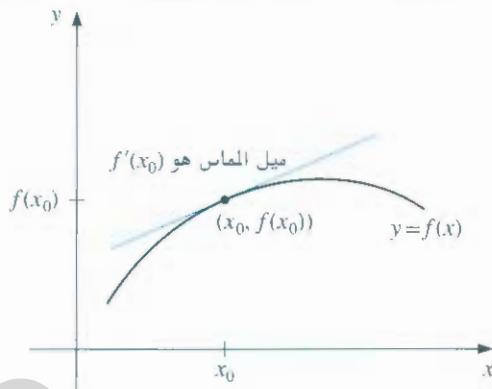


شكل 2.1



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، والأكسية واللوغاريتمية تنتهي كلها إلى $C^\infty(X)$ حيث تتتألف X من الأعداد جميعها والتي تعرف عليها هذه الدوال. وإننا 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 والنتائج جميعها والتي لم تذكر مراجعها في هذا الفصل، يمكن الرجوع إليها في أي كتاب تفاضل وتكامل رئيس.

مبرهنة 6.1

تعزى هذه البرهنة إلى رول
مايكل رول
(Michael Rolle)
(1652–1719). وقد ظهرت عام
1691 في مقالة بعنوان

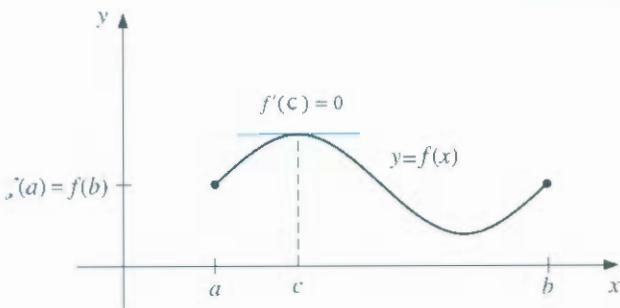
*Méthode pour
resouder les égalités*

انتقد رول علم التفاضل
والتكامل الذي طوره إسحاق
نيوتون وغوتفرید لايبنitz في
البداية، ولكن أصبح رول أخيراً
من مطوري هذا العلم.

مبرهنة 7.1

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



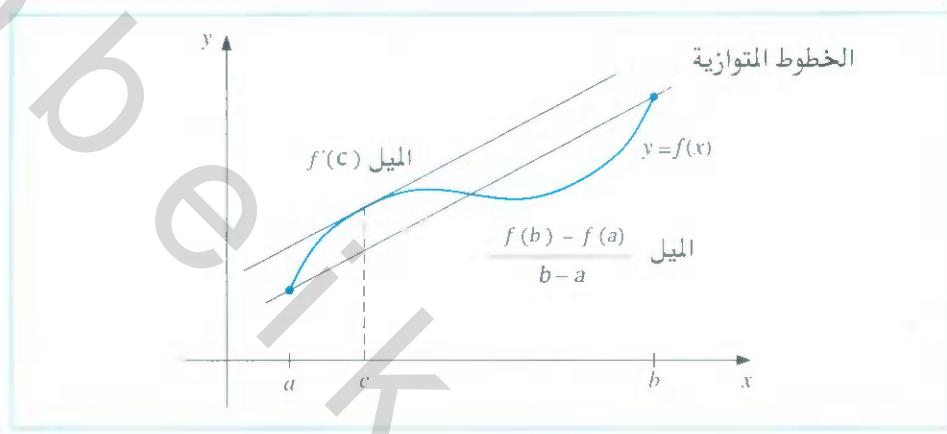
مبرهنة القيمة الوسيطية Mean Value Theorem

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

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

(انظر شكل (4.1)).

شكل 4.1

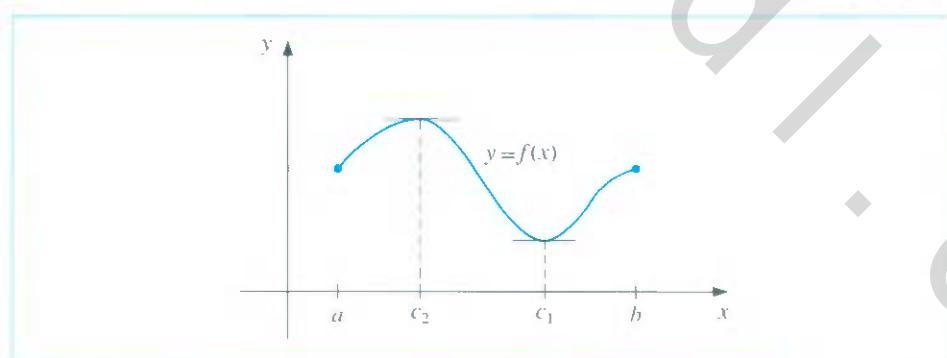
**مبرهنة القيمة القصوى Extreme Value Theorem**

إذا كانت $f \in C[a, b]$ فإنه توجد نقطتان $c_1, c_2 \in [a, b]$ بحيث يكون

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 دييات 1960 . وأول نظام فعال ظهر كان في السبعينيات 1970 . وكل من نوع LISP ويسمى MACSYMA

سنستخدم النظام الحاسوبي الجبرى Maple حيثما كان مناسباً كما ذكرنا في المقدمة. إن الأنظمة الحاسوبية الجبرية (CAS) مفيدة في الاشتتقاق 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 الفترة $[0.5, 1]$ و $[1, 2]$.

سنبدأ أولاً بإمكانات Maple في الرسم. ولكي تتمكن من استخدام برمجية الرس الكاملة، أدخل `>with(plots);`

فقط يظهر لك قائمة أوامر ضمن البرمجية.
عُرف f بإدخال

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

إذ تعطيك Maple الآتي

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

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 الفارة لى النقطة، وعمر زر الفارة الأيسر، فتظهر عندئذ إحداثيات النقطة التي حددتها بالمؤشر في الصندوق الأربعين على الزاوية العليا اليسرى لشاشة Maple، وتظهر في الشكل (6.1) أيضاً، إن هذه الطريقة مغيرة لتقرير إحداثيات نقاط القيم المطلوبة للدلالات.

ثم نكمل حل المثال باستخدام برهنة القيمة الوسيطية.

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

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

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

وذلك باستخدام

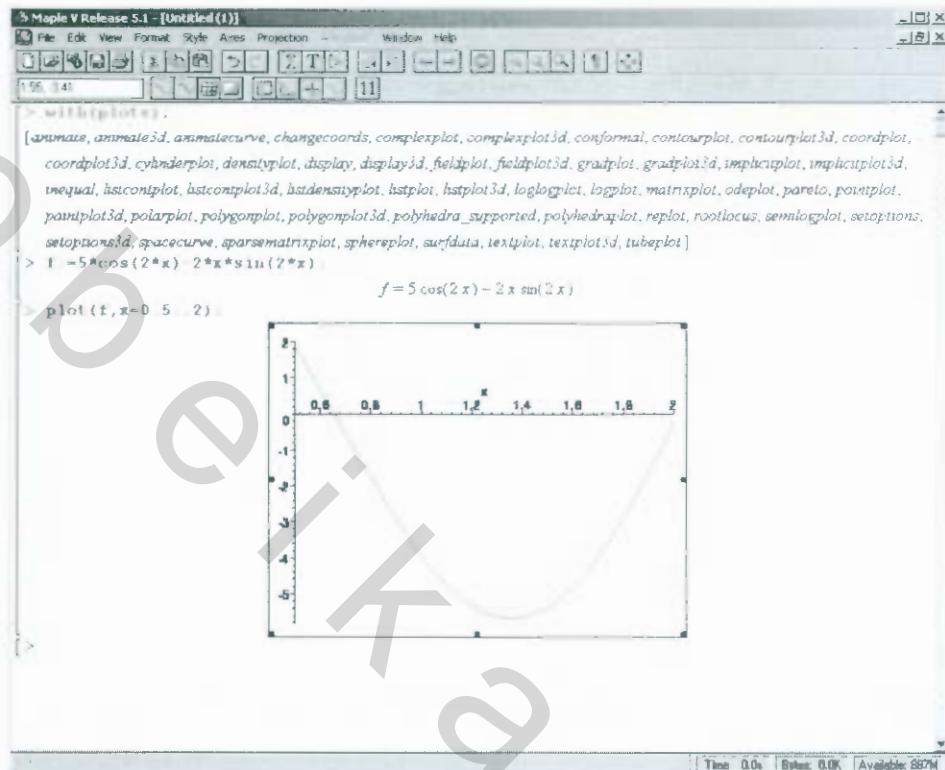
`>fsolve(g,x,1..2);`
فتحصل على 1.358229874 وتحسب

`>evalf(subs(x=.358229874,f));`
وذلك باستخدام

إن هذا يعني وجود قيمة صغرى تساوي تقرباً $-5.675301338 = f(1.358229874)$ وإن ما نحتاج إليه في كثير من الأحيان هو القيمة العظمى التي تتحققها 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

مثال 1

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 المعرض المكتوب الرئيس لمعايير تصميم نظام "مايل" فقد قدم 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 $0 = g(x)$ على الفترة $1 \leq x \leq 2$ 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 $f(0.5) = -3.899329037$ و $f(1) = 1.860040545$ 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 يستخدم بصورة مكثفة وهو تكامل ريمان.

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

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

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

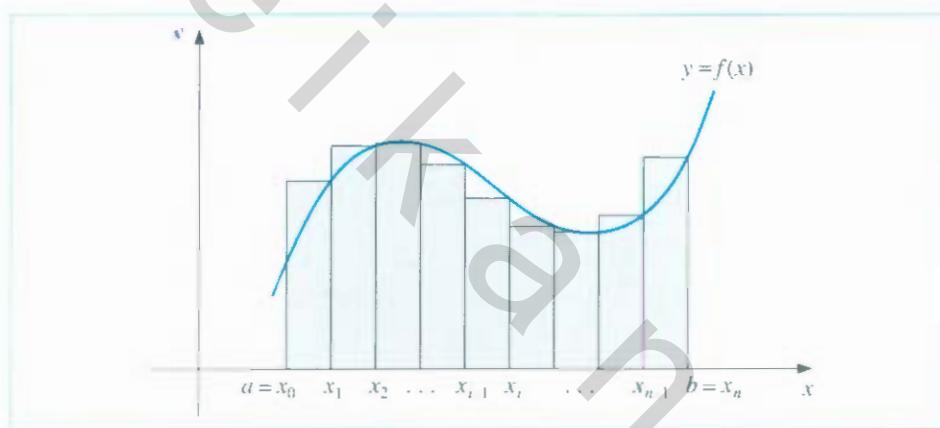
إذا كانت الدالة f متصلة على الفترة $[a, b]$ فإنها قابلة لتكامل ريمان على الفترة $[a, b]$. وإن هذا الأمر يسمح لنا - ولسهولة الحساب - باختيار النقاط (x_i) لتكون متساوية لبعد في $[a, b]$ ، و اختيار $(x_i - x_{i-1})$ لكل $i = 1, 2, \dots, n$. وفي هذه الحالة يكون

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

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 الدول التي لها تكاملات. وقد ساهم في أعمال مهمة في الهندسة ومبرهنات الأعداد المركبة أيضاً. وبعد من الرياضيين المشهورين في القرن التاسع عشر.

شكل 7.1



هناك نتائجان أخرىان نحتاج إليهما في التحليل العددي، الأولى هي تعريف المبرهنة المعرفة بمبرهنة القيمة الوسيطية للتكمال.

مبرهنة القيمة الوسيطية الموزونة للتكمال

Weighted Mean Value Theorem for Integrals

إذا كانت $f \in C [a, b]$ وكان تكمال 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

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

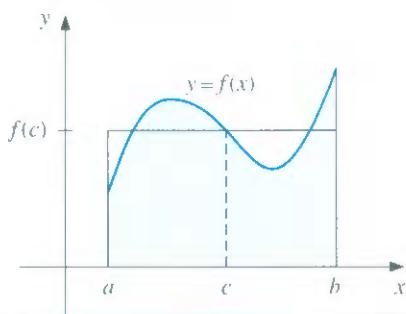
وعندما يكون $g(x)=1$ فإن المبرهنة (11.1) هي مبرهنة القيمة الوسيطية للتكمال العادي، إذ تعطى القيمة الوسيطية لقيمة الدالة f على الفترة $[a, b]$ بالصيغة

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

مبرهنة 11.1

انظر شكل (8.1).

شكل 8.1



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

تمهيد 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 $f^{(n)}(c) = 0$.

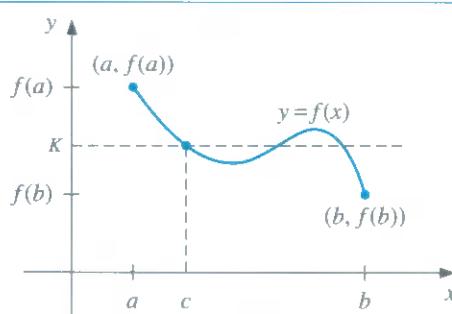
البرهنة الآتية هي مبرهنة القيمة الوسيطية. ومع معقولية منطقها حسبما يظهر، فإن البرهان خارج عن نطاق أي مقرر عادي في التفاضل والتكامل. ويمكن إيجاد البرهان في معظم كتب التحليل. (انظر على سبيل المثال [Fu, p.67]).

مبرهنة القيمة الوسيطية 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 الوسيطية. وفي هذا المثال يوجد اختياران آخران لهذا العدد.



شكل 9.1

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

$$f(0) = -1 < 0 \quad f(1) = 1 > 0$$

حيث إن f متصلة. لذلك فإن مبرهنة القيمة الوسيطية تضمن وجود عدد x في $0 < x < 1$ يحقق

$$x^5 - 2x^3 + 3x^2 - 1 = 0$$

ويظهر في المثال (2) أيضاً أن مبرهنة القيمة الوسيطية تستخدم لتحديد توقيت وجود الحول البعض المسائل، ولكنها لا تعطي طريقة فاعلة لإيجاد الحلول. وسندرس ذلك في المثال (2). المبرهنة الأخيرة في هذه المراجعة للتفاضل والتكامل تصف كثیرات الحدود لـ Taylor، حيث تستخدم كثیرات الحدود هذه بصورة مکثفة 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 نکل يوجد عدد ξ بين x_0 و x بحيث يكون

$$\begin{aligned} P_n(x) &= f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + \frac{f''(x_0)}{2!}(x - x_0)^2 + \dots + \frac{f^{(n)}(x_0)}{n!}(x - x_0)^n \\ &= \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!}(x - x_0)^k \end{aligned}$$

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

تسمى $P_n(x)$ كثیرة حدود تايلور من الرتبة n للدالة f حول x_0 . ويسمى $R_n(x)$ الحد المباقي (أو خطأ القطع) المرتبط بـ $P_n(x)$.

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

تضمن مبرهنة تايلور وجود مثل هذه الدالة. وتقع قيمتها ما بين قيمتي x_0 و x . وفي الحقيقة فإن إحدى مشاكل الطرائق العددية هي محاولة حساب الحد المتعول لقيمة $f(x_0)$ عندما تكون x ضمن فترة محددة.

إن السلسلة اللانهائية التي نحصل عليها عندأخذ نهاية $P_n(x)$ عندما $\rightarrow \infty$ تسمى سلسلة تايلور للدالة f حول x_0 . وفي حالة $x_0 = 0$ ، فإن كثیرة حدود تايلور عادة ما تسمى كثیرة حدود ماکلورین. وعادة ما تسمى سلسلة تايلور بـ سلسلة ماکلورین Maclaurin.

إن خطأ القطع في كثیرة حدود تايلور يشير إلى الخطأ الناتج عن استخدام حصل جمع مقطوع أو منهنه (نهائي) لتقریب حاصل جمع سلسلة لانهائية.

أوجد (أ) كثیرة حدود تايلور من الرتبة الثانية.

(ب) كثیرة حدود تايلور من الرتبة الثالثة للدالة $f(x) = \cos x$ حول $x_0 = 0$. ثم استخدم كثیرات الحدود هذه لتقریب قيمة 0.01 .

مبرهنة 14.1

لقد وصف بروك تايلور (1731)

(1685) هذه السلسلة عام 1715 في

"Methodus incrementorum directa et inversa"

هناك حالة خاصة لهذه النتيجة.

وقد تكون النتيجة نفسها معروفة

في وقت سابق لدى إسحاق نيوتن

وجييس غرغوري وآخرين

لقد اشتهر كولن ماکلورین

(1698–1746) بأنه المدافع عن حساب التفاضل والتكامل الذي

بلوره نيوتن. عندما كان هذا

النحوی يتعرف لهجوم شرس من قبل أبيشوب جورج بيركلی.

لم يكتشف ماکلورین السلسلة

التي تحمل اسمه. حيث كانت

معروفة لدى الرياضيين في القرن

السابع عشر قبل مولده وعلى

كل حال فقد كشف طريقة نظام

المعادلات الخطية كل باستخد

قادة كرامر التي لم ينشرها كرامر إلا في عام 1750.

مثال 3