليدي

Euler Leonhard 257 أويلر، ليونهارد

Euler's Algorithm, 257 خوارزمية أويلر

Euler's constant, 6, 38 ثابت أويلر

Euler's method أويلر طريقة

error bound, 260, 262 حد الخطأ

definition, 256 تعريف

Euler's modified method, 277 طريقة أويلر المعدلة

Euler, Leonhard, 524 أويلر، ليونهارد

Explicit method, 192, 291 الطريقة الواضحة

Exponential error growth, 32 نمو الخطأ الأسي

Exponential least squares, 488 المربعات الخطية الأسي

قاعدة النقطة الوسطية الموسعة (انظر كذلك قاعدة النقطة الوسطية المركبة)

Extended midpoint rule (see also composite midpoint rule), 200 قاعدة سمبسون الموسعة (انظر كذلك قاعدة سمبسون المركبة)

Extended Simpson's rule (see also composite Simpson's rule), 199 قاعدة شبه المنحرف الموسعة (انظر كذلك قاعدة شبه المنحرف المركبة)

Extended trapezoidal rule (see also composite trapezoidal rule), 200 استكمال خارجي

Extrapolation

Bulirsch-Stoer, 313 بولرش-ستور

derivatives, 79 مشتقات

Gragg, 308 كراغ

initial-value problem, 308 مسألة القيمة الابتدائية

integrator, 207 تكامل

linear boundary-value problem, 660 مسألة القيمة الحدية اللاخطية

midpoint method, 308 طريقة النقطة الوسطية

مسألة القيمة الحدية اللاخطية

nonlinear boundary-value problem, 667

Richardson's, 179, 660, 667 ريتشاردسون

Extrapolation Algorithm, 310 خوارزمية الاستكمال الخارجي

Extreme Value Theorem, 5 نظرية القيمة القصوى

- Golden ratio, 38 النسبة الذهبية
- Gompertz population growth, 74 نمو المجتمع لجومبرتز
- Gradient, 625 تدرج
- Gragg extrapolation, 308 استكمال خارجي لجريك
- Gram, Jorgen, 500 جرام - جوركن
- Gram-Schmidt process, 500 عملية جرام - شدت
- Graphics, computer, 159, 162 رسوم الحاسوب
- Gravity flow discharge problem, 615 مسألة تدفق سيل الجاذبية
- Great Barrier Reef problem, 493 مسألة حامل الشعاب العظيم
- Gregory, James, 10, 64 جيمس جريجوري
- Grid lines, 690 خطوط شبكية
- Growth of error نمو الخطأ
- exponential, 32 الأسي
- linear, 32 الخطي
- Guidepoint, 160 نقطة الدلالة
- Harmonic series, 38 سلسلة هارمونية
- Harriot, James, 168 هاريوت، جيمس
- Heat distribution problem, 692 مسألة توزيع الحرارة
- Heat distribution, steady state, 687 توزيع الحرارة، الحالة المستقرة
- Heat equation, 687 معادلة الحرارة
- خوارزمية الفرق الإرجاعي لمعادلة الحرارة
- Heat Equation Backward-Difference Algorithm, 704
- Heat flow in a rod, 688, 712 السريان الحراري في قضيب
- Heine, Hermann, 3 هين، هرمان
- Hermite, Charles, 130 هيرمايت، شارلس
- Hermite Interpolation Algorithm, 134 خوارزمية هيرمايت للاستكمال الداخلي
- كثيرة حدود تكعيبية قطع هيرمايت
- Hermite piecewise cubic polynomial, 138, 159, 270
- Hermite polynomial, 130 كثيرة حدود هيرمايت
- cubic, 382 تكعيبية
- divided difference form, 133 صيغة الفرق المقسوم
- error formula, 131 معادلة الخطأ
- Hestenes, Magnus, 464 هستنس، ماجنس
- Heun's method, 277 طريقة هنز
- Higher derivative approximation, 173 التقريب الاشتقائي عالي الرتبة
- Higher order differential equation, 313 المعادلة التفاضلية من الرتبة العالية
- Higher order initial-value problem, 313 مسألة القيمة الابتدائية من الرتبة العالية
- Hilbert, David, 496 هيلبرت، ديفيد
- Hilbert matrix, 463, 496 مصفوفة هيلبرت
- History problem, 266 مسألة التاريخ
- Homotopy method, 639 طريقة هوموتوبي
- Hompack, 640 هومباك
- Hooke's Law, 481, 491 قانون هوك
- Horner's Algorithm, 90 خوارزمية هورنر
- Horner, William, 88 هورنر، وليام
- Horner's Method, 88 طريقة هورنر
- Hotelling deflation, 572 تسطيح هوتلنك
- Housholder, Alston, 574 هاوسهولدر، أليستون
- Householder transformation, 575 تحويل هاوس هولدر
- Householder's Algorithm, 579 خوارزمية هاوس هولدر
- differentiable on a set, 3 قابل للاشتقاق على مجموعة
- error, 16, 118, 212 خطأ
- limit, 2, 600 نهاية
- normal density, 205 كثافة دالية
- orthogonal, 499 متعامد
- orthonormal, 499 متعامد طبيعي
- rational, 513 عقلاني
- signum, 50 سجنم
- weight, 498 وزن
- Functional iteration, 57 تكرار دالية
- Fundamental Theorem of Algebra, 87 النظرية الرئيسية للجبر
- Galerkin, Boris, 682 جالركن - بورس
- Galerkin method, 682 طريقة جالركن
- Gauss, Carl Friedrich, 89, 221, 349, 389, 440 جاوس، كارل فرايدريخ
- Gauss-Jordan method, 358 طريقة جاوس - جوردان
- operation counts, 358 عد العمليات
- تكرار جاوس - سيدل
- Gauss-Seidel iteration, 694
- Gauss-Seidel Iterative Algorithm, 441 خوارزمية تكرار جاوس - سيدل
- Gauss-Seidel iterative method, 440 طريقة تكرار جاوس - سيدل
- طريقة تكرار جاوس - سيدل للأنظمة اللاخطية
- Gauss-Seidel method for nonlinear systems, 604 خوارزمية جاوس للتكامل الثنائي
- Gaussian Double Integral Algorithm, 234
- Gaussian elimination جاوس للحذف
- backward substitution, 350 التعويض الإرجاعي
- description, 349 إيضاح
- operation count, 354 عد العمليات
- مع تمحور جزئي
- with partial pivoting, 362
- مع تمحور جزئي موزون
- with scaled partial pivoting, 363
- Gaussian Elimination جاوس للحذف مع التعويض الإرجاعي
- with Backward Substitution Algorithm, 352 خوارزمية جاوس للحذف مع تمحور جزئي
- Gaussian Elimination with Partial Pivoting Algorithm, 362
- Gaussian-Kronrod method, 247 طريقة جاوس - كرونرود
- Gaussian quadrature التربيع الجاوسي
- for double integrals, 230 للتكامل الثنائي
- for single integrals, 220 للتكاملات الأحادية
- for triple integrals, 236 للتكاملات الثلاثية
- Gaussian transformation matrix, 389 مصفوفة التحويل الجاوسي
- خوارزمية جاوس للتكاملات الثلاثية
- Gaussian Triple Integral Algorithm, 236
- General purpose software, 38 برمجية الغرض العام
- Generalized Rolle's Theorem, 9 تعميم نظرية رول
- Geršgorin, S., 556 جرسجورين
- Geršgorin Circle Theorem, 554 نظرية دائرة جرسجورين
- الخطأ التام
- Global error, 325 الخطأ التقطع المحلي
- العائد إلى خطأ التقطع المحلي
- related to local truncation error, 326, 329
- Goldstine, Herman, xiv, 223 جولدستاين، هرمان

- Runge-Kutta Order Four Algorithm, 278  
 رونج-كوتا من الرتبة الثانية 277  
 خوارزمية رونج-كوتا - فيهلبيرج
- Runge-Kutta-Fehlberg Algorithm, 287  
 طريقة رونج-كوتا - فيهلبيرج 285
- Runge-Kutta-Fehlberg method, 285  
 طريقة رونج-كوتا - فيهلبيرج 285
- Simpson's method, 300  
 طريقة سمبسون 300
- stable method, 326  
 الطريقة المستقرة 326
- stiff equation, 335  
 المعادلة الصارمة 335
- strong stability, 331  
 الاستقرار القوية 331
- Taylor method, 266  
 طريقة تايلور 266
- Trapezoidal Method Algorithm, 339  
 خوارزمية طريقة شبه المنحرف 339
- uniqueness, 252  
 الوحدانية 252
- unstability, 331  
 اللاستقرارية 331
- weak stability, 331  
 استقرار ضعيفة 331
- well-posed problem, 253  
 مسألة جيدة التقديم 253
- Inner product, 464  
 ضرب داخلي 464
- Integral متكامل
- improper, 241  
 غير مناسب 241
- multiple, 226  
 متعدد 226
- Riemann, 7  
 رايمان 7
- Integration تكامل
- composite, 196  
 مركب 196
- Midpoint rule, 194  
 قاعدة النقطة الوسطية 194
- Simpson's rule, 190, 192  
 قاعدة سمبسون 190, 192
- Simpson's three-eighths rule, 193  
 قاعدة سمبسون للثلاثة أثمان 193
- trapezoidal rule, 188, 192  
 قاعدة شبه المنحرف 188, 192
- Intermediate Value Theorem, 9  
 نظرية القيمة الوسطية 9
- Interpolation استكمال داخلي
- cubic Hermite, 270  
 هرايت التكعبي 270
- cubic spline, 139  
 الشريحة التكعيبية 139
- description, 101  
 شرح 101
- Hermite polynomial, 130  
 كثيرة حدود هرايت 130
- inverse, 117  
 معكوس 117
- iterated inverse, 117  
 معكوس مكررة 117
- Lagrange polynomial, 106  
 كثيرة حدود لاجرانج 106
- linear, 105  
 خطي 105
- Neville's method, 112  
 طريقة نيفيل 112
- Taylor polynomial, 102  
 كثيرة حدود تايلور 102
- trigonometric, 165  
 مثلثي 165
- zeros of Chebyshev polynomials, 508  
 أصفار كثيرات حدود تشيبشيف 508
- Inverse interpolation, 117  
 معكوس الاستكمال الداخلي 117
- Inverse matrix, 374  
 معكوس المصفوفة 374
- Inverse Power Method Algorithm, 566  
 خوارزمية معكوس طريقة القوة 566
- Inverse power method, 564  
 معكوس طريقة القوة 564
- Invertible matrix, 374  
 مصفوفة قابلة للعكس 374
- Isotropic, 687  
 أيزوتروبي 687
- Iterated inverse interpolation, 117  
 معكوس استكمال داخلي مكرر 117
- Iterative Refinement Algorithm, 459  
 خوارزمية تصفية التكرار 459
- Iterative refinement, 454, 458  
 تصفية التكرار 454, 458
- Iterative technique أسلوب التكرار
- Householder's method, 574  
 طريقة هاوس هولدر 574
- Huygens, Christian, 179  
 هويغنس . كريستيان 179
- Hyperbolic partial differential equation, 689, 713  
 معادلة تفاضلية جزئية لقطع المكافئ 689, 713
- Ideal gas law, 1, 30  
 قانون الغاز المثالي 1, 30
- Identity matrix, 372  
 مصفوفة الوحدة (حيادية) 372
- Arithmetic Standard, 17 IEEE  
 القياسي الحسابي 17 IEEE
- Ill-conditioned matrix, 455  
 المصفوفة العلولة الاشرط 455
- IML++, 480  
 الصيغة الضمنية 194, 291
- Implicit method, 194, 291  
 طريقة شبه المنحرف الضمنية 338
- Implicit trapezoidal method, 338  
 طريقة شبه المنحرف الضمنية 338
- Improper integral, 241  
 تكامل غير مناسب 241
- IMSL, 43, 98, 165, 247, 343, 416, 480, 544, 595, 640, 685, 736  
 قياس مصفوفة مستحثة 424
- Induced matrix norm, 424  
 مسألة القيمة الابتدائية
- Initial-value problem  
 طريقة استقرارية 338 A
- A-stable method, 338 A  
 خوارزمية أدامز لتصحيح المتنبي
- Adams Predictor-Corrector Algorithm, 299  
 خوارزمية أدامز متغيرة سعة الخطوة لتصحيح المتنبي
- Adams Variable Step-Size Predictor-Corrector Algorithm, 304  
 طريقة آدمز-باشفورت 292, 295
- Adams-Bashforth method, 292, 295  
 طريقة آدمز-مولتون 292, 296
- Adams-Moulton method, 292, 296  
 الطرق التكيفية 283
- adaptive methods, 283  
 طريقة أولير للتراجع 342
- backward Euler method, 342  
 معادلة برنولي 290
- Bernoulli equation, 290  
 كثيرة حدود السعة 330, 337
- characteristic polynomial, 330, 337  
 الطريقة المتسقة 325, 329
- consistent method, 325, 329  
 طريقة التقارب 325, 329
- convergent method, 325, 329  
 تعريف 250
- definition, 250  
 السيطرة على الخطأ 283, 302
- error control, 283, 302  
 خوارزمية أولير 257
- Euler's Algorithm, 257  
 طريقة أولير 256
- Euler's method, 256  
 وجود 252
- existence, 252  
 استكمال خارجي 308
- extrapolation, 308  
 خوارزمية استكمال خارجي 310
- Extrapolation Algorithm, 310  
 طريقة هينز 277
- Heun's method, 277  
 رتبة أعلى 313
- higher order, 313  
 طريقة شبه المنحرف الضمنية 338
- Implicit trapezoidal method, 338  
 خطأ القطع المحلي 266, 295, 328
- local truncation error, 266, 295, 328  
 طريقة الخطوات المتعددة بدرجة m 291
- m-step multistep method, 291 m  
 طريقة النقطة الوسطية 308, 276
- midpoint method, 276, 308  
 طريقة ملنز 300
- Milne's method, 300  
 سمبسون-طريقة ملنز 300
- Milne-Simpson method, 300  
 طريقة أولير المعدلة 277
- modified Euler method, 277  
 طريقة الخطوات المتعددة 291
- multistep method, 291  
 المقلقة 253
- perturbed, 253  
 طريقة تصحيح المتنبي 298
- predictor-corrector method, 298  
 منطقة الاستقرار المطلقة 338
- region of absolute stability, 338  
 شرط الجذر 331
- root condition, 331  
 رونج-كوتا من الرتبة الرابعة 278
- Runge-Kutta order four, 278  
 خوارزمية رونج-كوتا من الرتبة الرابعة

- exponential, 488 الأسية  
 general 484 العامة  
 linear, 484 الخطية
- Legendre, Adrien-Marie, 222, 503 لاجندر - أدريين - ماري  
 Legendre polynomial, 222, 501 كثيرة حدود لاجندر  
 Leibniz, Gottfried, 4, 384 لايبنيز. غوتفرايد  
 Levenberg-Marquardt method, 640 طريقة ليفنبرج - ماركواردت  
 Light diffraction problem, 220 مسألة حيود الضوء  
 Limit of a function نهاية الدالة  
 from  $R$  to  $R$ , 2  $R$  من  $R$  إلى  $R$   
 from  $R^n$  to  $R$ , 600  $R$  من  $R^n$  إلى  $R$   
 from  $R^n$  to  $R^n$ , 601  $R^n$  من  $R^n$  إلى  $R^n$   
 Limit of a sequence, 3, 422 نهاية المتتالية  
 Linear approximation, 484 التقريب الخطي  
 Linear basis functions, 670, 722 دوال الأساس الخطية  
 Linear boundary value problem, 643 مسألة القيمة الحدية الخطية  
 Linear convergence, 75 تقارب خطي  
 Linear error growth, 32 نمو خطأ خطي  
 Linear Finite-Difference Algorithm, 658 خوارزمية الفرق المنتهي الخطي  
 Linear finite-difference method, 656 طريقة الفرق المنتهي الخطي  
 Linear interpolation, 105 استكمال داخلي خطي  
 Linear Shooting Algorithm, 644 خوارزمية امتداد خطي  
 Linear shooting method, 644 طريقة امتداد خطي  
 Linear system نظام خطي  
 backward substitution, 347, 349 تعويض تراجمي  
 definition, 346 تعريف  
 reduced form, 347, 373, 388 صيغة مخفضة  
 simplifying, 346 تبسيط  
 triangular form, 347, 350, 373, 388 الصيغة المثلثية  
 Linearly dependent معتمد خطياً  
 functions, 497 دوال  
 vectors, 548 متجهات  
 Linearly independent مستقلة خطياً  
 eigenvectors, 551 متجهات مميزة  
 functions, 497 دوال  
 vectors, 548 متجهات  
 LINPACK, 42, 480  
 Lipschitz, Rudolf, 252 لامبشيتز. رودلف  
 Lipschitz condition, 16, 251, 314 شرط لايبشيتز  
 Lipschitz constant, 16, 251 ثابت لايبشيتز  
 $LL^T$  factorization, 403 تحليل  $LL^T$   
 Local definition, 325 تعريف محلي  
 Local error, 267 خطأ محلي  
 Local truncation error خطأ تقصص محلي  
 of multistep methods, 295, 328 لطرائق متعددة الخطوات  
 of one-step method, 266, 326 لطريقة بخطوة واحدة  
 related to global error, 326, 329 متعلق بالخطأ التام  
 of Runge-Kutta methods, 279 كوتا - رونج
- definition, 436 تعريف  
 Gauss-Seidel, 440 جاوس - سيدل  
 Jacobi, 438 جاكوبي  
 ITPACK, 480  
 Jacobi Carl, 438-610 جاكوبي. كارل  
 Jacobi Iterative Algorithm, 439 خوارزمية جاكوبي للتكرار  
 Jacobi iterative method طريقة جاكوبي للتكرار  
 description, 438 شرح  
 طريقة جاكوبي للمصفوفة المتماثلة  
 Jacobi method for a symmetric matrix, 592  
 Jacobian matrix, 610 مصفوفة جاكوبية  
 Java, 38 جافا  
 Jenkins-Traub method, 98 طريقة جنكنز- تراوب  
 $k$ th divided difference, 120 الفرق المقسوم من رتبة  $k$   
 Kahan's Theorem, 448 نظرية كاهان  
 Kentucky Derby problem, 156 مسألة سباق خيل كنتاكي  
 al-Khwārizmī, Muhammad, 28 الخوارزمي. محمد  
 Kirchhoff's Laws, 178, 265, 317, 345 قوانين خرشوف  
 Kowa, Seki, 84, 384 كواوا، سيكي  
 Krylov, Aleksei, 480 كريلوف، أليكسي  
 Kutta, Martin, 273 كوتا. مارتين  
 $l_1$  norm  $l_1$  قياس  
 of a matrix, 428 لمصفوفة  
 of a vector, 427 لمتجه  
 $l_2$  norm  $l_2$  قياس  
 of a matrix, 425, 432 لمصفوفة  
 of a vector, 419 لمتجه  
 $l_\infty$  norm  $l_\infty$  قياس  
 of a matrix, 425, 426 لمصفوفة  
 of a vector, 419 لمتجه  
 Ladder problem, 96 مسألة السلم  
 Lagrange, Joseph-Louis, 106, 349, 503 لاجرانج - جوزيف - لويس  
 Lagrange polynomial كثيرة حدود لاجرانج  
 definition, 106 تعريف  
 error formula, 108 معادلة الخطأ  
 recursively generating, 111 التوليد بالتكرار  
 Laguerre polynomial, 246, 502 كثيرة حدود لاجور  
 Laguerre's method, 98 طريقة لاجور  
 LAPACK, 42, 414, 480, 594  
 Laplace, Pierre Simon, 500-688  
 Laplace equation, 649, 688 معادلة لابلاس  
 $LDL^T$  Factorization Algorithm, 404 خوارزمية تحليل  $LDL^T$   
 $LDL^T$  factorization, 403 تحليل  $LDL^T$   
 Leading principal submatrix, 402 مصفوفة جزئية رئيسية قيادية  
 طرائق عصرية لقاطع بتغيير أصغر  
 Least-change secant update methods, 617  
 Least squares المربعات الصغرى  
 continuous, 494, 524 المتصلة  
 discrete, 482, 526 المنفصلة

- ratpoly, 515 راتبولي  
 readlib(spline), 165 ريديلب  
 restart, 522 رستارت  
 rhs, 255 آر إيج إس  
 RowOperation, 353 عملية صف  
 rounding arithmetic, 21 حساب تدويري  
 معادلات رونج = كوتا برتب عالية  
 Runge-Kutta for higher order equations, 321  
 معادلات رونج - كوتا- فيهلبرج برتب عالية  
 Runge-Kutta-Fehlberg for higher order equations, 322  
 رونج - كوتا- فيهلبرج للأنظمة  
 Runge-Kutta-Fehlberg for systems, 319  
 سلسلة 515 series  
 بسط 38 simplify  
 سمبسون 201 simpson  
 حل 74 solve  
 شريحة 166 spline  
 488 stats  
 تلميذ 201 student  
 تايلور 13 taylor  
 منقول المصفوفة 378 transpose  
 شبه المنحرف 201 trapezoid  
 ترنك 29 trunc  
 فارس 605 vars  
 مع 6 with  
 مع (الجبر الخطي) 353 with(LinearAlgebra)  
 مع (رسوم) 6 with(plots)  
 مع (ستاتس) 488 with(stats)  
 مع (ستودنت) 201 with(student)  
 متطابقا 38 Mathematica  
 متلب 38, 44, 99, 165, 415 MATLAB  
 المصفوفة Matrix  
 جمع 370 addition  
 معززة 348 augmented  
 نطاق 406 band  
 كثيرة حدود السمة 429 characteristic polynomial  
 خوارزمية شولسكي 404 Cholesky Algorithm  
 طريقة شولسكي 392 Cholesky's method  
 العامل المرافق لـ 384 cofactor of  
 تمحور كامل (أو أعلى) 368 complete (or maximal) pivoting  
 عدد الشرط 455 condition number  
 تقارب 434 convergent  
 قاعدة كرامر 387 Cramer's rule  
 خوارزمية تحليل كراوت لأنظمة خطية ثلاثية الأقطار  
 for Tridiagonal Linear Systems Algorithm, 408  
 طريقة كراوت 392, 407 Crout's method  
 تعريف 347 definition  
 محددة 384 determinant  
 قطر 372 diagonal  
 المسافة ما بين 424 distance between  
 نمو لاجتمع اللوجستي 74, 313 Logistic population growth  
 حقيقة ممتدة 17 Long real  
 مصفوفة مثلثية سفلى 373, 388 Lower triangular matrix  
 خوارزمية تحليل LU 392 LU Factorization Algorithm  
 تحليل المصفوفة LU 388 LU factorization of matrices  
 طريقة متعددة الخطوات  $m$  291  $m$ -step multistep method  
 نظام رتبة  $m$  314  $m$ th-order system  
 عدد الآلة 17 Machine number  
 MACSYMA 5  
 ماكورين. كولون 10, 387 Maclaurin, Colin  
 ماكورين Maclaurin  
 كثيرة حدود 10 polynomial  
 سلسلة 10 series  
 ماننيسا 17 Mantissa  
 مابل 38, 44 Maple  
 abs, 13  
 التعميض التراجعي 353 BackwardSubstitute  
 تشبيشيف 521 chebyshev  
 حساب تقطيعي 2% chopping arithmetic  
 عدد الشرط 456 ConditionNumber  
 يعكس 13, 515 convert  
 دك 254 ceq  
 دف 6 diff  
 أعشار 13 Digits  
 دسولف 254, 288 dsolve  
 قيم مميزة 432 Eigenvalues  
 متجهات مميزة 432 Eigenvectors  
 إغنس 605 eqns  
 إقالف 6 evalf  
 إقالم 366 eva m  
 إفسولف 6, 74, 99 fsolve  
 حذف جاوسي 353 GaussianElimination  
 رسم ضمني 612 implicitplot  
 رسم ثلاثة اتجاهات ضمنية 612 implicitplot3d  
 إنيت 254 int  
 إنت 13 int  
 تحديد أي إس 403 IsDefinite  
 جبر خطي 332 LinearAlgebra  
 تحليل LU 325 LUDecomposition  
 مصفوفة 353 Matrix  
 معكوس مصفوفة 378 MatrixInverse  
 جمع وسطي 202 middlesum  
 إم تايلور 274 mtaylor  
 خيارات 605 options  
 أورثوبولي 521 orthopoly  
 رسم 6 plot  
 رسوم 6 plots  
 بولينوم 13 polynomial  
 موجبة التحديد 403 positive-definite

- rotation, 583 تدوير  
 scalar multiplication, 370 ضرب موزون  
 Scaled Partial Pivoting, 363 تمحور جزئي موزون  
     similar, 551 مماثل  
 similarity transformation, 552 تحويل التماثل  
     singular, 374 غير قابلة للانعكاس  
 SOR Algorithm, 449 خوارزمية SOR  
     sparse, 417 متناثر  
     spectral radius, 432 نصف قطر طيفي  
     square, 372 مربع  
 strictly diagonally dominant, 398, 704, 708 وضوح هيمنة القطرية  
     submatrix, 384 مصفوفة جزئية  
     sum, 370 جمع  
     symmetry, 378 تماثل  
     transpose, 378 محولة  
 tridiagonal, 407, 704, 708 ثلاثية الأقطار  
     unitary, 552 وحدوي  
 upper Hessenberg, 581, 590 هسنبرج العلوي  
     upper triangular, 373, 388 مثلث علوي  
     well-conditioned, 455 مشروطة جيدا  
     zero, 371 صفر  
     أعلى تمحور عمودي  
 Maximal column pivoting (see also partial pivoting), 362  
     Maximal pivoting, 368 أعلى تمحور  
     أعلى درجة حرارة الماء لمسألة الهيدرا  
 Maximum water temperature for hydra problem, 616  
     Mean Value Theorem, 5 نظرية القيمة الوسطية  
 Mean Value Theorem for Integrals, 8 نظرية القيمة الوسطية للتكاملات  
     Mesh points, 257, 690 (النقاط الشبكية)  
     Method of collocation, 682 طريقة التجميع  
 Method of False Position Algorithm, 70 طريقة خوارزمية الموقع الفاشل  
     Method of false position, 69 طريقة الموقع الفاشل  
     Method of steepest descent, 466, 624 طريقة القاطع الأعظم  
     Midpoint method, 276, 308 طريقة النقطة الوسطية  
     Midpoint rule, 194 قاعدة النقطة الوسطية  
         composite, 200 المركبة  
         error term, 194 حد خطأ  
     Milne, Edward, 300 ملني - إدوارد  
     Milne's method, 300 طريقة ملني  
     stability of, 332 استقرارية  
 Milne-Simpson method, 300 طريقة ملني - سمبسون  
     stability of, 333 استقرارية الطريقة  
     Minimax, 483 أدنى أعظم  
     Minor, 384 فرعي  
     MINPACK, 640  
 Modified Euler method, 277 طريقة أويلر المعدلة  
     Monic polynomial, 506 كثيرة حدود مونيك  
     Moulton, Forest, 292 مولتون، فورست  
     Doolittle's method, 392, 407 طريقة دولتل  
     eigenvalue, 429 القيمة المميزة  
     eigenvector, 429 المتجه المميز  
     equal, 370 مساواة  
     equivalent statements, 386 عبارات معادلة  
     factorization, 388 تحليل  
     Frobenius norm, 428 قياس فروبنوس  
     Gauss-Jordan method, 358 طريقة جاوس-جوردن  
     خوارزمية الإعادة لجاوس - سيدل  
     Gauss-Seidel Iterative Algorithm, 441  
     خوارزمية جاوس للحذف مع الدوران الجزئي  
     Gaussian Elimination with Partial Pivoting Algorithm, 362  
     خوارزمية جاوس للحذف مع الدوران الجزئي الموزون  
     Gaussian Elimination with Scaled Partial Pivoting Algorithm, 364  
     تحويل جاوسي  
     Gaussian transformation, 389  
         Hessenberg, 581, 590 هسنبرج  
         Hilbert, 463, 496 هيلبرت  
         identity, 372 حيادية  
         ill-conditioned, 455 شرط معطل  
         induced norm, 424 قياس مستحث  
         inverse, 374 معكوس  
         invertible, 374 قابل للعكس  
     Iterative Refinement Algorithm, 459 خوارزمية التصفية التكررة  
     Jacobi Iterative Algorithm, 439 خوارزمية جاكوبي التكرار  
     Jacobian, 610 الجاكوبي  
      $LDL^T$  Factorization Algorithm, 403  $LDL^T$  تحليل  
          $l_1$  norm, 428  $l_1$  قياس  
          $l_2$  norm, 425, 432  $l_2$  قياس  
          $l_\infty$  norm, 425, 426  $l_\infty$  قياس  
      $LL^T$  factorization, 403  $LL^T$  تحليل  
     lower triangular, 373, 388 مثلث سفلي  
     LU factorization, 388 LU تحليل  
     LU Factorization Algorithm, 392 LU خوارزمية تحليل  
         minor, 384 ثانوي  
     multiplication, 371 عملية ضرب  
     natural norm, 424 قياس طبيعي  
     nonsingular, 374 غير مفردة لها معكوس  
     norm, 424 قياس  
     orthogonal, 551 متعامد  
      $P^T LU$  factorization, 394  $P^T LU$  تحليل  
     partial pivoting, 362 تمحور جزئي  
     permutation, 393 تبادل  
     persymmetric, 557  
     pivot element, 351 عنصر تمحور  
     pivoting, 360 تمحور  
     positive definite, 400, 402, 453, 553, 704, 708 موجبة التحديد  
     product, 371 (غلة) إنتاج  
     QR Algorithm, 588 QR خوارزمية  
     reduced to diagonal, 552 مخفض للقطري  
     reduced to tridiagonal, 574 مخفض للثلاثية الأقطار

- Nonlinear Finite-Difference Algorithm, 664  
 طريقة الفرق المنتهي اللاخطي
- Nonlinear finite-difference method, 662  
 خوارزمية الامتداد اللاخطي
- Nonlinear Shooting Algorithm, 652  
 طريقة الامتداد اللاخطي
- Nonlinear shooting method, 649  
 أنظمة لاخطية
- Nonsingular matrix, 374  
 مصفوفة لها معكوس
- Norm equivalence of vectors, 424  
 مماثلة القياس للمتجهات
- Norm of a matrix  
 قياس مصفوفة  
 definition, 424  
 تعريف  
 Frobenius, 428  
 فروبنويوس  
 induced, 424  
 مستحث  
 $l_1$ , 428  
 $l_2$ , 425, 432  
 $l_\infty$ , 425, 426  
 طبيعي, 424
- Norm of a vector  
 قياس متجه  
 algorithm, 39  
 خوارزمية  
 definition, 418  
 تعريف  
 $l_1$ , 427  
 $l_2$ , 419
- Normal density function, 205  
 دالة كثافة طبيعية
- Normal equations, 484, 486, 495  
 معادلات طبيعية  
 مسألة الدرجات النهائية والواجبات للتحليل العددي
- Numerical analysis homework/final grades problem, 491
- Numerical differentiation  
 التقاضيل العددي  
 backward-difference formula, 168  
 معادلة الفرق التراجعي  
 description, 168  
 شرح  
 extrapolation applied to, 181  
 استكمال خارجي مطبق على  
 five-point formula, 172  
 صيغة النقاط الخمس  
 forward-difference formula, 168  
 صيغة الفرق الأمامي  
 higher derivatives, 173  
 اشتقاقات عالية  
 instability, 175  
 اللااستقرارية  
 $n + 1$  - point formula, 170  
 صيغة النقاط  $n + 1$
- Richardson's extrapolation, 179  
 استكمال خارجي لريشاردسون  
 round-off error, 174, 178  
 خطأ التدوير  
 three-point formula, 172  
 صيغة النقاط الثلاث
- Numerical integration  
 التكامل العددي  
 adaptive quadrature, 212  
 قاعدة التكامل التكيفية
- Adaptive Quadrature Algorithm, 216  
 خوارزمية التكامل التكيفية
- Clenshaw-Curtis, 247  
 كلنشو - كورتس  
 closed formula, 192  
 الصيغة المغلقة  
 composite, 196  
 المركبة  
 composite midpoint rule, 200  
 قاعدة النقطة الوسطية المركبة  
 composite Simpson's rule, 199  
 قاعدة سيمسون المركبة  
 composite trapezoidal rule, 200  
 قاعدة شبه المنحرف المركبة  
 double integral, 226  
 التكامل الثنائي  
 explicit formula, 192  
 صيغة واضحة  
 extrapolation, 207  
 استكمال خارجي
- Gaussian-Kronrod, 247  
 جاوس - كرونرود
- Gaussian quadrature, 220, 230, 236  
 تربيع جاوسي  
 implicit formula, 194  
 صيغة ضمنية
- Müller's Algorithm, 93  
 خوارزمية مولر
- Müller's method, 92  
 صيغة مولر
- Multiple integrals, 226  
 تصلات متعددة
- Multiplicity of a root, 79  
 اسعاف الجذر
- Multistep method, 291  
 طريقة متعددة الخطوات
- $n + 1$  - point formula, 170  
 معادلة الـ  $n + 1$  نقطة
- معادلة الـ  $n + 1$  نقطة المغلقة لنيوتن - كوتز
- $n + 1$  - point closed Newton-Cotes formula, 171  
 NAG, 43, 98, 165, 247, 343, 416, 480, 545, 598, 640, 685, 726  
 NASTRAN, 726
- Natural boundary, 140  
 حدود طبيعية
- Natural Cubic Spline Algorithm, 142  
 خوارزمية الشريحة التكعيبة الطبيعية
- Natural matrix norm, 424  
 قياس المصفوفة الطبيعي
- Natural spline, 140  
 الشريحة الطبيعية
- Nested arithmetic, 25, 88  
 الحساب الشبكي
- Nested polynomial, 25  
 كثيرة حدود شبكية
- netlib, 44, 98, 165, 343, 525
- Neville, E. H., 12  
 نيل, إي إتش
- Neville's Iterated Interpolation Algorithm, 112  
 خوارزمية نيغيل للاستكمال الداخلي المكرر
- Neville's method, 112  
 طريقة نيغيل
- Newton, Isaac, 4, 10, 63, 64, 106, 119  
 نيوتن, إسحاق
- معادلة نيوتن للفرق القسوم التراجعي
- Newton backward divided-difference formula, 123  
 معادلة نيوتن للفرق التراجعي
- Newton backward-difference formula, 123  
 معادلة نيوتن للفرق الأمامي
- Newton forward-difference formula, 123  
 معادلة نيوتن للفرق القسوم الاستكمالي
- Newton interpolatory divided-difference formula, 123  
 خوارزمية نيوتن للفرق القسوم
- Newton's Divided-Difference Algorithm, 121  
 خوارزمية نيوتن للفرق القسوم
- Newton's method  
 طريقة نيوتن  
 convergence criteria, 86  
 معيار تقارب  
 definition, 63  
 تعريف  
 description, 63  
 شرح  
 modified for multiple roots, 81, 83  
 معدلة للجذور المتخافتة  
 for nonlinear systems, 609  
 للأنظمة الخطية
- التقارب التكعيبي لها  
 للمعادلات الصارمة
- Newton, Isaac, 4, 10, 63, 64, 106, 119  
 نيوتن, إسحاق
- معادلة نيوتن للفرق القسوم الأمامي
- Newton backward divided-difference formula, 123  
 معادلة نيوتن للفرق التراجعي
- Newton backward-difference formula, 123  
 معادلة نيوتن للفرق الأمامي
- Newton forward-difference formula, 123  
 معادلة نيوتن للفرق القسوم الاستكمالي
- Newton interpolatory divided-difference formula, 123  
 خوارزمية نيوتن - رافسون
- Newton-Raphson Algorithm, 64  
 خوارزمية نيوتن - رافسون
- Newton-Raphson method, 63  
 طريقة نيوتن - رافسون
- Nicolson, Phyllis, 707  
 نيكلسون, فيليس
- Noble beast problem, 156  
 مسألة الوحش النبيل
- Nodes, 106, 139, 723  
 عوارزمية الفرق المنتهي اللاخطي

- Parabolic partial differential equation, 688, 699  
 Parametric curve, 157 منحني بارامتري
- Partial differential equation معادلة تفاضلية جزئية
- backward-difference method, 703 طريقة الفرق الرجاعي
- centered-difference formula, 707 معادلة الفرق المركزي
- Crank–Nicolson Algorithm, 708 خوارزمية كرانك–نيكلسون
- Crank–Nicolson method, 707 طريقة كرانك–نيكلسون
- elliptic, 687, 690 بيضاوي
- Finite-Element Algorithm, 728 خوارزمية العنصر المنتهي
- finite element method, 721 طريقة العنصر المنتهي
- finite-difference method, 691 طريقة الفرق المنتهي
- forward-difference method, 701 طريقة الفرق الأمامي
- خوارزمية الفرق الرجاعي لمعادلة الحرارة
- Heat Equation Backward-Difference Algorithm, 704
- hyperbolic, 689, 713 قطع مفرط
- parabolic, 688, 699 قطع مكافئ
- خوارزمية الفرق المنتهي لمعادلة بواسون
- Poisson Equation Finite-Difference Algorithm, 694
- Richardson’s method, 707 طريقة ريشاردسون
- خوارزمية الفرق المنتهي لمعادلة الموجة
- Wave Equation Finite-Difference Algorithm, 716
- Partial pivoting, 362 تمحور جزئي
- Particle in a fluid problem, 205 عوالق في مسألة السوائل
- Particle problem, 52 مسألة العوالق
- Pascal, 38 باسكال
- Peano, Guiseppe, 252 بينو، جوسيب
- Pendulum problem, 249, 324 مسألة البندول
- Permutation matrix, 393 مصفوفة التباديل
- Persymmetric matrix, 557 مصفوفة تامة التماثل
- Perturbed problem, 253 المسألة المقلقة
- Picard method, 256 طريقة بيكاردي
- كثيرة حدود هرميات التكعيبية القطعية
- Piecewise cubic Hermite polynomial, 138, 159, 270
- خوارزمية راليث–رتز الخطية القطعية
- Piecewise Linear Rayleigh–Ritz Algorithm, 674
- كثيرة حدود هرميات التكعيبية القطعية
- Piecewise-cubic Hermite polynomial, 138
- دالة الأساس للقطع الخطي
- Piecewise-linear basis functions, 670
- Piecewise-polynomial approximation, 138 تقريب كثيرة حدود القطع
- Pipe organ problem, 720 مسألة أسطوانة الأورغ
- Pivot element, 351 عنصر التمحور
- Pivoting التمحور
- complete, 368 كامل
- maximal, 368 أقصى
- partial, 362 جزئي
- scaled partial, 363 جزئي موزون
- strategies, 360 استراتيجي
- total, 368 كلي
- Plate deflection problem, 662 مسألة تسطیح الصفيحة
- Plate sinkage problem, 597, 615 مسألة تغطيس الصفيحة
- Point, singular, 241 النقطة المفردة
- improper integral, 241 تكامل غير مناسب
- midpoint rule, 194 قاعدة النقطة الوسطية
- multiple integral, 226 تكامل متعدد
- Romberg, 207 رومبرج
- Simpson’s rule, 190, 192 قاعدة سمبسون
- Simpson’s three-eighths rule, 193 قاعدة سمبسون للثلاثة أثمان
- stability, 203 استقرارية
- trapezoidal rule, 188, 192 قاعدة شبه المنحرف
- triple integral, 236 تكامل ثلاثي
- تربيع عددي. انظر تكامل عددي
- Numerical quadrature, *see* numerical integration
- Numerical software, 38 برمجية عددية
- O notation, 35, 36 O تعبير
- Oak leaves problem, 117, 156 مسألة أوراق البيلوط
- O’Conner, John, xiv جون الرابع عشر
- One-step methods, 291 طرائق الخطوة الواحدة
- Open formula, 194 المعادلة المفتوحة
- الطريقة المفتوحة (انظر كذلك الطريقة الواضحة)
- Open method (*see also* explicit method), 190, 291
- Open Newton–Cotes formulas, 194 معادلة نيوتن–كوتس المفتوحة
- Operation counts عد العمليات
- Cramer’s rule, 387 قاعدة كرامير
- determinant, 384 محددة
- fast Fourier transform, 536 تحويل فوريير السريع
- Gauss–Jordan, 358 جوردن – جاوس
- Gaussian elimination, 354 جاوس للحذف
- LU factorization, 398 LU تحليل
- matrix inversion, 381 عكس المصفوفة
- scaled partial pivoting, 367 تمحور جزئي موزون
- Ordinary annuity problem, 73 مسألة التقسيط العادي
- Organ problem, 720 مسألة العضو
- Orthogonal matrix, 551 مصفوفة متعامدة
- Orthogonal polynomials, 494 كثيرة حدود متعامدة
- Orthogonal set مجموعة تعامد طبيعي
- of functions, 499 للدوال
- of vectors, 550 للمتجهيات
- Orthonormal set مجموعة تعامد طبيعي
- of functions, 499 للدوال
- of vectors, 550 للمتجهيات
- كثيرة حدود متلامسة
- Osculating polynomial, 130
- Ostrowski–Reich Theorem, 448 نظرية أوستروسكي – رايبخ
- Over-relaxation method, 446 طريقة الاسترخاء المفرط
- Overflow, 18 الانسياب المفرط
- $\pi$  approximating, 186 تقريب  $\pi$
- بادي هنري
- Padé, Henri, 513
- أسلوب تقريب بادي
- Padé approximation technique, 513 خوارزمية بادي للتقريب العقول
- Padé Rational Approximation Algorithm, 515 المعادلة التفاضلية لقطع المكافئ الجزئي



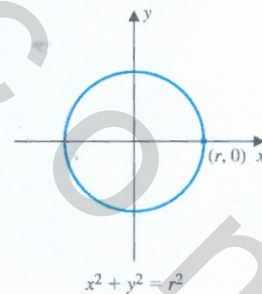
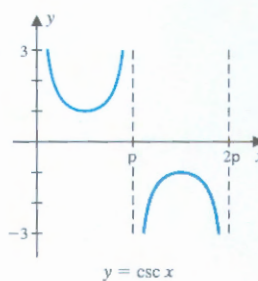
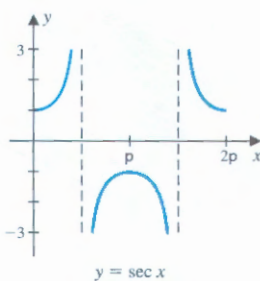
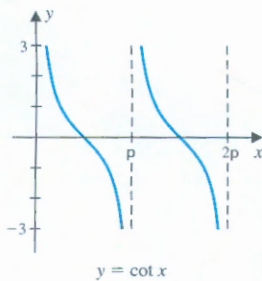
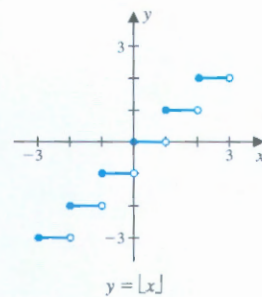
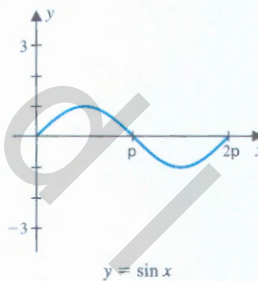
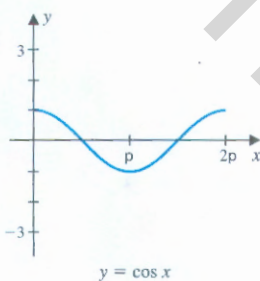
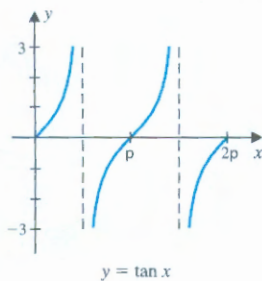
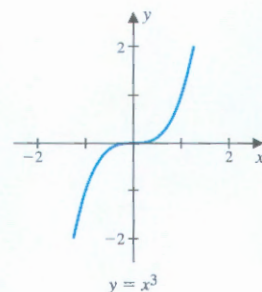
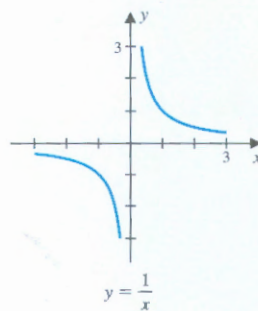
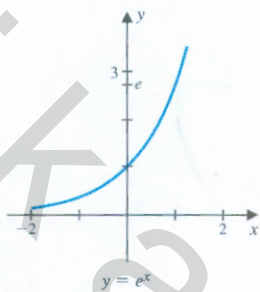
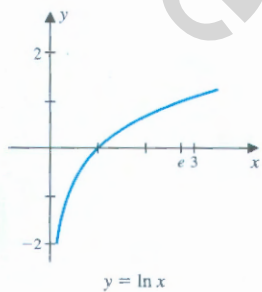
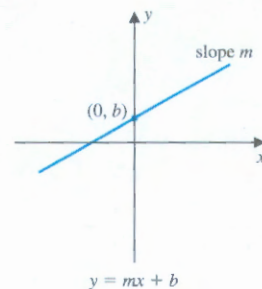
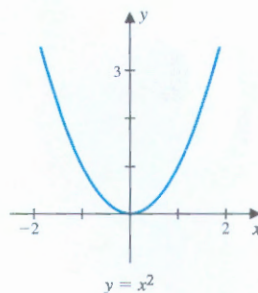
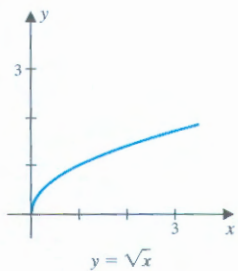
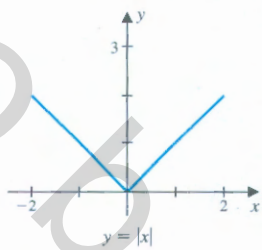
- special-purpose, 38 الغرض الخاص
- Projectile problem, 272 مسألة المقذوف
- Pseudocode, 30 بسيدوكود
- $P^L U$  factorization, 394 تحليل  $P^L U$
- QR Algorithm, 588 QR خوارزمية
- QR method, 582 QR طريقة
- QUADPACK, 247
- Quadratic convergence تقارب تربيعي
- definition, 75 تعريف
- of Newton's method, 78, 608 لطريقة نيوتن
- Steffensen's method, 84 طريقة ستيفنسن
- Quadratic formula, 6, 23 معادلة تربيعية
- Quadratic spline, 139, 155 شريحة تربيعية
- طريقة تكامل (كذلك تكامل عددي)
- Quadrature (*see also* numerical integration), 187
- Clenshaw-Curtis, 247 كلينشو - كورتس
- Gaussian, 220, 230, 236 جاوسي
- Gaussian-Kronrod, 247 جاوس - كرونرود
- Quadrature formula المعادلة التربيعية
- degree of accuracy, 191 درجة الدقة
- degree of precision, 191 درجة الضبط (الدقة)
- Quasi-Newton methods, 617 طريقة شبيهة نيوتن
- Racquetball problem, 74 مسألة كرة المضرب
- Random walk problem, 452 مسألة المشي العشوائي
- Raphson, Joseph, 64 رافسون - جوزيف
- Rashevsky, 266 راشفسكي
- Rate of convergence, 35, 36 معدل التقارب
- Rational function, 513 دالة عقلانية
- Rational function approximation, 512 تقريب الدالة العقلانية
- Rayleigh, John, 668 رالي - جون
- Rayleigh Ritz method, 668 طريقة رالي ريتز
- Reduced form system of equations, 347 الصيغة المختزلة - نظام المعادلات
- Region of absolute stability, 338 مجال الاستقرار المؤكدة
- regula falsi* method, 69 طريقة ريجولا فالسي
- Relative error, 6, 19 خطأ نسبي
- Relaxation method, 446 طريقة التهدئة
- Remainder term, 10 حد البواقي
- Remez, Evgeny, 522 ريميز إفجينيني
- Residual vector, 445, 454 متجه البواقي
- Reverse shooting method, 647 طريقة الامتداد المعكوس
- Rhind papyrus, 69 راند بايبروس
- Richardson's extrapolation, 179, 660, 667 استكمال ريشاردسون الخارجي
- Richardson's method, 707 طريقة ريشاردسون
- Riemann, George, 8 ريمان - جورج
- Riemann integral, 7 تكامل ريمان
- Robertson, Edmund, xiv روبيرتسون - إدموند الرابع عشر
- Rolle, Michel, 4 رولي - ميشيل
- Rolle's Theorem, 4 نظرية رولي
- Poisson, Siméon 690 سايمونس بواسون
- Poisson equation, 687, 690 معادلة بواسون
- Poisson Equation خوارزمية الفرق المنتهي لمعادلة بواسون
- Finite-Difference Algorithm, 694
- Poynomial حدود كثيرة
- algebraic 87, 102 جبري
- Bernstein, 118, 164 برنستاين
- Bézier, 162, 383 بييزير
- characteristic 337, 429 سمة
- Chebyshev, 503 تشيبشيف
- definition, 87 تعريف
- evaluation, 26, 88 تقييم
- Hermite, 130 هرمايت
- interpolating, 106 استكمال داخلي
- Lagrange, 106 لاجرانج
- Laguerre, 246, 502 لاجور
- Legendre, 222, 501 لاجندر
- Maclaurin, 10 ماكلورين
- monic, 506 مونيك
- nested, 26, 88 شبكي
- Newton, 121 نيوتن
- orthogonal, 494 متعامد
- osculating, 130 تلامس
- roots of, 88 جذر الـ
- Taylor, 10, 102, 273 تايلور
- trigonometric, 524 مثلثاتي
- zero of, 88 صفر الـ
- Population growth, المجتمع
- 45, 101, 117, 129, 156, 324, 382, 436, 677
- Gompertz, 74 جومبرتز
- logistic, 74, 313 لوجستك
- Population problem, مسألة المجتمع
- 45, 74, 101, 117, 129, 156, 313, 324, 382, 436, 677
- Positive definite matrix, مصفوفة موجبة التحديد
- 400, 402, 453, 553, 704, 708
- Power method, 557 طريقة القوة
- Power Method Algorithm, 560 خوارزمية طريقة القوة
- صيغة القوة لمصفوفة متماثلة
- Power method for symmetric matrices, 560
- Power series, economization of, 510 سلسلة القوة - عملية تقنين
- Precision, degree of, 191 دقة - درجة
- Preconditioning, 471 صيغة الاشتراط
- خوارزمية المشتقات ذات المراق الشرطي
- Preconditioned Conjugate Gradient Algorithm, 473
- Predator-Prey problem, 324 مسألة بريدتر - بري
- Predictor-Corrector Algorithm, 299 خوارزمية تصحيح التنبؤ
- Predictor-corrector method, 298 طريقة تصحيح التنبؤ
- برنامج
- Program
- general-purpose, 38 الغرض العام

- operation counts, 367 عد العمليات
- Scaling factor, 160 عامل الوزن
- Schmidt, Erhard, 500 شميدت، إرهارد
- Schoenberg, Isaac, 138, 677 شونبرج، إسحاق
- Schur, Issai, 522 ششور، إيزاي
- Schur's Theorem, 552 نظرية ششور
- Schwarz, Hermann, 420 ششوارز، هرمان
- Search direction, 465 اتجاه البحث
- Secant Algorithm, 68 خوارزمية
- Secant method طريقة القاطع
- definition, 68 تعريف
- مسألة القيمة الحدية للاخطية
- for nonlinear boundary-value problem, 651
- order of convergence, 83 رتبة التقارب
- for stiff equations, 339 للمعادلات الصارمة
- Seidel, Phillip, 440 سيدل، فيليب
- Sequence متتالية
- Fibonacci, 38 فايبنوشي
- limit of, 3, 422 نهاية
- Series سلسلة
- Fourier, 524 فوريير
- harmonic, 38 هارمونك
- Maclaurin, 10 ماكلاورين
- Taylor, 10 تايلور
- Set, convex, 251 مجموعة، محدبة
- Sherman–Morrison Theorem, 619 نظرية شرمان-موريسون
- Shooting method طريقة القذف
- linear equation, 644 معادلة خطية
- nonlinear equation, 649 معادلة لاخطية
- Significant digits, 20 أرقام معنوية
- Significant figures, 20 أرقام معنوية
- Signum function, 50 دالة سجنم
- Silver plate problem, 699, 735 مسألة الصفيحة الفضية
- Similar matrices, 551 مصفوفات معادلة
- Similarity transformation, 552 تحويل مماثلة
- Simple root, 79 جذر بسيط
- Simple zero, 79 صفر بسيط
- Simpson, Thomas, 190 سمبسون، توماس
- Simpson's composite rule, 199 قاعدة سمبسون المركبة
- Simpson's Double Integral Algorithm, 233 خوارزمية سمبسون للتكامل الثنائي
- Simpson's method, 300 طريقة سمبسون
- Simpson's rule, 190, 192 طريقة سمبسون
- adaptive, 213 تكيفية
- composite, 199 مركبة
- error term, 192 حد الخطأ
- Simpson's three-eighths rule, 193 قاعدة سمبسون للثلاثة أثمان
- Singular matrix, 374 مصفوفة مفردة غير قابلة للانكسار
- Singularity, 241 حالة الانفرادية
- Romberg Algorithm, 209 خوارزمية رومبرج
- cautious, 211 تحوطات
- Romberg, Werner, 207 رومبرج، ورنر
- Romberg integration, 207 تكامل رومبرج
- Root condition, 331 شرط جذري
- Roots of equations معادلات الجذور
- bisection method, 46 طريقة المنقسم
- complex, 91 المعقدة
- cubic convergence, 83 التقارب التكعبي
- definition, 46 تعريف
- method of false position, 69 طريقة الموقع الخاطئ
- Müller's Algorithm, 93 خوارزمية مولر
- Müller's method, 92 طريقة مولر
- multiple, 79 مضاعف
- Newton's method, 63 طريقة نيوتن
- Newton's method for systems, 609 طريقة نيوتن للأنظمة
- Secant method, 68 طريقة القاطع
- simple, 79 بسيط
- Roots of functions جذور الدالات
- complex, 91 معقد
- Rotation matrix, 583 مصفوفة تدوير
- Round-off error, 17, 19, 174, 178 خطأ التدوير
- Rounding arithmetic, 19 حساب التدوير
- in Maple, 21 في مابل
- متجه صف
- Row vector, 348
- Ruddy duck problem, 149 مسألة بطة رودي
- Ruffini, Paolo, 88 روفيني، باولو
- Runge, Carle, 273 رونج، كارلي
- خوارزمية رونج-كوتا - فيهلبرج
- Runge–Kutta–Fehlberg Algorithm, 287
- طريقة رونج-كوتا - فيهلبرج
- Runge–Kutta–Fehlberg method, 285, 343
- طريقة رونج-كوتا - مرسون
- Runge–Kutta–Merson method, 343
- Runge–Kutta method, 273
- طريقة رونج-كوتا
- local truncation error, 279 خطأ تقصص محلي
- خوارزمية طريقة رونج-كوتا للأنظمة معادلات تفاضلية
- Runge–Kutta Method for Systems of Differential Equations Algorithm, 316
- خوارزمية رونج-كوتا من الرتبة الرابعة
- Runge–Kutta Order Four Algorithm, 278
- طريقة رونج-كوتا من الرتبة الرابعة
- Runge–Kutta order four method, 278
- طريقة رونج-كوتا من الرتبة الثانية
- Runge–Kutta order two method, 277
- طريقة رونج-كوتا-فرنر
- Runge–Kutta–Verner method, 289, 343
- ضرب الثابت
- Scalar product, 370
- تمحور عمود موزون، انظر تمحور جزئي موزون
- Scaled-column pivoting, see Scaled partial pivoting
- Scaled partial pivoting, 363 تمحور جزئي موزون

- Synthetic division, 89 تقسيم اصطناعي
- System of differential equations, 250, 313 نظام المعادلات التفاضلية
- System of linear equations, 346 نظام المعادلات الخطية
- System of nonlinear equations, 598 نظام المعادلات اللاخطية
- Taconite problem, 493 مسألة تاكونايت
- Taylor, Brook, 10 تايلور، البروك
- طريقة تايلور لمسألة القيمة الابتدائية
- Taylor method for initial-value problem, 266
- Taylor polynomial كثيرة حدود تايلور
- of one variable, 10, 102 لتغير واحد
- of two variables, 273 لتغيرين
- Taylor series, 10 سلسلة تايلور
- Taylor's Theorem نظرية تايلور
- multiple variable, 273 متغير متعدد
- single variable, 10 متغير منفرد
- Temperature in a cylinder problem, 712 الحرارة في مسألة الأسطوانة
- Templates, 480 قالب
- Terrain vehicles problem, 74 مسألة عربات تيران
- Test equation, 335 معادلة اختبار
- Three-point formula, 172 معادلة الثلاث نقاط
- Total pivoting, 368 تمحور كلي
- Transformation matrix مصفوفة تحويل
- Gaussian, 389 جاوسي
- Transformation similarity, 552 تماثل التحويل
- Transient solution, 335 حل ترانسايينت
- Transmission line problem, 689, 720 مسألة خط النقل
- Transpose facts 378 حقائق التبدل
- Transpose matrix, 378 مصفوفة التبدل
- Trapezoidal method, 338 طريقة شبه المنحرف
- Trapezoidal rule, 188, 192 قاعدة شبه المنحرف
- adaptive, 219 المتبينة
- composite, 200 المركبة
- error term, 192 حد الخطأ
- extrapolation, 209 استكمال خارجي
- شبه المنحرف مع خوارزمية إعادة نيوتن
- Trapezoidal with Newton Iteration Algorithm, 339
- Triangular system of equations, 347, 350 نظام مثلثي للمعادلات
- Tridiagonal matrix, 704, 708 مصفوفة ثلاثية الأقطار
- definition, 407 تعريف
- reduction to, 574 الاختزال إلى
- Trigonometric interpolation, 165 استكمال داخلي مثلثاتي
- تقريب كثيرة حدود مثلثاتية
- Trigonometric polynomial approximation, 523, 524
- Triple integral, 236 تكامل ثلاثي
- Trough problem, 52 مسألة الحوض
- Truncation error, 10 خطأ القطع
- Tukey, J. W., 524 جي دبليو. توكي
- مسألة القيمة الحدية بنتقن
- Two-point boundary-value problem, 642
- SLAP, 48
- SOR Algorithm, 449 موارزمية
- SOR method طريقة
- definition, 446 تعريف
- in heat equation, 704 في معادلة الحرارة
- in Poisson equation, 696 في معادلة بواسون
- Sparse matrix, 17 مصفوفة سبارس
- Special-purpose software, 38 برنامج الغرض الخاص
- Spectral radius نصف القطر الطيفي
- definition, 432 تعريف
- relation to convergence, 435 علاقته بالتقارب
- Speed and distance problem, 137, 156 مسألة السرعة والمسافة
- Sphinx moth problem, 624 مسألة عثة أبو الهول
- Spread of contagious disease, 290 انتشار المرض المعدي
- Spring-mass problem, 215 مسألة كتلة اللولب
- Square matrix, 372 مصفوفة مربعة
- Stability, round-off error, 203 استقرار، خطأ التقدير
- ساليب استقرارية القيمة الابتدائية
- Stability of initial-value techniques, 325
- Stable algorithm, 325 موارزمية مستقرة
- Stable method, 203, 326 طريقة مستقرة
- Steady state heat distribution, 687 توزيع الحرارة بحالة الثبات
- Steady state solution, 335 حل حالة الثبات
- Steepest Descent Algorithm, 628 موارزمية الانحدار العميق
- Steepest descent method, 466, 624 طريقة الانحدار العميق
- Steffensen, Johan, 85 ستيفنسن، جوهان
- Steffensen's Algorithm, 85 موارزمية ستيفنسن
- رب تربيعي طريقة ستيفنسن
- quadratic convergence, 84 Steffensen's method
- Stein Rosenber Theorem, 444 نظرية ستين روسنبرج
- Step size 257 بحدة الخطوة
- Stiff differential equation, 335 معادلة تفاضلية صارمة
- Stirling, James, 125, 513 ستيرلنك، جيمس
- Stirling's formula, 125 معادلة ستيرلنك
- Stoichiometric equation, 282 معادلة القياس المتكافئ
- مصفوفة مهيمنة القطرية بشدة
- Strictly diagonally dominant matrix, 398, 704, 708
- طريقة ثابتة بقوة
- Strongly stable method, 331
- Sturm-Liouville system, 54 نظام سترم-ليوفيل
- Submatrix مصفوفة جزئية
- definition, 384 تعريف
- leading principal, 402 الأساس المتقدم
- طريقة النجاح فوق - الاسترخاء
- Successive over-relaxation (SOR) method, 446
- Superlinear convergence, 87, 6-7 ضرب خطي عال
- Surface area problem, 240 مسألة المساحة السطحية
- Symmetric matrix, 378 مصفوفة متماثلة
- موارزمية طريقة القوة المتماثلة
- Symmetric Power Method Algorithm, 56

- Weighted Mean Value Theorem for Integrals, 8
- Well-conditioned matrix, 455 مصفوفة تامة الاشرط
- Well-posed problem, 253 مسألة العرض الجيد
- Wielandt, Helmut, 568 وايلندت. هلموت
- Wielandt's Denation, 568 تصطح وايلندت
- Wielandt's Denation Algorithm, 569 خوارزمية تصطح وايلندت
- Wilkinson, James, 591 ويلكنسن. جيمس
- Wilkinson's backward error analysis, 461 تحليل ولكنسن للخطأ التراجعي
- Winter moth (*Cperophtera bromata L., Geometridae*) problem, 117, 156 مسألة عثة الشتاء (أوبروفتير بروماتا إل جيومتريدا)
- Zeros of functions complex, 91 أصفار الدوال المركبة
- complex, 91 المركبة
- definition, 46 تعريف
- multiplicity of, 79 مضاعف الـ
- polynomial, 88 كثيرة حدود
- simple, 79 بسيط
- Zeroth divided difference, 119 الفرق المقسوم الصفري
- Unconditionally stable, 703, 706 ثابت لاشرطي
- Under-relaxation method, 446 طريقة دون الاسترخاء
- Underflow, 18 دون التدفق
- Unitary matrix, 552 مصفوفة ذات الوحدة
- Unstable algorithm, 32 خوارزمية لاستقرة
- Unstable method, 175, 331 الطريقة اللامستقرة
- Upper Hessenberg matrix, 581, 590 مصفوفة هسنبرج العليا
- Upper triangular matrix, 373, 388 مصفوفة مثلثية عليا
- Van der Pol equation, 655 معادلة فان دير بول
- Variable step-size multistep method, 302 طريقة متعددة الخطوات بسمة خطوة متغيرة
- Variational property, 669 صفة التغير
- Vector متجه
- $l_1$  norm of, 427 قياس  $l_1$  لـ
- $l_2$  norm of, 419 قياس  $l_2$  لـ
- $l_\infty$  norm of, 419 قياس  $l_\infty$  لـ
- space, 371 فضاء
- Vector(s) (متجهات) متجه
- A-orthogonal set, 466 مجموعة متعامدة A
- column, 348 عمود
- convergent, 418 متقارب
- covergence, 422 تقارب
- definition, 348 تعريف
- distance between, 421 المسافة بين
- Euclidean norm of, 419 قياس إقليدس لـ
- linearly dependent, 548 مرتبط خطياً
- linearly independent, 548 مستقل خطياً
- norm equivalence of, 424 مماثلة قياس لـ
- norm of, 418 قياس لـ
- orthogonal set, 550 مجموعة متعامدة
- orthonormal set, 550 مجموعة متعامدة طبيعيًا
- residual, 445, 454 الباقي
- row, 348 صف
- Vibrating beam, 547 قضيب الاهتزاز
- Vibrating string, 689 سلك (خيط) الاهتزاز
- Viscous resistance problem, 205 مسألة مقاومة اللزوجة
- Waring, Edmund, 106 وارنج. إدموند
- Water flow problem, 282 مسألة تدفق الماء
- Wave equation, 689 معادلة الموجة
- خوارزمية الفرق المنتهي لمعادلة الموجة
- Wave Equation Finite-Difference Algorithm, 716
- Weak form method, 682 طريقة الصيغة الضعيفة
- Weakly stable method, 331 الطريقة المستقرة بضعف
- Weierstrass, Karl, 3, 104 وايرستراس. كارل
- نظرية تقريب وايرستراس
- Weierstrass Approximation Theorem, 102
- Weight function, 498 دالة الوزن
- مبرهنة القيمة المتوسطة الموزونة للتكاملات

# Common Graphs منحنيات دوال شائعة



## Trigonometry

## حساب المثلثات

$$\sin t = y$$

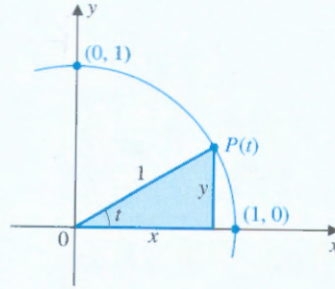
$$\cos t = x$$

$$\tan t = \frac{\sin t}{\cos t}$$

$$\cot t = \frac{\cos t}{\sin t}$$

$$\sec t = \frac{1}{\cos t}$$

$$\csc t = \frac{1}{\sin t}$$



$$\sin t_1 \sin t_2 = \frac{1}{2} [\cos(t_1 - t_2) - \cos(t_1 + t_2)]$$

$$(\sin t)^2 + (\cos t)^2 = 1$$

$$\cos t_1 \cos t_2 = \frac{1}{2} [\cos(t_1 - t_2) + \cos(t_1 + t_2)]$$

$$\sin(t_1 \pm t_2) = \sin t_1 \cos t_2 \pm \cos t_1 \sin t_2$$

$$\sin t_1 \cos t_2 = \frac{1}{2} [\sin(t_1 - t_2) + \sin(t_1 + t_2)]$$

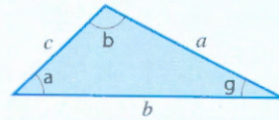
$$\cos(t_1 \pm t_2) = \cos t_1 \cos t_2 \mp \sin t_1 \sin t_2$$

قانون الجيوب  
Law of Sines:

$$\frac{\sin \alpha}{\alpha} = \frac{\sin \beta}{\beta} = \frac{\sin \gamma}{\gamma}$$

قانون جيب التمام

Law of Cosines:  $c^2 = a^2 + b^2 - 2ab \cos \gamma$



## Common Series

## متسلسلات شائعة

$$\sin t = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(-1)^n t^{2n+1}}{(2n+1)!} = t - \frac{t^3}{3!} + \frac{t^5}{5!} - \dots$$

$$e^t = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{t^n}{n!} = 1 + t + \frac{t^2}{2!} + \frac{t^3}{3!} + \dots$$

$$\cos t = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(-1)^n t^{2n}}{(2n)!} = 1 - \frac{t^2}{2!} + \frac{t^4}{4!} - \dots$$

$$\frac{1}{1-t} = \sum_{n=0}^{\infty} t^n = 1 + t + t^2 + \dots, \quad |t| < 1$$

## The Greek Alphabet

## الحروف الإغريقية

Alpha ألفا	A	$\alpha$	Eta إيوتا	H	$\eta$	Nu نيو	N	$\nu$	Tau تاو	T	$\tau$
Beta بيتا	B	$\beta$	Theta ثيتا	$\Theta$	$\theta$	Xi إكساي	$\Xi$	$\xi$	Upsilon أَيْسِلُنْ	$\Upsilon$	$\upsilon$
Gamma جاما	$\Gamma$	$\gamma$	Iota أيوتا	I	$\iota$	Omicron أميكرون	O	$o$	Phi فاي	$\Phi$	$\phi$
Delta دلتا	$\Delta$	$\delta$	Kappa كبا	K	$\kappa$	Pi باي	$\Pi$	$\pi$	Chi كاي	X	$\chi$
Epsilon إَيْسِلُنْ	E	$\epsilon$	Lambda لامدا	$\Lambda$	$\lambda$	Rho رُو	P	$\rho$	Psi إَيْساي	$\Psi$	$\psi$
Zeta زيتا	Z	$\zeta$	Mu مْيُو	M	$\mu$	Sigma سيجمما	$\Sigma$	$\sigma$	Omega أُوْمِيغَا	$\Omega$	$\omega$