

موسوعة بحوث العمليات

( ٢ )

# البرمجة الرياضية

## النماذج اللاحطية

١ - ( البرمجة الغير خطية والعديدة الأهداف )

الأستاذ الدكتور  
لطفى لويز سيفين

الناشر  
دار الجامعات المصرية  
٢٢ ش الدكتور مصطفى مشرفة - اسكندرية  
ت : ٤٩٢٢٤٦٩

إهداء

إلى والدي أهدى هذا الكتاب

## تقديم

هذا الجزء من المؤلف يتعلق بدراسة التماذج اللاخطية والعديدة الاهداف ( وسوف يخصص جزء منفصل لدراسة التماذج العشوائية والديناميكية في مؤلف قادم ، وهو استكمالا للجزء الأول الذي تعرض لدراسة التماذج الخطية .

وقد راعينا ، في معالجتنا لموضوع البرمجة اللاخطية والعديدة الاهداف ، أن تقدم للقارئ الحالة الراهنة للفن في هذا المجال ، وأن نتناول الموضوع من أساسياته وجوانبه المختلفة تعميقا للمفاهيم .

وسوف يلاحظ القارئ اهتمامنا بتقديم مجموعة كبيرة من الاساليب المستخدمة في الحل ، والتعرض لبرامج الحاسب الآلى الخاصه بها ، وتقديم التفصيلات لهذه البرامج ، وخرائط التدفق المناظرة ، ومناقشتها بعمق كافى يتيح للقارئ رؤية وافيه تمكنه من استحداث البرامج أو الحكم على البرامج الجاهزة . واستخدمت الأمثلة التى إختيرت بعناية فى مواقعها — لمساعدة القارئ على مزيد من الفهم للأساليب المعروضة ، كما تم تضمين مجموعة كبيرة وهامة من التطبيقات ، وتوثيق كل ما سبق بمجموعة من المراجع الضرورية لمزيد من الدراسة والبحث .

ويمكن تقسيم هذا الجزء الى موضوعين رئيسيين ، الموضوع الأول هو البرمجة اللاخطية ، والموضوع الثانى هو البرمجة العديدة الاهداف .

فى مجال البرمجة اللاخطية يستعرض الكتاب النظريات الرئيسية لإعطاء القارئ لخلفيه اللازمه ، ثم يستفيض فى دراسة الطرق العدديه المختلفة للحل ، ويقدم عموعة برامج الحاسب الآلى العملية التى تستخدم فى الحل ، كما يعمق مفاهيم لمزق الحل بمجموعة من الأمثلة التى تم إختيارها بعناية .

ويورد الكتاب مجموعة من مسائل البرمجة اللاخطية الخاصة ، فيعالج البرمجة التربيعية بمناهجها التقليدية والحديثة . ويتعرض لدراسة البرمجة الهندسية بصورة متكاملة تظهر على هذا النحو لأول مرة . كما يدرس برمجة الكسور التي اثبتت التطبيقات الحديثه اهميتها الشديدة .

وفي مجال التطبيقات الخاصة بالبرمجة اللاخطية ، فقد تم إختيار التطبيقات بعد دراسة مركزه لتؤدى الاغراض الآتية :

- ( أ ) توفر للقارئ رؤيه كافيه عن المجالات الرئيسية في التطبيق .
- (ب) تغطي مجموعة متباينه من الاهتمامات تحفز القارئ على استخدام الاسلوب .
- (ج) تساعد القارئ على الصياغة والتطبيق .

وقد شملت التطبيقات الواردة ، الصناعات الكيماوية والبتروولية ، وشبكات المرافق ، وذلك فيما يتعلق بعمليات التخطيط والتشغيل والإداره . كما شملت دراسات التخطيط القومى والاقتصادى . وتعرضت للتطبيقات الحريه في مجال نماذج التسليح الاستراتيجى ، والتطبيقات الطبية في علاج الامراض السرطانية .

والتطبيقات البيئية في معالجة المياه . وكذلك التطبيقات الهندسية في التصميم الهندسى بدرجات متفاوتة من التفصيل والتعقيد من تصميم الجمالونات البسيطة الى النماذج المتكاملة لتصميم محطات المعالجة ، وفي مجال هندسة الإنتاج في دراسات قطع المعادن ، وفي مجالات التوحيد والتصميم التمثلى وفي مجال الاتصالات في نظرية المعلومه .

وقد تم شرح وتقديم مسألة حديثة على قدر من الأهمية تعرف بمسألة المشاركه ، وتوجيه النظر لأهميتها في الصياغة والحل لمجموعة هامة من التطبيقات الفريدة .

أما في مجال البرمجة العديده الاهداف ، فقد تم تقديم الموضوع بأسلوب حديث ومتطور وسهل في نفس الوقت ، الأمر الذى نرى معه ضرورة لفت نظر القارئ على أهمية هذا الجزء وإضافاته .

وقد تم تصنيف مسائل البرمجة عديدة الاهداف من حيث طرق المعالجة والحل طبقا للمعلومات المتوفرة لأفضلية الاهداف إلى أربعة أنواع :

**النوع الاول :** لا تتوفر فيع معلومات عن فضلية الاهداف وأوردنا طرق معالجة هذا النوع باستخدام أسلوب المعيار الشامل ونظرية المباريات وأدنى الانحرافات .

**النوع الثاني :** وفيه تتوفر معلومات عن افضلية الاهداف : وقد تكون الأفضلية عددية ويستخدم في هذا المجال دوال المنفعة أو أفضلية عددية وترتيبية مختلطة وفي هذا الصدد تستخدم برمجة الاهداف .

**النوع الثالث :** وفيه يتم تحديد الأفضلية خلال الحل تباعا بالتفاعل والإتصال بين متخذ القرار وطريقة الحل .

**النوع الرابع :** وفيه يتم تحديد الافضليات في مراحل لاحقة بعد الحل باستخدام البرمجة البارامترية .

وقد خصصنا فصلاً كاملاً لدراسة برمجة الاهداف كحالة خاصة للبرمجة عديده الاهداف وأوضحنا طرق متقدمة للحل وأمثلة تساعد على فهم دقائق الاساليب ، كما تم دراسة البرمجة الثنائية الاهداف .

وقد درسنا ولأول مرة طبيعة القرارات الجماعية في البرمجة المتعددة الاهداف وأوضحنا كيفية التعامل في هذه الحالة ، وتم أيضا دراسة القرارات المبراريكية بتوضيح العلاقة بين المسائل القرارية ثنائية المستوى والمسائل القرارية ثنائية الاهداف .

وفي مجال برمجة الكسور عديده الاهداف تم توضيح طرق رئيسية في الحل — والواقع أن الكثير من مؤشرات الكفاية في النظم الصناعية والانتاجية يمكن صياغته بهذا الأسلوب .

وقد اتبنا موضوع البرمجة العديده الاهداف بتقديم مجموعة من التطبيقات المختلفة في مجال الانتاج الصناعي وإدارة الموارد المائية والتطبيقات البيئية والزراعية والصحية .

ولست أشك في أن القارىء سوف يلمس الجهد الذى بذل في هذا المؤلف  
ليصل إليه بصورته الحالية – وأرجو أن يتحقق هذا المرجع للقارىء كل النفع .

والله الموفق ،،،

المؤلف

obeyikandi.com

( ٧ ) النظريات الأساسية للبرمجة الغير خطية :

( ٧ - ١ ) إيجاد القيمة القصوى لدالة غير خطية مقيدة بمعادلات

أوردنا في الجزء الأول ( النماذج الخطية ) أنه إذا كان لدينا دالة  $E$  عديدة المتغيرات في  $s_1, s_2, \dots, s_r, \dots, s_n$  على الصورة : —

$$E = \emptyset (s_1, s_2, \dots, s_r, \dots, s_n) \dots \dots \dots ( ١ )$$

فإنه لإيجاد القيمة القصوى تفاضل الدالة  $E$  جزئيا بالنسبة للمتغيرات  $s_1, s_2, \dots, s_n$

$z = 1, \dots, n$  ، ويساوى الناتج بالصفر ( الشرط الضروري ) أى : —

$$\frac{\partial E}{\partial s_r} = \text{صفر} \quad \text{لجميع قيم } r = 1, \dots, n \dots \dots \dots ( ٢ )$$

ولإختبار ما إذا كانت القيمة القصوى نهاية غمظى أو صغرى ( الشرط الكافى ) نوجد المشتقة الثانية

$$\frac{\partial^2 E}{\partial s_r \partial s_r} = \text{د} \quad \text{و} = 1, \dots, n \dots \dots \dots ( ٣ )$$

$$z = 1, \dots, n$$

وتكون المصفوفة الهيسية المتألفة

$$( ٤ ) \dots \dots \dots \begin{bmatrix} \frac{\partial^2 E}{\partial s_1^2} & \dots & \dots & \frac{\partial^2 E}{\partial s_1 \partial s_2} & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \end{bmatrix} = [ \text{هـ} ]$$

والتي تتكون عناصرها من المشتقات ثانية دور المعرفة من المعادلات ( ٣ )  
 فإذا كانت الجذور المميزة للصفوفة [ هـ | مـ ] سـ ، ... ، سـ والتي تسمى عادة  
 فإن نقطة الاستقرار ( القيمة القصوى ) تكون نهاية عظمى — أما إذا كانت  
 الجذور المميزة للصفوفة ( هـ ) موجبة ( [ هـ | أ كيدة الانجائية ) فإن نقطة  
 الاستقرار تكون نهاية عظمى .

وفي الحالة السابقة فإن المتغيرات سـ ، ... ، سـ والتي تسمى عادة  
 متغيرات القرار تكون غير مقيدة — فإذا كانت متغيرات القرار سـ ، ... ، سـ  
 محددة بدوال تقيد اختيار القيم سـ ، ز = ١ ، ... ، ن أى إذا كانت المسألة  
 موضوع البحث : —

إيجاد القيمة القصوى للدالة ع =  $\emptyset$  ( سـ ، ... ، سـ )

في ظل : — ..... ( ٥ )

قـ ، ( سـ ، ... ، سـ ) = بـ و ؛ و = ١ ، ... ، مـ

فإنه يمكننا استخدام نظرية تايلور — فلكي تكون للدالة ع قيمة قصوى فإن  
 التفاضل الكلي للدالة ع يكون مساويا للصفر : —

$$د ع = \frac{ع \sigma}{سـ \sigma} د سـ + \dots + \frac{ع \sigma}{سـ \sigma} د سـ + \frac{ع \sigma}{سـ \sigma} د سـ = صفر$$

$$د ع = \frac{ع \sigma}{سـ \sigma} د سـ = صفر \dots \dots \dots ( ٦ )$$

وكذلك بالنسبة للقيود فإن

$$د ق و = \frac{ن}{سـ \sigma} د سـ = صفر \dots \dots \dots ( ٧ )$$

$$و = ١ ، \dots ، مـ$$



وبضرب التفاضل الكلى لكل قيد و في بارامتر  $\lambda$  و فإننا نحصل على

$$(8) \quad \lambda \text{ و د ق و} = \text{مح ن} \quad \lambda \text{ و} \frac{\sigma \text{ ق و}}{\sigma \text{ س}} \text{ د س} = \text{صفر} \dots\dots\dots (8)$$

وبإضافة (8) إلى (6)

$$(9) \quad \text{مح} \text{ د س} = \left[ \frac{\sigma \text{ ق و}}{\sigma \text{ س}} \lambda + \frac{\sigma \text{ ع}}{\sigma \text{ س}} \right] \text{ صفر} \dots\dots\dots (9)$$

أى

$$(10) \quad \text{صفر} = \frac{\sigma \text{ ق م}}{\sigma \text{ س}} \lambda + \dots + \frac{\sigma \text{ ق ٢}}{\sigma \text{ س}} \lambda + \frac{\sigma \text{ ق ١}}{\sigma \text{ س}} \lambda + \frac{\sigma \text{ ع}}{\sigma \text{ س}} \lambda$$

$$z = 1, 2, \dots, n$$

فضلا على مجموعة القيود في (5)

وتسمى البارامترات  $\lambda$  ، و  $1, \dots, m$  بمضاعفات الاجرائج ويمكننا الحصول على النتيجة (10) بتكوين دالة لاجرائج التي تعرف بـ :

$$L(\lambda, (s_1, \dots, s_m)) = \text{مح} + \dots$$

$$(11) \quad \lambda \text{ و} [ \text{ب و} - \text{ق و} ] (s_1, \dots, s_m) \dots\dots\dots (11)$$

ثم نوجد قيمة التفاضلات الجزئية

$$\frac{\partial L(\lambda, (s_1, \dots, s_m))}{\partial \sigma} = \text{صفر} , z = 1, \dots, n$$

$$(12) \quad \dots\dots\dots$$

$$\text{صفر} = \frac{\partial L(\lambda, (s_1, \dots, s_m))}{\partial \lambda} , \text{ و} 1, \dots, m$$

ويمكن تعميق المفاهيم السابقة بمثال

مثال : — يتحدد الانتاج في أحد القطاعات الانتاجية بالدالة

$$ب = \emptyset (س_١ ، س_٢ ، س_٣)$$

حيث ب كمية الانتاج ، ، س<sub>١</sub> ، س<sub>٢</sub> ، س<sub>٣</sub> المدخلات ( عناصر الانتاج )

بينما تعطى تكلفة الانتاج بالمعادلة

$$ع = \frac{٣}{١} س_١ + س_٢ + ت$$

إفترض أن دالة الانتاج هي دالة كوب دوغلاس المتجانسة من الدرجة الأولى\*

$$ب = \emptyset (س_١ ، س_٢ ، س_٣) = ا س_١^{\alpha} س_٢^{\beta} س_٣^{\gamma}$$

..... ( ١٣ )

$$١ = \alpha + \beta + \gamma$$

والمطلوب تحقيق الانتاج المخطط للقطاع ( ب م ) وتدينه تكلفة الانتاج ع  
بإختيار المستويات المثلى للمدخلات س<sub>١</sub> ، س<sub>٢</sub> ، س<sub>٣</sub>.

$$ع = ت + ح_١ س_١ + ح_٢ س_٢ + ح_٣ س_٣$$

... ( ١٤ ) مستوفيا

$$ا س_١^{\alpha} س_٢^{\beta} س_٣^{\gamma} = ب$$

الحل : — نكون معادلة لاجرائج

$$ل ( س ، \lambda ) = ت + ح_١ س_١ + \lambda [ ا س_١^{\alpha} س_٢^{\beta} س_٣^{\gamma} - ب ]$$

$$\frac{\partial ل}{\partial س_١}$$

\* لدراسة اكتر استفادة للدوال الانتاج راجع

(1) Handerson and Quandt « Micro - Economic Theory » M/C Graw Hill 1958

(2) R.G. Allen | « Mathematical Economics » macmillan Press 1973

$$(15) \dots \quad 3, 2, 1 = z \quad \text{صفر} = \frac{(\lambda, \sigma) \lambda \sigma}{\sigma}$$

$$\text{صفر} = \frac{(\lambda, \sigma) \lambda \sigma}{\lambda \sigma}$$

$$\frac{(\lambda, \sigma) \lambda \sigma}{\sigma} = \lambda - \lambda_1 \sigma_1 - \lambda_2 \sigma_2 - \lambda_3 \sigma_3 - \dots$$

$$\frac{\lambda}{\sigma_1} = \lambda_1 \quad \text{أ، س} \quad \frac{\lambda}{\sigma_1} = \lambda_1 \quad \text{ب م}$$

وبالمثل

$$\frac{\lambda}{\sigma_2} = \lambda_2 \quad \text{أ، س} \quad \frac{\lambda}{\sigma_2} = \lambda_2 \quad \text{ب م}$$

$$\frac{\lambda}{\sigma_3} = \lambda_3 \quad \text{أ، س} \quad \frac{\lambda}{\sigma_3} = \lambda_3 \quad \text{ب م}$$

وبالتعويض في (12)

$$\lambda = \lambda_1 \sigma_1 + \lambda_2 \sigma_2 + \lambda_3 \sigma_3 + \dots$$

$$\left(\frac{\lambda}{\sigma_1}\right) \sigma_1 + \left(\frac{\lambda}{\sigma_2}\right) \sigma_2 + \left(\frac{\lambda}{\sigma_3}\right) \sigma_3 + \dots$$

$$(16) \dots \quad \left(\frac{\lambda}{\sigma_1}\right) \sigma_1 + \left(\frac{\lambda}{\sigma_2}\right) \sigma_2 + \left(\frac{\lambda}{\sigma_3}\right) \sigma_3 + \dots = \lambda$$

$$\left(\frac{\lambda}{\sigma_1}\right) \sigma_1 + \left(\frac{\lambda}{\sigma_2}\right) \sigma_2 + \left(\frac{\lambda}{\sigma_3}\right) \sigma_3 + \dots = \lambda$$

$$\left(\frac{\lambda}{\sigma_1}\right) \sigma_1 + \left(\frac{\lambda}{\sigma_2}\right) \sigma_2 + \left(\frac{\lambda}{\sigma_3}\right) \sigma_3 + \dots = \lambda$$

$$s_3^* = \frac{1}{1} \left( \frac{c_1}{h_1} \right) + \frac{1}{h_2} \left( \frac{c_2}{h_2} \right) + \frac{1}{h_3} \left( \frac{c_3}{h_3} \right)$$

وعلى وجه العموم للدالة المتجانسة

$$\begin{aligned} b &= 1 \\ n &= \pi \\ s_r &= z = 1 \end{aligned}$$

مح  $s_r = 1$  - فإنه لأي مخرج كلي  $b_m$  يحقق أقل تكلفة

$$ع = \frac{مح n}{z} = مح s_r + ت \text{ فإن}$$

$$s_r^* - \frac{b_m}{1} \left( \frac{c_r}{h_r} \right) + \frac{n}{\pi} \left( \frac{c_r}{h_r} \right) \dots \dots \dots (17)$$

$z = 1$   
 $z \neq r$

وهي على الصورة

$$s_r - ف (c_1, c_2, \dots, c_m, b_m) \dots \dots \dots (18)$$

ومن المهم أن نعرف مضاعفات لاجرائج  $s_r$ .

حيث يلاحظ أنه لو فاضلنا الدالة  $ع = \emptyset (s_1, s_2, \dots, s_n)$  جزئيا بالنسبة للمتطلبات الخاصة بالقيود  $b_r$ ، و  $1 = \dots, m$  فإن: -

$$\sigma \frac{ع}{\sigma} = \frac{مح n}{z} = \frac{\sigma \emptyset}{\sigma s_r} \frac{\sigma}{\sigma b_r} \dots \dots \dots (19)$$

ولكن  $\sigma^q = \delta$  و  $r$ ،  $1 =$  و  $r = \dots$  (20)   
  $=$  صفر و  $r \neq$

وبالضرب في  $\lambda_r$  والجمع فإن :

$$\text{محر} \frac{\text{محر}}{1=r} \lambda_r \delta_{rr} \frac{\text{محر}}{1=r} \frac{\text{محر}}{1=r} = \frac{\sigma_{ق_r}}{\sigma_{س_r}} \lambda - \frac{\sigma_{ق_r}}{\sigma_{س_r}} = \text{صفر}$$

أى أن : —

$$\frac{\sigma_{ع}}{\sigma_{ب_r}} = \frac{\text{محر}}{1=r} \lambda_r \delta_{rr} \frac{\text{محر}}{1=r} - \frac{\text{محر}}{1=r} \left[ \frac{\sigma_{ق_r}}{\sigma_{س_r}} \lambda - \frac{\sigma_{ق_r}}{\sigma_{س_r}} \right] \frac{\sigma_{ق_r}}{\sigma_{ق_r}}$$

ولكن : —

$$\text{صفر} = \frac{\sigma_{ق_r}}{\sigma_{س_r}} \lambda - \frac{\sigma_{ق_r}}{\sigma_{س_r}}$$

$$\lambda_r = \frac{\sigma_{ع}}{\sigma_{ب_r}} \dots \dots \dots (21)$$

ومنها تعرف مضاعفات لاجرائج على أنها تكلفة الظل لاستخدام المتطلبات .

( ٧ - ٢ ) إيجاد القيمة القصوى لدالة مقيدة بمتباينات

في هذا البند سوف ندرس الحالة: — تدينه الدالة

$$\text{ع} = \text{ع} (س_1, س_2, \dots, س_n) \quad \text{ع} = (س)$$

( ٢٢ ) ..... مستوفى القيود

$$ق_r (س_1, س_2, \dots, س_n) = ق_r (س) \geq \text{صفر}$$

حيث الفرق الرئيسى بين المسألة ( ٢٢ ) ، ( ٥ ) هو ظهور القيود على شكل متباينات وهى الصورة العملية لظهور القيود فى الحالات التطبيقية .

يمكن تحويل المتباينات فى ( ٢٢ ) الى معادلات بالطريقة التالية : —

$$ق_1 (س) + ص_1 = \text{صفر} \quad و \quad 1, 2, \dots, م$$

$$(23) \dots \dots \dots \begin{Bmatrix} ص_1 \\ ص_2 \\ \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ ص_م \end{Bmatrix} = ق_1 (س, ص) = ق_1 (س) + ص_1 = \text{صفر}, ص$$

وتحويل المتباينات في ( 22 ) الى معادلات بإضافة المتغيرات العاطله ص<sub>1</sub> يمكن استخدام معادلة لاجرانج .

$$ل (س, ص, \lambda) = \text{صفر} - (س) \lambda - \text{مجموع } ق_1 (س, ص)$$

$$(24) \dots \dots \dots \begin{Bmatrix} \lambda_1 \\ \lambda_2 \\ \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ \lambda_م \end{Bmatrix} = \lambda$$

هو متجه مضاعفات لاجرانج

وتحدد نقطة الاستقرار ( الشرط الضروري ) بالشروط التالية :-

$$1 - \frac{\partial ل}{\partial س} = (س, ص, \lambda) \frac{\partial ل}{\partial س} = \text{صفر} \quad و \quad \frac{\partial ل}{\partial ص} = \text{صفر} \quad 1$$

$$2 - \frac{\partial ل}{\partial \lambda} = (س, ص, \lambda) \frac{\partial ل}{\partial \lambda} = \text{صفر} \quad 2 \quad \dots \dots (25)$$

$$3 - \frac{\partial ل}{\partial ص} = (س, ص, \lambda) \frac{\partial ل}{\partial ص} = \text{صفر}$$

والمعادلة ( ٢ - ) تفي بالقيود  $ق_1 \geq$  صفر بينما تنص المعادلة ( ٣ - ) في ( ٢٥ ) على أنه إما  $ل_1 =$  صفر أو  $ص_1 =$  صفر — فإذا كانت  $ص_1 =$  صفر فإن القيود المناظر ل ( و ) يكون غير عامل وتكون  $ل_1 =$  صفر — أما إذا كانت  $ص_1 \neq$  صفر فإن القيود ( و ) المناظر يكون عاملاً وتكون  $ل_1 =$  صفر .

إفترض أننا قسمنا القيود الى المجموعات (  $و_1$  ،  $و_2$  ) حيث  $و_1 + و_2 = م -$  إفترض أن (  $و_1$  ) هي مدلول مجموعة القيود العاملة ( القيود المستوفاه ) عند الحل الأمثل وأن (  $و_2$  ) هي مدلول مجموعة القيود الغير عاملة ( الغير مستوفاه ) عند الحل الأمثل وتأسيساً على ( ٣ - ) من ( ٢٥ ) فإن : —

لقيم  $و_1 \rightarrow$  فإن  $ص_1 =$  صفر :  $ق_1 (س) =$  صفر  
ولقيم  $و_2 \rightarrow$  فإن  $ل_1 =$  صفر :  $ق_1 (س) + ص_1 =$  صفر  
ويترتب على ذلك أن : — لقيم  $و_1 \rightarrow$

$$( ٢٦ ) \dots\dots\dots \frac{\sigma}{س_1} + \text{محد } ل_1 \frac{\sigma}{ق_1} = \text{صفر}$$

افترض أن عدد القيود العاملة في المجموعة  $و_1$  هو  $ر$  أى أن  $و_1 = ١ ، ٢ ، \dots ، ر$  وبالتعويض في ( ٢٦ ) نحصل على

$$\frac{\sigma}{س_1} + \frac{\sigma}{س_1} \text{محد } ل_1 \frac{\sigma}{ق_1} = \text{صفر ومنها}$$

$$( ٢٧ ) \frac{\sigma}{س_1} + \dots + \frac{\sigma}{س_2} \text{محد } ل_2 \frac{\sigma}{ق_2} + \frac{\sigma}{س_1} \text{محد } ل_1 \frac{\sigma}{ق_1} = \frac{\sigma}{س_1}$$

$$و = ١ ، \dots ، م$$

أى

$$(28) \quad \dots + \lambda_1 \Delta q_1 + \lambda_2 \Delta q_2 + \dots + \lambda_r \Delta q_r = 0 \Delta$$

حيث  $\Delta$  تدل على منحدر الدالة

$$\begin{Bmatrix} \frac{\sigma}{q_1} \\ \sigma \\ \vdots \\ \sigma \\ \frac{\sigma}{q_r} \\ \sigma \end{Bmatrix} = \Delta q_1, \quad \begin{Bmatrix} \frac{\sigma}{q_1} \\ \sigma \\ \vdots \\ \sigma \\ \frac{\sigma}{q_r} \\ \sigma \end{Bmatrix} = 0 \Delta$$

والتعبير ( ٢٨ ) يؤدي الى النتيجة الهامة الآتية : — سالب منحدر دالة الهدف يكون توفيق خطى من منحدرات القيود العاملة : —

ويمكننا اثبات أن قيم  $\lambda_1$  ( و  $\rightarrow$  و  $\lambda_r$  ) تكون موجبة في حالة مسألة التدييه ( إيجاد القيمة الصغرى ) وتكون سالبة لمسألة التعظيم ( إيجاد القيمة العظمى ) .

وسوف نأخذ في الاعتبار كبداية الحالة البسيطة عندما  $r = 2$  — حيث يؤول التعبير الرياضى ( ٢٨ ) إلى : —

$$(29) \quad \dots + \lambda_1 \Delta q_1 + \lambda_2 \Delta q_2 = 0 \Delta$$

في الطرق العددية لحل مسألة البرمجة اللاخطية<sup>(\*)</sup> يتم اختيار اتجاه ممكن ( عملى ) ت حيث لا تؤدي زيادة قيم المتجه ( س ) في اتجاهه الى خروج الحل من منطقة الامكانيات المحدده بالقيود — ويتحقق ذلك إذا كانت

$$(30) \quad \text{ت } \Delta q_1 > \text{ صفر} \dots$$

( \* ) سوف ندرس الطرق العددية لحل مسألة البرمجة الغير خطية تفصيلا في الباب القادم .



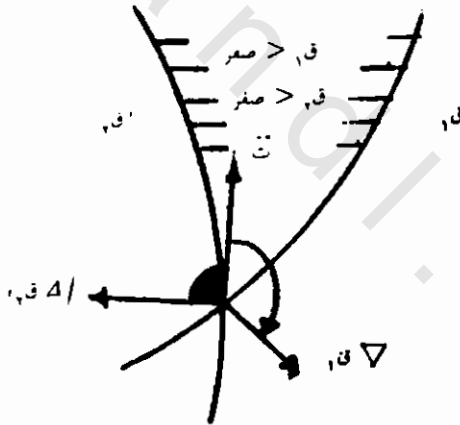
والمعنى الهندسى للمعادلة ( ٣٠ ) أن الاتجاهات الممكنة | ت | يجب أن تصنع زاوية منفرجه مع العمودى على القيود فيما عدا الدوال الخطية والمقعره فإن الزاويه تكون  $90^\circ$  — ويوضح ذلك تفصيلا فى شكل ( ١ ) .

ويضرب المعادلة ( ٢٩ ) فى ( ت ) فإن : —

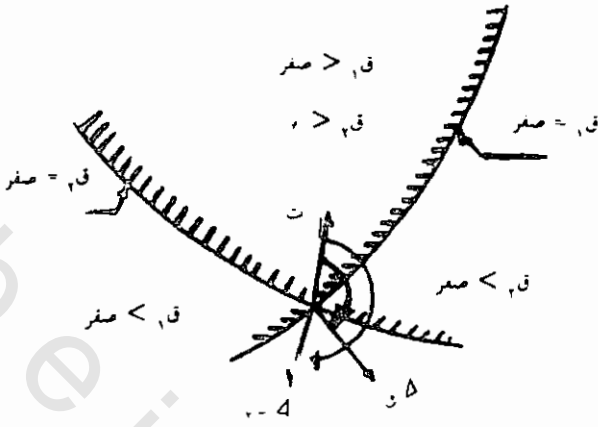
$$- ت \Delta \varnothing = ت \Delta \varphi_1 + ت \Delta \varphi_2 \dots \dots \dots ( ٣١ )$$

ولكن من المعادلة ( ٣٠ )  $ت \Delta \varphi_1 > \text{صفر}$  — لذلك فإن اشارة الطرف الأيسر من ( ٣١ ) تعتمد على اشارة  $\varphi_1$  ،  $\varphi_2$  .

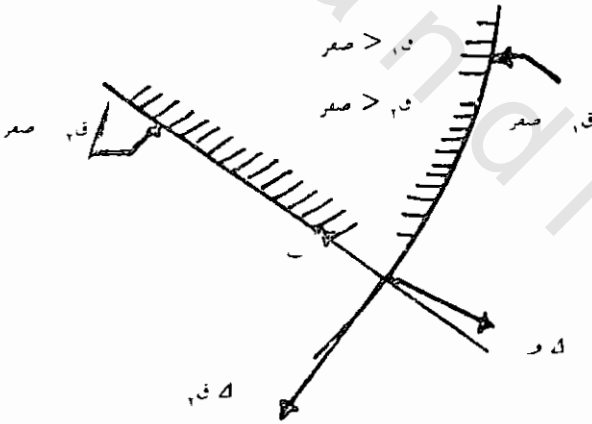
فإذا كانت  $\varphi_1$  ،  $\varphi_2 < \text{صفر}$  فإن ( ت  $\Delta \varnothing$  ) تكون موجب دائما — وإذا كانت ت  $\Delta \varnothing$  موجب ، فانه يمكن زيادة قيمة الدالة  $\varnothing$  فى الاتجاه ت . أو بمعنى آخر لا يمكن ان توجد اتجاه ت إذا كانت  $\varphi_1$  ،  $\varphi_2 < \text{صفر}$  يمكن أن



- ١ — (ح) القيد  $\varphi_1$  محدب والقيد  $\varphi_2$  مقعر —  
الاتجاه ت يضع زاويه منفرجه مع  
 $\Delta \varphi_1$  وقائمه مع  $\Delta \varphi_2$



١ - ( ا ) القيد  $ق_1$  ،  $ق_2$  محدين - الاتجاه ت يضع زاوية منفرجة مع العمودى على القيود



١ - ( ب ) القيد  $ق_1$  محذب - القيد  $ق_2$  خطى -  
الاتجاه ت يضع زاويه منفرجه مع  
 $\Delta ق_1$  و قائمه مع  $\Delta ق_2$

يؤدي الى تقليل قيمة الدالة  $\emptyset$  ( س ) — وبالتالي فإن س\* تكون هي الحل الأمثل إذا كانت  $\lambda_1, \lambda_2 < 0$  صفر لمسألة التديني . وبنفس الطريقة تكون س\* الحل الأمثل إذا كانت  $\lambda_1, \lambda_2 > 0$  صفر لمسألة التعظيم .

وبلاحظ أنه يمكننا الوصول الى النتيجة السابقة مباشرة من المعادلة ( ٢١ ) حيث أن مضاعفات لأجرائج  $\lambda_j$  ( و  $\rightarrow$  و ) تعطى بالعلاقة

$$\lambda_j = \frac{c_j \sigma}{\sigma_{j0}}$$

و  $\lambda_j = 0, \dots, n$

( اسعار ظل الاستخدامات ) فإن الحل س\* لمسألة التديني يكون أمثل .

ويمكن تلخيص ذلك فيما يلي : —

$$\text{صفر} = \frac{c_j \sigma}{\sigma_{j0}} \lambda_j \rightarrow \text{و} \rightarrow \text{و} + \frac{\emptyset \sigma}{\sigma_{j0}}$$

ز = ١، ...، ن .. ( ٣٢ )

$\lambda_j < 0$  صفر و  $\rightarrow$  و ، و  $\lambda_j = 0, \dots, n$

( ٧ - ٢ - ١ ) نظرية كوهين — طوكر (\*\*)

وعلى وجه العموم في حالة تحديد القيود العاملة فإن الشروط الضرورية للحل الأمثل ( لمسألة التدينية ) : —

$$\text{صفر} = \frac{c_j \sigma}{\sigma_{j0}} \lambda_j \rightarrow \text{و} \rightarrow \text{و} + \frac{\emptyset \sigma}{\sigma_{j0}}$$

( \* ) راجع [ البراهم الرياضية — اتحاد الحظية ] للدكتور لطفي لويز سيفين

Kuhn - Tucker « Non - linear Programming » California Press 1951

( \* )

$$( ٣٣ ) \dots\dots\dots \left\{ \begin{array}{l} \text{ل. ق.} = \text{صفر} \quad \text{و} \quad \text{م} \dots \dots \text{ا} \quad \text{و} \quad \text{ن} \dots \dots \text{ا} \\ \text{ق.} \geq \text{صفر} \quad \text{و} \quad \text{م} \dots \dots \text{ا} = \text{و} \quad \text{ن} \dots \dots \text{ا} \\ \text{ل.} \leq \text{صفر} \quad \text{و} \quad \text{م} \dots \dots \text{ا} = \text{و} \quad \text{ن} \dots \dots \text{ا} \end{array} \right.$$

مع مراعاة أنه إذا كانت المسألة بتعظيم أو ظهرت القيود على الصورة ق،  
 $\leq$  صفر فإن ل. الناظره تكون غير موجبه في المعادلات ( ٣٣ )

### ( ٧ - ٢ - ٢ ) خواص الدوال اللاخطية

( ● ) نظرية الدالة الصريحة :: — درسنا في الحالة الخطية أنه إذا كان لدينا مجموعة م من المعادلات الخطية في متغيرات مقدارها ن — ويجبر المصفوفة

$$[ ١ ] \text{ س } = \text{ ب } \dots\dots\dots ( ٣٤ )$$

وكانت مرتبة المصفوفة [ ١ ] تساوى م ( ن < م ) — فإنه إذا تم إختيار مصفوفة جزئية [ ا ح ] من المصفوفة [ ١ ] مرتبة من حدود ( م ) فإنه يمكن التعبير ( الحل ) لمجموعة المتغيرات م ، ( س<sub>١</sub> ، ... ، س<sub>م</sub> ) بدلالة المتغيرات الباقية ( ن - م ) — فمثلا إذا كانت [ ا ح ] مكونه من الأعمده م الأولى من [ ١ ] فمن الممكن كتابة : —

$$\text{س}_ر = \text{ط}_و + \text{محم} \frac{\text{ن}}{\text{ز} = \text{م} + ١} \dots\dots\dots ( ٣٥ )$$

فلأى قيم إختيارية س<sub>ر</sub> ، ز = م + ١ ، ... ، ن إذا أمكن حساب اس<sub>و</sub> بدلاله ( ٣٥ ) فإن القيم الناتجة تكون حل للمعادلات ( ٣٤ ) — وبمعنى آخر امكنا الحصول على س<sub>ر</sub> كدالة صريحة في س<sub>و</sub> .

ويمكن استخدام نفس المفهوم في حالة المعادلات اللاخطية .  
 . من الصفحة السابقة

افترض أنه لدينا مجموعة من المعادلات الغير خطية عددها م في متغيرات عددها ن ( ن < م )

$$ق_و (س_١ ، ... ، س_م) = صفر \dots\dots\dots (٣٦)$$

$$و = ١ ، ... ، م$$

فإذا اخترنا من المتغيرات الكلية التي عددها ن — عدداً من المتغيرات م أى [ س\_١ ، ... ، س\_م ] فإنه يمكننا الحصول على مجموعة من المعادلات

$$س_و = ف_و (س_١ ، ... ، س_م) \dots\dots\dots (٣٧)$$

$$و = ١ ، ... ، ن$$

أو بمعنى آخر يمكننا الحصول على س\_و كدوال صريحة في باقى المتغيرات ( ن — م ) وبهنا في هذه الحالة الحصول على المصفوفة ق

$$ق = \left[ \frac{\sigma ق_و}{\sigma س_ر} \right] = [ \Delta ق_١ \dots \Delta ق_م ] \dots\dots\dots (٣٨)$$

حيث لكل دالة ق\_و يمكن الحصول على ن من المتفاضلات الجزئية

$$\begin{bmatrix} \frac{\sigma ق_و}{\sigma س_١} \\ \frac{\sigma ق_و}{\sigma س_٢} \\ \vdots \\ \frac{\sigma ق_و}{\sigma س_م} \end{bmatrix} = \Delta ق_و$$

وعلى ذلك فالمصفوفة ق مصفوفة ن × م — ويمكن الحصول على عدد من المصفوفات بالتوفيقات

$$\frac{ل_1}{ل_2 - ل_1}$$

كل منها م × م ونسمى كل منها بالمصفوفة اليعقوبية  $\sigma$  ( ق ) فمثلا :

$$( ٣٩ ) \quad \left\{ \begin{array}{ccc} \frac{\sigma_{ق_1}}{\sigma_{س_1}} & \dots & \frac{\sigma_{ق_2}}{\sigma_{س_1}} \\ \frac{\sigma_{ق_1}}{\sigma_{س_2}} & \dots & \frac{\sigma_{ق_2}}{\sigma_{س_2}} \\ \dots & \dots & \dots \\ \frac{\sigma_{ق_1}}{\sigma_{س_m}} & \dots & \frac{\sigma_{ق_2}}{\sigma_{س_m}} \end{array} \right\} = (\sigma, م)$$

هي المصفوفة اليعقوبية للمتغيرات الأولى التي عددها م .

وتنص نظرية الدالة الصريحة للمعادلات الغير خطية [ الدوال  $ف_ر$  في ( ٣٧ ) تفاضلية إذا كانت  $ق_ر$  ( س ) تفاضلية وإذا كانت محده المصفوفة اليعقوبية لا تساوى الصفر ولأى مجموعة م ( ر ) مكونه من ن - م من الحدود فإن التفاضلات الجزئية : —

$$ر = ١, \dots, ن - م \quad \frac{\sigma_{ف_ر}}{\sigma_{س_ر}}$$

تعطى بحل المعادلات الخطية : —

$$( ٤٠ ) \quad \dots \dots \dots \frac{\sigma_{ق_1}}{\sigma_{س_1}} - = \frac{\sigma_{ف_٢}}{\sigma_{س_٢}} \frac{\sigma_{ق_٢}}{\sigma_{س_٢}} \dots \dots \dots \frac{\sigma_{ق_٢}}{\sigma_{س_٢}} = ط = ١$$

$$\frac{\sigma_{ق_٢}}{\sigma_{س_٢}} = \text{تفاضل الدالة } ق_٢ \text{ بالنسبة لقيم } س_٢ \text{ المعبر عنها في الدالة الصريحة}$$

$$\frac{\sigma}{\sigma} = \text{تفاضل الدالة الصريحة بالنسبة لقيم من الداخلة فيها}$$

$$\frac{\sigma}{\sigma} = \text{تفاضل الدالة ق، بالنسبة لقيم من الداخلة في الدالة الصريحة}$$

ولتوضيح النظرية السابقة — افترض أن

$$ق_1 (س) = 3س^2 + 2س + 1 = \text{صفر}$$

..... ( ٤١ )

$$ق_2 (س) = 1س + 2س = \text{صفر}$$

ويلاحظ أن ن = 3 ، س = [ 1س ، 2س ، 3س ] ، م = 2

$$ق = [ ق_1 ، ق_2 ]$$

$$\frac{ق_1}{1س} = \frac{3س^2}{1س} ، \frac{ق_2}{2س} = \frac{1س + 2س}{2س} ، \frac{ق_3}{1س} = \frac{1}{1س}$$

$$\frac{ق_4}{2س} = \frac{صفر}{2س} ، \frac{ق_5}{2س} = \frac{1}{2س} ، \frac{ق_6}{1س} = \frac{1}{1س}$$

$$\left\{ \begin{matrix} 3س^2 & 2 & 1س^2 \\ صفر & 1 & 1 \end{matrix} \right\} = ق$$

$$\text{عدد المصفوفات العكسية هي } 3 = \frac{3!}{1! \times 1!} \text{ وهي}$$

$$\left\{ \begin{matrix} 3س^2 & 1س^2 \\ صفر & 1 \end{matrix} \right\} ، \left\{ \begin{matrix} 2س^2 & 2 \\ صفر & 1 \end{matrix} \right\} ، \left\{ \begin{matrix} 2 & 1س^2 \\ 2 & 1 \end{matrix} \right\}$$





$$(47) \dots\dots\dots = [1] \frac{\sigma_1}{\sigma_2} + [1] \frac{\sigma_1}{\sigma_2}$$

ومن المعادلة (47)  $\frac{\sigma_1}{\sigma_2} = \frac{\sigma_1}{\sigma_2}$  وبالتعويض في (46)

$$2 - 1s_2 = [2 - 1s_2] \frac{\sigma_1}{\sigma_2}$$

$$(47) \dots\dots\dots \left( \frac{2 - 1s_2}{2 - 1s_2} \right) = \frac{\sigma_1}{\sigma_2} \therefore$$

$$\frac{\sqrt{(11 - 1s_2) 12 - 4} \pm 2}{6} = (1s_2) \sigma_1 = (44) \sigma_1$$

ومن القيد ق<sub>1</sub> في (41)

$$\sqrt{(11 - 1s_2) 12 - 4} = 2 - 1s_2$$

$$\therefore \frac{2 - 1s_2}{2 - 1s_2} = (1s_2) \sigma_1 \therefore$$

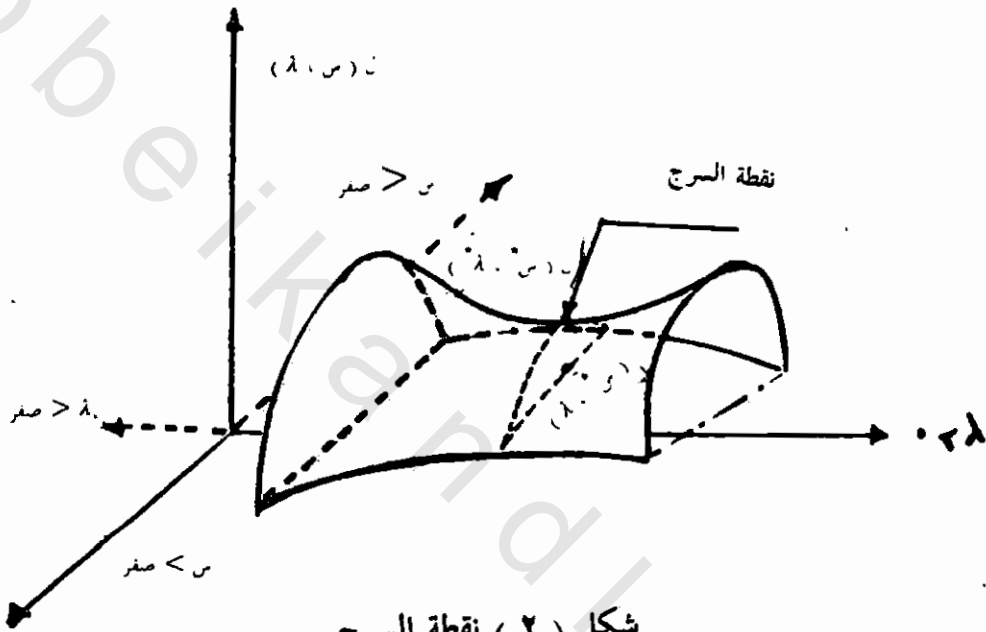
وهي نفس النتيجة (47) .

(. .) نقطة السرج

لكي تكون النقطة (س\* ، ل\* ) نقطة سرج للدالة ل (س ، ل) ولكي تفي بالقيود التالية : —

$$\begin{cases} 1, 2, \dots, 1 = \text{صفر لقيم } \sigma_1 \\ 1, 2, \dots, 1 = \text{صفر لقيم } \sigma_2 \end{cases}$$

$$(48) \dots\dots\dots \begin{cases} \lambda_1 > \text{صفر لقيم } \nu = 1, 2, \dots, m \\ \sigma_1 > \text{صفر لقيم } z = 1, 2, \dots, n \\ \lambda_1 \text{ غير مقيد الإشارة لقيم } \nu = 1, 2, \dots, m \\ \sigma_1 \text{ غير مقيد الإشارة لقيم } z = 1, 2, \dots, n \end{cases}$$



فيجب أن تتحقق الشروط التالية بالنسبة لكل من  $\lambda$  ،  $\sigma$  ،

أولا : — بالنسبة للمتغير  $\sigma$

$$1 - \frac{\sigma_l(\sigma^*, \lambda^*)}{\sigma_{سز}} > \text{صفر}$$

لكل قيم  $\sigma_{سز} < \text{صفر}$

$$٢ - \frac{ل \sigma (*\lambda, *س)}{\sigma س} > \text{صفر}$$

لكل قيم س, > صفر

... (٤٩)

$$٣ - \frac{ل \sigma (*\lambda, *س)}{\sigma س} = \text{صفر}$$

لكل قيم س, الغير مقيدة

$$٤ - \frac{ل \sigma (*\lambda, *س)}{\sigma س} = \text{صفر}$$

ز = ١, ... , ن

ثانيا : بالنسبة للمتغير  $\lambda$

$$٥ - \frac{ل \sigma (*\lambda, *س)}{\lambda \sigma} < \text{صفر}, \lambda < \text{صفر}$$

$$٦ - \frac{ل \sigma (*\lambda, *س)}{\lambda, \sigma} > \text{صفر}, \lambda > \text{صفر}$$

$$٧ - \frac{ل \sigma (*\lambda, *س)}{\lambda, \sigma} = \text{صفر}, \lambda \text{ غير مقيدة}$$

$$٨ - \frac{ل \sigma (*\lambda, *س)}{\lambda, \sigma} = \text{صفر}$$

و = ١, ... , م

### (٠٠٠) الدوال المحدبه والمقعره

تسمى الداله ع ( س ) بأنها داله محدبه إذا كان لأى قيمتين فى مدى الداله  
 $s_1, s_2$  تحقق المتباينه التاليه : —

$$ع ( s_1 ) + ( 1 - s_1 ) ع ( s_2 ) \geq ع ( s_1 ( 1 - s_1 ) + s_2 )$$

لكل قيم  $1 < \lambda < \text{صفر} \dots \dots \dots ( ٥١ )$

وتسمى الداله ع ( س ) بأنها داله مقعره إذا كان لأى قيمتين فى مدى الداله  
 $s_1, s_2$  فى مدى الداله تحقق المتباينه

$$ع ( s_1 ) + ( 1 - s_1 ) ع ( s_2 ) \leq ع ( s_1 ( 1 - s_1 ) + s_2 )$$

لكل قيم  $1 < \lambda < \text{صفر} \dots \dots \dots ( ٥٢ )$

### ويوضح شكل ( ٣ ) الدوال المقعره المحدبه .

وتفيد خواص الدوال ١ - - - والمقعره فى حل مسائل البرمجه الغير خطيه لأنه  
 من الممكن اثبات أنه إذا كانت الداله ع ( س ) مقعره فى قيم  $s$  الغير سالبه —  
 وكانت قي محدبه لقيم  $\lambda$  الموجبه ومقعره لقيم  $\lambda$  السالبه واستوفيت الشروط  
 الضرورية للحل الأمثل النسبى — فهذه الشروط ذاتها تكون كافيه ليكون الحل  
 الأمثل النسبى السابق حلاً أمثلاً مطلق .

ذلك أنه إذا كانت ع ( س ) مقعره فإن ل ( س ،  $\lambda^*$  ) أيضا تكون مقعره  
 لقيم  $s$  الموجبه — ولما كانت ل ( س ،  $\lambda^*$  ) خطيه فى  $\lambda^*$  لجميع قيم  $\lambda$  — ولما  
 كانت نقطه السرج تتطلب أن يكون ( راجع شكل ٢ ) .

$$ل ( s , \lambda^* ) \geq ل ( s , \lambda^* ) \geq ل ( s , \lambda^* ) \dots \dots \dots ( ٥٣ )$$

ولكن

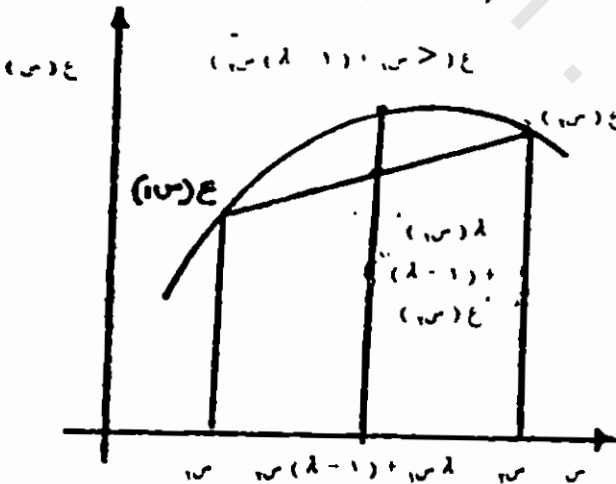
$$r(\lambda, s) = \lambda \cdot \text{ع}(s) + (1-\lambda) \cdot \text{ع}(s) = \text{ع}(s)$$

$$\text{مح } \frac{\lambda}{\lambda + (1-\lambda)} = \text{ع}(s) \quad \text{و } r = 1$$

$$\text{ع}(s) = \lambda \cdot \text{ع}(s) + (1-\lambda) \cdot \text{ع}(s) \quad \text{و } \lambda = 1$$



( ٣ - ا ) الدالة المحدبة



( ٣ - ب ) الدالة المقعرة

ولما كان المقدار  $\lambda^*$  |  $\beta - \beta_0$  (س) | موجب دائما — لأنه عندما  $\beta - \beta_0$  (س) . .

فإن  $\lambda^*$  (  $\beta - \beta_0$  (س) ) - صفر ؛ عندما  $\beta - \beta_0$  (س) فإن  $\lambda^* < \beta - \beta_0$  ويكون المقدار  $\lambda^*$  [  $\beta - \beta_0$  (س) ] موجب — وكذلك عندما  $\beta - \beta_0 > \beta - \beta_0$  (س) فإن  $\lambda^* > \beta - \beta_0$  ويكون حاصل الضرب  $\lambda^*$  (  $\beta - \beta_0$  (س) ) موجب أيضا — ومعنى ذلك  $\beta - \beta_0$  (س)  $\geq \beta - \beta_0$  (س) — أى أن الحل الأمثل مطلق .

### ( ٧ - ٣ ) بعض الملاحظات والتعريفات الهامة

إفترض أن المطلوب هو حل مسألة البرمجة الخطية التالية

$$\text{تدنية ( تعظيم ) } \mathcal{E} = \emptyset (s_1, \dots, s_n)$$

مستوفيا

$$q_0 (s_1, \dots, s_n) \geq \text{صفر}$$

$$w = 1, \dots, m$$

$$s_r \leq \text{صفر}$$

(  $s_1$  ) منطقة الامكانيات : — إذا كانت الدوال  $q_0$  (س) محدبة

فإن :

$$\lambda^* q_0 (s_1^*, \dots, s_n^*) + (\lambda - 1) q_0 (s_1^*, \dots, s_n^*) \leq$$

$$q_0 [ \lambda s_1^* + (1 - \lambda) s_1^*, \dots, \lambda s_n^* + (1 - \lambda) s_n^* ]$$

$$[ s_1^* ]$$

وينظر ذلك أن : —

$$ق (س_1^1, \dots, س_r^1) \leq ق (س_1^2, \dots, س_r^2) +$$

$$\text{محم } \frac{\sigma ق (س)}{\sigma} (س_1^2 - س_1^1) \dots \dots \dots (54)$$

والمعنى الهندسى لذلك [ وبفرض استثناء القيد عند النقطة (س<sup>1</sup>) أى ق (س<sup>1</sup>) = صفر ]

وبوضع ق (س<sup>2</sup>) (أيضا) = صفر فإن معادلة الطرف الأيسر هي مسطح مماس للدالة عند النقطة س وبالتالي فإن الدالة كلها تقع فوق المماس في حالة وجود متباينة (راجع شكل ١)

ولذلك يفترض فى القيود (الدوال) ق<sub>r</sub> (س) مايلي :- لجميع قيم س  
(i) كل دالة ق<sub>r</sub> (س) محدودة ومحدبة لجميع قيم س<sub>r</sub> ،  
ز = ١ ، ... ، ن ، و = ١ ، ... ، م

(ii) جميع المشتقات  $\frac{\sigma ق_r}{\sigma}$  مستمرة لجميع قيم س<sub>r</sub> التى تستوفى القيود

(ت ٣) أهلية القيود(\*)

يتوفر لدينا على الأقل نقطة واحدة س ≤ صفر تحقق القيود ق<sub>r</sub> (س) ≥ صفر - وينص شرط أهلية القيود السابق أنه يوجد لدينا حل عملى يقع داخل المنطقة (منطقة الامكانيات) المحدده بالقيود

$$ق_r (س_1, \dots, س_n) \geq \text{صفر} \quad \text{و} \quad ١, \dots, م$$

ويتضمن فرض تحذب القيود فى البند (i) من (ت ٣) أن تكون المنطقة المحدده بالقيود منطقة محدبه(\*\*) - كما يتضمن فرض أهلية القيود بالاضافة الى الفروض

(\*) Constraints Qualification

Kuhn, Tucker

(\*\*)

راجع مرجع سابق  
راجع خواص الدول المحدبة - جزء الأول

(i) ، (ii) من ( ت ، ) أنه إذا كانت النقطة  $s^1$  عملية للقيود وكانت قيود  $s^1$  = صفر للقيود (و) فإن منحدر قيود  $s^1$  عند  $s^1$  لا يساوى الصفر — أو يوجد لدينا على الأقل

$$\sigma \text{ قيود } (s^1) \neq \text{صفر}$$

(ت ٢) الافتراضات المتعلقة بدالة الهدف

١ — دالة الهدف  $E$  وحيدة القيمة ومحددة لكل قيم  $s$  التي تحقق القيود

٢ — كل مشتقة جزئية  $\frac{\partial E}{\partial s_r}$  وحيدة القيمة ومحددة ومستمرة

٣ —  $E$  لها نهاية (قيمة قصوى) عظمى أو صغرى محددة  $E^*$  لجميع قيم  $s$  التي تستوفي القيود

د — الدالة  $E$  (  $s$  ) مقعرة لجميع قيم  $s$  التي تستوفي القيود

وهذه الافتراضات ( ١ — ) إلى ( ٤ — ) فضلاً عن القيود (i) ، (ii) من

١ ، وكذلك فرض أهلية القيود في (ت ٢) يضمن ما يلي : —

أ — يوجد على الأقل حل عملي ممكن واحد  $s^*$  حيث  $E(s^*) = E^*$

ب — إذا كانت  $E$  (  $s$  ) مقعرة فالحل يكون حل فريد

ج — إذا كانت  $s^*$  نقطة استقرار فإن  $s^*$  هي الحل الأمثل المطلق



## ٨ = الطرق العددية لحل مسألة البرمجة اللاخطية

( ٨ - ١ ) تقديم : - في دراستنا للباب السابق توصلنا الى الشروط الكافية والضرورية لحل مسألة البرمجة الغير خطية . وبالرغم من ذلك فإن استخدام الرياضة الكلاسيكية في حل مسائل البرمجة الغير خطية في التطبيقات العملية لا يؤدي الى نتائج مرضية وذلك لحصولنا على مجموعة من الدوال المعقدة التي يصعب التعامل معها ويتعذر حلها ولذلك فإنه مالم تكن دوال الهدف والقيود ذات طبيعة خاصة ( كان يتوفر في دالة الهدف خصائص الاشكال التربيعية وتكون القيود خطية - أو تكون كل الدوال على شكل كثيرة حدود... ) لا يمكننا التوصل الى طرق عملية باستخدام الرياضة الكلاسيكية .

وبالرغم من ذلك - فإن الشروط المثالية التي سبق تحديدها في البنود ( ٧ - ١ ) ، ( ٧ - ٢ ) لدوال الهدف الغير مقيدة بمعادلات ومتباينات يمكن استخدامها بكفاءة في استنتاج طرق عددية توصلنا الى الحل المطلوب

وأهم ما يميز الطرق العددية أنها كلها تعتمد على الاسلوب التالي :

- ١ - إبدأ بتخمين إبتدائي  $s_1$
- ٢ - اوجد الاتجاه ( ت ) المناسب لتحقيق القيمة الصغرى ( الكبرى )
- ٣ - اوجد مقدار الخطوة ( التعديل )  $\lambda$  الذي تتحركه في الاتجاه
- ٤ - أوجد القيمة الجديدة للمتغير  $s$  ( في المرحلة و )
- ٥ -  $s_{i+1} = s_i + \lambda t_i$  واختبر ما إذا كانت القيمة الجديدة للمتغير  $s$  مثلى أم لا - فإذا كانت مثلى ينتهى الحل . أما إذا كانت غير مثلى - نكرر العمل ابتداء من الخطوة ( ٢ ) .

وتتمتع هذه الطرق بخاصة كفاءة في حل المسائل العددية . والى ذلك في كل  
المرحلة

فإذا كانت

$$ع = \emptyset (س) \dots\dots\dots (٢)$$

فإن قيمة الدالة ع في المرحلة (و) هي

$$ع_{١+١} = \emptyset (س_{١+١}) = \emptyset (س_١ + ل_١) = \emptyset (ل_١) \dots\dots (٣)$$

وبذلك تكون المسألة في كل مرحلة هي إيجاد أفضل ل<sub>١</sub>.

ويتضح من المناقشة السابقة أنه في أحد مراحل الحل لمسألة البرمجة الغير خطية يتطلب الأمر إيجاد القيمة المثلى لدالة غير مقيدة في متغير واحد (أو عدة متغيرات) حسب أسلوب الحل.

ولذلك فإننا سوف ندرس الاحوال التالية

أولاً : إيجاد القيمة الصغرى لدالة غير مقيدة في متغير واحد

ثانياً : إيجاد القيمة الصغرى لدالة غير مقيدة في عديد من المتغيرات

ثالثاً : إيجاد القيمة الصغرى لدالة مقيدة في عديد من المتغيرات

وسوف ندرس في كل حالة الطرق التي أثبتت فاعليتها في الاستخدام ونزود القارئ بخريطة للتدفق يمكن استخدامها في استحداث برنامج الحاسب الآلى اللازم كما سوف نشير الى البرامج الحالية المتاحة للحل على الحاسب الآلى

(٨ - ٢) أولاً : — الطرق العددية لإيجاد القيمة القصوة لدالة غير مقيدة في متغير واحد

يمكن تقسيم الطرق العددية لحل هذا النوع من المسائل الى نوعين رئيسين : —

(\*) راجع (1) D. J Wilde «Optimum Seeking Methods » Prentice - Hall (1964)  
(2) Rao « Optimization : - Theory and application » 1984 Wiley Easter Limited

١ — طرق البحث : — وتعرف أيضا بطرق الاختزال وفيها يتم تباعا إختزال المدى الذى تقع فيه القيمة القصوى ( القيمة الدنيا فى حالتنا ) حتى الوصول الى القيمة المطلوبة والمثلئ .

وأهم هذه الطرق : —

( ١ ) البحث الغير مقيد

( ٢ ) البحث الشامل

( ٣ ) طريقة فيوناشئ

ب — طرق التقسيم : — وفيها يتم تحديد مجموعة من القيم وإفترض دالة تربيعية أو تكعيبية تحقق القيم السابقة ومنها يتم التوصل الى القيمة ( المثلئ ) المطلوبة وأهم هذه الطرق

( ب ١ ) التقسيم التربيعئ

( ب ٢ ) التقسيم التكعيبي

وفى كل الحالات يفترض أن الدالة وحيدة الشكل بمعنى لها قمة واحدة/ أو قاع واحد Uni-Modal .

( ٨ — ٢ — ١ ) طرق البحث والاختزال

( ١ ) البحث الغير مقيد : — يعتمد البحث الغير مقيد على الخطوات التالية : —

١ — إبدأ بتخمين ابتدائئ س<sup>١</sup>

٢ — أوجد الدالة ع =  $\emptyset$  ( س<sup>١</sup> ) = ع<sub>١</sub> ..... ( ٤ )

٣ — إفترض خطوة ت أوجد

س<sub>٢</sub> = س<sub>١</sub> + ت ..... ( ٥ )

٤ — أوجد ع<sub>٢</sub> =  $\emptyset$  ( س<sub>٢</sub> ) ..... ( ٦ )

٥ - إذا كانت  $ع_٢ > ع_١$  وكانت المسألة هي مسألة تدنيه فإن شرط وحده الشكل ( وجود قاع واحد )

يؤكد أن القيمة الصغرى لا توجد لقيم  $س > س_١$  وبالتالي نستمر في الزيادة حتى نصل الى  $س_٢ = س_١ + (١ - و) ت$  والتي لها  $ع_٢ < ع_١ - ١$  وفي هذه الحالة  $س_٢$  أو  $س_١$  هي الحل الأمثل

٦ - إذا كانت  $ع_١ > ع_٢$  فإن البحث يتم في الاتجاه المعاكس

$$س_٢ = س_١ - ت - ويستمر البحث حتى$$

$$ع_٢ = س_١ - (١ - و) ت \text{ والتي لها } ع_٢ < ع_١ - ١$$

تكون  $س_٢$  أو  $س_١$  هي الحل الأمثل

(١٠) البحث الشامل : - في معظم المسائل العملية نعلم مسبقا أن القيمة المثلى للمتغير تقع في حدود معينة أى  $س_١ < س < س_٢$

١ - ولذلك يتم تقسيم هذا المدى الى مجموعة من النقط ( و ) بخطوة  $١$

$$ت = \frac{س_٢ - س_١}{١} \dots \dots \dots (٧)$$

وعند تحديد القيمة القصوى بين  $س_١$  ،  $س_٢$

٢ - يتم تقسيم هذا المدى الى مجموعة جديدة من النقط ( و ) بخطوة جديدة

$$ت = \frac{س_٢ - س_١}{٢} \dots \dots \dots (٨)$$

ويتضح من الاسلوب السابق أن الغرض دائما هو إختصار مدى عدم التأكد الى الحد الذى يتم تحديد القيمة المثلى  $س^*$  ،  $س_١ + س^*$  والتي يكون الفرق في قيمة  $ع^*$  ،  $ع_١ + ع^*$

$$E_n^* - E_{n+1}^* \geq \delta \text{ أقل من قيمة صغرى محده للدرجة المطلوبة للحل}$$

٣ ( طريقة فيبوناتشى : — تعتمد هذه الطريقة على الافتراضات الرئيسية التالية : —

١ — مدى الدالة معلوم

٢ — الدالة وحيدة الشكل

كما أنه ينسب لها لقصور التالى

١ — القيمة المثلى الحقيقية لا يمكن الحصول عليها ولكن يتم تحديد فترة تسمى فترة عدم التأكد النهائية .

ب — يجب تحديد عدد دوال التقييم المستخدمة فى البحث مسبقا .

والإضافة الرئيسية لطريقة فيبوناتشى هى إستحداثها /التتابع فى البحث يعتمد على توليد أعداد تسمى أعداد فيبوناتشى

التي تعطى بما يلى : —

$$F_1 = 1 \dots \dots \dots ( ٩ )$$

$$F_n = (F_{n-1}) + (F_{n-2}) \dots \dots \dots ( ٢٠ )$$

وبالتعويض عن ن بالقيم ٢ ، ٣ ، ٤ .... نحصل على الارقام ( الاعداد )

التالية : —

$$1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, 89, 144, \dots$$

١ — إفتراض أن مدى عدم التأكد ب  $\leq$  س  $\leq$  ا وأن « ن » التجارب

التي يتم إجرائها

عرف

$$M_n^* = \frac{F_{n+2}}{F_n} \dots \dots \dots ( ٢١ )$$

حيث  $M_1 =$  مدى عدم التأكد الابتدائي

٢ - يتم إجراء محاورتين الأولى عند النقطة

$$S_1 = 1 + M_1^*$$

$$S_2 = S_1 - M_2^* = 1 + \frac{F_1}{F_2} M_1^* \dots (22)$$

ويكون مدى عدم التأكد الجديد يعطى  $S_2$  :-

$$M_2^* M_1^* - M_2^* = M_1^* (1 - \frac{F_2}{F_1}) - M_2^* \dots (23)$$

٣ - يتم إجراء تجربة عند النقطة

$$M_2^* = \frac{F_2}{F_1} M_2^* = \frac{F_2}{F_1} M_2^* \dots (24)$$

من أحد الجانبين وعند النقطة

$$M_2^* - M_2^* = \frac{F_2}{F_1} M_2^* = \frac{F_2}{F_1} M_2^* \dots (25)$$

من الجانب الآخر

٤ - يتم إجراء التجربة الثالثة عند النقطة  $M_3^*$  حيث

$$M_3^* = \frac{F_2}{F_1 - F_2} M_2^* = \frac{F_2}{F_1 - F_2} M_2^* \dots (26)$$

عند نهايتى المدى والفترة  $M_3$

وسوف يساعدنا إفتراض وحده الشكل للدالة على إختزال مدى الدالة إلى :

$$= {}_{21}^* \frac{ف_2}{ف_1} = {}_{21}^* \cdot \frac{ف_3}{ف_1} - {}_{21}^* = {}_{21}^* - {}_{21}^* = {}_{21}^*$$

( ٢٧ ) ..... م.  $\frac{ف_2}{ف_1}$

٦ — نستمر في إغفال جزء من المدى السابق لعدم التأكد واستبداله بمدى جديد أصغر — بحيث أنه في التجربة ( و ) تتم التجربة عند النقطة

( ٢٨ ) .....  ${}_{21}^* = \frac{ف_2}{ف_1} \cdot {}_{21}^*$

( ٢٩ ) ..... ويكون المدى الجديد مساويا لـ : م =  $\frac{ف_2}{ف_1} \cdot م$

ويلاحظ أن النسبة بين مدى عدم التأكد للدالة في الفترة ( و ) منسوبا لمدى عدم التأكد الابتدائي [ م . ب = ١ - ] يعطى بالعلاقة : —

( ٣٠ ) .....  $\frac{ف_2}{ف_1} = \frac{ف_2}{ف_1}$

وعندما ز = ن فإن : —

( ٣١ ) .....  $\frac{ف_1}{ف_1}$

ويوضح الجدول العلاقة بين عدد المحاولات ن ( المحددة مسبقا ) وبين اعداد فيبوناتشي ونسبة مدى عدم التأكد للمدى الابتدائي

جدول ( ١ )

النسبة م / م	أرقام فيبوناشي	ن	النسبة م / م	أرقام فيبوناشي	ن
٠,٠٠٦٩٤٤	١٤٤	١١	١	١	١
٠,٠٠٤٢٩٢	٢٣٣	١٢	,٥	٢	٢
٠,٠٠٢٦٥٣	٣٧٧	١٣	,٣٣٣٣	٣	٣
٠,٠٠١٦٣٩	٦١٠	١٤	١,٢	٥	٤
٠,٠٠١٠١٣	٩٨٧	١٥	,١٢٥٠	٨	٥
٠,٠٠٠٦٤٠٦	١٥٩٧	١٦	٠,٧٦٩٢	١٣	٦
٠,٠٠٠٣٨٧	٢٥٨٤	١٧	,٠٤٧٦٢	٢١	٧
٠,٠٠٠٢٣٩٢	٤١٨١	١٨	,٠٢٩٤١	٣٤	٨
٠,٠٠٠١٤٧٩	٦٧٦٥	١٩	,٠١٨١٨	٥٥	٩
٠,٠٠٠٠٩١٣٥	١٠٩٤٦	٢٠	,٠١١٢٤	٨٩	١٠

٧ — يتم إجراء التجربة الأخيرة ( ن ) إختياريا بالقرب من التجربة ( ن - ١ ) —  
وذلك لأن من المعادلة ( ٢٨ )

$$\frac{٢}{١} = \frac{٠.٢}{٢} = \frac{١}{٢} \text{ لكل قيم ن}$$

وبالتالى عند اجراء ( ن - ١ ) من التجارب وإغفال الفتره المناسبه فى كل  
مرة — فإن الفتره الباقيه تحتوى على تجربه واحده فى المركز — وبالتالي فإن التجربة  
( ن ) تكون فى نفس موقع التجربة ( ن - ١ ) — إلا أنه يمكننا اجراء التجربة ن

بالقرب من ( ن - ١ ) — بحيث تختزل فتره عدم التأكد إلى  $\frac{١}{٢}$  ( ف - ١ )



( ٨ - ٢ - ٢ ) طرق التقسيم

( ب ) التقسيم التريعي

سبق إن ذكرنا أن في حل مسائل البرمجة اللاخطية فإن المراحل الهامة في الحل هي تحديد قيمة الخطوة  $\lambda^*$  والتي تكون فيها المسألة هي إيجاد قيمة  $\lambda^*$  المثلى في الدالة  $\emptyset(\lambda)$  - وتعتمد الطريقة التريعية للتقسيم للحصول على  $\lambda$  في خطوتين رئيسيتين

الخطوة الأولى : - يتم فيها تعديل متجه  $t$  ( الخاص بتحديد الاتجاه ) وذلك بإيجاد أكبر  $|t|$  ،  $\Delta =$

ثم قسمة جميع العناصر  $t$  على  $\Delta$  أو حساب  $\Delta$  من

$$\Delta = (t_1^2 + t_2^2 + \dots + t_n^2)^{1/2} \dots \dots \dots (32)$$

ثم قسمة عناصر  $t$  على  $\Delta$  .

الخطوة الثانية : - إيجاد دالة تريعية

$$y(\lambda) = c_1 + \lambda c_2 + \lambda^2 c_3 \dots \dots \dots (33)$$

يمكن استخدامها لتقريب مقبول للدالة الأصلية  $\emptyset(\lambda)$

$$\frac{y(\lambda)}{c_3} = \lambda^2 + \frac{c_2}{c_3}\lambda + \frac{c_1}{c_3} \text{ (الشرط الضروري)}$$

$$\text{وكذلك } \frac{y(\lambda)}{c_3} = \lambda^2 + \frac{c_2}{c_3}\lambda + \frac{c_1}{c_3} < \text{صفر (الشرط الكافي للنهاية الصغرى)}$$

ولايجاد الثوابت  $c_1$  ،  $c_2$  ،  $c_3$  - افترض أننا أوجدنا قيم  $\emptyset(\lambda)$  الأصلية عند ثلاثة نقط  $a$  ،  $b$  ،  $d$  أي

$$1 \ominus = \text{ح}_1 + \text{ح}_2 + \text{ح}_3$$

$$\text{ب} \ominus = \text{ح}_1 \text{ب} + \text{ح}_2 \text{ب} + \text{ح}_3 \text{ب}$$

( ٣٤ ) .....

$$\text{د} \ominus = \text{ح}_1 \text{د} + \text{ح}_2 \text{د} + \text{ح}_3 \text{د}$$

وتعطى الثوابت  $\text{ح}_1$  ،  $\text{ح}_2$  ،  $\text{ح}_3$  من :-

$$\text{ح}_1 = \frac{\text{ب} \ominus (\text{ب} - \text{د}) + \text{د} \ominus (\text{د} - 1) + \text{ب} \ominus (\text{ب} - 1)}{(1 - \text{د})(\text{د} - \text{ب})(\text{ب} - 1)}$$

$$\text{ح}_2 = \frac{\text{ب} \ominus (\text{ب} - 1) + \text{د} \ominus (1 - \text{د}) + \text{ب} \ominus (\text{ب} - 1)}{(1 - \text{د})(\text{د} - \text{ب})(\text{ب} - 1)}$$

( ٣٥ ) ...

$$\text{ح}_3 = \frac{\text{ب} \ominus (\text{ب} - 1) + \text{د} \ominus (1 - \text{د}) + (\text{د} - \text{ب}) \ominus}{(1 - \text{د})(\text{د} - \text{ب})(\text{ب} - 1)}$$

ومنها

$$= \frac{\text{ح}_3}{\text{ح}_2} = \lambda^*$$

( ٣٧ ) .....

$$\frac{\text{ب} \ominus (\text{ب} - 1) + \text{د} \ominus (1 - \text{د}) + (\text{د} - \text{ب}) \ominus}{[\text{ب} \ominus (\text{ب} - 1) + \text{د} \ominus (1 - \text{د}) + (\text{د} - \text{ب}) \ominus]^2}$$

بفرض أن  $\text{ح}_3$  موجبة

$$( ٣٨ ) \geq \frac{(\lambda^*) \ominus - (\lambda^*) \ominus}{(\lambda^*) \ominus}$$

حيث  $\delta$  مقدار صغير سبق تحديده

إذا كان التقارب يحقق المتباينة ( ٣٨ ) فالحل أمثل — أما إذا لم يتحقق ذلك فيجب تعديل ثوابت الدالة التربيعية باستخدام قيم جديدة للدوال : —

ولاستخدام الطريقة في التطبيقات العملية تستخدم الخطوات التالية

١ — اختيار قيمة خطوة مناسبة ( ت . ) أوجد قيمة  $\delta$  عند  $\lambda = 0$  = صفر

ضع  $\delta = 1$  ( . ) — أوجد قيمة  $\delta$  ،  $\delta = 0$  ( ت . )

٢ — إذا كانت  $\delta < 1$  ، ضع

$$\delta = \delta$$

ثم أوجد قيمة  $\delta$  عند  $\frac{\delta}{2}$

$$\delta = \delta \left( \frac{\delta}{2} \right)$$

$$( ٣٩ ) \dots\dots\dots \frac{\delta}{2} \left( \frac{d \delta - 1 \delta^3 - b \delta^4}{1 \delta^2 - d \delta - b \delta^4} \right) = \lambda^*$$

٣ — إذا كانت  $\delta \geq 1$  ،

ضع  $\delta = 1$  ، أوجد قيمة

$\delta$  عند  $\lambda = 2$  ت .

$$\delta = \delta ( 2 )$$

٤ — إذا كانت  $\delta < 1$  ، ضع  $\delta = \delta$  ، وأحسب

$$\delta \left( \frac{d \delta - 1 \delta^3 - b \delta^4}{1 \delta^2 - d \delta - b \delta^4} \right) = \lambda^*$$

٥ — إذا كانت  $\delta$  أصغر من  $\delta$  ، ضع  $\delta = \delta$

ت = ٠ ت = ٠ - وكرر الخطوات اعتباراً من الخطوة ( ٢ - )

3 -	$\begin{cases} \theta(\gamma) > \theta^- \\ \gamma_* < \gamma \end{cases}$	c	c
		r	r
		1	$\gamma_*$

4 -	$\begin{cases} \theta(\gamma_*) < \theta^- \\ \gamma_* < \gamma \end{cases}$	c	r
		r	$\gamma_*$
		1	

5 -	$\begin{cases} \theta(\gamma_*) > \theta^- \\ \gamma_* > \gamma \end{cases}$	c	$\gamma_*$
		r	r
		1	1

1 -	$\begin{cases} \theta(\gamma_*) < \theta^- \\ \gamma_* > \gamma \end{cases}$	c	c
		r	$\gamma_*$
		1	r
1-12		1-13	1-14

1-15 : -

1-16 - 1-17 - 1-18 - 1-19 - 1-20 - 1-21 - 1-22 - 1-23 - 1-24 - 1-25 - 1-26 - 1-27 - 1-28 - 1-29 - 1-30 - 1-31 - 1-32 - 1-33 - 1-34 - 1-35 - 1-36 - 1-37 - 1-38 - 1-39 - 1-40 - 1-41 - 1-42 - 1-43 - 1-44 - 1-45 - 1-46 - 1-47 - 1-48 - 1-49 - 1-50 - 1-51 - 1-52 - 1-53 - 1-54 - 1-55 - 1-56 - 1-57 - 1-58 - 1-59 - 1-60 - 1-61 - 1-62 - 1-63 - 1-64 - 1-65 - 1-66 - 1-67 - 1-68 - 1-69 - 1-70 - 1-71 - 1-72 - 1-73 - 1-74 - 1-75 - 1-76 - 1-77 - 1-78 - 1-79 - 1-80 - 1-81 - 1-82 - 1-83 - 1-84 - 1-85 - 1-86 - 1-87 - 1-88 - 1-89 - 1-90 - 1-91 - 1-92 - 1-93 - 1-94 - 1-95 - 1-96 - 1-97 - 1-98 - 1-99 - 1-100

1-101

1-102 - 1-103 - 1-104 - 1-105 - 1-106 - 1-107 - 1-108 - 1-109 - 1-110 - 1-111 - 1-112 - 1-113 - 1-114 - 1-115 - 1-116 - 1-117 - 1-118 - 1-119 - 1-120 - 1-121 - 1-122 - 1-123 - 1-124 - 1-125 - 1-126 - 1-127 - 1-128 - 1-129 - 1-130 - 1-131 - 1-132 - 1-133 - 1-134 - 1-135 - 1-136 - 1-137 - 1-138 - 1-139 - 1-140 - 1-141 - 1-142 - 1-143 - 1-144 - 1-145 - 1-146 - 1-147 - 1-148 - 1-149 - 1-150 - 1-151 - 1-152 - 1-153 - 1-154 - 1-155 - 1-156 - 1-157 - 1-158 - 1-159 - 1-160 - 1-161 - 1-162 - 1-163 - 1-164 - 1-165 - 1-166 - 1-167 - 1-168 - 1-169 - 1-170 - 1-171 - 1-172 - 1-173 - 1-174 - 1-175 - 1-176 - 1-177 - 1-178 - 1-179 - 1-180 - 1-181 - 1-182 - 1-183 - 1-184 - 1-185 - 1-186 - 1-187 - 1-188 - 1-189 - 1-190 - 1-191 - 1-192 - 1-193 - 1-194 - 1-195 - 1-196 - 1-197 - 1-198 - 1-199 - 1-200

ب ٢) التقسيم الكعيبي: — وفي هذه الطريقة يتم الحصول على  $\lambda^*$  باستخدام دالة تقريب من الدرجة الثالثة ( دالة تكعيبية ) في  $\lambda$  .

ويمكن تقسيم مراحل الحل الى أربعة خطوات رئيسية

الخطوة الأولى: — تعديل الاتجاهات بأحد طريقتين

١ — إما حساب قيمة  $\Delta = \text{أكبر} (ت_j)$   $z = 1, 2, \dots, n$  ثم حسب  
ت المعدلة

$$. \left[ \frac{ت_1}{\Delta}, \dots, \frac{ت_n}{\Delta} \right] = ت_m$$

٢ — أو حساب قيمه

$$\frac{1}{\Delta} \left[ ت_1^2 + ت_2^2 + \dots + ت_n^2 \right] = \Delta$$

ثم حساب ت المعدلة

$$. \left[ \frac{ت_1}{\Delta}, \dots, \frac{ت_n}{\Delta} \right] = ت_m$$

الخطوة الثانية: — إيجاد الحدود التي تقع داخلها الخطوة  $\lambda$  ويتم ذلك بإيجاد

النقط  $a, b$  التي يكون عندها  $\frac{\sigma}{\lambda} \leq \sigma$  بإشارتين مختلفتين

ولما كانت  $\frac{\sigma}{\lambda} > \sigma$  صفر عندما  $\lambda = \text{صفر}$  — لذلك نضع  $a = \text{صفر}$  ونختار

$\lambda = b$  التي لها  $\frac{\sigma}{\lambda} < \sigma$  — وذلك بإختبار التابع

ت ٠ ، ٠ ت ٢ ، ٠ ت ٤ ، ٠ ت ٨ ، ٠ ت ٠ ، ...

∴  $b \leq \lambda < \text{صفر}$

الخطوة التالية : — ي ( λ ) الدالة التكميلية المستخدمة لتقريب ( λ ) في المدى  $1 \leq \lambda < 1$

$$\text{هي } ( \lambda ) = \text{ح}_0 + \lambda \text{ح}_1 + \lambda^2 \text{ح}_2 + \lambda^3 \text{ح}_3$$

$$\emptyset (1) = \text{ح}_0 = \text{ح}_1 = \text{ح}_2 = \text{ح}_3 \quad \text{،} \quad \emptyset (1) = \text{ح}_0 = \text{ح}_1 = \text{ح}_2 = \text{ح}_3$$

.... ( ٤٠ )

$$\emptyset (1) = \text{ح}_0 = \text{ح}_1 = \text{ح}_2 = \text{ح}_3 \quad \text{،} \quad \emptyset (1) = \text{ح}_0 = \text{ح}_1 = \text{ح}_2 = \text{ح}_3$$

وبذلك فإن

$$\emptyset (1) = \text{ح}_0 = \text{ح}_1 = \text{ح}_2 = \text{ح}_3$$

$$\emptyset (1) = \text{ح}_0 = \text{ح}_1 = \text{ح}_2 = \text{ح}_3 \quad \text{،} \quad \emptyset (1) = \text{ح}_0 = \text{ح}_1 = \text{ح}_2 = \text{ح}_3$$

$$\emptyset (1) = \text{ح}_0 = \text{ح}_1 = \text{ح}_2 = \text{ح}_3$$

$$\emptyset (1) = \text{ح}_0 = \text{ح}_1 = \text{ح}_2 = \text{ح}_3$$

وفي الحالة الخاصة عندما = 1 صفر فإن

$$\text{ح}_0 = \emptyset (1) \quad \text{،} \quad \emptyset (1) = \text{ح}_0$$

$$\text{ح}_0 = \frac{1}{\text{ب}} - \text{ح}_1 \quad \text{،} \quad \text{ح}_1 = \frac{1}{\text{ب}^2} - \text{ح}_2 \quad \text{،} \quad \text{ح}_2 = \frac{1}{\text{ب}^3} - \text{ح}_3$$

$$\lambda = \frac{\text{ب} (\emptyset (1) + \text{ق} \pm \text{ط})}{\emptyset (1) + \emptyset (1) + \text{ق} + 2}$$

$$\text{ط} = \text{ق} - [\emptyset (1) - \emptyset (1)] < \frac{1}{2} \text{ صفر}$$

$$\text{ق} = 3 + \frac{[\emptyset (1) - \emptyset (1)]}{\text{ب}} + \emptyset (1) + \emptyset (1)$$

وللتأكد من عدم وجود فيه تحليله للمتغير (ق) فإن يجب أن يكون الشرط

$$ق^2 - \emptyset (ا) \emptyset (ب) \leq \text{صفر} \dots\dots\dots (٤٣)$$

وهذه المتباينة دائما مستوفاه لأن

$$\emptyset (ا) > \text{صفر} , \emptyset (ب) \leq \text{صفر}$$

الخطوة الرابعة : — إذا كانت  $\frac{ق (ا) \emptyset (ب) - (ا) \emptyset (ب) ق}{(ا) \emptyset (ب)}$   $\geq ه (٤٤)$

حيث المعادلة (٤٤) لإختبار التقارب ، ه مقدار صغير سابق التعيين

فإذا لم يتحقق الشرط (٤٤) يتم تحديد تقريب جديد بمعاملات ح<sub>١</sub> ،

ح<sub>٢</sub> ، ح<sub>٣</sub> ، ح<sub>٤</sub> معده كما يلي : —

الحالة	الثوابت السابقة	الثوابت الجديدة
$\emptyset (ا) > \text{صفر}$	ا	*ا
	ب	ب
$\emptyset (ا) < \text{صفر}$	ا	ا
	ب	*ا

(٨ — ٢ — ٣) برامج الحاسب الآلى لحل الدالة الغير مقيدة في متغير واحد

برامج الحاسب الآلى لحل الدالة الغير مقيدة في متغير واحد كثيرة ولسنا في مجال حصرها أو ذكرها كلها وإنما سوف نكتفى بعرض برنامجين اثبتنا فاعليتهم في التطبيق والاستخدام — كما أن التعرف على خطوات الحل المستخدمة منهم يجمع معظم الأساليب التي تمت مناقشتها في البنود السابقة — ومن المهم أن نذكر أن هذه البرامج تستخدم كبرامج جزئية في حل مسألة البرمجة الغير خطية العامة .

أولاً - طريقة كوجنز Coggins Algorithm لتدنية الدله  $\epsilon = \mathcal{O}(\lambda)$

١ - يتم اختيار نقطة ابتدائية  $(\lambda, 0)$  وحديد قيمة  $\mathcal{O}(\lambda, 0) = \mathcal{O}$

٢ - يتم تعديل  $\lambda$  و استبداله بالقيمة  $\lambda_1 = \lambda + t$  حيث  $t$ .

مقدار الخطوة الابتدائية ثم حساب  $\mathcal{O}(\lambda_1) = \mathcal{O}$

إذا كان  $\mathcal{O} > \mathcal{O}$  ( بمعنى حدوث تحسين ) فإن

$$\lambda_2 = \lambda_1 + t = \lambda + 2t$$

إذا كان  $\mathcal{O} < \mathcal{O}$  ( بمعنى حدوث تدهور ) فإن اتجاه الخطوة

يعكس أي

$$\lambda_1 = \lambda - t$$

٣ - بعد الخطوة الأولى - فإن مقدار الخطوة تتضاعف إلى الضعف إذا

تجسنت  $\mathcal{O}$  ويتناقص إلى النصف في حالة تدهور  $\mathcal{O}$

٤ - عند التوصل إلى تحديد نطاق القيمة المثلى بالنقط  $[\lambda_1, \lambda_2]$  ،

$[\lambda_2, \lambda_3]$  عند الخطوة و فإنه يتم حساب نقطة إضافية  $\lambda_{1+1} + \frac{t}{2}$

حيث قيمة الخطوة الحالية النقط الثلاثة التي لها أفضل قيم للدالة  $\lambda$  من

النقط الأربعة السابقة يتم الاحتفاظ بها وإعطائها المدلولات  $\lambda_1, \lambda_2, \lambda_3$  ،

$\lambda_4$  - وتعريف القيم المناظرة له من  $\epsilon$  أي :

$$\mathcal{O}(\lambda_1), \mathcal{O}(\lambda_2), \mathcal{O}(\lambda_3)$$

٥ - يستخدم تقريب تربيعي للمعادلة الأصلية  $\mathcal{O}(\lambda)$  هو  $\mathcal{O}(\lambda)$  -

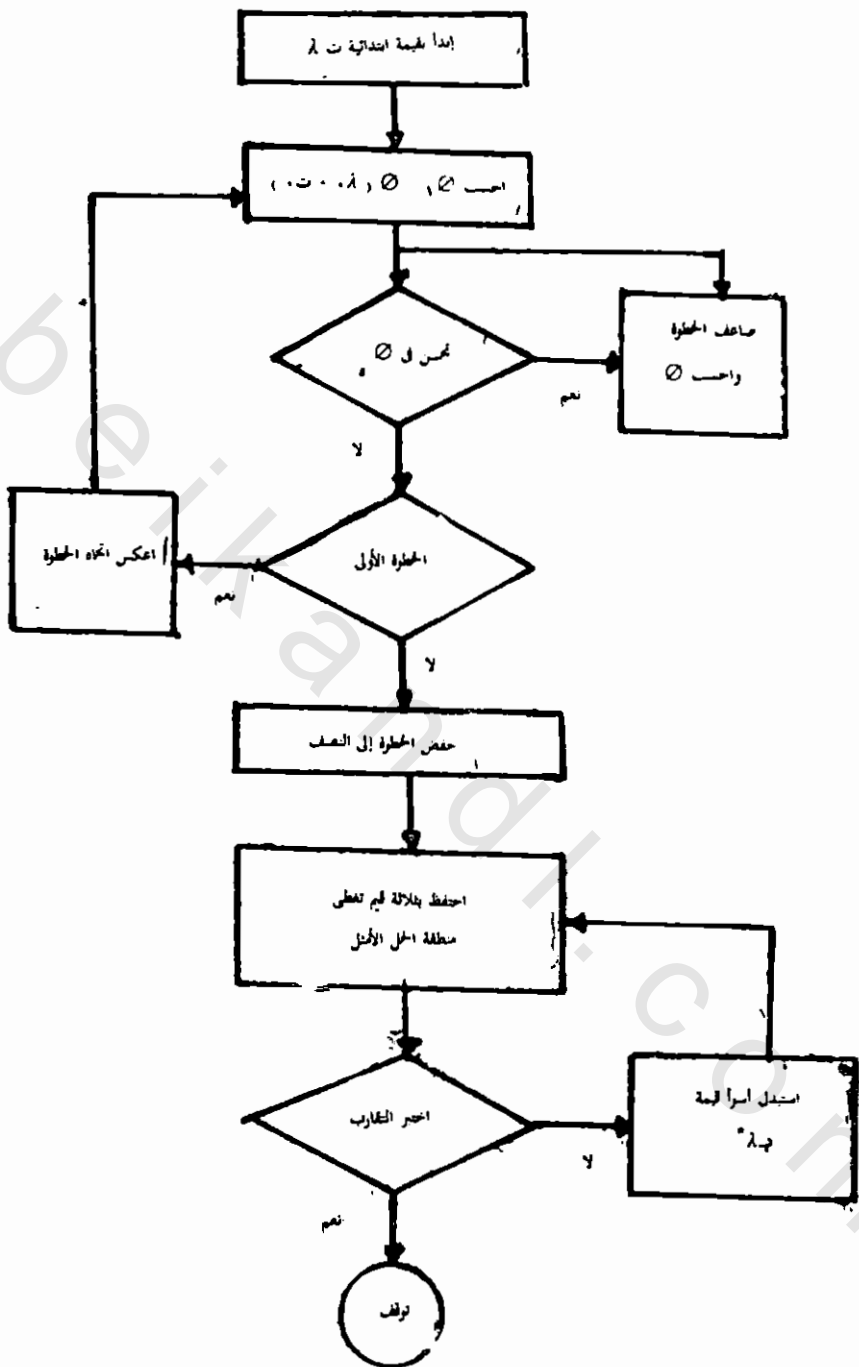
وتحسب  $\lambda^*$  من العلاقة

$$\frac{\mathcal{O}(\lambda_1) + \mathcal{O}(\lambda_2) + \mathcal{O}(\lambda_3)}{\mathcal{O}(\lambda_1) + \mathcal{O}(\lambda_2) + \mathcal{O}(\lambda_3)} = \lambda^*$$

$$\mathcal{O}(\lambda_1) + \mathcal{O}(\lambda_2) + \mathcal{O}(\lambda_3)$$

... ( ٤٥ )





شكل ( ١ ) - خريطة التدفق برنامج كوجنز

٦ - حد من العلاقة

$$a \geq a^*$$

إذا حققت المتباينة السابقة توقف  $a_r$  هي  $a^*$  المثلى .

إذا لم تتحقق المتباينة إستبدل  $a$  في (  $a_1$  ،  $a_2$  ،  $a_3$  ) التي فأكبر  $a$  مناظرة بالقيمة  $a^*$  .

كرر ذلك حتى تتحقق متباينة التقارب .

ثانيا : — طريقة فيبوناشي Fibonacci Algorithm لحل المسألة : —

$$\text{تدنية } \varepsilon = \emptyset (a) \leq b \leq 1$$

١ — حدد مدى البحث الابتدائي م . لتكون حدوده القيم  $a$  ،  $b$

٢ — حدد درجة الدقة المطلوبة — وبالتالي عدد المحاولات [ جدول ١ ] من

ارقام فيبوناشي

$$d = \frac{1}{\text{فار}}$$

$$f_1 = f_2 = 1$$

$$f_r = f_{r-1} + f_{r-2} \quad r < 2$$

٣ — ضع أول قيمتين  $a_1$  ،  $a_2$  (  $a_1 < a_2$  ) في المدى م على مسافة  $a^*$

من الحدود

$$a_{r+1}^* = \frac{f_{r+1}}{f_r} a^*$$

$$a_{r+1}^* + a_1 = a_2$$

$$a_{r+1}^* = a_2 - a_1$$

٤ - أوجد قيمة دالة الهدف  $k$  عند  $\lambda_1$  ،  $\lambda_2$  أى  $(\lambda_1)$  ،  $(\lambda_2)$  .  
 - قلل مدى البحث كالتالى : -

$$\begin{aligned} \lambda_1 \leq \lambda^* \leq \lambda_2 & \leftarrow (\lambda_1) \leq (\lambda_2) \quad \text{أ} \\ \lambda_1 \leq \lambda^* \leq \lambda_2 & \leftarrow (\lambda_1) < (\lambda_2) \quad \text{ب} \end{aligned}$$

حيث  $\lambda^*$  موضع الحل الأمثل - فترة البحث الجديدة هي

$$[12, 12] = 12 \cdot \frac{1 - \text{فر}_1}{\text{فر}_2} = 12$$

وحدودها  $\lambda_1$  ،  $\lambda_2$

٥ - ضع نقطة البحث الثالثة فى المدى الجديد  $\lambda_3$  متماثلة حول النقط الباقية

$$12 \cdot \frac{3 - \text{فر}_1}{\text{فر}_2} = \lambda_3^*$$

$$\lambda_3^* = 12 + 12 \text{ أو } 12 - 12$$

٦ - احسب قيمة دالة الهدف  $k$  ( $\lambda_3$ ) - وقارن القيمة بالنقطة الباقية فى المدى ثم احسب

$$12 - 12 - 12 \cdot \frac{2 - \text{فر}_1}{\text{فر}_2} = \lambda_3^*$$

٧ - إستمر فى الحل لحين إستنزاف العدد ن المقرر - والمعادلة العامة هي : -

$$12 \cdot \frac{(1+n) - \text{فر}_1}{\text{فر}_2} = \lambda_n^*$$

$$( ٤٦ ) \dots \left\{ \begin{array}{l} \lambda_{١,٢} = \lambda_1 + \lambda_2^* \text{ أ } \lambda_1 - \lambda_2^* \\ \mu_{١,٢} = \mu_1 - \mu_2^* \end{array} \right.$$

٨ — بعد عدد من المحاولات ( ن - ١ ) فإن النقطة الاخيرة هي مركز الفئة الباقية — لذلك فالمحاولة ن تتم بجوار ( ن - ١ ) مع تعديل طفيف ( مسافة طفيفة ) منها — ويتم حساب  $\emptyset$  وتحديد  $\lambda^*$  المثل .  
ويوضح ذلك في شكل ( ٢ )

( ٨ - ٣ ) ثانيا : الطرق العددية لإيجاد القيمة القصوة لدالة غير مقيدة عديدة المتغيرات

بعض مسائل المثلية تقع في نطاق هذا النوع — بالإضافة إلى أن بعض طرق إيجاد القيمة القصوى لدالة مقيدة تعتمد على تحويل الدالة المقيدة إلى دالة غير مقيدة .

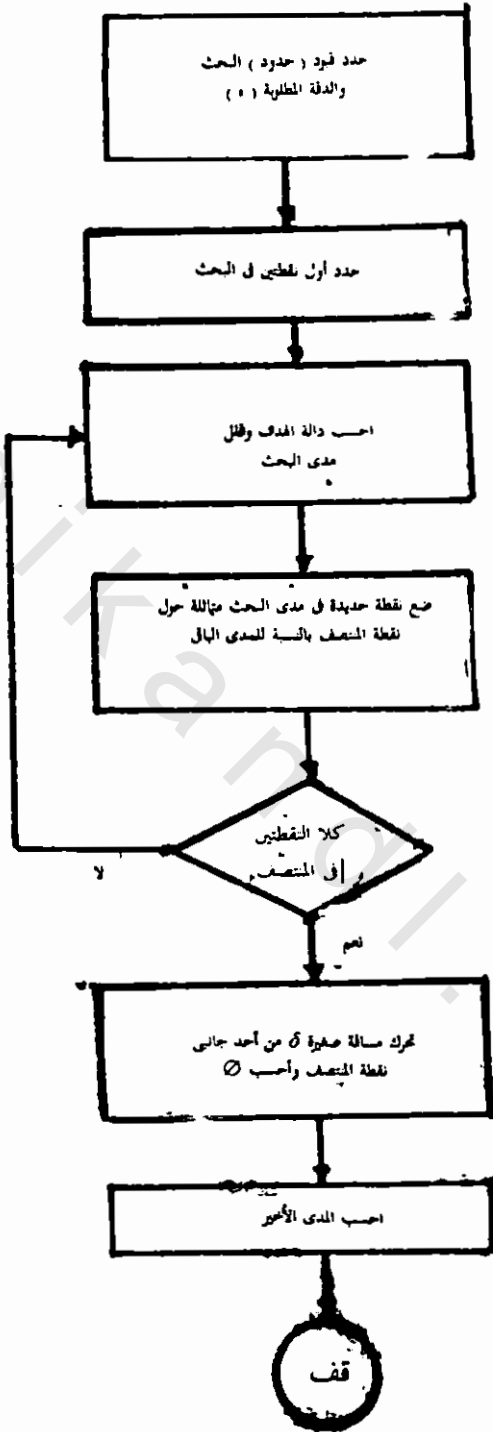
وقد بينا في بداية الباب السابع أن الشرط الرياضى الضرورى هو : —

$$\frac{\sigma_r}{\sigma_r} = \text{صفر} \quad r = ١, \dots, n$$

$$\left[ \frac{\sigma_r}{\sigma_r} \right] = \text{والشرط الكافى أن تكون المصفوفة هـ}$$

أكيدة الايجابية في حالة مسائل التمنية

أكيدة السالبة في حالة مسائل التعظيم



شكل ( ٢ ) خريطة التدفق لبرنامج فيبوناتشى

وتعتمد الطرق العددية على الوفاء بالشروط السابقة — ويمكن تقسيم الطرق إلى

نوعين رئيسيين

النوع الأول : طرق البحث المباشر

النوع الثاني : طرق الانحدار

( ٨ - ٣ - ١ ) طرق البحث المباشر

١ — البحث العشوائى : — تعتمد الطريقة على توليد تتابع من التقريبات التى تؤدى إلى تحسين مستمر فى تدنية الدالة حتى الوصول إلى القيمة الدنيا بالدقة المطلوبة بالخطوات التالية : —

١ — يبدأ بنقطة ابتدائية  $s_1 = [s_1^1, \dots, s_n^1]$  — وقيمة خطوة ثابتة  $\lambda$  تكون كبيرة بدرجة كافية بالقياس الى الدقة النهائية المطلوبة وإحسب

$$s_1^0 = (s_1)$$

٢ —  $w = 1 =$  رقم التعديل

٣ — قم بتوليد مجموعة من الاعداد العشوائية وحدد المتجه  $r$  بالطريقة للآتية : —

إختار الاعداد  $l_1, l_2, \dots, l_n$  تقع بين الفترة  $[1, 1]$  وإحسب

$$s = (s_1^1 + s_2^1 + \dots + s_n^1) \dots (٤٧)$$

إذا كانت  $l \geq 1$  يكون اختيار الاعداد صحيحا — إذا كانت  $l \leq 1$  يتم

إعادة الاختيار حتى تحقيق الشرط  $l \geq 1$  — إحسب  $t$  من العلاقة

$$(٤٨) \dots \dots \dots \begin{Bmatrix} l_1 \\ l_2 \\ \cdot \\ \cdot \\ l_n \end{Bmatrix} \frac{1}{l} = t$$

٤ — أوجد قيمة دالة الهدف  $\emptyset = \emptyset$  (  $s_1 + \lambda t$  )

٥ — إذا كانت  $\emptyset > \emptyset$  — إجعل  $s_1 = (s_1 + \lambda t)$  ،  $\emptyset = \emptyset$

كرر الخطوات من الخطوة ( ٢ - ) إلى الخطوة ( ٥ - )

إذا كانت  $\emptyset < \emptyset$  كرر الخطوات من ( ٣ - ) إلى ( ٥ - )

٦ — إختبر التعديلات التي تم إجراؤها إذا كانت وصلت للحد الأقصى

الموضوع لها و  $\leq$  ح

إذا تحققت المتباينة السابقة إذهب للخطوة ( ٧ )

٧ — قلل قيمة الثابت  $\lambda$  ( إلى النصف مثلا ) وإبدأ من الخطوة ( ٣ - )

٨ — إختبر قيمة  $\lambda$

$$\lambda \leq \text{ح}$$

$\lambda = \text{ح}$  الحد الأدنى الموضوع لقيمة  $\lambda$

إذا تحققت المتباينة السابقة تكون  $s_1 = s_1$  الحالية هي الحل الأمثل

ومن الممكن تحسين الطريقة السابقة إذا تم إختيار قيمة  $\lambda$  في كل تعديل لتكون

القيمة المثلى  $\lambda^*$  في الاتجاه ت أي : —

تدنية  $\emptyset = \emptyset + \lambda^* (s_1 + \lambda^* t) = \emptyset$  أدنى (  $s_1 + \lambda^* t$  )

( ٤٩ ) .....

وذلك بإستخدام أحد الطرق المذكورة في البند ( ٨ - ٢ ) لإيجاد القيمة

الصغرى لدالة غير مقيدة في متغير واحد .

ب- البحث النموذجي: من الطرق المستخدمة في البحث تغيير عنصر واحد من

عناصر المتجه ت — بمعنى أن البحث يتم في إتجاهات متوازية للمحاور التي

عددها ن — وهذه الطريقة تستغرق وقتا طويلا وقد لا تتقارب — لذلك يتم تعديل الاتجاه بما يسمى بالبحث التوذجي .

ب<sub>١</sub> ) طريقة هوك وجيفز (\*): —

$$١ - ابدأ بنقطة ابتدائية \begin{Bmatrix} س_١ \\ ٠ \\ ٠ \\ ٠ \\ س_٢ \end{Bmatrix} = س_١ \text{ تسمى النقطة الابتدائية}$$

الأساسية .

حدد طول خطوة  $\Delta$  س<sub>٢</sub> في اتجاه كل محور من المحاور في الاتجاهات ت<sub>١</sub> ، و = ١ ، ... ، ت ، ك = ١

٢ — احسب قيمة الدالة  $\emptyset$  ك =  $\emptyset$  ( س ك ) ضع و = ١ ،

$$ص ك = ص ك$$

٣ — يتم تعديل المتغير س<sub>٢</sub> حول النقطة الأساسية الحالية ص<sub>ك</sub>، و-١ للحصول على النقطة الجديدة كما يلي : —

$$ص ك، و-١ + \Delta س و ت، و \emptyset = + \emptyset \text{ إذا كانت } (ص ك، و-١ + \Delta س و ت، و)$$

$$ص ك، و = \emptyset > \emptyset = (ص ك، و-١)$$

$$ص ك، و-١ - \Delta س و ت، و \emptyset = \emptyset \text{ إذا كانت } (ص ك، و-١ - \Delta س و ت، و)$$

$$\emptyset > \emptyset = (ص ك، و-١)$$

(\*) راجع

Hooke and Jeeves ( Direct search solution of Numerical and Statistical Problems ) Journal of ACM Vol 8 No.2 1961



$$> \emptyset = +\emptyset \quad (\text{ص ك، و، ١، -١ + ١ س، ت، و})$$

$$\text{ص ك، و، ١، -١ إذا كانت } \emptyset = \emptyset (\text{ص ك، و، ١}) > \text{أقل } (\emptyset، +\emptyset)$$

هذه العملية تتم لكل و = ١، ...، حتى س لإيجاد ص ك، ن

٤ — إذا كان ص ك، ن تظل مثل س ك قلل الخطوة ل س، و (لنصف مثلا)  
ضع و = ١. ثم أذهب للخطوة (٣ -)

إذا كانت ص ك، ن تختلف عن س ك ضع

$$(\text{س ك، و، ١}) = \text{ص ك، ن}$$

واذهب للخطوة (٥ -)

٥ — بالاستعانة بالنقط الأساسية س ك، و، ١ حدد نماذج للإتجاهات \* من

$$\text{ت}^* = \text{س ك، و، ١} - \text{س ك، و، ١} \text{ ثم أوجد النقطة ص ك، و، ١، من}$$

$$\text{ص ك، و، ١، ٠} = (\text{س ك، و، ١}) + \text{ت}^*$$

حيث ل طول خطوة يمكن فرضه = ١ للسهولة أو تحديد الطول الامثل ل\*

بأحد الطرق في البند (٨ - ٢)

$$٦ - \text{ضع ك} = \text{ك} + \bar{١}$$

$$\emptyset = \text{ك} \quad (\text{ص ك، و، ١})$$

و = ١ ثم اذهب للخطوة (٣ -)

إذا كان في نهاية الخطوة (٣ -)  $\emptyset$  (ص ك، ن)  $>$   $\emptyset$  (س ك) — تأخذ  
نقطة الأساس

$$\text{س ك} + ١ = \text{ص ك، ن}$$

ونذهب للخطوة (٥ -) — بينما إذا كانت  $\emptyset$  (ص ك، ن)  $\leq$   $\emptyset$  (س ك)

فإننا نضع  $s_k + 1 = s_k$  — ونقل الخطوة  $\Delta s_r$  — نضع  $k = k + 1$  ونذهب للخطوة ( ٢ - )

٧ — يتم تكرار الطريقة حتى يدل اختبار التقارب

أكبر (  $\Delta s_r$  )  $> \epsilon$

حيث (  $\epsilon$  ) رقم صغير تم تحديده مسبقا

ب ( ٢ ) طريقة باول\* : — أكثر الطرق قبولا للبحث المباشر — والاضافة الرئيسية فيها أن يتم البحث في إتجاهها المخاور  $t_r = t_1, t_2, \dots, t_r$  وفي إتجاه التمازج  $t_1^*, t_2^*, \dots, t_r^*$  أى  $t^* = r = 1, 2, 3, \dots$

يتم تحديد النقطة الأساسية — وتحديد الاتجاه بطرح النقطة الأساسية الحالية من السابقة — وتحديد  $\lambda^*$  باستخدام الاتجاهات التمجيدية الحالية

مثال : — تدينية  $(s_1, s_2)$   $= 4s_1 + 3s_2 - 5s_1 - 8s_2$

مستخدما طريقة البحث التمدجى ( هوك — جيفز )

الحل : هوك — جيفز: نختار نقطة البداية  $s_1$

$$\begin{Bmatrix} \text{صفر} \\ \text{صفر} \end{Bmatrix} = \begin{Bmatrix} s_1 \\ s_2 \end{Bmatrix}$$

وطول الخطوة  $\Delta s_r$  ،  $z = 1, 2, 5$

$k = 1$

$2. - \emptyset = \emptyset (s_1) = \text{صفر} = 0, 1 = 1, \text{ص} = 1, s_1 = 1$

١ — راجع

M.J.D POWELL « AN EFFICIENT METHOD FOR FINDING THE MINIMUM OF FUNCTION OF SEVERAL VARIABLES WITHOUT CALCULATING DERIVATIVES »

Computer Journal Vol 7 No4 1964

$$\begin{Bmatrix} \text{صفر} \\ \text{صفر} \end{Bmatrix} = {}_2 \text{ت} \quad \begin{Bmatrix} 1 \\ \text{صفر} \end{Bmatrix} = {}_1 \text{ت} \quad \frac{1=2}{\text{صفر}} = ({}_1 \text{ص}) \emptyset = \emptyset$$

$$3-- = ({}_1 \text{صفر}, \text{صفر}, \text{صفر}) \emptyset = ({}_1 \text{ت} \Delta + {}_1 \text{ص}) \emptyset = +\emptyset$$

$$5 = ({}_1 \text{صفر}, \text{صفر}, \text{صفر}) \emptyset = ({}_1 \text{ت} \Delta - {}_1 \text{ص}) \emptyset = -\emptyset$$

نظراً لأن  $\emptyset > +\emptyset$

$$\therefore \text{ص}_{11} = [{}_1 \text{ت} \Delta + {}_1 \text{ص}] = ({}_1 \text{صفر}, \text{صفر}, \text{صفر})$$

$$2 = \text{و}$$

$$3-- = ({}_1 \text{ص}) \emptyset$$

$$3, 5-- = ({}_1 \text{صفر}, \text{صفر}, \text{صفر}) \emptyset = ({}_2 \text{ت} \Delta + {}_1 \text{ص}) = +\emptyset$$

$$7 = ({}_1 \text{صفر}, \text{صفر}, \text{صفر}) \emptyset = ({}_2 \text{ت} \Delta - {}_1 \text{ص}) - \emptyset$$

$$\emptyset > +\emptyset$$

$$\therefore \text{ص}_{12} = ({}_2 \text{ت} \Delta + {}_1 \text{ص}) = ({}_1 \text{صفر}, \text{صفر}, \text{صفر})$$

٤ - ص<sub>١٢</sub> مختلفة من ص<sub>١١</sub> (النقطة الأساسية الابتدائية) وبذلك تصبح

$$\text{نقطة الأساس الجديدة من ص}_2 = ({}_1 \text{صفر}, \text{صفر}, \text{صفر})$$

٥ - يتم اجراء بحث نموذجي في الاتجاهات \*

$$\begin{Bmatrix} \text{صفر} \\ \text{صفر} \end{Bmatrix} = \begin{Bmatrix} \text{صفر} \\ \text{صفر} \end{Bmatrix} - \begin{Bmatrix} \text{صفر} \\ \text{صفر} \end{Bmatrix} = \text{ت}^* = \text{ص}_2 - \text{ص}_1$$

• حاد طول خطوة أدنى \*

$$|(\lambda, \sigma + \sigma), (\lambda, \sigma + \sigma)| \quad (\sigma + \lambda \text{ ت}^*)$$

$$\sqrt{(\lambda, \sigma + \sigma) \sigma} + \sqrt{(\lambda, \sigma + \sigma) \sigma} = (\lambda)$$

$$(\lambda, \sigma + \sigma) \lambda \quad \sqrt{(\lambda, \sigma + \sigma) \sigma}$$

$$(\lambda, \sigma + \sigma) \lambda \quad \sqrt{(\lambda, \sigma + \sigma) \sigma}$$

$$\sigma, \sigma \quad \lambda \sigma, \sigma \quad \sqrt{\lambda, \sigma}$$

$$\sigma, \sigma \quad \sigma \quad \sigma \quad \frac{(\lambda) \cdot \sigma}{\lambda \sigma}$$

$$\left\{ \begin{matrix} \sigma \\ \sigma \end{matrix} \right\} \sigma, \sigma + \left\{ \begin{matrix} \sigma \\ \sigma \end{matrix} \right\} \sigma + \lambda \text{ ت}^* \sigma$$

$$\left\{ \begin{matrix} \sigma, \sigma \\ \sigma, \sigma \end{matrix} \right\}$$

$$\sigma, \sigma \quad (\sigma, \sigma) \quad \sigma, \sigma \quad \sigma, \sigma$$

و

$$(\sigma, \sigma, \sigma) \quad (\sigma, \sigma, \sigma, \sigma, \sigma, \sigma, \sigma) \quad \sigma = \sigma$$

و...

$$\sigma, \sigma = (\sigma, \sigma, \sigma) \quad (\sigma, \sigma, \sigma, \sigma - \sigma, \sigma) \quad \sigma$$

$$(\sigma, \sigma, \sigma) \quad \sigma > \sigma$$

$$(\sigma, \sigma, \sigma, \sigma) = \sigma$$

$$2 = 0$$

$$6 - = (2, 70, 2, 20) \emptyset = (, 0 + 2, 20, 2, 20) \emptyset = + \emptyset$$

$$8 - = (1, 70, 2, 20) \emptyset = (, 0 - 2, 20, 2, 20) \emptyset = \emptyset$$

$$\emptyset > - \emptyset$$

$$(1, 70, 2, 20) = \text{ص } 22 \therefore$$

$$(\text{ص } 22) \emptyset > (\text{ص } 22) \emptyset$$

$$\text{نقطة الأساس الجديدة} = (1, 70, 2, 20) = \text{ص } 22 = \text{س } 3 \therefore$$

٧ - حدد اتجاه نموذجي جديد

$$\left\{ \begin{array}{c} \text{صفر} \\ , 0 - \end{array} \right\} = \left\{ \begin{array}{c} 2, 20 \\ 2, 20 \end{array} \right\} - \left\{ \begin{array}{c} 2, 20 \\ 1, 70 \end{array} \right\} = \text{ص } 22 - \text{س } 3 = \text{ث } *$$

وطول الخطوة الأمثل للمرحلة  $\lambda^*$  من  $\emptyset$  (س  $+$  ث  $*$   $\lambda^*$ )

$$(2, 20) \cdot 0 - 2(\lambda, 0 - 1, 70) \cdot 3 + 2(2, 20) \cdot 4 = 2, 20 \times 8 - (\lambda, 0 - 1, 70) \cdot 12$$

$$\text{صفر} = \frac{\emptyset \sigma_1}{\lambda^* \sigma_1} \therefore \text{ص } 22 - = \lambda^* \text{ ص } 22$$

$$\text{ص } 22 = \text{س } 3 + \lambda^* \text{ ث } *$$

$$\left\{ \begin{array}{c} 2, 20 \\ 1, 870 \end{array} \right\} = \left\{ \begin{array}{c} \text{صفر} \\ , 20 - \end{array} \right\} + 22 - \left\{ \begin{array}{c} 2, 20 \\ 1, 70 \end{array} \right\} = \text{ص } 22$$

$$\left\{ \begin{array}{c} 2, 087 \\ 1, 739 \end{array} \right\}$$

ويستمر الحل من نحصل على  $\text{س } 3 =$

( ٨ - ٣ - ٢ ) برامج الحاسب الآلي لطرق البحث المستمر لتدنية الدالة  
 عديدة المتغيرات وغير المقيدة\*\*

( ٨ - ٣ - ٢ - ١ ) طريقة روزنبروك Rosen Brock ( طريقة المحاور  
 الدوارة )

١ - يتم تحديد نقطة بداية وخطوة ابتدائية  $t_0$  ، و  $\epsilon = 0.001$  .. ن ويتم  
 حساب دالة الهدف عند نقطة البداية .

٢ - يتم زيادة المتغير الأول  $s_1$  بالخطوة  $t_1$  باتجاه المحور - إذا قلت  $\emptyset$  فإن  
 المحاولة تكون ناجحة ويتم زيادة  $t_1$  بمعامل  $L$  حيث  $L \leq 1$  - إذا زادت  $\emptyset$   
 تكون المحاولة فاشلة لذلك يعكس الاتجاه وتقل  $t_1$  بمعامل  $M$  ،  $M \leq 1$

٣ - المتغير التالي  $s_2$  يتم زيادته بالخطوة  $t_2$  و مواز للمحور و - ويتم نفس  
 الاجراء السابق حسب نقص أو زيادة  $\emptyset$  لجميع المتغيرات - بحيث يتوفر لدينا  
 لكل القيم و  $1, \dots, n$  محاولة ناجحة (نقص قيمة  $\emptyset$ ) ومحاولة فاشلة (زيادة  
 $\emptyset$ ) لكل الاتجاهات .

٤ - يتم دوران المحاور بالمعادلة التالية وفي كل مرة يتم فيها دوران المحاور تعتبر  
 مرحلة جديدة

$$\frac{1}{z} = \frac{1+k}{z}$$

$$\left[ \frac{1}{z} \left( \frac{k}{z} \right) - \frac{1}{z} \right] = 1$$

(\*\*) اختارنا طريقتين لم يسبق ذكرهم في سد ( ٨ - ٣ - ١ ) أثبتت الخبرة الحاسوبية فاعليتهم  
 راجع أيضا : -

$$\begin{array}{r} \text{ح، و، ز} = 1, \text{ ا، ب، ج، د، هـ، ز} \\ \text{ك} \\ \text{ر} \\ \text{ح، و، ز} = \end{array} \left[ \begin{array}{ccc} 1 - \text{ز} & \text{ك} & \text{ك} \\ \text{مح} & \text{مح} & \text{ك} \\ \text{ر} & \text{ر} & \text{ر} \end{array} \right] \begin{array}{l} \text{ك} \\ \text{ك} \\ \text{ك} \end{array}$$

( ٥٢ )

$$\begin{array}{r} \text{ن} \\ \text{ك} \\ \text{ك} \\ \text{و، ز} = \text{مح} - \text{فر} \text{ ح، و، ز} \end{array}$$

و = مدلول المتغيرات

ز = مدلول الاتجاهات

ك = مدلول المرحلة

ف = مجموع المسافات في اتجاه و عند آخر دوران للمحور

ح، و، ز = قيمة الاتجاهات المعدلة

٥ - يتم البحث في اتجاهات س باستخدام العلاقة

$$س_و^ك ( \text{الحالية} ) = س_و^ك ( \text{السابقة} ) + ت_ز^ك ح_و^ك \dots \dots \dots ( ٥٣ )$$

٦ - ويتوقف البحث بأحد اختبارات التقارب - ويوضح ذلك خريطة

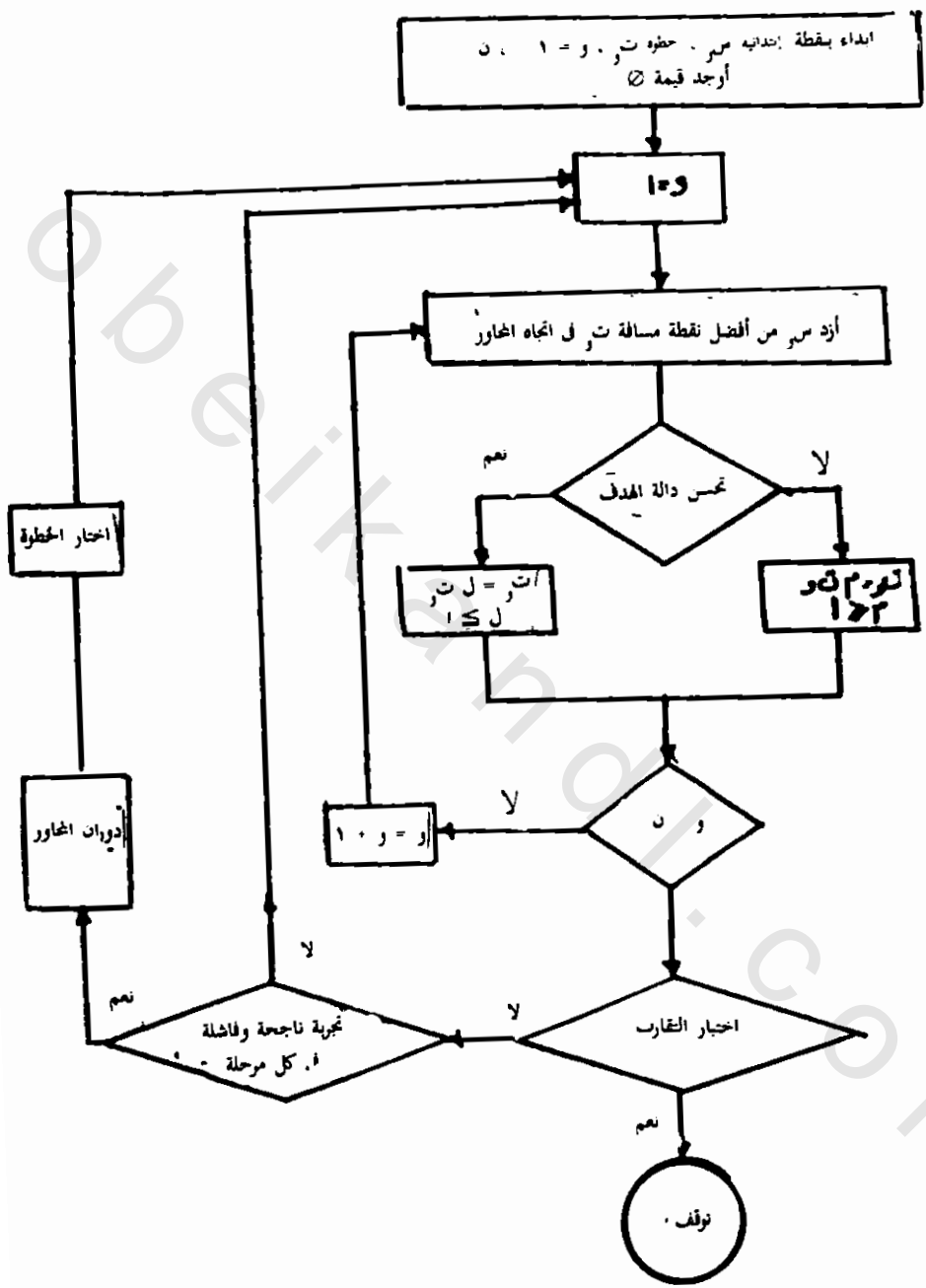
التدفق في شكل ( ٣ )

( ٨ - ٣ - ٢ - ٢ ) برنامج باول

١ - يتم اختيار نقطة س<sub>١</sub> ويتم البحث في الاتجاهات ت<sub>١</sub> ، ز = ١ ، ٢ ، ... ، ن وهي موازية للمحاور .

٢ - يتم البحث في اتجاه كل محور على حدة لكل متغير س<sub>١</sub> وذلك باستخدام التقريب التريبيعي\*

\* راجع التقسيم التريبيعي بند ( ٧ - ٢ - ٢ ) ١٠



شكل ( ٣ ) خريطة التدفق لطريقة روزن



٣ - يتم تحديد النقط التالية : -

$s_n^k =$  آخر نقطة من البحث لمتغير واحد

$s_n^k =$  النقطة التي احدثت اكبر تحسين بين بحثين متتاليين لمتغير واحد

$s_m^k = 2 s_n^k - s_1^k =$  النقطة المعدلة ..... ( ٥٤ )

$s_1^k =$  نقطة البداية للمرحلة ك - ك دليل المراحل الذى تتم زيادته لكل

مجموعة جديدة من اتجاهات البحث { ت } .

٤ - يتم اختبار دالة الهدف عند النقطة المعدله  $s_m^k$  - لمعرفة ما إذا كانت

افضل من  $s_1^k$  - إذا لم يحدث تحسين فإن آخر نقطة  $s_n^k$  تكون هي النقطة

الجديدة للبداية - ثم نبدأ عملية بحث لمتغير واحد في كل مرة لكل الاتجاهات كما

تم سابقا

$s_1^k = 1 + s_n^k$  ،  $t_z^{k+1} = t_z^k$  ..... ( ٥٥ )

اما إذا كانت  $\emptyset_1^k > \emptyset_2^k$  يتم اجراء الاختبار التالى

$(\emptyset_1^k - 2\emptyset_n^k + \emptyset_m^k) (\emptyset_1^k - \emptyset_n^k - \Delta)$

$\leq \frac{(\emptyset_1^k - \emptyset_n^k)^2}{2}$  ( ٥٦ )

حيث  $\Delta = \emptyset_1^k - \emptyset_n^k$  .

ويؤدى التعبير ( ٥٦ ) الى التأكد ما إذا كانت النهاية الصغرى محلية أم لا -

فإذا استوفيت المتباينة ( ٥٦ ) يتم البقاء على الاتجاها السابقة ثم البحث لتتابع

لمتغير واحد إما إذا لم تستوفى المتباينة فى ( ٥٦ ) يتم البحث فى الاتجاه

$t_k = s_n^k - s_1^k$  ..... ( ٥٧ )

حتى الحصول على أفضل  $s_1^{k+1}$  - ويتم تعديل الاتجاهات كالآتي

$$(58) \quad \left\{ \begin{array}{l} z = 1, \dots, l-1 \\ z = l, \dots, n-1 \end{array} \right. \quad \begin{array}{l} t_n^{k+1} = t_n^k \\ t_r^{k+1} = t_r^k + 1 \\ t_n^{k+1} = t_n^k + 1 \end{array}$$

ثم يتم اجراء تتابع من البحث لمتغير واحد في كل مرة

٥ - يتم اختبار التقارب من العلاقة

$$(59) \quad |s_n^k - s_n^{k-1}| > \epsilon \dots \dots \dots$$

حيث  $\epsilon$  عدد صغير يتم تحديده لدرجة الدقة المطلوبة

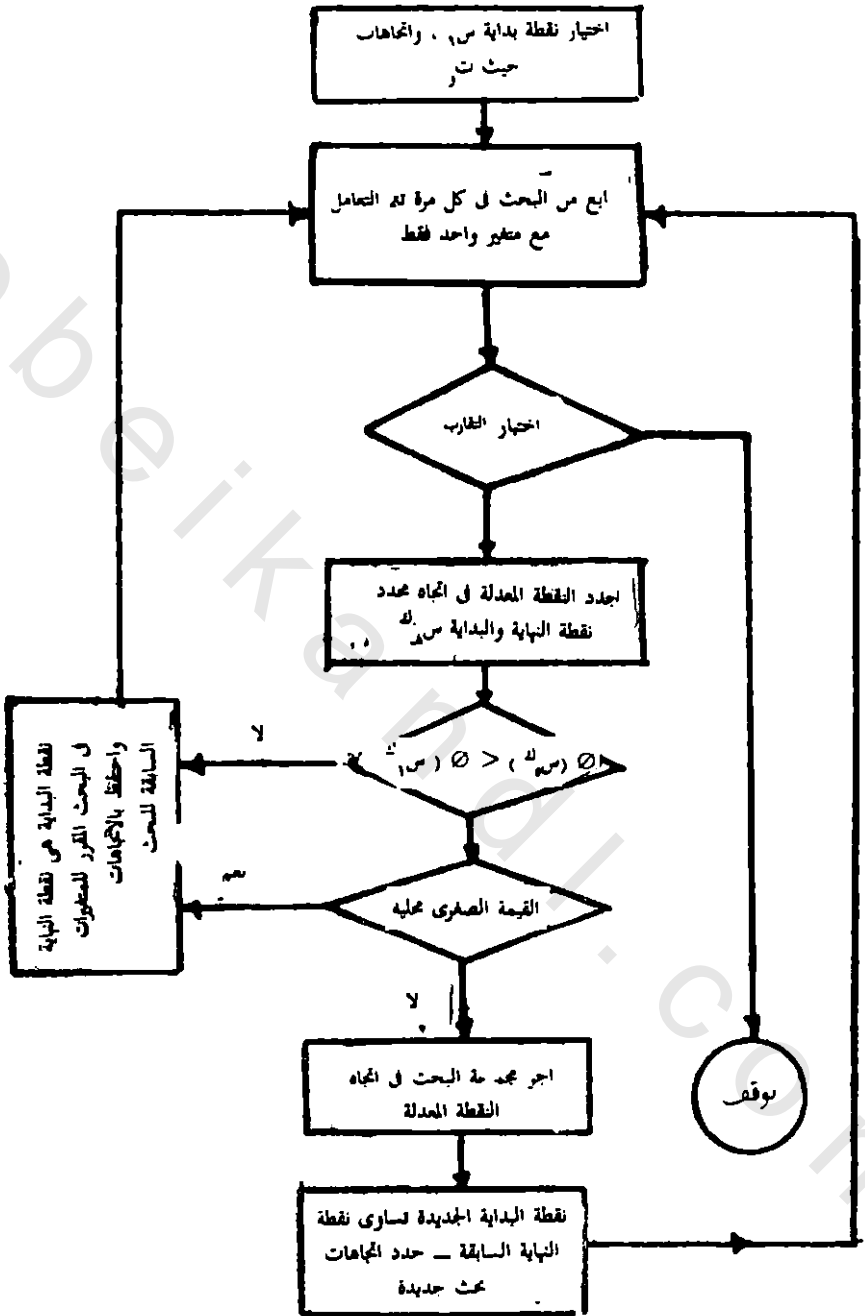
وبوضح البرنامج بخريطة التدفق في شكل ( ٤ )

( ٨ - ٣ - ٣ ) طرق الانحدار

( ٨ - ٣ - ٣ - ١ ) الطريقة المباشرة

تعتمد طرق الانحدار على اننا إذا تحركنا في اتجاه منحدر الدالة  $\emptyset$

$$(60) \quad \dots \dots \dots \left[ \begin{array}{c} \frac{\emptyset \sigma}{s_1 \sigma} \\ \frac{\emptyset \sigma}{s_2 \sigma} \\ \frac{\emptyset \sigma}{s_r \sigma} \\ \frac{\emptyset \sigma}{s_n \sigma} \end{array} \right] = \emptyset \Delta$$



شكل ( ٤ ) خريطة التدفق لبرنامج الحاسب الآلى لطريقة باول

من أى نقطة في الفراغ بالابعاد  $n$  — تزداد قيمة الدالة بأسرع ما يمكن — أى  
 هى اتجاه أكبر صعود .

وبالتالى إذا تحركنا في اتجاه  $\Delta$  تقل الدالة بأسرع ما يمكن/أى اتجاه أكبر  
 هبوط .

ومن متطلبات طرق الانحدار أن تكون الدالة  $\emptyset$  تفاضلية وأن تكون المشتقات

$$\frac{\partial \sigma}{\partial s_r}, r = 1, \dots, n \text{ عملية في حساباتها .}$$

يمكن تلخيص طرق الانحدار العددية كما يلي : —

١ — إبدأ بقيمة ابتدائية  $s_1$  ، و  $1 =$

٢ — اوجد الاتجاه  $T_1 = -\Delta \emptyset$  و ..... ( ٦١ )

٣ — اوجد قيمة الخطوة المثلى  $\Delta_1^*$  بتدنية الدالة

( ٦٢ ) .....  $\emptyset (s_1 + \Delta_1^* T_1)$

٤ — اختبر التقارب بأحد الطرق التالية

$$1 - \frac{\emptyset (s_1 + \Delta_1^* T_1) - \emptyset (s_1)}{\emptyset (s_1)} \geq \epsilon_1$$

$\epsilon_1 =$  عدد صغير معلوم

$$2 - \epsilon_2 \geq \left| \frac{\partial \sigma}{\partial s_r} \right|$$

$\epsilon_2 =$  عدد صغير معلوم

(٦٣)

$$3 - \epsilon_3 \geq s_1 - s_2 - s_3$$

$\epsilon_3 =$  عدد صغير معلوم

٥ - إذا استوفى شرط التقارب توقف - أما إذا لم يستوفى ضع  $w = 1$  وابدأ من الخطوة ( ٢ - )

مثال : - تدنية الدالة  $\emptyset = (s_1, s_2)$   $\emptyset = s_1^2 + s_2^2 - 3s_1 + 4s_2$

٥  $s_1$  -  $s_2$  باستخدام طريقة الانحدار

الحل : -

١ - نختار النقطة الابتدائية  $s^{(1)}$   $= \begin{Bmatrix} s_1 \\ s_2 \end{Bmatrix} = \begin{Bmatrix} 1 \\ 1 \end{Bmatrix}$  و  $w = 1$

٢ -  $\Delta_1 \emptyset = \begin{Bmatrix} \frac{\partial \emptyset}{\partial s_1} \\ \frac{\partial \emptyset}{\partial s_2} \end{Bmatrix} = \begin{Bmatrix} 2s_1 - 3 \\ 2s_2 + 4 \end{Bmatrix} = \begin{Bmatrix} 2 \times 1 - 3 \\ 2 \times 1 + 4 \end{Bmatrix} = \begin{Bmatrix} -1 \\ 6 \end{Bmatrix}$

$\begin{Bmatrix} 0 \\ 0 \end{Bmatrix} =$

$\begin{Bmatrix} 0 \\ 1 \end{Bmatrix} = \Delta_1 \emptyset =$  ت

٣ - إيجاد  $\lambda^*$

$\lambda^* \emptyset = (s_1, t_1) \emptyset$

$= s_1^2 + s_2^2 - 3s_1 + 4s_2 = (\lambda + 1)^2 + (\lambda + 1)^2 - 3(\lambda + 1) + 4(\lambda + 1)$

$= (\lambda + 1)^2 + (\lambda + 1)^2 - 3(\lambda + 1) + 4(\lambda + 1)$

$$6 - \lambda \quad 26 - 2\lambda \quad 128 =$$

$$\frac{\lambda \sigma}{\omega \sigma} = \text{صفر} \therefore \lambda 206 \therefore 26 \lambda \cong * \lambda \cong 1.$$

$$\begin{Bmatrix} 1, 5 \\ , 9 \end{Bmatrix} = \begin{Bmatrix} ( \cdot 1 ) 0 + 1 \\ ( \cdot 1 ) 1 - 2 \end{Bmatrix} = {}_1 \lambda * \text{ت} + {}_1 \text{س} = {}_2 \text{س}$$

٤ - اختبار التقارب بالعلاقة

$$| {}_1 \text{س} + {}_2 \text{س} - {}_1 \text{س} | \cong \text{هـ} \text{س} , \text{هـ} \text{س} = \text{و}$$

$$\text{في حالتنا} \quad {}_1 \text{س} + {}_2 \text{س} - {}_1 \text{س} < \text{هـ} \text{س}$$

$$, 9 = {}_2 \text{س} , 1, 5 = {}_1 \text{س} , \begin{Bmatrix} 8 - {}_2 \text{س} 5 - {}_1 \text{س} 8 \\ {}_1 \text{س} 5 - {}_2 \text{س} 6 \end{Bmatrix} = {}_2 \Delta - 5$$

$$\begin{Bmatrix} , 5 \\ 2, 1 \end{Bmatrix} = {}_2 \Delta - = \text{ت} \text{س} , \begin{Bmatrix} , 5 \\ 2, 1 - \end{Bmatrix} = {}_2 \Delta \therefore$$

وهكذا يستمر العمل حتى تحصل على

$$\begin{Bmatrix} 2, 087 \\ 1, 739 \end{Bmatrix} = * \text{س}$$

(٨-٣-٣-٢) طريقة الانحدار المرافق

يمكن تحسين عملية التقارب لطريقة الانحدار بتطويرها إلى انحدار مرافق ويمكن تبيان ذلك إذا اعتبرنا  $\emptyset$  دالة تربيعية

$$\text{أى ع} = \emptyset (س) = \frac{1}{٢} س٢ + س + ح$$

$$\Delta \emptyset_{١+و} = \Delta_{١+و} س = س١ + ب \dots \dots \dots (٦٢)$$

$$\text{ولكن } س١ + س٢ = س١ + س٢ + \dots + س٢ + س١ + \dots + س٢ + س١ \dots \dots \dots (٦٣)$$

$$س١ + س٢ + \dots + س٢ + س١ = \frac{و}{ز} س١ + س٢$$

$$\therefore \Delta \emptyset_{١+و} = ١ + [ س١ + س٢ + \frac{و}{ز} س١ ] + س٢$$

$$\Delta \emptyset_{١+و} = \Delta \emptyset_{١+و} + \frac{و}{ز} س١ + س٢ \dots \dots \dots (٦٤)$$

ويضرب طرفي المعادلة (٦٤) في  $ت$  فإن

$$ت \Delta \emptyset_{١+و} = (ت \Delta \emptyset_{١+و}) + [ \frac{و}{ز} س١ + س٢ ] ت$$

(٦٥)

والمقدر في القوس ( ) يساوى الصفر إذا كانت  $ل$  مثل

$$\text{ولكى يتحقق الشرط أن } ت \Delta \emptyset_{١+و} = \text{صفر}$$

فإن المقدر في القوس [ ] يجب أن يعدم ويتحقق ذلك إذا كانت

$$ت \Delta \emptyset_{١+و} = \text{صفر}$$

أى المتجهات مترافقة بالنسبة لمستقيمة [ ١ ]

ويمكن اثبات ان الشرط السابق يتحقق إذا كانت

$$(66) \dots\dots\dots \text{ت} = \Delta \cdot \left( \frac{\Delta \cdot \text{ت}}{\Delta \cdot \text{ت}} \right) + \dots\dots\dots$$

$$(67) \dots\dots\dots \Delta \cdot \text{ت} = \frac{\Delta \cdot \text{ت}}{\Delta \cdot \text{ت}} \dots\dots\dots$$

مثال : - سوف نستخدم طريقة الإنحدار المرافق لحل المثال التالى : -

$$\text{ع} = \Delta \cdot ( \text{س}_1, \text{س}_2 ) = \text{س}_1 \cdot 4 + \text{س}_2 \cdot 3 - \text{س}_1 \cdot 5 - \text{س}_2 \cdot 8 = 1$$

$$\text{الحل : - } \text{س}_1 = 1, \begin{Bmatrix} 1 \\ 1 \end{Bmatrix} = \begin{Bmatrix} \text{س}_1 \\ \text{س}_2 \end{Bmatrix} = \dots\dots\dots$$

$$\begin{Bmatrix} 0 \\ 1 \end{Bmatrix} = \begin{Bmatrix} 4 - 5 \text{س}_1 - 3 \text{س}_2 \\ 3 - 8 \text{س}_1 - 5 \text{س}_2 \end{Bmatrix} = \begin{Bmatrix} \frac{\Delta \cdot \text{ت}}{\Delta \cdot \text{ت}} \\ \frac{\Delta \cdot \text{ت}}{\Delta \cdot \text{ت}} \end{Bmatrix} = \dots\dots\dots$$

$$\begin{Bmatrix} 0 \\ 1 \end{Bmatrix} = \Delta \cdot \text{ت} = \dots\dots\dots$$

$$\begin{Bmatrix} 0 \\ 2, 1 \end{Bmatrix} = \Delta \cdot \begin{Bmatrix} 1, 0 \\ 0, 1 \end{Bmatrix} = \dots\dots\dots$$



$${}^1_t - {}^2_t = \frac{|{}^1_t \Delta|}{|{}^1_t \Delta|} + {}^2_t \Delta - = {}^2_t - {}^2_t$$

$$, 26 = {}^1(1) + {}^2(0-) = |{}^1_t \Delta|$$

$$, 4,69 = {}^2(2,1) + {}^2(0,0) = |{}^2_t \Delta|$$

$$\begin{Bmatrix} 0 \\ 1- \end{Bmatrix} + \begin{Bmatrix} 4,69 \\ 26 \end{Bmatrix} + \begin{Bmatrix} 0,0- \\ 2,1 \end{Bmatrix} = {}^2_t \dots$$

$$\begin{Bmatrix} ,9 \\ 1,92 \end{Bmatrix} = {}^2_t$$

وهكذا

( ٨ - ٣ - ٤ ) طرق الحاسب الآلي لطرق الانحدار لدالة غير مقيدة  
عديدة المتغيرات

توجد طرق عديدة سوف نختار منها طريقة فلتشر و ريفنز\*

خطوات برنامج فلتشر و ريفنز

١ - يتم إختيار نقطة بداية س(٢)

٢ - يتم إختيار اتجاه أكبر هبوط ( -  $\Delta$  ) بعد تعديله ليكون اول اتجاه

(\*) راجع

Fletcher and Reeves « Function Minimization by Conjugate Gradient » Computer Journal  
Vol 7 No 2 1964

$$(68) \dots \left\{ \begin{array}{c} \frac{1}{2} | \Delta | \frac{\sigma}{s} \\ \vdots \\ \frac{1}{2} | \Delta | \frac{\sigma}{s} \end{array} \right\} = 1$$

$$(69) \sqrt{\frac{1}{2} \left( \frac{\sigma}{s} \right) + \dots + \frac{1}{2} \left( \frac{\sigma}{s} \right)} = \frac{1}{2} | \Delta |$$

$$1 = 0$$

$$3 - s + s^* \lambda = 1 + s - 2$$

حدد  $\lambda^*$  ( بأحد طرق إيجاد القيمة الصغرى لدالة غير مقيدة في متغير

واحد ) - برنامج فرعى

$$4 - \text{ لكل قيم } 2 \leq t = (s) \text{ ت } (s) \text{ ز } (z)$$

$$= z$$

$$\frac{1}{2} \left[ \frac{1}{z} + \frac{1}{z} + \dots + \frac{1}{z} + \left( \frac{\sigma}{s} \right) \right] = \frac{1}{2} \left[ \frac{1}{z} + \frac{1}{z} + \dots + \frac{1}{z} + \left( \frac{\sigma}{s} \right) \right]$$

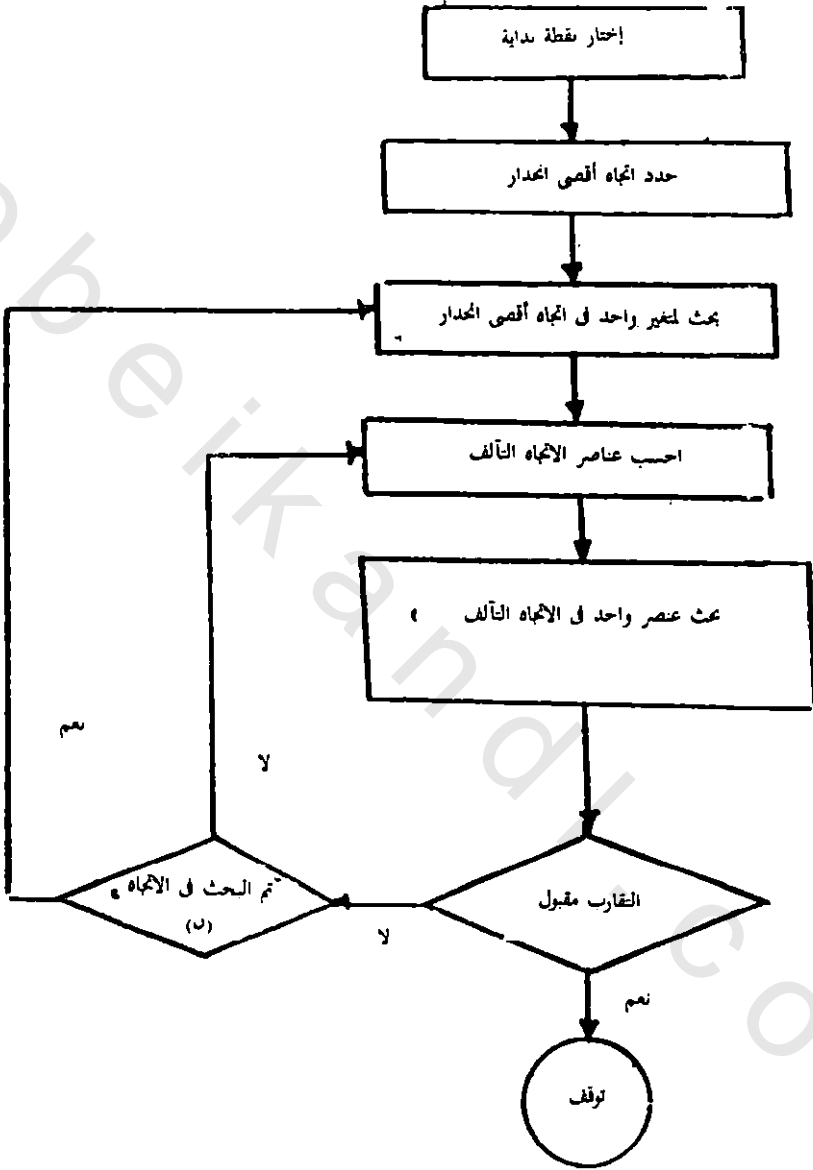
$$\frac{1}{2} \left\{ \frac{1}{z} + \frac{1}{z} + \dots + \frac{1}{z} + \left( \frac{\sigma}{s} \right) \right\}$$

$$\frac{1}{2} \left( \frac{\sigma}{s} \right) = \frac{1}{z}$$

$$\frac{1}{2} \left( \frac{\sigma}{s} \right) = \frac{1}{z}$$

5 - اختر التقارب من  $| \Delta | \geq 0$

ونبين ذلك في خريطة التدفق شكل (5)



شكل ( ٥ ) خريطة التدفق لبرنامج فالتشر وريفز

( ٨ - ٤ ) ثالثا : حل مسألة البرمجة الغير خطية المقيدة بالطرق العددية

مسألة البرمجة الغير خطية المقيدة على الصورة : —

$$\text{تدنية ع} = \emptyset = (س) \emptyset = (س_١, س_٢, \dots, س_٣)$$

$$\text{مستوفيا ق} (س) \geq \text{صفر}$$

$$و = ١, ٢, \dots, م$$

والطرق العددية لحل مسألة البرمجة اللاخطية متعددة وأهم هذه الطرق التي تتميز بقدرتها على الحل هي التي سوف نناقشها وهي : —

١ — طريقة المسطحات القاطعة

٢ — طريقة الاتجاهات العملية

٣ — طريقة دوال الجزاء

( ٨ - ٤ - ١ ) طريقة المسطحات القاطعة (\*) ( كيلي )

في هذه الطريقة يتم تحويل القيود الغير خطية الى خطية باستخدام مفكوك تايلور وبالتالي يتم تكوين غلاف محدب من المسطحات يحل محل المنطقة المحدبه للقيود ويقع خارجها .

فإذا كانت دالة الهدف خطية فإن مسألة البرمجة الخطية يتم حلها بطريقة السمبلكس — فإذا كان الحل الناشئ مرضيا انتهى الحل — أما إذا كان غير مرضيا يتم تكوين مسألة برمجة خطية جديدة حول نقطة الحل الجديد وحلها بطريقة السمبلكس — وهكذا .

ومن المهم أن نلاحظ أنه في حالة عدم وجود دالة خطية للهدف فإنه يمكن

راجع

Kelly « The Cutting Plane Method for sloving Convex Programming » S.I.A.M Vol 8 No.4  
1960

أيضا حل المسألة باجراء تعديل طفيف كالتالى : —

المطلوب تدنية  $\emptyset = (س_١ ، س_٢ ، ، ، ، ، س_٧)$

مستوفيا  $ق_٧ (س_١ ، ، ، ، ، س_٧) \geq$  صفر  
و  $١ = م$

استحدث متغيرا جديدا  $س_{١+}$  وحل المسألة

تدنية  $س_{١+}$

مستوفيا

اق  $ق_٧ (س_١ ، س_٢ ، ، ، ، ، س_٧) \geq$  صفر و  $١ = م$

(٢)

ق  $١+ (س_١ ، س_٢ ، ، ، ، ، س_٧) \emptyset = (س_١ ، س_٢ ، ، ، ، ، س_٧) \geq$  صفر

ويمكن تحديد خطوات الحل كالتالى : —

١ — إبدأ بحل ابتدائى  $س_{(١)}$  ضع  $ك = ١$  ،  $ك =$  رقم التعديل

$س_{(١)}$  ليس من الضرورى أن تكون عملية

٢ — أوجد الدالة الخطية التقريبية للقيود عند النقطة  $س_{(ك)}$  باستخدام تقريب

مفكوك تايلور

$ق_٧ (س) = ق_٧ (س_١) + \Delta ق_٧ (س - س_١) \dots (٧٣)$

و  $١ = م ، ٢ ، ، ، ، م$

٣ — كون مسألة البرمجة الخطية المقربة

تدنية  $س$   $ح$   $س$  مستوفيا

$ق_٧ (س) = ق_٧ (س_١) + \Delta ق_٧ (س - س_١) \dots (٧٤)$

و  $١ = م ، ، ، ، م$

٤ — حل مسألة البرمجة الخطية

للحصول على الحل الأمثل وهو النقطة الجديدة  $s_{1+}$

٥ — أحسب قيمة  $q_j$  (  $s_{1+}$  ) للقيود الأصلية و  $q_j = 1, \dots, m$   
إذا كانت  $q_j \geq h$

$h =$  عدد صغير معطى لدقة الحل

$\therefore s_{1+} = s^*$  = الحل الأمثل

٦ — إما إذا كانت  $q_j < h$  لبعض القيود

أوجد القيد الذى يحقق

$q_j = (s_{1+}) =$  اكبر [  $q_j$  (  $k + 1$  ) ] ..... ( ٧٥ )

والعلاقة ( ٧٥ ) تدل على إختيارنا اكثر القيود إنتهاكاً — يتم الحصول على  
تقريب خطى لهذا القيد (  $e$  ) عند النقطة الحالية (  $k + 1$  ) من العلاقة

$q_j (s) = q_j (s_{1+}) + \Delta q_j (s_{1+}) [ s - s_{1+} ] \geq h$   
صفر وإضافة القيد  $q_j$  ليكون القيد  $m + 1$  لمسألة البرمجة الخطية السابقة

٧ — ضع  $k = k + 1, m = m + 1$  وابدأ من الخطوة ( ٤ )

( ٨ — ٤ — ٢ ) طريقة الاتجاهات العملية

الفكرة الرئيسية هى توليد تتابع من قيم  $s_k$  : —

بحيث ان  $s_{1+} = s_k + \lambda t_k$

وفى المرحلة (  $k + 1$  ) يتم اختيار (  $\lambda$  ) بحيث تكون [  $s_{1+}$  ] داخل  
منطقة الامكانيات وفى نفس الوقت يكون اختيار الاتجاه  $t_k$  لتحقيق تحسين فى  
دالة الهدف دون انتهاك للقيود يقال أن الاتجاهات  $t_k$  عملى إذا توفر الشرط  
الآتى : —

$$\frac{\sigma}{\lambda \sigma} \text{ ق, } (س ك + \lambda ت) \geq \text{ صفر} \dots\dots\dots (٧٦)$$

ويقال أن الإتجاهات  $\lambda$  إتجاه عملي مقبول (يحقق تحسين في  $\emptyset$ ) إذا توفر

الشرط (٧٧) التالي فضلا من توفر الشرط (٧٦) السابق : —

$$\frac{\sigma}{\lambda \sigma} \emptyset [س ك + \lambda ت] \geq \text{ صفر} \dots\dots\dots (٧٧)$$

في هذه الحالة يكون الإتجاهات لا ينتهك القيود  $ق_1, \dots, ق_m$  وفي نفس الوقت إذا تحركنا خطوة صغيرة  $\lambda < \text{ صفر}$  في اتجاه  $\lambda$  نضمن حدوث تحسين في  $\emptyset$  — وتتخذ الخطوات التالية لتحقيق الطريقة المشروحة سابقا .

١ — إبدأ بقيمة ابتدائية ممكنة  $س_{(١)}$  (تحقق جميع القيود) وحدد قيم  $ه_1, \dots, ه_m$  المحددة للدقة في إختبارات التقارب .

احسب  $\emptyset (س_{(١)})$  ،  $ق_1$  و  $(س_{(١)})$  ، و  $١ = \dots, م$

٢ — إذا تحققت أن  $ق_1 (س)$   $>$  صفر لجمع قيم  $١ = \dots, م$  يكون الإتجاه

ت  $= - \Delta \emptyset (س ك)$  ..... (٧٨)

مع تعديل المتجه في المعادلة (٧٨) بأحد الطرق المشروحة سابقا [ راجع المعادلات ٦٨ ، ٦٩ ] ثم إنتقل للخطوة (٥)

(ب) إذا كان أحد القيود (على الأقل) من  $ق_1$  و  $(س ك)$  = صفر

أى قيد عامل — انتقل للخطوة (٣)

٣ — احسب اتجاه ممكن ومقبول (يحدث تحسين أى نقصان في  $\emptyset$ ) وذلك

بحل مسألة البرمجة الخطية التالية : —

تدنية - ء مستوفيا

$$\begin{aligned} \text{ت}^1 \text{ك} \text{ق}_r (س ك) + \text{ح}_r \text{ء} &\geq \text{صفر}، و = 1، \dots، ل \\ \text{ت}^1 \Delta \emptyset + \text{ء} &\geq \text{صفر} \\ 1 &\leq \text{ت}_r \leq 1، ز = 1، \dots، ن \end{aligned}$$

( ٧٨ )

حيث ل = عدد القيود العاملة ( التي تحقق ق<sub>r</sub> = صفر )

ويمكن باستمرار اختيار ح<sub>r</sub> = 1 للسهولة

والمسألة المطروحة في ( ٧٨ ) هي بتفصيل اكبر ما يلي : -

تدنية - ء مستوفيا

$$\begin{aligned} \text{ت}^1_1 &= \frac{\sigma_1 \text{ق}_1}{\sigma_1 \text{س}_1} + \dots + \frac{\sigma_1 \text{ق}_1}{\sigma_2 \text{س}_2} + \frac{\sigma_1 \text{ق}_1}{\sigma_1 \text{س}_1} + \text{ح}_1 \text{ء} \geq \text{صفر} \\ \text{ت}^1_2 &= \frac{\sigma_2 \text{ق}_2}{\sigma_1 \text{س}_1} + \frac{\sigma_2 \text{ق}_2}{\sigma_2 \text{س}_2} + \dots + \frac{\sigma_2 \text{ق}_2}{\sigma_2 \text{س}_2} + \text{ح}_2 \text{ء} \geq \text{صفر} \\ \text{ت}^1_l &= \frac{\sigma_l \text{ق}_l}{\sigma_1 \text{س}_1} + \frac{\sigma_l \text{ق}_l}{\sigma_2 \text{س}_2} + \dots + \frac{\sigma_l \text{ق}_l}{\sigma_l \text{س}_l} + \text{ح}_l \text{ء} \geq \text{صفر} \end{aligned}$$

(٧٩)

$$\text{ت}^1_1 + \frac{\sigma_1 \emptyset}{\sigma_1 \text{س}_1} + \dots + \frac{\sigma_2 \emptyset}{\sigma_2 \text{س}_2} + \text{ت}^1_2 + \frac{\sigma_2 \emptyset}{\sigma_1 \text{س}_1} + \dots + \frac{\sigma_l \emptyset}{\sigma_l \text{س}_l} + \text{ت}^1_l \geq \text{صفر}$$

$$\text{ت}^1_{-1} - \text{صفر} \geq -1، \dots، ن$$

$$-1 - \text{ت}^1_r \geq \text{صفر}، ز = 1، \dots، ن$$

ل = القيود العاملة ( ق<sub>r</sub> → ل = صفر )

ت ز ، ز = 1 ، ... ، ن هي اتجاهات البحث

ت = [ ت<sub>1</sub> ، ... ، ت<sub>r</sub> ]



ويمكن إثبات أنه في حالة استيفاء شروط كوهين ضوكر الأمثل فإن  $\lambda^*$  (  $\lambda$  المثلى ) تكون مساوية للصفر

٤ - ١ - إذا كانت قيمة  $\lambda^*$  الناتجة عن حل مسألة البرمجة الخطية ( ٧٩ ) تحقق المتباينة .

$\lambda^* > \lambda_1$  ..... ( ٨٠ )

توقف واعتبر أن الحل الأمثل  $\lambda^*$  المرغوب هو  $\lambda$  ك

ب - إذا كانت  $\lambda^* < \lambda_1$  إنتقل للخطوة ( ٥ )

٥ - اوجد طول الخطوة الأمثل  $\lambda^*$  في اتجاه  $\lambda$  ك بأحد طرق التدنية لدالة

غير مقيدة في متغير واحد  $\lambda^* = ( \lambda_1 + \lambda_2 )$   $\lambda^* = \lambda_1$

٦ - احسب  $\lambda_1 = ( \lambda_1 + \lambda_2 )$  وبالتالي

احسب قيمة القيود  $\lambda_1$  (  $\lambda_1 + \lambda_2$  ) و  $\lambda_1 = 1, \dots, m$

إذا كانت  $\lambda_1 \geq \lambda_2$  - إنتقل للخطوة ( ٧ )

اما اذا كان أحد القيود (  $\lambda_1$  )  $\lambda_1 < \lambda_2$  أى أن قيمة الخطوة المثلى  $\lambda^*$  تؤدي

الى انتهاك أحد ( أو بعض القيود )

عرف  $\lambda_1^{(1)} = ( \lambda_1 + \lambda_2 ) > \lambda_2$  صفر

أى قيمة القيد المستوفى قبل تعديل المتغير  $\lambda_1$  إلى  $\lambda_1 + \lambda_2$  ،

$\lambda_1^{(2)} = ( \lambda_1 + \lambda_2 ) < \lambda_2$  صفر أى قيمة القيد المنتهك بعد تعديل  $\lambda_1$  ك

الى  $\lambda_1 + \lambda_2$  باستخدام  $\lambda^*$

ثم احسب قيمة  $\lambda^*$   $\lambda_1$  المعدلة التى لا تنتهك القيد (  $\lambda_1$  ) بإفتراض تقريب

خطى للعلاقة بين قيمة القيد  $\lambda_1$  وقيمة  $\lambda^*$  على الصورة : -

$$( ٨١ ) \dots\dots\dots ق_٢ (*\lambda) = ١ + \lambda_٢ * \lambda$$

وتؤدي العلاقة ( ٨١ ) إلى : —

$$( ٨٢ ) \dots\dots\dots ق_٢^{(١)} = *\lambda | \lambda_٢ \text{ صفر } ١$$

$$( ٨٣ ) \dots\dots\dots ق_٢^{(٢)} (*\lambda) = ١ + \lambda_٢ * \lambda$$

ومنها

$$\lambda_٢ = ( ق_٢^{(٢)} - ق_٢^{(١)} ) / *\lambda$$

ولكى يتحقق القيد  $ق_٢^{(٢)}$  فإن  $ق_٢^{(١)}$  = صفر لذلك فإن

$$\text{صفر} = ١ + \lambda_٢ * \lambda$$

$$( ٨٤ ) \dots\dots\dots [ \frac{ق_٢^{(١)}}{ق_٢^{(٢)} - ق_٢^{(١)}} ] *\lambda - = \frac{١}{\lambda_٢} - = *\lambda م$$

$$\lambda ك = *\lambda م \quad \text{— اذهب للخطوة ( ٦ )}$$

$$٧ \text{ — احسب قيمة } \emptyset_{١+ك} = \emptyset_{س+ك} ( ١ )$$

$$٨ \text{ — احسب قيمة}$$

$$\emptyset_{س+ك} > \frac{\emptyset_{س+ك} - \emptyset_{س+ك}}{\emptyset_{س+ك}}$$

$$( ٨٥ )$$

أو

$$\emptyset_{س+ك} - \emptyset_{س+ك} \geq \emptyset_{س+ك}$$

إذا تحققت ( ٨٥ ) توقف  $*\lambda م = س + ك + ١$

إذا لم تتحقق ( ٨٥ ) ضع  $ك = ك + ١$  وكرر العمل من الخطوة ( ٢ )

الطريقة المنصوصة في الخطوات السابقة مقترحة من زوتندايك\*

مثال : — تدنية ع =  $\emptyset = (s_1, s_2) = (s_1 - 1) + (s_2 - 5)$  مستوفيا

$$4 \geq s_1 + s_2 -$$

$$3 \geq s_1 + (s_2 - 2) -$$

باستخدام طريقة الاتجاهات العملية لزوتندايك

الحل : — تدنية  $\emptyset = (s_1 - 1) + (s_2 - 5)$  مستوفيا

$$q_1 = s_1 + s_2 - 4 \geq \text{صفر}$$

$$q_2 = s_1 + (s_2 - 2) - 3 \geq \text{صفر}$$

$$\begin{Bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{Bmatrix}$$

١ — إختيار نقطة البداية  $s^{(1)}$

$$16 = \emptyset$$

ق<sub>١</sub> > صفر، ق<sub>٢</sub> > صفر

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{صفر} \\ 8 \end{array} \right\} = \begin{Bmatrix} (s_1 - 1) + (s_2 - 5) \\ (s_1 - 1) + (s_2 - 5) \end{Bmatrix} = \begin{Bmatrix} \emptyset \ \sigma \\ s_1 \ \sigma \\ \emptyset \ \sigma \\ s_2 \ \sigma \end{Bmatrix} = \begin{array}{l} - \\ - \\ - \\ - \end{array} = \begin{array}{l} 1 \\ 2 \\ 1 \\ 2 \end{array}$$

(\*) راجع

\*  $\gamma$  یں  $\gamma_*$  کی طرف حرکت کرے گا اور  $\gamma_*$  تک پہنچے گا۔

$$Q^1 = -1 + 0 - 1 > 0 \text{ ہے}$$

$$Q^1 = -1 - 0 - 3 = -4 \text{ ہے}$$

$$\therefore \gamma^{(1)} = \begin{Bmatrix} 0 \\ 1 \end{Bmatrix}$$

$$\frac{\partial Q}{\partial \gamma} = 0 \quad \gamma_* = 3$$

$$Q^1 = Q(\gamma^{(1)}) = 0 + (1 + \gamma - 0)_1 - \gamma_1 - \gamma_2 + 2_1$$

$$1 - \gamma^{(1)} + \gamma^{(1)} + \gamma = \begin{Bmatrix} 1 + \gamma \\ 1 + \gamma \end{Bmatrix}$$

$$\therefore \gamma^1 = \begin{Bmatrix} 1 \\ 1 \end{Bmatrix}$$

$$\frac{\sqrt{3L}}{1} \begin{Bmatrix} \gamma \\ \gamma \end{Bmatrix} = \frac{\gamma}{1} \begin{Bmatrix} \gamma \\ \gamma \end{Bmatrix} \begin{Bmatrix} 1 \\ 1 \end{Bmatrix}$$

وہی ہے

$$\left[ \frac{C_2^{(1)}}{C_2^{(1)} - C_1^{(1)}} \right] \lambda = \lambda^*$$

$$C_2^{(1)} = 3 - C_1^{(1)} \quad 1 + C_1^{(1)}$$

$$\lambda^* = \frac{3 - C_1^{(1)}}{C_1^{(1)} + 1} \quad 3 - C_1^{(1)}$$

$$\begin{Bmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \end{Bmatrix} \begin{Bmatrix} 1 + \text{صفر} \\ 1 \\ 3 \end{Bmatrix}$$

$$س_1 - س_2 + \lambda^* ت_1 - س_3$$

$$C_1 - 1 + 1 - 4 > \text{صفر}$$

$$C_2 - 1 + 1 - 3 > \text{صفر}$$

$$4 - C_2 \text{ صفر أي } C_2 = 4$$

كون مسألة البرمجة الخطية

$$ت_1 \frac{\sigma C_1}{س_1} + ت_2 \frac{\sigma C_2}{س_2} + ح_1 \frac{\sigma C_3}{س_3} = 1$$

$$ت_1 \frac{\sigma}{س_1} + ت_2 \frac{\sigma}{س_2} = 1 \quad 1 \geq 0$$

$$ت_1 = 1 - \frac{\sigma}{س_2}$$

$$ت_2 = 1 - \frac{\sigma}{س_1}$$

$$1 - ت_1 = \frac{\sigma}{س_2}$$

$$1 - ت_2 = \frac{\sigma}{س_1}$$

$$2 = \frac{\sigma_1 \text{ ق}}{\sigma_1 \text{ س}} = 2 - (\sigma_1 - 1) = 2 - \sigma_1$$

$$1 = \frac{\sigma_2 \text{ ق}}{\sigma_2 \text{ س}}$$

$$\text{صفر} = \frac{\sigma_1 \text{ ق}}{\sigma_1 \text{ س}} = 1 - (\sigma_1 - 1) = 1 - \sigma_1$$

$$2 - = \frac{\sigma_2 \text{ ق}}{\sigma_2 \text{ س}} = 2 - (\sigma_2 - 1) = 2 - \sigma_2$$

أى أن مسألة البرمجة الخطية هي :

تدنيه - د مستوفيا

$$2 \text{ ت}_1 + \text{ت}_2 + \text{د} \geq \text{صفر}$$

$$\text{صفر} \geq \text{ت}_1 + \text{د}$$

$$\text{صفر} \geq \text{ت}_1 - 1$$

$$\text{صفر} \geq \text{ت}_2 - 1$$

$$\text{صفر} \geq \text{ت}_1 - 1$$

$$\text{صفر} \geq \text{ت}_2 - 1$$

ويعطى الحل الأمثل بـ :

$$\text{ت}_1^* = \text{صفر} \quad \text{ت}_2^* = 1 \quad \text{د}^* = \text{صفر}$$

$$\left\{ \begin{array}{l} 1 \\ 2 \end{array} \right\} \quad \text{د}^* \geq \text{هـ} \quad \text{صفر} \quad \text{س}^* = \text{س} = 2$$

$$\text{ع} = \text{ق} = \text{ق}$$

(٨-٤-٣) طريقة دوال الجزاء

في هذه الطريقة يتم تحويل مسألة المثلية الأصلية إلى مسألة بديله حيث يمكن إيجاد الحل الأمثل للمسألة الأصلية بحل تتابع من المسائل الدليلة كل منها مسألة تدنيه غير مقيدة لداله عديده المتغيرات .

المسألة الأصلية موضوع الدراسة هي :

$$\text{تدنيه } \varnothing = \varnothing (s_1, \dots, s_r) \text{ مستوفيا}$$

$$q_i (s_1, \dots, s_r) \geq \text{صفر}$$

$$w = 1, 2, \dots, m$$

تتحول المسألة إلى :

$$\varnothing k = \varnothing (s, d, k) - \varnothing (s) + d k \text{ محم } f \text{ و } [q \text{ و } (s)]$$

$$w = 1 \text{ ..... (٨٦)}$$

حيث  $f$  و  $d$  داله الداله في  $q_i$  ،  $d_i$  مؤشر (وزن) الجزاء .

ويتم إجراء عملية التصغير للداله (٨٦) الغير مقيدة تتابعيا وفي كل مرة يتم فيها تدنيه (٨٦)

يتم تعديل مؤشر الجزاء الذي يبدأ بقيمة ابتدائية  $d^{(1)}$  وينتهي بقيمة مثل :

$$d^* \geq h_r \text{ حيث نظريا } d^* = \text{صفر}$$

وهناك نوعين من دوال الجزاء النوع الأول ويعرف بدوال الجزاء الداخليه باكثرها شيوعا :

$$f_i = \frac{1}{q_i(s)} \text{ ..... (٨٧)}$$

$$f_i = \text{لو } (q_i(s))$$

والنوع الثاني ويسمى دواله الجزء الخارجية ويعرف بـ :

$$ف_٢ = أكبر [صفر ، ق و (س) ] ط < صفر ... (٨٨)$$

$$وعادة تكون ط = ٢$$

وغالبا يستخدم النوع الأول مع ذلك متناقصه في حالة المتباينات  $ق_٢ \geq$  صفر

ويستخدم النوع الثاني في حالة المعادلات  $ق_٢ =$  صفر

ويمكن شرح الطريقة في الخطوات التالية :

١ - إبدأ بنقطة عمليه س<sup>(١)</sup> تستوفى جميع القيود كمتباينه قويه أى

$$ق_٢ > ١ = ١ ، ... ، م$$

إختار قيمة ابتدائيه د<sub>١</sub> - ويمكن استخدام المعادلة التالية :

$$(٨٩) \dots \dots \dots \left\{ \frac{\emptyset (١ س)}{١} - \frac{م}{١} \right\} \alpha = د_١$$

$\alpha$  تتراوح بين ١ إلى ١

٢ - أوجد القيمة الصغرى للداله الغير مقيده

$$(٩٠) \dots \dots \dots \frac{١}{ق_١ (س)} - د ك محم و = ١ = ١ (س) \emptyset = (س_١ ، د_١) \emptyset$$

باحد طرق الدوال عديده المتغيرات غير المقيدة بادئا بالقيمه س<sub>١</sub> المحسوبه سابقا وأحصل على س ك\*

٣ - اختبر ما اذا كانت س ك\* حل أمثل للمسألة الأصليه وذلك بإختبار أحد طرق التقارب .

$$(٩١) \dots \dots \dots > ه_١ \frac{\emptyset (س_ك^*) - \emptyset (س_ك^*)}{\emptyset (س_ك^*)}$$



إذا تحققت (٩١) توقف وإعتبر  $s^* = s$

إذا لم تتحقق (٩١) انتقل للخطوة (٤) —

٤ — أوجد معامل الجزاء  $d$  + ١ من العلاقة

$$d + ١ = m \cdot d, \quad m > ١ \text{ (ويمكن استخدام } m = ١)$$

٥ —  $k = k_1, s = s, s = k^*$  — كرر العمل اعتباراً من الخطوة (٢) —

مثال \* : قدنيه

$$\emptyset = (s_1, s_2, s_3) \text{ ع}$$

$$s_1 = ٦ - s_1 + ١١ + s_1 + s_2$$

مستوفياً

$$١ \text{ ق} = s_1 + s_2 - s_3 \geq \text{صفر}$$

$$٢ \text{ ق} = ٤ - s_1 - s_2 + s_3 \geq \text{صفر}$$

$$٣ \text{ ق} = s_3 \geq \text{صفر}$$

$$- s_1 \geq \text{صفر}$$

$$- s_2 \geq \text{صفر}$$

$$- s_3 \geq \text{صفر}$$

الحل : بطريقة دوال الجزاء الداخليه :

١ — الحل النظري لهذه المسألة هو  $s^* = \{ ٢, ٢, \text{صفر} \}$  ،

$$\emptyset (s) = ٢, \quad ١ \text{ ق} = ٢ \text{ ق} = ٣ \text{ ق} = \text{صفر}$$

(\*) مأخوذ عن فياكو وماكوريك

ب - الحل العددي باستخدام دوال الجزاء الداخلية ( \* \* )

رقم	تسا (س)	لد	س (د)	س (د)	س (د)
١	٤٧٤٦٦٥	٥-١٠.٧٨	١-١٠.١٥١٧٧	٢,٥٣٨٤	٣,٦٨٨٢
١-١٠.	١٧٣٧٧٩	٢-١٠.٢	١-١٠.٩,١٨١٣	١,٤٣٣٨٣	١,٦٣٧٨
٢-١٠.	١٤٤٤٤٥	٤-١٠.٩,٢	٤-١٠.٩,١٣	١,٤١٤٣٦	١,٣٣٤٤
٣-١٠.	١٤١٧٢٢	٣-١٠.٩	٥-١٠.٩,٠٩١٤	١,٤١٤٢١	١,٤١٤٦
٤-١٠.	١,٤١٤٥١	٤-١٠.٧,٦	٦-١٠.٩,٠٨٤٩	١,٤١٤٢١	١,٤١٤٤
٥-١٠.	١,٤١٤٢٤	٤-١٠.٩,٢	٧-١٠.٩,٠٨٤٦	١,٤١٤٢١	١,٤١٤٢
٦-١٠.	١,٤١٤٢٢	١-١٠.١٤	٩-١٠.٩,٢٠٠٧	١,٤١٤٢	١,٤١٤٢

(٥-٨) برامج الحاسب الآلي للبرمجة الغير خطية المقيدة

(١-٥-٨) طريقة الإسقاط لروزن (\*)

بالرغم من أن روزن قدم طريقة الإسقاط للمنحدر لكل من القيود الخطية والغير الخطية إلا أنه من الناحية التطبيقية فإن الطريقة لها كفاءه حل مقبولة في حالة دوال الهدف اللاخطية والقيود الخطية فقط - لذلك سوف نشرح الطريقة في حالة القيود الخطية فقط :

١ - يبدأ الحل باختيار نقطة بدايه س (١) وخطوة ابتدائية  $\lambda$  ، وقيم ثوابت التقارب ، ك - ١

٢ - يتم تحديد مشتقة داله الهدف  $\nabla$  بالنسبة للمتغيرات س<sub>١</sub> ، س<sub>٢</sub> ، ... ، س<sub>ن</sub> أي :

$$\frac{\partial \sigma}{\partial s_j} , \quad j = 1, \dots, n$$

(\*) البرامج المستخدمه في حل هو برنامج Prof. Lootsma لدول الجزاء ، دعما يتميم الداخليه.

(\*) J.B. Rosen « The Gradient Projection Method :  
PART I. Linear Constraint'' SIAM Jr. vol 8 1960  
« The Gradient Projection Method :  
PART II. Non-Linear Constraints'' SIAM Jr. vol 9 1961

وحساب قيمتهما عند نقطة الأساس  $s_r$  — وتحديد الاتجاهات المعدل

$t = t_1, t_2, \dots, t_r$  حيث

$$t = \pm \frac{\emptyset \sigma}{s_r \sigma}$$

... (٩٢)

$$\sqrt{\frac{\emptyset \sigma}{s_r \sigma} \pm \frac{\emptyset \sigma}{s_r \sigma}}$$

إذا كانت  $\frac{\emptyset \sigma}{s_r \sigma} \geq 0$  لكل قيم  $z$  توقف — ويكون الحل أمثل

٣ — يتم حساب نقطة جديده  $s_{r+1} = [s_r (ك) (١١)]$

$s_r (ك) (١١) = s_r (ك) (ك)$  ل  $z$

$z = 1, \dots, n$

ويتم حساب  $\emptyset_{r+1} = \emptyset (s_r + 1)$  وإعتبار أحد الامكانيات لتالية :

١ — تحسين في داله الهدف دون إنتهاك أى من القيود

$\lambda_{r+1} = 2 \lambda_r$  — وإستمر من الخطوه (٢-)

ب — لم يتم إحداث تحسين في داله الهدف

$\lambda_{r+1} = \frac{1}{2} \lambda_r$  وإستمر من الخطوه (٢-)

ج — إذا تم إحداث تحسين في داله الهدف مع انتهاك واحد أو اكثر من القيود

نرجع الى القطة السابقة العمليه . ويتم تحديد اتجاهات جديدة كما يلي :

$$t_r z = \frac{\emptyset \sigma}{s_r \sigma} \text{ محل } r = 1 \text{ و } \lambda \frac{q \sigma}{s_r \sigma}$$

..... (٩٣)

$$\sqrt{\left[ \left( \frac{q \sigma}{s_r \sigma} \right) \lambda + \frac{\emptyset \sigma}{s_r \sigma} \right] \frac{\emptyset \sigma}{s_r \sigma}}$$

$$z = 1, \dots, n$$

ل = عدد القيود المتتهكه

$\lambda, r = 1, \dots, l$  تم تحديدها من المعادلات (ل) التالية

$$\text{محل محمل } \lambda \text{ و } \sigma'_1 \text{ قو } \sigma'_1 \text{ قو} \\ z = 1 \text{ و } 1 = \sigma \text{ سر } \sigma \text{ سر}$$

$$= \frac{\sigma \text{ قو}}{\sigma \text{ سر}} - \frac{\sigma \text{ قو}}{\sigma \text{ سر}} \quad z = 1$$

... (٩٤)

إذا كانت

$$\frac{\sigma \text{ قو}}{\sigma \text{ سر}} \lambda + \frac{\sigma \text{ قو}}{\sigma \text{ سر}} > 2$$

$$z = 1, \dots, n$$

يكون التقارب صحيح — فإذا لم يتوفر ذلك كرر العمل اعتباراً من الخطوة

(٣)

ويمثل البرنامج في خريطة التدفق شكل (٦)

(٨-٥-٢) طريقة فياكو وماكروهيك للتصغير النابعي الغير مقيد S.U.M.T

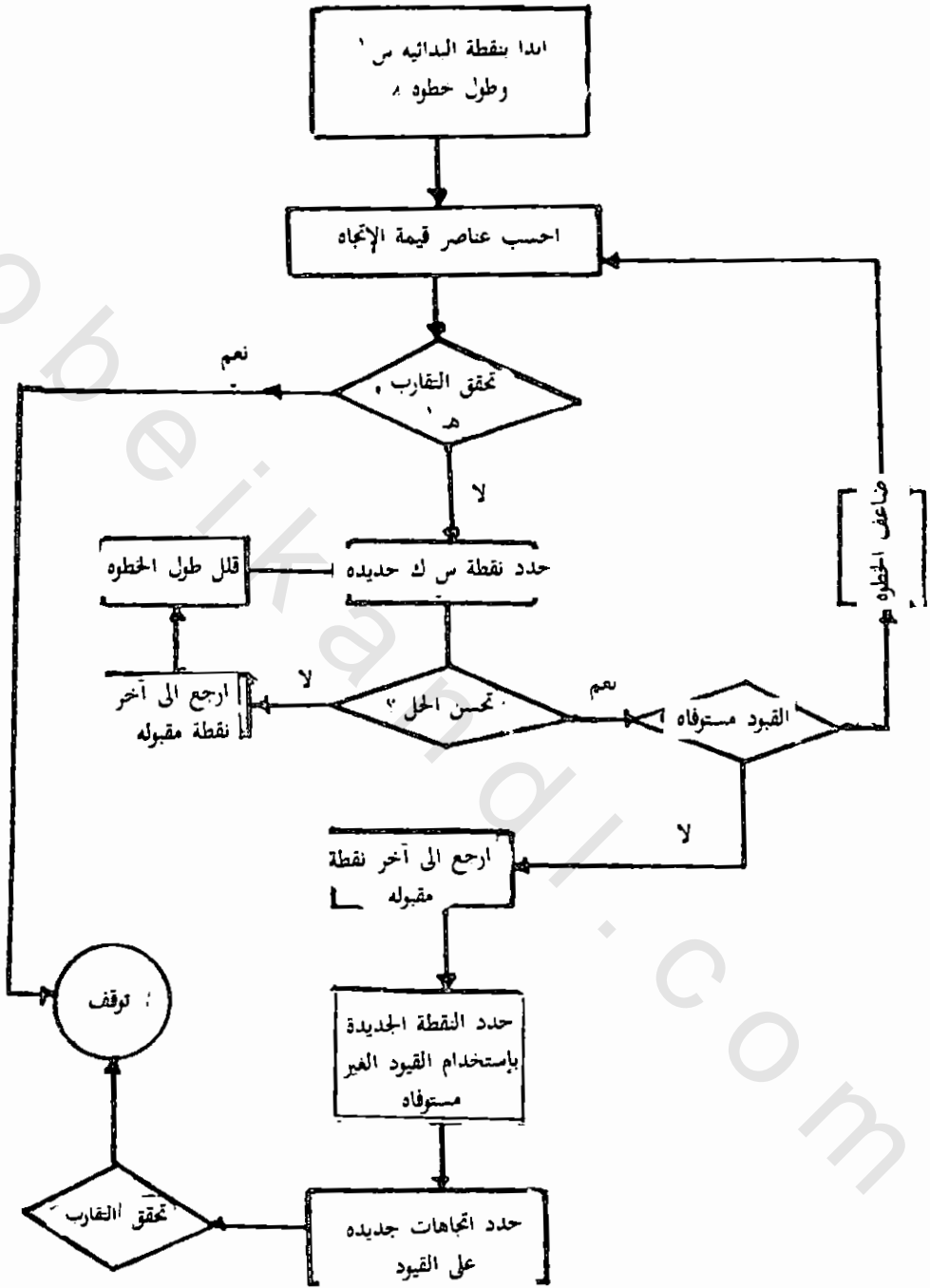
هذا البرنامج يحل مسألة البرمجة الغير خطية التالية :

تدنيه ع =  $\emptyset$  (س<sub>١</sub> ، س<sub>٢</sub> ، ... ، س<sub>ل</sub>) مستوفيا

قو (س<sub>١</sub> ، س<sub>٢</sub> ، ... ، س<sub>ل</sub>) < صفر و = 1 ، ... ، ل

طو (س<sub>١</sub> ، س<sub>٢</sub> ، ... ، س<sub>ل</sub>) = صفر و = 1 + ل ، ... ، م

\* Sequential Un Constrained Minimization Technique



شكل (٦) خريطة التدفق لبرنامج روزن لاسقاط المنحدرات

بالطريقة التالية :

١ - يتم تكوين داله الجزءء لثالية :

$$\emptyset (س ، د) = \emptyset - د \cdot \frac{ل}{و=١} + م \cdot \frac{ط(٢)}{و=١+ل} \cdot د$$

.....(٩٥)

د = مؤشر الجزءء ، د < صفر - وتتابع د في الخطوات

ك يكون متناقض اى

$$د_١ < د_٢ ، \dots < د_٣ < صفر$$

٢ - يتم اختيار قيمة الجزءء د١ - ونقطة البدائيه س(١) [ ليس من المهم أن تكون س(١) نقطة عمليه ] .

$$ك = ١$$

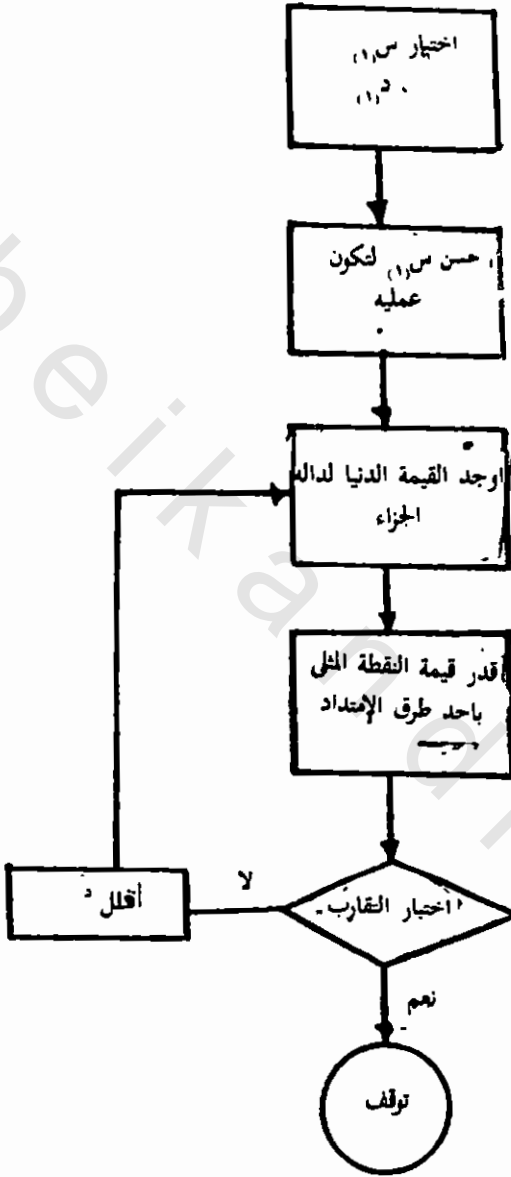
٣ - حدد القيمة الدنيا للداله  $\emptyset (س ، د)$  باستخدام قيمة د١ بأحد طرق التندنيه للدوال عديده المتغيرات الغير مقيده .

٤ - اختبر التقارب

٥ - دك + ١ - م دك ، م > ١ - انتقل للخطوه (١)

٦ - حد القيمة المثلى س\* بأحد طرق الامتداد Extrapolation

ويوضح ذلك في شكل (٧)



شكل (٧) خريطة التدرج لطريقه فياكو ماكورميك S.U.M.T.

(٦-٨) مناقشة عامه للكيان الطرى المستخدم فى البرمجة الغير خطية\*)

مجموعة برامج الحاسب الآلى على شكل حزم شامله البرمجة الرئيسية والفرعية المساعده والتي تسمى بالكيان الطرى Soft-ware والتي عادة يحتاجها المستخدمين لطرق البرمجة اللاخطية تطورت بخطى سريعه فى السنوات الاخيره ولهذا لزم الأمر إعطاء القارىء فكره عن الملامح الرئيسية المرغوبه لحزم الكيان الطرى للبرمجة اللاخطيه لإمكان المفاضله بينها .

( ١ ) الملامح المرغوبه للمدخلات :

١ — إمكانية إعطاء مسميات محده للمتغيرات والقيود مما يساعد على تفسير نتائج المخرجات وتحديد المتغيرات أو القيود الحرجة فى حالة تواجدها

٢ — إمكانية تحديد نوع الدوال والمتغيرات المستخدمه . فأنواع الدوال هى دوال الهدف والقيود التى قد تكون على شكل معادلات أو متباينات كذلك تحديد الحدود الدنيا والقصوى والدوال التى يمكن اهمالها — والمتغيرات أما متغيرات حره أو ثابتة أو محدوده بقيم عليا ودنيا/وعلى سبيل المثال إذا أمكن تحديد قيم محده لكل قيد على حده أمكن فى هذه الحاله إضافه قيود أو حذفها أو تعديل الاهداف وذلك دون المساس بالبرامج الفرعيه المساعده Sub-routines .

٣ — وجود مجموعه واجده إلزاميه للبرامج الفرعيه المساعده — فعلى سبيل المثال إذا كانت طريقة الحل تتطلب حساب المشتقة الأولى  $\Delta$  ،  
 $\Delta$  ق، — فعلى الحزمه أن توفر طريقة لحساب المشتقه الأولى بالطرق العديده ( دوال الفروق ) فى البرنامج الرئيسى أو توفير برنامج مساعد لحساب

(\*) إعتدنا : كتاب حد لخر. على لقائه التايه .

(\*) Allan Waren and Leon<sup>1</sup>Ladson " The Status of Non-Linear Programming Soft-ware " Jr. ORSA Vol. 27 No. 3, 1979



المشتقة الأولى بطرق تحليليه — والحاله الاخيره تفضل لإعطائها درجة أعلى في الدقه — فضلا عن تقليل الزمن المستغرق في العمليات الحسابيه . ولا تفضل الطرق المستخدمه للمشتقه الثانية لصعوبة أو استحالة الحصول على دقة مقبوله .

٤ — تحقيق مرونة كافيه للمستخدم بإمكانيه تعديل بعض البيانات الخاصة بالمسأله مما يتيح حل تتابع من المسائل لدراسة الحساسيه أو أى متطلبات فنيه يحتاجها المستخدم .

٥ — ترتب البيانات الداخله وتبويبها وامكانيه مراجعة الأخطاء واكتشافها والتنبيه إليها .

(ب) الملامح المرغوبه للمخرجات :

١ — تبويب البيانات والنتائج بطريقة واضحه (المخرجات) وربطها بقمه البيانات الداخله .

٢ — إمكانية طبع الحل التفصيلي في أى مرحله (ك) من مراحل الحل .

٣ — تعدد مستويات الطباعة من ناحية درجة التفصيل بحيث يمكن للمستخدم حسب حاجته تعديل درجة التفصيل لأمكان متابعة الحل لاجراء الدراسات أو التعديلات الفنيه المطلوبه أو متابعة ورصد الأخطاء إن وجدت .

٤ — إمكانية إختبار طرق ونتائج حساب المشتقات للدوال بطرق تحليليه .

(ج) الملامح المرغوبه للإستخدام :

١ — توثيق كامل للبيانات على مستوى النظام المستخدم .

٢ — إمكانية إستخدام أى جر مرغوب من البيانات .

٣ — تدينه الحجم المطلوب لتخزين البيانات .

٤ — تحقيق الديناميكية الكامله فى تخزين المعلومات والتعامل معها طبقا لحجم البيانات فى المسأله .

٥ — تحقيق الاستقلاليه اللامزمه لكيان الطرى عن المعدات ( الكياد الصلب Hard-ware ) بمعنى إمكانية استخدام الحزمه على مجموعه كبيره من الحاسبات المتاحه بإدخال تعديلات طفيفه .

( د ) الملامح المرغوبه لإمكانيات طرق الحل :

١ — إمكانية حل الدوال غير الخطيه عديده المتغيرات وغير المقيد به بكفاءه تامه دون إحداث أى حدود على قيمه المتغيرات .

٢ — التوصل الى حل الدوال التربيعيه فى عدد محدود من الخطوات مع وجود كفاءه حل مرتفعه فى حالة القيود الخطيه .

٣ — إمكانية افتراض نقط بدايه عمليه أو غير عمليه والتوصل منها الى نقط عمليه ثم توليد تتابع من النقط العمليه المحسنه للتوصل الى الحل الأمثل .

٤ — التعامل من الحدود الموضوعه لقيم المتغيرات بطريقه ضمنيه دون اعتبارها ضمن مجموعه القيود ق .

٥ — فى حالة وجود مسائل فارغه بمعنى وجود قيم صفريه لمعاملات الكثير من المتغيرات فى القيود فإنه يمكن للبرامج إختيار ذلك بطرق تمكن من الحل السريع .

## ٩ - مسائل البرمجة اللاخطية الخاصة

في هذا الباب سوف ندرس مسائل البرمجة الغير خطية التي تكون فيها دوال الهدف والقيود ذات طبيعه خاصه بما يتيح استحداث طرق للحل اكثر كفاءه من الطرق المستخدمه لحل مسائل البرمجة الغير خطية العامه .

وسوف نعرض لما يلي :

١ - البرمجة التربيعيه .

٢ - البرمجه الهندسيه .

٣ - البرمجه الكسريه .

### (٩-١) البرمجه التربيعيه

المسأله موضوع الدراسه هي :

$$(١) \dots\dots\dots \text{س} \text{ ف} \text{ س} + \frac{1}{2} \text{س} = \text{ح} \text{ س} = \emptyset \text{ (س)}$$

مستوفيا

$$(٢) \dots\dots \text{س} > \text{ب} \\ \text{س} < \text{صفر}$$

حيث س ، ح ، ب متجهات مع الصوره

$$\begin{bmatrix} \text{ب}_١ \\ \text{ب}_٢ \\ \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ \text{ن} \end{bmatrix} = \text{ب} ، \quad \begin{bmatrix} \text{ح}_١ \\ \text{ح}_٢ \\ \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ \text{ح} \end{bmatrix} = \text{ح} ، \quad \begin{bmatrix} \text{س}_١ \\ \text{س}_٢ \\ \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ \text{س} \end{bmatrix} = \text{س}$$

، أ ، ف مصفوفات

$$\left\{ \begin{array}{cccc} \dots & \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots \end{array} \right\} = 1$$

$$\text{مصفوفة متماثلة} = \left\{ \begin{array}{cccc} \dots & \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots \end{array} \right\} = \text{ف}$$

أى أن  $f_r = f_r$  لكل قيم  $r, z = 1, 2, \dots, n$

وداله الهدف في هذه الحالة على صورة شكل تربيعي (\*) Quadratic Form والقيود خطيه - وتعرف المسأله المطروحه في (1)، (2) بمسأله البرمجة التربيعيه ويمكن وصفها بصورة أكثر تفصيلا كما يلي :

$$\text{تدنيه ع} = \emptyset (س) = \text{محم} - \text{محم} + \text{محم}$$

$$\frac{1}{2} \text{محم} = \frac{\text{محم}}{z=1} \text{محم} + \text{محم} \text{محم}$$

مستوفيا

$$\text{ق} = \text{محم} - \text{محم} \geq \text{صفر} \dots \dots \dots (3)$$

$$\text{محم} \leq \text{صمر}$$

و 1، ...، م  
ر = 1، ...، ن

وتعتمد طرق الحل بالمألوفه على أن الشكل التربيعي  $\emptyset = \text{محم}$  أكيد وذلك التحقيق شرط التحدب لضمان أن الشروط الضرورية للحل الأمثل هي الشروط الكافيه وأن القيم القصوى المحليه قيمه قصوى عامه .

(\*) راجع خواص الاشكال التربيعيه في الجزء الأول - الباب الأخير

وسوف نعرض لأهم الطرق المستخدمة لحل مسألة البرمجة التربيعية .

(٩-١-١) طريقة السمبلكس لولف (\*) : مسألة البرمجة التربيعية في (٣) يمكن تحويلها إلى :

$$\begin{aligned} \text{تدنيه ع} = \emptyset = (\text{س}) &= \text{مجم} - \text{ح} - \text{ر} - \text{س} + \\ \frac{1}{2} \text{محن} &= \frac{1}{2} \text{محن} - \text{س} - \text{ف} - \text{ر} - \text{س} \\ \frac{1}{2} \text{محن} &= \text{محن} - \text{س} - \text{ف} - \text{ر} - \text{س} \end{aligned}$$

مستوفيا

$$\begin{aligned} \text{مجم} - \text{ح} - \text{ر} - \text{س} + \text{و} &= \text{ب} - \text{و} \\ - \text{س} - \text{ف} - \text{ر} - \text{س} &= \text{صفر} \\ \text{و} &= 1, \dots, \text{م} \\ \text{ز} &= 1, \dots, \text{ن} \end{aligned}$$

وهي مسألة يمكن حلها بتكوين معادله الاجرابخ على الصورة

$$\begin{aligned} \text{ل} (\text{س}, \text{ه}, \text{ت}, \lambda, \theta) &= \\ [ \text{مجم} - \text{ح} - \text{ر} - \text{س} + \frac{1}{2} \text{محن} - \text{س} - \text{ف} - \text{ر} - \text{س} ] & \\ + \frac{\lambda}{2} (\text{محن} - \text{س} - \text{ف} - \text{ر} - \text{س}) & \\ + \theta (\text{س} - \text{ف} - \text{ر} - \text{س}) & \end{aligned}$$

والشروط الضرورية لنقطة الاستقرار هي :

$$\frac{\partial \text{ل}}{\partial \text{س}} = \text{صفر} = \text{مجم} - \text{ح} - \text{ر} - \text{س} + \frac{1}{2} \text{محن} - \text{س} - \text{ف} - \text{ر} - \text{س} - \lambda - \theta = 0$$

(\*) P. Wolf « The Simplex Method of Quadratic Programming »  
Econometrical vol. 27 (1959) pp 382-398.

$$\text{صفر} = \frac{ل\sigma}{ه\sigma} = \text{صفر} = \lambda_2 \text{ ه} \text{ ر}$$

(٦) .....

$$\text{صفر} = \frac{ل\sigma}{ه\sigma} = \text{صفر} = \lambda_2 \text{ ه} \text{ ر}$$

$$\text{صفر} = \frac{ل\sigma}{ت\sigma} = \text{صفر} = \theta_2 \text{ ت} \text{ ر}$$

$$\text{صفر} = \frac{ل\sigma}{\lambda\sigma} = \text{صفر} = \text{مح اوز س} + \text{ه} \text{ ر} - \text{ب} \text{ و}$$

و = ١ ، ... ، م  
 ز = ١ ، ... ، ن

$$\text{صفر} = \frac{ل\sigma}{\theta\sigma} = \text{صفر} = \text{س} \text{ ز} + \text{ت} \text{ ر}$$

بضرب  $\frac{ل\sigma}{ه\sigma}$  ،  $\frac{\sigma}{ت\sigma}$  في (٦) واهـ و ، ت على الترتيب

$$\lambda_2 \text{ ه} \text{ ر} = \text{صفر}$$

(٧) ...

$$\theta_2 \text{ ت} \text{ ر} = \text{صفر}$$

$$\text{عرف ص} = \text{ه} \text{ ر} \leq \text{صفر}$$

وحيث أن : مح اوز س - ب - و = ه - و = ص - و  
 - س ز = - ت ر

فإنه بالتعويض في (٧)

$$\lambda_r \text{ ص}_r = [\text{ب}_r - \text{مح}_r \text{ ا}_r \text{ س}_r] = \text{صفر}$$

$$\text{ب}_r \text{ س}_r = \text{صفر} \quad \text{⊕}$$

وبذلك تتوول شروط المثليه (٦) إلى :

$$(\text{ح}_r - \text{ب}_r \text{ س}_r) + \text{مح}_r \frac{\text{ا}_r}{\text{ا}_r} + \frac{\text{ن}}{\text{ا}_r} = \text{صفر}$$

$$\text{مح}_r \text{ ا}_r \text{ س}_r + \text{ص}_r - \text{ب}_r = \text{صفر}$$

(٨) .....

$$\lambda_r \text{ ص}_r = \text{صفر}$$

$$\text{ب}_r \text{ س}_r = \text{صفر} \quad \text{⊕}$$

$$\text{ب}_r \text{ ، س}_r \leq \text{صفر} ، \lambda_r ، \text{ص}_r \leq \text{صفر}$$

ويلاحظ أن جميع المعادلات في (٨) معادلات خطيه فيما عدا :

$$\lambda_r \text{ ص}_r = \text{صفر}$$

$$\text{ب}_r \text{ س}_r = \text{صفر} \quad \text{⊕}$$

ويمكن التغلب على ذلك إذا إشرطنا عند استخدام طريقة السمبلكس عدم ظهور  $\lambda_r$  ،  $\text{ص}_r$  لنفس المؤشر (و) وكذلك عدم ظهور  $\text{ب}_r$  ،  $\text{س}_r$  لنفس المؤشر (ز) في أساسيه الحل .

وقد إقترح وولف تعديل المسأله (٨) لتحويلها إلى مسأله برمجيه تقليديه

بإضافة المتغيرات  $\text{ع}_1$  ،  $\text{ع}_2$  ، ... ،  $\text{ع}_m$  وتصبح المسأله :

$$\text{تدنيه د} = \text{ع}_1 + \text{ع}_2 + \dots + \text{ع}_m$$

مستوفيا

$$\Theta = \frac{ن}{ر} + \frac{ف}{س} + \frac{م}{و} + \frac{ا}{ز} + ع - \text{صفر}$$

(٩) .....

$$\text{مجم } ا \text{ و } س + \text{ص} - \text{ب}$$

$$ا \text{ و } \text{ص} = \text{صفر}$$

$$\Theta = \text{س} = \text{صفر}$$

مثال : المطلوب تدنيه

$$ع = ٣ \text{ س} + ١ \text{ س} - ١ \text{ س} - ٣ \text{ س}$$

مستوفيا

$$٨ \geq ١ \text{ س} + ٣ \text{ س}$$

$$٦ \geq ١ \text{ س} + ١ \text{ س}$$

$$١ \text{ س} \leq ٦ \text{ س} \leq \text{صفر}$$

بتحويل المسألة السابقة للحل بطريقة السمبلكس لولف لاحظ أن المعاملات هي :

$$\left\{ \begin{array}{c} \frac{1}{2} \\ \text{صفر} \end{array} \right\} \text{ و } \left\{ \begin{array}{c} ٣ \\ ١ \\ ٢ \end{array} \right\} = \left\{ \begin{array}{c} ١ \\ ٣ \end{array} \right\} = \left\{ \begin{array}{c} ١ \text{ س} \\ ٢ \text{ س} \end{array} \right\}$$

$$\left\{ \begin{array}{c} ٣ \\ ١ \\ ٢ \end{array} \right\}$$

تكون المسألة مناظرة لـ :



$$\text{تدنيه د} = ١ع + ٢ع$$

مستوفيا

$$٨ = ١س + ٢س + ٣س + ٤س$$

$$٦ = ١س + ٢س + ٣س$$

$$١ = ١س + ٢س + ٣س + ٤س + ٥س + ٦س + ٧س + ٨س + ٩س + ١٠س$$

$$٣ = ١س + ٢س + ٣س + ٤س + ٥س + ٦س + ٧س + ٨س + ٩س + ١٠س$$

$$\text{صفر} \quad ١س \quad \ominus$$

$$\text{صفر} \quad ٢س \quad \ominus$$

$$\text{صفر} \quad ١س \quad \ominus$$

$$\text{صفر} \quad ٢س \quad \ominus$$

$$س، ص، ١، ٢، ٣، ٤، ٥، ٦، ٧، ٨، ٩، ١٠ < \text{صفر}$$

والحل الابتدائي

$$٣ = ٢ع، ١ = ١ع، ٦ = ٢ص، ٨ = ١ص$$

$$١س، ٢س، ٣س، ٤س، ٥س، ٦س، ٧س، ٨س، ٩س، ١٠س = \text{صفر}$$

(٩-١-٢) طريقة فان دى بان للقيود المنتهكة (\*):

إعتبر مسألة البرمجة التربيعية :

$$\text{تعظيم ع} \quad \ominus (س) = ح - س - \frac{١}{٢} س ف س \text{ في ظل القيود}$$

$$س \leq \text{صفر}$$

$$١^* س \geq ٢^* ب^*$$

ويمكن تضمين قيود عدم السلبية في المتطلبات لتكون

(\*) H. THEIL and VAN DE PANNG « Quadratic Programming As An Extension of classical Quadratic Maximization » Management Science | vol 7. No 1 October 1960.

$$اس > ب \quad \text{حيث} \quad 1 = [ - ي ا ]$$

$$ب = [ \text{صفر ب} ]$$

ي مصفوفه وحده

الطرق العددية لحل مسألة البرمجة التربيعية ( البرمجة الغير خطيه بصوره عامه ) تبدأ بنقطة ابتدائيه س<sup>(١)</sup> تفي بالقيود ولكن لا تعظم  $\emptyset$  (س) — ومن النقطه س<sup>(١)</sup> نبدأ في تكوين تتابع من النقط التي تحقق تحسينا مستمراً في الحل للتوصل للحل الأمثل س\* .

الطريقة التي اقترحها ( فان دى بان ) هي تعظيم  $\emptyset =$  (س) دون الأخذ في الاعتبار القيود ثم التعويض في القيود وتحديد مجموعه القيود المنتهكه — واستخدام هذه المعلومات لتحديد مسار الحسابات للتوصل للحل الأمثل .

١ — قيمة الحل الأمثل للمسألة التربيعية الغير مقيده تتحدد من شروط نقطة الاستقرار بضروريه .

$$\frac{\partial \sigma}{\partial س} = \text{صفر} = ح - ف س$$

$$\dots س^* ح = [ ف^{-١} ] ح \dots (١٠)$$

والشرط الكافي يتطلب أن يكون الشكل التربيعي أكيد — إن س<sup>\*</sup> ح (الحل الأمثل الغير مقيد أو الحل للشكل التربيعي) ، إذا استوفى كل القيود فهو س\* المثلي .

إما اذا كانت س<sup>\*</sup> ح تنتهك بعض القيود فإن س\* المثلي تفي علي الأقل بأحد هذه القيود المنتهكه تماماً (أي يكون القيد عاملاً ويتحقق على شكل معادله) و يترتب على ذلك أن الحل الأمثل سوف يستوفى لمجموعه م من القيود الكليه التي عددها م على شكل معادلات .

وسوف نفترض أنه تم ترتيب القيود بحيث كانت القيود الأولى في الترتيب هي  $m$  والقيود التالية لها  $m$  حيث العدد الكلي  $m + m = m$  - وأنا جزئنا المعاملات على النحو التالي :

$$(11) \dots \dots \dots \begin{Bmatrix} 1 & m \\ & 1 \\ & & 1 \\ & & & 1 \\ & & & & 1 \\ & & & & & 1 \\ & & & & & & 1 \\ & & & & & & & 1 \\ & & & & & & & & 1 \end{Bmatrix} = 1 \quad \begin{Bmatrix} 1 & m \\ & 1 \\ & & 1 \\ & & & 1 \\ & & & & 1 \\ & & & & & 1 \\ & & & & & & 1 \\ & & & & & & & 1 \\ & & & & & & & & 1 \end{Bmatrix} = b$$

بتكوين معادله لاجرائج للقيود العامله فإن :

$$(12) \quad L(s, \lambda) = [ -s - \frac{1}{2} - s ] - [ s - s ] - \lambda_m (s - s - b) \quad (12)$$

ويتفاضل هذا المقدار بالنسبه ل  $s$  فإن

$$\frac{\partial L}{\partial s} = ( -s - \frac{1}{2} - s ) - ( s - s - b ) = \text{صفر}$$

$$(13) \quad s^* = [ s - \frac{1}{2} - s ] - [ s - s - b ] - \lambda_m (s - s - b) \quad (13)$$

$$\text{ولكن } [ s - \frac{1}{2} - s ] = s^*$$

$$(14) \quad \therefore s^* = s^* - [ s - \frac{1}{2} - s ] - \lambda_m (s - s - b) \quad (14)$$

وبالضرب في  $\lambda_m$

$$(15) \quad \lambda_m s^* = \lambda_m s^* - \lambda_m [ s - \frac{1}{2} - s ] - \lambda_m (s - s - b) \quad (15)$$

ولكن  $\lambda_m s^* = \lambda_m s^*$  لأن المجموعه  $m$  قيود عامله

$$(16) \quad \therefore b = \lambda_m s^* - \lambda_m [ s - \frac{1}{2} - s ] - \lambda_m (s - s - b) \quad (16)$$

عرف المصفوفة

$$(17) \dots \left\{ \begin{array}{cc} 1_{1m} & \text{ف} & 1_{1m} \\ 2_{2m} & \text{ف} & 2_{2m} \end{array} \right\} \text{هـ} - \text{هـ} - 1_{1m} \text{ ف} 1_{1m}$$

$$(18) \dots \text{ح} - \text{س}^* \text{ ح} - \text{ب}$$

$$(19) \dots \left\{ \begin{array}{c} 1_{1c} \\ 2_{2c} \end{array} \right\} \text{ح} \cdot \left\{ \begin{array}{cc} 1_{1d} & 1_{1d} \\ 2_{2d} & 2_{2d} \end{array} \right\} \text{هـ}$$

$$(20) \dots 1_{1m} = 1_{1c} \text{ هـ} - 1_{1m} \text{ ح}$$

وهي تعطينا قيمة  $\lambda$  بدلالة قيم معلومه وبالتالي يمكن حساب (14) بالاضافة إلى أنه لو ضربنا المعادله (14) في  $1_{1c}$  لحصلنا على

$$(21) \dots 1_{2m} \text{ س}^* = 1_{2m} \text{ س}^* \text{ ح} - 1_{2m} \text{ ف} 1_{1m} \lambda_{1m}$$

ولما كان الطرف الأيمن للمعادلة (21) يجب أن يستوفى القيود

$$1_{2m} \text{ س}^* \geq 1_{2m} \text{ ب}$$

$$(22) \dots \text{فإن } 1_{2m} \text{ س}^* \text{ ح} - 1_{2m} \text{ ف} 1_{1m} \lambda_{1m} \geq 1_{2m} \text{ ب}$$

ويمكن كتابه (22) بصوره اكثر بساطه وهي :

$$(23) \dots \text{هـ} - 1_{1m} \text{ ح} - 1_{1m} \text{ ح} \leq \text{صفر}$$

وهو الشرط اللازم لكي تستوفى  $\text{س}^*$  الجديده لمجموعه القيود  $1_{2m}$ .

مثال : سوف نشرح الطريقة السابقه ( لفان دي بان ) بأحد الأمثله الشهيره المأخوذه عن « هوثاكر » (\*)

(\*) Houthakker, H.S « The capacity Method of Quadratic Programming » 1959.

إعتبر منتج يختكر السوق بإنتاج أربعة منتجات — يعطى مستوى الإنتاج من كل منها بالكميات  $s_1, s_2, s_3, s_4$  — والأسعار  $p_1, p_2, p_3, p_4$  ث، وتحدد دوال الطلب لكل منتج بدلالة أسعار جميع المنتجات

$$s_r = \emptyset_r (p_1, p_2, p_3, p_4, \dots, p_n) \quad \text{ث}$$

باعتبار دوال خطية — اعتبر « هوتاكر » الدوال التالية (\*) :

$$s_1 = 239 - 18s_1 - 0.87s_2 + 255s_3 + 1.033s_4 - 374s_5 \quad \text{ث}$$

$$s_2 = 1898 + 255s_1 - 499s_2 - 129s_3 + 217s_4 \quad \text{ث}$$

$$s_3 = 816 + 4.033s_1 - 129s_2 - 759s_3 + 254s_4 \quad \text{ث}$$

$$s_4 = 927 - 7.927s_1 + 374s_2 + 217s_3 + 254s_4 - 512s_5 \quad \text{ث}$$

وتعطى داله الإيرادات  $E =$  مج  $s_r$  س

ويمكن حل المسألة إما للأسعار أو الكميات — وفي حالة حل المسألة للكميات يتم أولاً الحصول على قيم  $s_r$  — بالز — (س) ، .. ، (س)

وهو داله خطية في  $s$  وبالتالي تكون  $E$  داله تربيعيه في  $s$

وفي الختامه موضوع البحث يؤدي ذلك الى الداله التربيعيه

$$E = \emptyset (s) = \frac{E}{z} = \text{مج } s_r \quad \text{ث س}$$

$$E = \emptyset (s) = 18s_1 + 16s_2 + 22s_3 + 20s_4$$

$$- \frac{1}{2} [ 6s_1 + 2s_2 + 16s_3 + 10s_4 ]$$

$$+ 2s_2 + 8s_3 + 17s_4 + 6s_5$$

(٢٤)

$$[ 11s_5 ]$$

(\*) الدور يتم الحصول عليها باستخدام طريقة المربع الصغرى للبيانات المتورده

أما القيود فهي قيود عدده تسليبه

$$s_1 \leq \text{صفر} \quad s_2 \leq \text{صفر}$$

(٢٥)

$$s_2 \leq \text{صفر} \quad s_3 \leq \text{صفر}$$

بالإضافة إلى قيود الموارد - وهي في حالتنا ثلاثة قيود خطيه على الصوره :

$$s_1 + s_2 + s_3 + s_4 \geq \frac{2}{3}$$

$$s_1 + s_2 + s_3 + s_4 \geq 2 \dots \dots \dots (٢٥)$$

$$s_1 + s_2 + s_3 + s_4 \geq 3$$

وبالتالي فان المعاملات الموضحة في طريقة فان دى بان تكون :

$$\begin{pmatrix} 0 & 8 & 1 & 6 \\ 4 & 1 & 10 & 1 \\ 3 & 17 & 1 & 8 \\ 11 & 3 & 4 & 0 \end{pmatrix} \quad \text{ف} \quad \begin{pmatrix} 18 \\ 16 \\ 22 \\ 20 \end{pmatrix} \quad \text{ح}$$

$$\begin{array}{c} \text{ب} \\ \left[ \begin{array}{cccc|c} 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ \hline 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 10 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 4 & 0 & 0 \end{array} \right] \end{array}$$

خطوات الحل :

الخطوة الأولى : ١ - احسب قيمة  $s^*$  للدالة (٢٣)

$$s^* \text{ ح } \text{ا} \text{ف} \text{ا} \text{ح} - \begin{Bmatrix} 0 & 8 & 1 & 6 \\ 4 & 1 & 10 & 1 \\ 3 & 17 & 1 & 8 \\ 11 & 3 & 4 & 0 \end{Bmatrix}$$

$$\begin{Bmatrix} 18 \\ 16 \\ 22 \\ 20 \end{Bmatrix} \begin{Bmatrix} 272 & 753 & 187 & 1521 \\ 158 & 94 & 364 & 187 \\ -185 & 553 & 94 & 753 \\ 373 & -185 & 158 & -272 \end{Bmatrix} \frac{1}{2916}$$

$$\begin{Bmatrix} 13296 \\ 1384 \\ -3584 \\ 5776 \end{Bmatrix} \frac{1}{2916} = s^* \text{ ح}$$

٢ - احسب ح من (١٨)

$$\text{ح} = 1 = s^* \text{ ح} - \text{ب}$$

إذا كانت ح سالبة لجميع قيم  $w = 1, 2, \dots, 7$  فإن

$$s^* = s^* \text{ ح} \text{ والحل يكون امثل}$$

إذا كانت بعض قيم ح غير سالبة احسب ح من (١٧) وفي مثالنا :

ح -	ح	ح	ح	ح	ح	
٢	٨,٥٠٥	٤,١١٩ -	١,٩٨١	١٢٢,٩	٤٧٥	٤,٥١

والتي يتضح منها انتهاك القيود رقم ٧ ، ٦ ، ٥ ، ٣

لذلك تكون المصفوفة

١ هـ	٢ هـ	٣ هـ	٤ هـ	٥ هـ	٦ هـ	٧ هـ
١,٠٤٣	١٢٨	٥١٦ -	١٨٧	٥٨٦ -	٥١	٢٦
١٢٨	٢٥٠	٠٦٤	١٠٨ -	٠٧٨ -	٠٠٧ -	٧ -
٥١٦ -	٠٦٤	٣٧٩	١٢٧	٢٠٠	١,٢١١ -	٧٧
١٨٧	١٠٨	١٢٧	٢٥٦	٢٠٨ -	٣٣٣	٦ -
٥٨٦ -	٠٧٨	٢٠٠	٢٠٨ -	٦٧٣	٩٣٦	٥٢
٠٥١ -	٠٠٧ -	١,٢١١	٣٣٧	٩٣٦	١٢,٣٦٣	٦ -
٤٢٦	٤٥٧	٣٧٧	٤٨٦	١,٣٥٢	١,٦٣٦ -	٥٦

الخطوة الثانية : يتم تكوين « جدول للإشارات » لمسألة البرمجة التربيعية [ جدول (١) ] الصفوف في الجدول تدل على القيود والأعمدة تدل على س\* التي نحصل عليها بتدنيها/ ∅ في ظل قيود على شكل معادلات - هذه القيود مأخوذة كمجموعه من القيود المنتهكة .

وتدل مداخل الجدول على إشاره المقدار (٢٣) - وهو الشرط اللازم لكي تستوفى س\* مجموعه القيود م٢٣ .

ويلاحظ أن العمود الأول يدل على الإشارات في حالة س ح\* السابق تحديدها .

بينما في المجموعه التاليه تم الأخذ في الاعتبار قيد واحد فقط من القيود الغير مستوفاه أى القيود ٣ ، ٥ ، ٦ ، ٧ كل على حده .



وفي المجموعه التي تليها ثم أخذ قيديين معا من القيود الغير مستوفاه والتي  
 ظهرت بعيم ساليه لاشاره ( ح ) عدد اعتبار القيود ٣ ، ٥ ، ٦ ، ٧ على حده .

فمثلا أسفل القيد ٣ نجد أن في جدول (١) ظهرت قيمه ساليه للقيود ٥ ، ٦ ،  
 ٧ — لذلك عند استخدام قيديين — يتم اعتبار القيود (٣ ، ٥) ، (٢ ، ٣) ، (٢ ،  
 ٦) ، (٢ ، ٧) — وهكذا .

وعند استخدام القيديين (٥ ، ٢) مثلا نجد أنه تم انتهاك القيود (٣ ، ٦ ، ٧)  
 لذلك عند استخدام ثلاثة قيود يتم اعتبار القيود (٢ ، ٥ ، ٣) ، (٢ ، ٥ ، ٦) ،  
 (٢ ، ٥ ، ٧) — وهكذا مع مراعاة عدم تكرار القيود .

ومن المهم انه ننوه أن كل ما نحتاجه هو المصفوفه (د) ، المتجه (ح) .  
 ولإعطاء امثله عن كيفية الحسابات — سوف ندرس تحديد الإشارات عند  
 استخدام القيد (٣) على حده حيث تكون الصفوفه

$$\begin{matrix} \text{وعناصر هـ د هي عناصر المصفوفه هـ تحت} \\ \text{العمود (٣)} \end{matrix} \begin{bmatrix} ,٥١٦- \\ ,٠٦٤ \\ ,١٢٧- \\ ,٢٠ \\ ,٢١١- \\ ,٣٧٧ \end{bmatrix} = \text{هـ د}$$

فيما عدا العنصر الثالث المناظر للقيد الذي سوف يتم استيفاؤه أى  
 هـ م = (٣٧٩)

$$\begin{bmatrix} ٤,٥٦٠- \\ ,٤٧٥- \\ ١,٩٨١- \\ ٤,١١٩ \\ ٨,٥٠٨٠ \\ ٨,٨٠٢ \end{bmatrix} \quad \begin{matrix} ١,٢٢٩ = \text{ح} = \\ = (\text{ح} ١ \text{ح} ٢ \text{ح} ٤ \text{ح} ٥ \text{ح} ٦ \text{ح} ٧) = \end{matrix} \quad \begin{matrix} \text{بينما ح} \\ \text{٢م} \end{matrix}$$

ثلاثة قيود مما

قيود واحد فقط قيديين مما (رقم القيود)

رقم القيود

سج <sup>\*</sup> القيود

٦,٣٦,٧٥,٣٥,٢٧,٢٢٦,٧٥,٧٥,٣٣,٣٢,٧٧,٦٧,٥٦,٥٢,٥٧,٣٦,٣٥,٣٧ ٧ ٦ ٥ ٣  
٧ ٥ ٤,٧ ٤ ٦,٣ ٤,٣ ٤ ٦ ٤ ٣ ٤

+ +

. . . + + + . . . - - - + + . - - + + . . .

- + .

+ +

. . . - - - + + . . . - - - . . . . . . - - - . . . - - -

. . . . - - . . . . . . - - - . . . - - - . . . - - -

. .

ومنها تم حساب

$$= \text{ح } ٢٠ - \text{ح } ١٠$$

$$\begin{bmatrix} ٢,٨٨٦ \\ ,٦٨٤ \\ ١,٥٧٠ \\ ٣,٤٧٣- \\ ١٢,٤٣٠ \\ ٧,٥٨- \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} ٤,٥٦٠- \\ ,٤٧٥- \\ ١,٩٨١- \\ ٤,١١٩ \\ ٨,٥٠٨٠ \\ ٨,٨٠٢ \end{bmatrix} - (١,٢٢٩) \text{ ح } ١ - (٣٧٩) \text{ ح } ٢$$

والاشارات عاليه موضحة أسفل القيد (٣) في جدول الاشارات (١)

وفي حالة استخدام القيدين (٣,٥) مثلا فإن

$$\begin{bmatrix} ,٢٠٠ & ,٣٧٩ \\ ,٦٧٣ & ,٢٠٠ \end{bmatrix} = \text{ح } ١٠ \text{ ، } \begin{bmatrix} ,٥٨٠ & ,٥١٦- \\ ,٠٧٨- & ,٠٦٤ \\ ,٢٠٨- & ,١٢٧- \\ ,٩٣٦ & ١,٢١١- \\ ١,٣٥٢ & ,٣٧٧ \end{bmatrix} = \text{ح } ٢$$

$$\begin{bmatrix} ٤,٥٦٠- \\ ,٤٧٥- \\ ١,٩٨١- \\ ٨,٥٠٨ \\ ٨,٨٠٢ \end{bmatrix} = \text{ح } ٢ \begin{bmatrix} ١,٢٢٩ \\ ٤,١١٩ \end{bmatrix} = \text{ح } ١$$

وبالاحظ أن هـ د مكونه من الاعمده هـ ٣ ، هـ ٥ فيما عدا العناصر المناظرة للقيود المستوفاه (٥،٣) أى العناصر الثالثه والخامسه على الترتيب والتي تكون مدخلات هـ م، ومنها يتم حساب :

$$\text{هـ د هـ} = \text{١ م} - \text{١ ح} - \text{٢ ح}$$

$$\begin{Bmatrix} ٤,٥٦٠ \\ ,٤٧٥- \\ ١,٩٨١- \\ ٨,٥٠٨ \\ ٨,٨٠٢ \end{Bmatrix} = \begin{Bmatrix} ١,٢٢٩ \\ ٤,١١٩ \end{Bmatrix} - \begin{Bmatrix} ,٢٠٠ \\ ,٦٧٣ \end{Bmatrix} + \begin{Bmatrix} ,٣٧٩ \\ ,٢٠٠ \end{Bmatrix} \begin{Bmatrix} ,٥٨٠ & ,٥١٦- \\ ,٠٧٨- & ,٠٦٤ \\ ,٢٠٨- & ,١٢٧- \\ ,٩٣٦ & ١,٢١١- \\ ١,٣٥٢ & ,٣٧٧ \end{Bmatrix}$$

$$\begin{Bmatrix} ,٩٦٢ \\ ,٠٠٢- \\ ,٧٠٧ \\ ٢,٨٦٠- \\ ,٥٢٧- \end{Bmatrix} =$$

والاشارات المذكوره فى المجموعه الثانيه أسفل البندين (٥،٣)

فى حالة ثلاثة قيود ٣ ، ٦ ، ٧ مثلا

$$\begin{Bmatrix} ,٣٧٧-١,٢١١- & ,٣٧٩ \\ ١,٦٣٦-١٢,٣٦٣ & ١,٢١١ \\ ٦,٠٥٦ & ١,٦٣٦- & ,٣٧٧ \end{Bmatrix} = \begin{Bmatrix} ,٤٢٦- & ,٠٥١- & ,٥١٦- \\ ,٤٥٧- & ,٠٠٧- & ,٠٦٤ \\ ,٨٤٦- & ,٣٣٣ & ,١٢٧- \\ ١,٣٥٢ & ,٩٣٦ & ,٢٠٠ \end{Bmatrix} = \text{هـ د}$$

$$\begin{Bmatrix} ٤,٥٦٠- \\ ,٤٧٥- \\ ١,٩٨١- \\ ٨,٨٠٢ \end{Bmatrix} = \text{٢ ح} +$$

$$\begin{Bmatrix} ١,٢٢٩ \\ ٨,٥٠٨ \\ ٢,٨٠٢ \end{Bmatrix} = \text{٢ ح}$$

$${}^1 C = {}^2 C - {}^1 C$$

$$\begin{Bmatrix} 3,377 & 1,211- & ,379 \\ 1,636-12,367 & 1,211 & \\ 6,006 & 1,636- & ,377 \end{Bmatrix} \cdot \begin{Bmatrix} ,126- & ,051- & ,016- \\ ,457- & ,007- & ,064 \\ ,846- & ,323 & ,127- \\ 1,352 & ,936 & ,200 \end{Bmatrix}$$

$$\begin{Bmatrix} ,400 \\ ,233 \\ ,414 \\ 620 \end{Bmatrix} = \begin{Bmatrix} 4,060- \\ ,475- \\ 1,981- \\ 4,119 \end{Bmatrix} - \begin{Bmatrix} 1,229 \\ 8,508 \\ 18,802 \\ \cdot \end{Bmatrix}$$

### الخطوة الثالثة

وبلاحظ من الجدول (١) أن مجموعة القيود (٧,٦,٣) لا تنتهك أى من القيود وأنه تم اعتبار كافة القيود المنتهكة — لذلك فإن  $s = 7,6,3$  — يمكن الحصول عليها من

$$s^* = s^* C - s^* C - F^1 C^1$$

ومنها :

$$s^* = [ ,414 \text{ صفر } ,233 ,400 ]$$

$$E = \emptyset = (s^*) = 17,037$$

ولقد أوضح « بوت » أن طريقة فان دى بان يمكن استنتاجها مباشرة من شروط كوهين طوكو — ثم عالج الحل الترددي أو الحلقي وبين علاقته بشروط أن تكون المصفونه (ف) للشكل التربيعي أكيدة .

\* J.C Boots ( Note on quadratic programming  
Management Science v 8 No 1 Oct. 1961

(٩-١-٣) مسألة البرمجة التربيعية الغير أكيدة(\*)

مسألة البرمجة التربيعية الغير أكيدة على الصورة

$$ع = د(ت) = ر ت + ت ف ت$$

مستوفيا ..... (٢٦)

ط ت + ق < صفر

$$\begin{Bmatrix} ف١ ك \\ \dots \\ ف١١ ك \\ \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ ف١ ك \end{Bmatrix} = ف \begin{Bmatrix} ت١ \\ ت٢ \\ \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ ت١ ك \end{Bmatrix} = ت$$

$$\begin{Bmatrix} ط١ ك \\ \dots \\ ط١١ ك \\ \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ ط١ ك \end{Bmatrix} = ط$$

ق = ( ق١ ق٢ ... ق٣ ) - الشكل التربيعي ابداء (ت) غير أكيد(\*\*)

ويمكن اختزال الشكل (٢٦) إلى الشكل القانوني بتحويل مناسب لتصبح المسألة

$$تعظيم ع = \emptyset (س، ص) = س س - ص ص - ص$$

مستوفيا ..... (٢٧)

راجع « Non-Linear and Dynamic Programming » G. Hadly

Addison - Wesley 1972 .

2 - Paul. F. Kouch « The Indefinite|Quadratic Programming Problem »

Jr. Orsa v 27 No 3 1979 pp 516-533

(\*\*) راجع الاشكال الاكيدة الجزء الاول ص ٥٠

$$اس + ب ص + > \leq \text{صفر}$$

$$\left\{ \begin{array}{cc} 1_1 & 1_2 \\ \vdots & \vdots \\ 1_n & 1_n \end{array} \right\} = 1, \quad \left\{ \begin{array}{c} 1_ص \\ 2_ص \\ \vdots \\ 1_ص \end{array} \right\} = ص, \quad \left\{ \begin{array}{c} 1_س \\ 2_س \\ \vdots \\ 1_س \end{array} \right\} = س$$

$$\left\{ \begin{array}{c} 1_ح \\ 2_ح \\ \vdots \\ 1_ح \end{array} \right\} = ح, \quad \left\{ \begin{array}{ccc} 1_ب & \dots & 1_ب \\ \vdots & & \vdots \\ 1_ب & & 1_ب \end{array} \right\} = ب$$

وعند استخدام طرق الحل العادية المستخدمة في البنود (٩-١-١) ،  
(٩-١-٢) يتردد الحل ولا يمكن ضمان إمكانية التوصل للحل الأمثل .

وقد رأى الباحثين مثل |شارنز وكوبر تعديل الشكل التربيعي وتحويله الى شكل  
اكيد بتعديل |قيم ف وز في المصفوفة المتائلة بقيم و = ز أى في العناصر القطريه  
بإضافة قيمة صغيره إلا أن الطريقه المتكره في استخدام مبدأ التحليل وقواطع  
بندر(\*) والتي سنعرض لها في هذا الجزء أحدث هذه الطرق وأفضلها .

تتلخص الطريقه في تحليل المسأله (٢٧) إلى مسألتين — المسأله في فراغ (س)  
للقيم الموجبه للجذور المميزه — والمسأله في فراغ (ص) للقيم السالبه للجذور  
المميزه .

★ J.F. Benders « Partitioning Procedure | for solving mixed variable Programming  
Problems | » 1962/

وتعرف المسألة (س) بالمسألة الرئيسيـه — بينما تعرف المسألة (ص) بالمسألة الجانبيه .

عرف ع (س) كما يلي :

إفترض أن س (س) معلومه — وأن المسألة الجانبيه م (س) subsidiary Problem هي :

تعظيم — ص ص مستوفيا

(٢٨) .....

ب ص  $\leq$  - (ا س) + ح

وأن نتيجة حل (٢٨) أعطت القيمة ص (س)

ع (س) = س . س - ص . ص ..... (٢٩)

وتكون المسألة الرئيسيـه Master' Problem

تعظيم ع (س) مستوفيا ا س + ب ص + ح  $\leq$  صفر لقيم ص

وتستخدم قواطع بندر لتوليد تتابع من التقريبات ع ك (س) في المرحله ك من الحل للوصول للحل الأمثل — والطريقه متقاربه لأى قيمه ه محدده لإختبار التقارب وتتلخص خطوات الحل فيما يلي :

١ — الخطوة الأولى ( ك من الحل )

تعظيم ع مستوفيا

لن  $\leq$  و  $\leq$  ١

ف (س)  $\leq$  ع

(٣٠) .....

رن  $\leq$  كى  $\leq$  ١

قى (س)  $\leq$  صفر

حيث ف داله تربيعيه

ق دوال خطيه



احسب قيمة  $s$  و  $c$  ، عك

## ٢ - الخطوة الثانية

احسب قيمة  $b$  ص  $\leq [ - اس ك + ح ]$  ..... (٣١)

لاختبار ما إذا كانت النقطة عمليه أم لا

إذا كانت النقطة عمليه أذهب للخطوة (٣) - إذا كانت غير عمليه إحسب

$\theta$  ( المتغيرات الثنائيه المصاحبه لدالة الهدف المصطنعه )

ضع

$$r_ك + 1 = r_ك + 1$$

(٣٢) .....  $ل_ك = 1 + ل_ك$

قيد عملي جديد =  $ق_ك + 1 = \theta ك ( اس + ح )$

إذهب للخطوة (١)

## ٣ - حل المسأله (م)

م (س ك) تعظيم  $ص$  ص مستوفيا

(٣٣) .....  $ب ص \leq ( اس ك + ح )$

أوجد  $ص ك$  ،  $ل_ك$

## ٤ - اختبر التقارب

(٣٤) .....  $ع ك > س ك س ك - ص ك ص ك + هـ$

إذا تحققت (٣٤) تكون (س\* ، ص\*) = (س ك ، ص ك) إذا لم تتحقق

(٣٤) انتقل للخطوة (٥)

$$٥ - ر_ك = 1 + ر_ك - ر_ك$$

$$ل_ك + 1 = ل_ك + 1$$

ف لـ + ١ (س) = س س + لـ (ا س + ب ص + ح) - ص ك ص ك  
 ( قاطع بندر جديد )

ك = ك + ١ اذهب للخطوة الأولى .

### (٩-١-٤) البرمجة التريبيه العدديه

سوف نخصص هذا البند لدراسة مسألة البرمجة التريبيه العدديه والمعروفه بإسم  
 البرامج العدديه ذات القيود المكافئة .

يسمى القيد بأنه قيد مكافئ أى أن معادلته هى معادله قطع مكافئ من  
 الدرجه ك إذا كان على الصوره التاليه :

$$- ٠٠ م - ٠ (س) - ل١ [١م] (س) - ل٢ [٢م] (س) - ٠ - ل٣ [٣م] (س) \dots\dots\dots (٣٥)$$

$$\text{حيث } م (س) = م١ س١ + م٢ س٢ + \dots + م٣ س٣ \dots\dots\dots (٣٦)$$

مجموعه من المعادلات الخطيه ، ل٣ ≤ صفر ر = ١ ، ٠٠٠ ، ك  
 ومن الممكن اجراء تحويل لحل المعادله السابقه على الشكل القانونى .

$$\text{ص}٢ - \text{ص}١ - ٠٠٠ - \text{ص} ك \dots\dots\dots (٣٧)$$

مسائل البرمجة العدديه يمكن صياغتها على الشكل السابق بإجراء بعض  
 التعديلات البسيطه فمثلا مسألة البرمجة التريبيه .

تدنيه ع =

$$\text{Ø} (س) = ح + \frac{\text{مجن}}{١ = ز} - ح ز س + \frac{\text{مجن}}{١ = ر} + \frac{\text{مجن}}{١ = ز} س ر ف ر س \dots\dots\dots (٣٨)$$

مستوفيا

$$\frac{\text{ن}}{١ = و} ا و س ر = ب و = ١ ، ٠٠٠ ، م$$

يمكن تحويلها الى

تدنيه ع

مستوفيا

$$ع - ح - د - محن \frac{محز سز - محر سز - محف سز - مكر سز}{ز = 1} \leq \text{صفر}$$

(٣٩) .....

$$\frac{محن}{ز = 1} ارر سز = بو$$

$$و = 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 16, 17, 18, 19, 20, 21, 22, 23, 24, 25, 26, 27, 28, 29, 30, 31, 32, 33, 34, 35, 36, 37, 38, 39, 40, 41, 42, 43, 44, 45, 46, 47, 48, 49, 50, 51, 52, 53, 54, 55, 56, 57, 58, 59, 60, 61, 62, 63, 64, 65, 66, 67, 68, 69, 70, 71, 72, 73, 74, 75, 76, 77, 78, 79, 80, 81, 82, 83, 84, 85, 86, 87, 88, 89, 90, 91, 92, 93, 94, 95, 96, 97, 98, 99, 100$$

وهي مسأله بقيود عددها (م + ١)، م من القيود خطى وقيد واحد مكافئ وداله هدف خطيه .

وسوف نسرده فى هذا الصدد الطريقه التى استحدثها جومورى لحل هذه المسأله :

### ١ - الخطوه الأولى (\*)

عبر عن كل قيد مكافئ على الصوره :

$$-0.4 - (0.4 س١ + 0.4 س٢ + 0.4 س٣ + 0.4 س٤ + 0.4 س٥) \leq 0$$

$$ل١ (١١٢) س١ + ٢١٣ س٢ + ٠٠٠ + ٠١٢ س٣) \leq ٢$$

$$- ٠٠٠ - ل٢ (١ س١ + ٢ س٢ + ٠ س٣ + ٠ س٤) \leq \text{صفر}$$

فى جدول البرمجه العدديه على الصوره التاليه :

★ T.C. HV. « Integer Programming and Net-work Flow/» Addison welsely 1969

| ١ - | ٢ س - | ١ س - | ١ س - | ١ س - |
|-----|-------|-------|-------|-------|
| ع   | ح     | ح     | ح     | ح     |
| ١٣  | ١ -   | ١ -   | ١ -   | ١ -   |
| ١٣  | ١٠    | ١٠    | ١٠    | ١٠    |
| ١٣  | ٢٠    | ٢٠    | ٢٠    | ٢٠    |
| ١٣  | ٣٠    | ٣٠    | ٣٠    | ٣٠    |
| ١٣  | ٤٠    | ٤٠    | ٤٠    | ٤٠    |
| ١٣  | ٥٠    | ٥٠    | ٥٠    | ٥٠    |
| ١٣  | ٦٠    | ٦٠    | ٦٠    | ٦٠    |
| ١٣  | ٧٠    | ٧٠    | ٧٠    | ٧٠    |
| ١٣  | ٨٠    | ٨٠    | ٨٠    | ٨٠    |
| ١٣  | ٩٠    | ٩٠    | ٩٠    | ٩٠    |
| ١٣  | ١٠٠   | ١٠٠   | ١٠٠   | ١٠٠   |

### جدول رقم (٢)

ويكون الجدول (٢) السابق هو جدول الحل الابتدائي العملي للمسألة الثنائية -  
 وكل قيد من الدرجة ك يحتل عدداً من الصفوف قدرها  $ك + ١$

#### ٢ - الخطوة الثانية

إذا لم توجد قيم سالبة في العمود ذو المؤشر (٠) في الجدول فالحل أمثل - فإذا  
 لم يتوفر هذا الشرط - إختار أول كميته سالبة في العمود ذو المؤشر (٠)  
 واستخدم كـصـف مصدرى - لاحظ أنه نظراً لأن القيد المكافئ له  $م٠ = صفر$   
 لذلك فإن الجزء الخطئ فقط في القيد وبالتحديد

٣٠٠ - م. (س) <= صفر أى

(٤٠) .....

$$٣٠٠ - م. (س) <= صفر$$

سوف يكون الصف المصدرى .

لقيم م. ر أصغر من صفر نختار العامود ق (أقل مؤشر ز) الذى سيكون العامود المفصلى ونضع قيد جومورى للبرجحة العددية الكليه (\*)

$$ق = ت \left[ \frac{٣٠٠}{هـ} \right] - ت \left[ \frac{١٠٠}{هـ} \right] س - \dots - ت \left[ \frac{٣٠٠}{هـ} \right]$$

$$هـ = اكبر هـ ز$$

$$هـ ز = - \frac{م}{ت ز}$$

(٤١) .....

$$ت = ت \frac{م}{هـ ز}$$

$$ت ز اكبر عدد صحيح يحقق م ق > \frac{م}{ت ز}$$

٣ - الخطوة الثالثة : استخدام قاطع جومورى. كصف مفصلى وعامل كل الصفوف كأنها خطيه وفي هذه الحالة تتغير قيم م. ر\* ولا تصبح مساويه للصفر كما هو مشروط للقيود المكافئه .

٤ - الخطوة الرابعة : لتحويل الجدول للشكل المطلوب أى م. ر\* = صفر اجرى التعديلات التاليه

$$م. ر* = م. ر* - \frac{م ك}{ر = ١} ل ك (ح م ر ق) ٢$$

(٤٢) .....

$$م. ر* = م. ر* - \frac{م ك}{ر = ٢} ل ك (ح م ر ت م ق ز)$$

$$ز = ١, \dots, ن$$

\* راجع الجزء الأول ص ٤٢٤

$$m^* = m^*$$

وتعطي ح من العلامة

(٤٣) .....

$$m^* = \dots + ح + م . ت$$

(٩-٢) البرمجة الهندسية

تقديم : مسألة البرمجة الهندسية موضع الدراسة هي :

تدنيه كثيرة الحدود Polynomial

$$ع = \emptyset (س_١ ، س_٢ ، \dots ، س_r) = \frac{ك}{١ = ر} \emptyset ر \dots (٤٤)$$

$$= \frac{ك}{١ = ر} \emptyset ر (س_١ ، س_٢ ، \dots ، س_r) \dots (٤٥)$$

إذا كانت المعاملات في كثيره الحدود موجبه (بغض النظر عن الأسس التي قد تكون موجبه أو سالبه) سميت كثيره الحدود بأنها كثيرة حدود موجبه Posynomial وفي هذه الحالة تكون الدوال  $\emptyset$  تعطى بالداله

$$\emptyset = ح_١ س_١ + ح_٢ س_٢ + \dots + ح_r س_r \dots (٤٦)$$

$$ح_١ ، ح_٢ ، \dots ، ح_r < صفر$$

(٤٧) .....

ازر حقيقيه

س ز موجبه .

$$ز = ١ ، \dots ، ن$$

وتكون الداله ع هي :

$$ع = \frac{ك}{١ = ر} ح_١ س_١ + \dots + ح_n س_n \dots (٤٨)$$

حيث  $\pi$  تدل على حاصل ضرب المقدار من المدلول  $z$  حتى  $n$  وكثيرة الحدود الموجبه (٤٨) قد تكون غير مقيده — أو تكون خاضعة لمجموعة من القيود  $q, w, r = 1, 2, \dots, m$  وفي هذه الحالة يكون كل قيد  $q_r$  على الصوره

$$q_r = q_{r1} + q_{r2} + \dots + q_{rk} \quad (٤٩)$$

$$q_r = \frac{q_{rk}}{r} = 1$$

$$q_r = \text{حـ} r = s_1 r_1 + s_2 r_2 + \dots + s_n r_n \quad (٥١)$$

حـ  $r < 0$  صفر ، از  $r$  حقيقيه ، س  $r$  موجبه

$$q_r = \text{مـ} r = \frac{n}{\pi} s r \quad (٥٢)$$

$$z = 1$$

$$z = 1, 2, \dots, n \quad [\text{مدلول المتغيرات } s_r]$$

$$w = 1, 2, \dots, m \quad [\text{مدلول القيود } q_r]$$

$$r = 1, 2, \dots, k \quad [\text{مدلول الحدود}]$$

وسوف تنقسم معالجتنا للموضوع إلى :

١ — ايجاد القيمه القصوى للداله  $E = \text{حـ} (s_1, s_2, \dots, s_n)$  وهى كثيره حدود موجبه دون قيود .

٢ — ايجاد القيمه القصوى لكثيره الحدود الموجبه المقيده بمجموعه من القيود كل منها على شكل كثيره حدود موجبه .

٣ — الشائيه .

٤ — دراسة الحاله العامه .

(٩-٢-١) إيجاد القيمة القصوى لكثيره الحدود الموجبه الغير مقيده

المطلوب تدينه

$$ع = \frac{ك. ح. ر.}{س. ر.} = \frac{ن}{\pi} \quad ر. = ١ \quad ز = ١$$

وإذا إستخدمنا حساب التفاضل لتحديد الشرط الضروري للقيمة القصوى

$$\frac{ع \sigma}{س \sigma} = \text{صفر} \quad ز = ١, ٠, ٠, ن$$

لحصلنا على العلاقة التاليه للمتغير (ل)

$$\frac{ع \sigma}{س \sigma} = \frac{ك. ح. ر.}{س. ر.} = \frac{ن}{\pi} \quad ر. = ١$$

$$\begin{aligned} ز &= \frac{ن}{\pi} \\ ز &= ١ \\ ز &\neq ل \end{aligned}$$

(٥٣) .....

بضرب المعادله (٥٣)  $\times$  س ل — لحصلنا على

$$س ل \frac{ع \sigma}{س \sigma} = \frac{ك. ح. ر.}{س. ر.} = \frac{ن}{\pi} \quad ر. = ١ \quad ز = ١$$

$$(٥٤) \dots\dots\dots = \frac{ك. ح. ر.}{س. ر.} = \text{صفر} \quad ر. = ١$$

أفترض أنه امكنا الحصول على القيمة الدنيا\*

$$(٥٥) \dots\dots\dots \text{حيث } \emptyset = \frac{ك. ح. ر.}{س. ر.} = ١$$

ونقسمه طرفي المعادله (٥٥) على  $\emptyset$ \*

$$\frac{\emptyset}{\emptyset} = \frac{ك. ح. ر.}{س. ر.} = ١$$



$$(٥٦) \dots\dots\dots \frac{1^* \emptyset}{\emptyset} + \dots + \frac{2^* \emptyset}{\emptyset} + \frac{1^* \emptyset}{\emptyset} = 1$$

$$(٥٧) \dots\dots\dots \frac{\emptyset}{\emptyset} = \text{عرف } \emptyset \text{ ر.}$$

∴ يتوفر لدينا العلاقات الهامه التاليه :

$$(٥٨) \dots\dots\dots (\text{شروط التعادليه}) \quad \text{مح } \frac{\text{ك}}{\text{ر}} = 1 - \text{ع} \quad \text{ر.} = 1$$

$$(٥٩) \dots\dots\dots (\text{شروط التعامد}) \quad \text{ب - مح ال } \text{ر.} = \text{ع} \quad \text{ر.} = 1$$

$$\text{ر.} = 1, 2, \dots, \text{ك.}$$

$$\text{ك} = 1, 2, \dots, \text{ن}$$

ا، ب هي شروط الحل الأمثل .

لاحظ أن ك مح ع ر.

$$(٦٠) \dots\dots\dots \emptyset = \emptyset \text{ ر.} = 1$$

$$\text{لأن مح } \frac{\text{ك}}{\text{ر.}} = \text{ع} \quad \text{ر.} = 1$$

وبفك الطرف الأيسر للمعادله ٦٠

$$(٦١) \dots\dots\dots (\emptyset)^{1^*} (\emptyset)^{2^*} (\emptyset)^{\text{ك}^*} = \emptyset$$

ولكن  $\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}} = z^{\circ} = z^{\circ} = z^{\circ}$  من (٥٧)

(٦٢) .....  $\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}} = z^{\circ}$

وبالتعويض من (٦٢) في (٦١)

$$\left(\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}}\right) \cdots \left(\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}}\right) \left(\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}}\right) \left(\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}}\right) = z^{\circ}$$

وبالتعويض عن قيمة  $z^{\circ}$  = ح. ر. ز.  $z = 1$  من (٦٣) ..... (٦٣)

$$\left(\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}}\right) \left(\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}}\right) \cdots \left(\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}}\right) \left(\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}}\right) = z^{\circ}$$

$$\left(\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}}\right) \left(\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}}\right) \cdots \left(\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}}\right) \left(\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}}\right) = z^{\circ}$$

$$\left(\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}}\right) \cdots \left(\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}}\right) \left(\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}}\right) \left(\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}}\right) =$$

$$\left(\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}}\right) \left(\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}}\right) \cdots \left(\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}}\right) \left(\frac{z^{\circ}}{z^{\circ}}\right) = z^{\circ}$$

$$\left( \frac{1}{\dots} \right) \dots \left( \frac{1}{\dots} \right) \left( \frac{1}{\dots} \right) =$$

$$(64) \dots \dots \dots \left( \frac{1}{\dots} \right) \pi = \dots$$

وبالتالى نتناول المسأله المطروحه فى (٤٨) الى :

$$(65) \dots \dots \dots \left( \frac{1}{\dots} \right) \pi = \dots$$

مستوفيا شروط التعادليه ( السويه )

$$1 = \dots$$

وشرط التعامد

$$\dots = \text{صفر}$$

$$l = 1, \dots, n$$

وهو نظام المعادلات عدد (n + 1) فى عدد من المجاهيل = ك

فإذا كانت n + 1 = ك فإن عدد المعادلات يساوى عدد المجاهيل ويمكن

تحديد \* تحديدا فريدا .

وعادة تسمى القيمه (ك) - (n + 1) بدرجة الصعوبه حيث تزداد صعوبه

المسأله عندما يقل عدد المعادلات عن عدد المجاهيل .

ومن المهم أن نذكر أنه بعد تحديد قيمه \* ، ر = ١ ، ٢ ، .. ، ك

و  $\emptyset^*$  يمكن تحديد قيمه من  $z = 1, 2, \dots, n$

بالطريقه التاليه :

ار.ر

$$\text{لما كانت } \emptyset = \text{ار.ر} = \emptyset^* = \text{ح.ر} = \frac{n}{\pi} \text{ (س.ر)} \\ \text{ار.ر} = 1, 2, \dots, n$$

فان :

$$\text{ار.ر}^* \emptyset^* = \frac{n}{\pi} \text{ (س.ر) ار.ر} \dots \dots \dots (66)$$

ح.ر  $z = 1$

وبأخذ اللوغاريتمات

$$\text{لو (ار.ر}^* \emptyset^*) = \text{لو} \left( \frac{n}{\pi} \text{ (س.ر) ار.ر} \right) \dots \dots \dots (67)$$

ح.ر  $z = 1$

وبذلك نحصل على مجموعه من المعادلات التاليه :

$$\text{لو} \left( \frac{\emptyset^*}{\text{ح.ر}} \right) = \text{لو} \text{س}_1 + \text{لو} \text{س}_2 + \dots + \text{لو} \text{س}_n$$

$$\text{لو} \left( \frac{\emptyset^*}{\text{ح.ر}} \right) = \text{لو} \text{س}_1 + \text{لو} \text{س}_2 + \dots + \text{لو} \text{س}_n \dots \dots \dots (68)$$

$$\text{لو} \left( \frac{\emptyset^*}{\text{ح.ر}} \right) = \text{لو} \text{س}_1 + \text{لو} \text{س}_2 + \dots + \dots$$

الكن لو س

وبالتعويض لو  $(\frac{\emptyset^*}{\text{ح.ر.}})^* = \text{ب.ر.}$

لو س ز = صر نحصل على

$$11 \text{ ص}_1 + 1 \text{ ص}_2 + \dots + 1 \text{ ص}_n = \text{ب.ر.}$$

----- (٦٩) ....

$$\text{ا.ك.} \text{ ص}_1 - \text{ا.ك.} \text{ ص}_2 + \dots + \text{ا.ك.} \text{ ص}_n = \text{ب.ك.}$$

وعندما تكون  $n < 1 + n$  فإنه يمكن باستمرار إيجاد مجموعه من المعادلات المستقلة عددها  $n$  ويمكن الحصول على  $\text{ص.ر.}$  وبالتالي  $\text{س.ر.}$

مثال : أوجد القيمة الصغرى للمعادله

$$\text{ع} = \emptyset (1 \text{ س}_1, 2 \text{ س}_2, 3 \text{ س}_3)$$

$$= \frac{4}{1 \text{ س}_1 + 2 \text{ س}_2 + 3 \text{ س}_3} + \frac{4}{2 \text{ س}_2 + 3 \text{ س}_3} + \frac{4}{3 \text{ س}_3} + 2 \text{ س}_1 + 3 \text{ س}_2 + 3 \text{ س}_3$$

وذلك باستخدام البرمجة الهندسيه

الحل :

$$\emptyset + \emptyset + \emptyset + \emptyset = \emptyset$$

$$\emptyset = \frac{4}{1 \text{ س}_1 + 2 \text{ س}_2 + 3 \text{ س}_3}, \emptyset = \frac{4}{2 \text{ س}_2 + 3 \text{ س}_3}, \emptyset = \frac{4}{3 \text{ س}_3}$$

$$2 = 3 \emptyset, 3 = 2 \emptyset, 4 = 3 \emptyset$$

استخدم العلاقة (٦٢)

$$1^* = \left(\frac{\emptyset^*}{1^*}\right)^{1^*} \left(\frac{\emptyset^*}{2^*}\right)^{2^*} \left(\frac{\emptyset^*}{3^*}\right)^{3^*} = \frac{4^4}{1^4 \cdot 2^4 \cdot 3^4}$$

$$\left( \frac{1^* \text{س} 1^* \text{س} 2^* \text{س} 3^*}{2^*} \right) \left( \frac{2^* \text{س} 1^* \text{س} 2^* \text{س} 3^* \text{س} 4^*}{2^*} \right) \left( \frac{1^* \text{س} 1^* \text{س} 2^* \text{س} 1^* \text{س} 2^* \text{س} 1^* \text{س} 2^* \text{س} 3^* \text{س} 4^*}{1^*} \right) = * \emptyset$$

(٧٠).....  $\left( \frac{1^* \text{س} 1^* \text{س} 2^* \text{س} 3^* \text{س} 4^*}{2^*} \right)$

والتعويض في شروط التعامد

$$\frac{\text{ك}}{1} = \text{ا ب ر} \quad \text{ء ز} - \text{صفر ك} = 1, 2, 3, 4$$

$$\left\{ \begin{array}{l} 1, 2, 3 = \text{ح} \\ \text{صفر} = 1^* + 2^* + 3^* \\ \text{صفر} = 1^* + 2^* + 3^* \\ \text{صفر} = 1^* + 2^* + 3^* \end{array} \right.$$

شروط التعامد

وشروط التعادليه (السويه)  $\frac{\text{ك}}{1} = \text{ء ك} \quad 1 = \text{ر}$

شروط السويه  $1 = 1^* + 2^* + 3^* + 4^*$

نحل مجموعة المعادلات السابقه مع ملاحظه أن  $1 = 3, 2 = \text{ك}, 4 = \text{ح}$

$$1. \text{ك} - (1 + 2) = \text{صفر} = (4) - (4)$$

2. درجة الصغوبه صفر ويمكن حل مجموعة المعادلات وتحديد قيم وحيداه

$$1^* = 2^* = 3^* = 4^* = \frac{1}{2}$$

$$1^* = 2^* = 3^* = 4^* = \frac{1}{2}, 2^* = 2^* = 3^* = 4^* = \frac{1}{2}, 2^* = 2^* = 3^* = 4^* = \frac{1}{2}$$

تم بالتعويض في (٦٤) بدلاله قيم  $\text{ء ر}$

$$\star_{\epsilon^4} \left( \frac{\star_{\epsilon^4}}{\star_{\epsilon^4}} \right) \star_{\epsilon^4} \left( \frac{\star_{\epsilon^4}}{\star_{\epsilon^4}} \right) \star_{\epsilon^4} \left( \frac{\star_{\epsilon^4}}{\star_{\epsilon^4}} \right) \star_{\epsilon^4} \left( \frac{\star_{\epsilon^4}}{\star_{\epsilon^4}} \right) = \star_{\epsilon^4} \emptyset \therefore$$

$$1 = \epsilon^4, 2 = \epsilon^4, 4 = \epsilon^4, 4 = \epsilon^4$$

$$\star_{\epsilon^4} \left( \frac{1}{\epsilon^4} \right) \star_{\epsilon^4} \left( \frac{2}{\epsilon^4} \right) \star_{\epsilon^4} \left( \frac{4}{\epsilon^4} \right) \star_{\epsilon^4} \left( \frac{4}{\epsilon^4} \right) = \star_{\epsilon^4} \emptyset \therefore$$

$$10 = \star_{\epsilon^4} \emptyset \therefore$$

وبالتعويض عن  $\star_{\epsilon^4} \emptyset = \star_{\epsilon^4} \emptyset$  ،

$$\emptyset \star_{\epsilon^4} = \star_{\epsilon^4} \emptyset \quad \star_{\epsilon^4} \star_{\epsilon^4} = \star_{\epsilon^4} \emptyset$$

$$\star_{\epsilon^4} \star_{\epsilon^4} = \star_{\epsilon^4} \emptyset$$

نحصل على :

$$\star_{\epsilon^4} \star_{\epsilon^4} = \star_{\epsilon^4} \emptyset, \star_{\epsilon^4} \star_{\epsilon^4} = \star_{\epsilon^4} \emptyset, \frac{\epsilon^4}{\star_{\epsilon^4} \star_{\epsilon^4}} = \epsilon^4$$

$$\star_{\epsilon^4} \star_{\epsilon^4} = 1$$

$$1 = \star_{\epsilon^4} \star_{\epsilon^4}, \frac{1}{\star_{\epsilon^4}} = \star_{\epsilon^4}, \star_{\epsilon^4} = \star_{\epsilon^4}$$

وهو المطلوب

المتباينة الهندسية\* : إذا كانت  $1, 2, 4, 8, \dots$  من مجموعة من الأرقام فالعلاقة التالية دائما صحيحة وتعرف باسم المتباينة الحسابية الهندسية :

$$(71) \dots \dots \dots \frac{1}{n} (1 + 2 + 4 + \dots + 2^{n-1}) = \frac{2^n - 1}{n}$$

(\*) سوف نثبت صحة المتباينة (71) و مجال دراستنا للدرجة الديناميكية

وتعتبر (٧١) حالة خاصة من الحالة العامة التي تكون فيها الأوزان غير متساوية  
 حيث يمكن التعبير عن (٧١) بالعلاقة

$$\binom{n}{1} \binom{n}{2} \dots \binom{n}{n} \leq \frac{n!}{n} + \dots + \frac{2!}{n} + \frac{1!}{n}$$

$$1 = \frac{1}{n} + \dots + \frac{1}{n} + \frac{1}{n}$$

وفي الحالة العامة

$$\binom{n}{1^*} \binom{n}{2^*} \dots \binom{n}{n^*} \leq n^* + \dots + 2^* + 1^* \quad (٧٢)$$

$$\dots \dots \dots 1 = n^* + \dots + 2^* + 1^* \quad (٧٣)$$

وتؤدي العلاقة (٧٢) إلى النتيجة الهامة التالية

$$\leq \binom{n^*}{k^*} \binom{n^*}{2^*} \dots \binom{n^*}{1^*} + \dots + \binom{n^*}{2^*} \binom{n^*}{1^*} + \binom{n^*}{1^*}$$

$$\dots \dots \dots \binom{n^*}{k^*} \binom{n^*}{2^*} \binom{n^*}{1^*} \dots \binom{n^*}{2^*} \binom{n^*}{1^*} \quad (٧٤)$$

∴ عرف  $\emptyset_r = \binom{n^*}{r^*}$

$$\leq \emptyset_{k^*} + \dots + \emptyset_{2^*} + \emptyset_{1^*}$$

$$\dots \dots \dots \binom{n^*}{k^*} \binom{n^*}{2^*} \binom{n^*}{1^*} \dots \binom{n^*}{2^*} \binom{n^*}{1^*} \quad (٧٥)$$

∴ باستخدام التعريف  $\emptyset_r = \frac{n!}{r!} = \frac{n!}{\pi_r} = z$



نحصل على

$$* \emptyset \leq \left( \frac{1}{*_{1^4}} \right) *_{1^4} \left( \frac{2}{*_{2^4}} \right) *_{2^4} \dots \left( \frac{K}{*_{K^4}} \right) *_{K^4}$$

(٧٦) .....

(٩-٢) إيجاد القيمة القصوى لكثير الحدود في ظل قيود على شكل كثيرة حدود

المسألة موضع الدراسة هي :

تدنية ع =  $\emptyset$  (س<sub>١</sub> ، س<sub>٢</sub> ، ... ، س<sub>ر</sub>)

$$= \frac{ك}{ر} \quad \text{حيث} \quad \frac{ن}{\pi} = \frac{ر}{ز} \quad (س_r) \quad ر = 1$$

مستوفيا

$$ق = \frac{ك}{ر} \quad \text{حيث} \quad \frac{ن}{\pi} = \frac{ر}{ز} \quad (س_r) \quad ر = 1$$

(٧٧) .....

عدد المتغيرات = ز = ١ ، ٢ ، ... ، ن

عدد القيود = و = ١ ، ٢ ، ... ، م

عدد الحدود لكل قيد = ر = ١ ، ... ، ك

والمسألة (٧٧) يمكن تسميتها بالمسألة الاولية

وقد سبق أن أوضحنا أن

$$* \emptyset + \dots + *_{2^4} \emptyset + *_{1^4} \emptyset = * \emptyset$$

$$\frac{\emptyset}{* \emptyset} = ر$$

$$\cdot \emptyset \leq \emptyset^* \left( \frac{\emptyset}{\emptyset} \right)^{1^4} \left( \frac{\emptyset}{\emptyset} \right)^{2^4} \dots \left( \frac{\emptyset}{\emptyset} \right)^{n^4} \cdot \emptyset$$

سوف نبدأ بإجراء بعض التعريفات التي سوف نحتاجها في مجال دراستنا  
لإجراء بعض التحويلات المناسبة .

عرف :

(٧٨) ..... (١)  $\sigma_r = \emptyset = \text{ص}$  بحيث أن  $\text{ص} = \text{لو} (\sigma_r)$  ..... (٧٨)

$z = 1, 2, \dots, n$

(٧٩) ..... (٢)  $\epsilon_r = \frac{\emptyset}{\emptyset} = \frac{\emptyset}{\emptyset} = 1, 2, \dots, n$  ..... (٧٩)

(٨٠) ..... (٣)  $\epsilon_r = \frac{\emptyset}{\emptyset} = \frac{\emptyset}{\emptyset} = \frac{n}{\pi} \text{ (س) } \frac{\emptyset}{\emptyset} = 1$  ..... (٨٠)

من التعريفات (٢) ، (٣) يتضح صحة العلاقات التالية :

(٨١) .....  $\frac{\text{مح} \cdot \text{ك}}{\text{ر} = 1} = 1$  ..... (٨١)

(٨٢) .....  $\frac{\text{مح} \cdot \text{ك}}{\text{ر} = 1} = 1$  ..... (٨٢)

وذلك لجميع القيود المستوفاه ( العامله )

(٤) عرف متغير الأرقام  $\sigma$  بأنه

$\sigma = 1$  إذا كان  $q > 1$

(٨٣) .....

$\sigma = 1 - 1$  إذا كان  $q < 1$

(٨٤) ..... (٥) عرف  $\emptyset = \text{س}$  ،  $\text{لو} = \emptyset = \text{ص}$  ..... (٨٤)

ومن التعريف (٤) نستنتج العلاقة التالية

$$f_{\sigma} = [1 - \sum_{k=1}^{\infty} \frac{a_k}{r^k}] \leq \text{صفر} \dots \dots \dots (٨٥)$$

لاحظ أن

$$\sum_{k=1}^{\infty} \frac{a_k}{r^k} = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{a_k}{\pi} \dots \dots \dots (٨٦)$$

$$\sum_{k=1}^{\infty} \frac{a_k}{r^k} = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{a_k}{\pi} \dots \dots \dots$$

$$\sum_{k=1}^{\infty} \frac{a_k}{r^k} = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{a_k}{\pi} \dots \dots \dots$$

(٨٦) .....

$$\sum_{k=1}^{\infty} \frac{a_k}{r^k} = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{a_k}{\pi} \dots \dots \dots$$

بأخذ لوغاريتم المقدار (٨٦)

$$\log \left( \sum_{k=1}^{\infty} \frac{a_k}{r^k} \right) = \log \left( \sum_{k=1}^{\infty} \frac{a_k}{\pi} \right) + \log \left( \sum_{k=1}^{\infty} \frac{a_k}{r^k} \right)$$

وبالتعويض من التعريفات السابقة

$$\log \left( \sum_{k=1}^{\infty} \frac{a_k}{r^k} \right) = \log \left( \sum_{k=1}^{\infty} \frac{a_k}{\pi} \right) + \log \left( \sum_{k=1}^{\infty} \frac{a_k}{r^k} \right) \dots \dots \dots (٨٧)$$

وبنفس الطريقة بأخذ لوغاريتم المقدار (٨٠)

$$\log \left( \sum_{k=1}^{\infty} \frac{a_k}{r^k} \right) = \log \left( \sum_{k=1}^{\infty} \frac{a_k}{\pi} \right) + \log \left( \sum_{k=1}^{\infty} \frac{a_k}{r^k} \right) \dots \dots \dots (٨٨)$$

وبالتالى يمكن التعبير عن المسألة (٧٧) — بالصورة التالية :

المسألة الأولى المعدلة تدنيه

مستوفيا

$$ص.ك = \frac{ع.ر.}{1 = ر.}$$

$$ف.ر = \sigma [ع.ر. - 1] \leq \text{صفر} \dots\dots\dots (٨٩)$$

$$\text{لو } \left( \frac{ع.ر.}{ح.ر.} \right) = -ص. + \text{مج. ر.ر. ص.ر}$$

$$\text{مج. ر.ر. ص.ر} = \left( \frac{ع.ر.}{ح.ر.} \right)$$

ع.ر. ، ع.ر. ≤ صفر ، ص.ر. يم حقيقة وتعرف المسألة (٨٩) بالمسألة الأولى المعدلة (أو ما قبل الثنائية)

ولحل المسألة الأولى (٨٩) تكون معادله لاجرايخ ل (ص ، ع ، λ) بالصورة الآتية :

$$ل (ص ، ع ، λ) = ص. + λ. \left[ \text{مج.} \frac{ك.}{1 = ر.} - 1 \right]$$

$$+ \text{مج.} \frac{م.}{1 = و.} \sigma \left[ \text{مج.} \frac{ك.}{1 = ر.} - 1 \right]$$

$$+ \text{مج.} \frac{ك.}{1 = ر.} \lambda \left[ \text{مج.} \frac{ن.}{1 = ز.} - 1 \right] - ص. -$$

$$\text{لو } \left( \frac{ع.ر.}{ح.ر.} \right)$$

$$+ \text{مج.} \frac{م.}{1 = و.} \sigma \left[ \text{مج.} \frac{ن.}{1 = ر.} - 1 \right] -$$

$$\text{لو } \left( \frac{ع.ر.}{ح.ر.} \right) \dots\dots\dots (٩٠)$$

وعند نقطة الاستقرار يكون لدينا العلاقات التالية :

$$\text{صفر} = \frac{\text{ل} \sigma}{\sigma \text{ ص}} , \text{صفر} = \frac{\text{ل} \sigma}{\sigma \text{ صز}} , \text{صفر} = \frac{\text{ل} \sigma}{\sigma \text{ صر}} , \text{صفر} = \frac{\text{ل} \sigma}{\sigma \text{ ر}}$$

$$\text{صفر} = \frac{\text{ل} \sigma}{\lambda \sigma} , \text{صفر} = \frac{\text{ل} \sigma}{\lambda \sigma} , \text{صفر} = \frac{\text{ل} \sigma}{\lambda \sigma} , \text{صفر} = \frac{\text{ل} \sigma}{\lambda \sigma}$$

(٩١) .....

$$\begin{aligned} \text{ز} &= ١, ٢, \dots, \infty \\ \text{ر} &= ١, ٢, \dots, \infty \\ \text{و} &= ١, ٢, \dots, \infty \\ \text{ك} &= ١, ٢, \dots, \infty \end{aligned}$$

$$\text{مح} = \frac{\lambda}{\sigma} = ١ \dots \dots \dots (٩٢)$$

$$\text{صفر} = \frac{\lambda}{\sigma} + \frac{\text{مح}}{\sigma} + \frac{\text{مح}}{\sigma} + \dots$$

(٩٣) .....

$$\frac{\lambda}{\sigma} = \lambda \dots \dots \dots (٩٤)$$

$$\frac{\lambda}{\sigma} = \text{صفر} \dots \dots \dots (٩٥)$$

$$\text{مح} = ١ \dots \dots \dots (٩٦)$$

$$\sigma = \text{صفر} (١ - \frac{\text{مح}}{\sigma}) \dots \dots \dots (٩٧)$$

$$\text{مح } \lambda \text{ ر } \text{ ص } - \text{ ص } - \text{ لو } \left( \frac{\text{ر}^{\text{ع}}}{\text{ح } \text{ر}} \right) = \text{صفر} \dots \dots \dots (98)$$

$$\sigma, \text{ محن } \frac{\text{ر}^{\text{ن}}}{\text{ر}} \text{ ر } \text{ ص } - \text{ لو } \left( \frac{\text{مح}^{\text{ر}}}{\text{ح } \text{ر}} \right) = \text{صفر} \dots \dots \dots (99)$$

ويمكن اختصار المعادله (93) لتعريف  $\sigma$  = 1 إلى :-

$$\text{مح } \frac{\text{مح}^{\text{ك}}}{\text{ر}} \sigma \lambda \text{ ر } \text{ و } \text{ ر } \text{ و } \text{ ر } = \text{صفر} \dots \dots \dots (100)$$

كما تؤدي العلاقة (94) إلى :-

$$\lambda = 1, \text{ مح } \frac{\text{ك}}{\text{ر}} \lambda = 1, \text{ مح } \text{ ر } = 1 \dots \dots \dots (101)$$

وبالتالي يمكن التعبير عن  $\lambda$  بدلاله مضاعفات لاجرائج على الصوره :-

$$\text{ر } \text{ و } \text{ ر } = \frac{\text{ر}^{\text{ل}}}{\text{مح}^{\text{و}} \lambda \text{ ر}} = \frac{\text{ر}^{\text{ل}}}{\text{ر}} \dots \dots \dots (102)$$

وباستخدام (101) ، (102) يمكن تعديل معادله الاجرائج المذكوره في (90) إلى ل ( ص ،  $\lambda$  ، ف ) =

$$\text{ص} + \lambda \text{ مح } \frac{\text{ك}}{\text{ر}} \lambda \text{ ر} - \lambda \text{ و } + \lambda \frac{\text{مح}^{\text{و}}}{\text{و}} = \text{و}$$

$$+ \text{مح} \frac{\text{ك}}{\text{ر}} \lambda \text{ ر} \left[ \frac{\text{مح}^{\text{ن}}}{\text{ز}} \text{ ر } \text{ ص } - \text{ لو } \left( \frac{\text{ر}^{\text{ع}}}{\text{ح } \text{ر}} \right) \right]$$

$$+ \text{مح } \frac{\text{مح}^{\text{ك}}}{\text{ر}} \lambda \text{ ر } \sigma \text{ و } \left[ \frac{\text{مح}^{\text{ن}}}{\text{ز}} \text{ ر } \text{ ص } - \right]$$

$$\text{و } \left[ \frac{\text{ر}^{\text{ل}}}{\text{مح}^{\text{و}} \lambda \text{ ر}} \right]$$

$$\sigma_1 \left( \text{محمك} \frac{1}{1=r_1} \right) \dots \dots \dots (103)$$

حيث ف =

$$\sigma_2 \left( \text{محمك} \frac{2}{1=r_2} \right) \dots \dots \dots (104)$$

$$\sigma_m \left( \text{محمك} \frac{m}{1=r_m} \right)$$

وبمراعاة أن  $\frac{\text{محمك}}{1=r}$  ،  $1=r_1$  ،  $1=r_2$  ،  $1=r_m$  ،  $1=r$

فإن معادلة الاجرائح المعدلة (103) تصبح :

$$ل (ص، \lambda، ف) = \frac{\text{محمك}}{1=r} \sigma \lambda \text{ و } \frac{\text{محمك}}{1=r} \text{ لو} \left[ \frac{\text{ح ر محك}}{1=r} \right]$$

$$+ (ص - 1) \left( 1 - \frac{\text{محمك}}{1=r} \right)$$

$$+ \text{مح ص محك} \frac{\text{محمك}}{1=r} \sigma \lambda \text{ و } \text{مح ل و ف} + \text{مح ل و ف}$$

(105) .....

والمعادلة (105) هي معادله الاجرائح للمسألة التالية :

$$\text{تعظيم ط} (\lambda) = \frac{\text{محمك}}{1=r} \sigma \lambda \text{ و } \frac{\text{محمك}}{1=r}$$

$$(106) \dots \dots \dots \left[ \frac{\text{ح ر محك}}{1=r} \lambda \text{ و } \frac{\text{محمك}}{1=r} \right]$$

في ظل القيود :

$$1 = \frac{\text{م.ك.}}{\text{ر.}} \lambda$$

(١٠٧) .....

$$\text{م.م} = \frac{\text{م.ك.}}{\text{ر.}} \sigma \text{ و } \text{ح.ر.} = \lambda \text{ و } \text{صفر} = \text{ر.}$$

لاحظ أن ح  $\lambda$  يمكن اعتبارها لو  $\lambda$  ط  $\lambda$  حيث ط  $\lambda$  تعطى بـ

$$\text{ط } \lambda = \frac{\text{م.م}}{\pi} = \frac{\text{م.ك.}}{\pi} \text{ و } \text{ح.ر.} = \frac{\text{ح.ر.}}{\text{ر.}} \text{ و } \text{صفر} = \frac{\text{م.ك.}}{\text{ر.}} \lambda$$

(١٠٨) .....

وتكون المسألة هي :

المسألة الثنائية :

$$\text{تعظيم ط } \lambda = \frac{\text{م.م}}{\pi} = \frac{\text{م.ك.}}{\pi} \text{ و } \text{ح.ر.} = \frac{\text{ح.ر.}}{\text{ر.}} \text{ و } \text{صفر} = \frac{\text{م.ك.}}{\text{ر.}} \lambda$$

مستوفيا

$$\text{( شرط السويه ) } \frac{\text{م.ك.}}{\text{ر.}} \lambda$$

$$\text{(١١٠) ..... ( شرط التعامد ) صفر} = \frac{\text{م.م}}{\text{ر.}} \sigma \text{ و } \text{ح.ر.} = \lambda \text{ و } \text{صفر} = \frac{\text{م.ك.}}{\text{ر.}} \lambda$$

$$\lambda = \frac{\text{م.ك.}}{\text{ر.}} \text{ و } \text{صفر} = \text{ر.}$$

ويمكننا الآن تلخيص الخطوات الرئيسية للحل :-



خطوة (١) كون المسألة الثنائية (١٠٩) ، (١١٠) للمسألة الاولى (٧٧)  
 الخطوة (٢) حل المسألة (١٠٩) ، (١١٠) ،

إذا كانت ك - ( ن + ١ ) = صفر

حيث ك = محم  $\frac{ك}{و}$  = ك - كانت المسألة ذات درجة صعوبة صفرية وأمکن

تحديد  $\lambda$  تحديداً فريداً .

الخطوة (٣) بإيجاد قيم  $\lambda$  فإن

$$ع_{رو} = \lambda_{رو}^* = \frac{ح_{رو} \cdot ن}{\pi} \quad \text{أ.ر. ز (س.ر.)}$$

$$س. = \frac{1}{\pi} \quad 1 = ز$$

(١١١) .....

$$ع_{رو} = \frac{\lambda_{رو}^*}{\pi} = \frac{ح_{رو} \cdot ن}{\pi} \quad \text{أ.ر. ز (س.ر.)}$$

$$س. = \frac{1}{\pi} \quad 1 = ز$$

وبالتالى يتم تحديد قيمة س\* ز = ١ ، ٢ ، ٠٠٠ ، ن

(٣-٢-٩)

المسألة الثنائية :

$$ع^* (س) = ط^* (ل)$$

حيث :

١ - المعاملات ح<sub>رو</sub> التي تظهر في دالة الهدف ح<sup>١</sup> (ل) هي معاملات

لكثيره الحدود الموجبه في القيود ق<sub>و</sub> (س) و = ١ ، ٢ ، ٠٠٠ ، م

٢ - عدد العناصر في المتجه ل يساوى عدد الحدود في كثيرة الحدود

ق<sub>١</sub> ، ق<sub>٢</sub> ، ٠٠٠ ، ق<sub>م</sub>

حيث  $Q = \emptyset$

٣ - كل معامل على الصورة  $\frac{ك}{ل = ١}$   $ل$   $ل$   $ل$   $ل$  من ط  $(ل)$  ينشأ من

متباينه  $ق$   $(س)$   $\geq ١$  ولا يظهر ذلك في  $ق$  لأن شروط السويه تؤدي الى :

$$١ = ل \frac{ك}{ل = ل}$$

٤ - معاملات المصفوفه  $(ا ر ر)$  تظهر في قيود ( شروط ) التعامد - وهى في نفس الوقت الأسس المتواجدة في المسألة الأولى .  
وفيما يلي نص كل مسألة :

المسألة الأولى : أوجد  $س$   $(س١ ، س٢ ، ، ، ، س١٠٠٠ ، س١١٠٠٠)$   $س١١٠٠٠ \leq س١$  صفر  
التي تجعل  $ع$  أصغر ما يمكن

$$ع = \emptyset = ق = \frac{ك}{ل = ل} = \frac{ك}{ل = ل} = \frac{ن}{\pi} \frac{ا ر ز}{(س١) ا ر ز}$$

مستوفيا

(١١٢) .....

$$ق = \frac{ك}{ل = ل} = \frac{ك}{ل = ل} = \frac{ن}{\pi} \frac{ا ر ز}{(س١) ا ر ز}$$

$$و = ١ ، ٢ ، ، ، ، م$$

$$ر = ١ ، ٢ ، ، ، ، ك$$

$$ح ر = موجبة \quad و = ١ ، ٠ ، ، ، ، م$$

$$ح ر = حقيقية$$

المسألة الثنائية: —

$$\begin{aligned} \lambda_{1,2,3} < 0, \lambda_{4,5,6} = 0, \lambda_{7,8,9} < 0 \\ \lambda_{1,2,3} < 0, \lambda_{4,5,6} = 0, \lambda_{7,8,9} < 0 \\ \lambda_{1,2,3} = 0, \lambda_{4,5,6} < 0, \lambda_{7,8,9} < 0 \end{aligned}$$

أوجد قيمة  $\lambda$

التي تجعل  $\lambda$  أكبر ما يمكن

$$z(\lambda) = \frac{m}{\pi} \left[ \frac{c_1 \lambda}{1-\lambda} + \frac{c_2 \lambda}{1-\lambda} + \frac{c_3 \lambda}{1-\lambda} + \dots \right] \dots (113)$$

مستوفيا: —

$$\begin{aligned} \frac{m}{\pi} \left[ \frac{c_1 \lambda}{1-\lambda} + \frac{c_2 \lambda}{1-\lambda} + \frac{c_3 \lambda}{1-\lambda} + \dots \right] &= \text{صفر (شروط التعامد)} \\ \lambda &= 1 \text{ (شرط السوية)} \end{aligned}$$

عدد المتغيرات للمسألة الثنائية

$$\begin{aligned} k = k_1 + k_2 + k_3 + \dots + k_m = \text{عدد حدود كثيرات الحدود} \\ \text{عدد المتغيرات: } n + 1 \\ \text{درجة الحرية} = k - [n + 1] \dots (114) \end{aligned}$$

مثال\*:

تحدد التكلفة الكلية لعملية القطع الخشن في تشغيل المعادن بعملية الخراطة وباستخدام أدوات قطع مصنوعة من صلب السرعة العالية من العلاقة:

$$\begin{aligned} C = (C_1 S_1 + C_2 S_2 + C_3 S_3) \times 10^{-10} \times 6,042 = \\ = 1^{-3} S_1^{-1} + 1^{-2} S_2^{-1} + 1^{-8} S_3^{-1} + 1,791 \end{aligned}$$

لتفصيلات أكبر راجع:

Magd E. Zohdi « Application of Geometric Programming in Optimization of Turning Operation » .

PEDAC - 80 Oct. 1980

حيث  $\emptyset =$  التكلفة الكلية بالخنيه

س<sub>1</sub> = عمق القطع ( بوصه )

س<sub>2</sub> = سرعة القطع ( قدم/دقيقة )

س<sub>3</sub> = التعدادية ( بوصه / لفة )

وتنصع عملية القطع للقود التالية :

ق<sub>1</sub> = 20 س<sub>1</sub> ≥ 1 [ اكبر عمق قطع مسموح به (بوصه) ]

ق<sub>2</sub> = 26,67 س<sub>1</sub> س<sub>2</sub> س<sub>3</sub> ≥ 1 [ اكبر قدره مسموح بها (حصان) ]

ق<sub>3</sub> = 999,97 س<sub>1</sub> س<sub>3</sub> ≥ 1 [ اكبر قوة قطع مسموح بها (رطل) ]

المسألة الأولى موضوع الدراسة هي :— اوجد س<sub>1</sub> ، س<sub>2</sub> ، س<sub>3</sub> < صفر

لتجعل

$$\emptyset (س_1 ، س_2 ، س_3) = 10 \times 6,042 \times 10^{-0.92} س_1^{0.76} س_2^{1.08} + 791 س_1 س_2 س_3$$

مستوفيا

20 س<sub>1</sub> ≥ 1

26,67 س<sub>1</sub> س<sub>2</sub> س<sub>3</sub> ≥ 1

999,97 س<sub>1</sub> س<sub>3</sub> ≥ 1

الحل : تتحدد المسألة بما يلي : ك<sub>1</sub> = 2 ، ك<sub>2</sub> = 1 ، ك<sub>3</sub> = 1 ، ك<sub>4</sub> = 1  
ن = 3 ، م = 3

وتعطى درجة الصعوبة بـ

$$(ك_1 + ك_2 + ك_3 + ك_4) - (ن + 1) = (1 + 3) - (1 + 1 + 1 + 1) = 1$$

فالمسألة لها درجة صعوبة = 1 ولدينا المعاملات الآتية :

$$(ح ر) = ح_{11} = 6,042 \times 10^{-10}, ح_{22} = 791$$

$$(ح ر) : ح_{11} = 20$$

$$ح_{21} = 27,67$$

$$ح_{31} = 999,97$$

$$(ا ر ز) : 1 = ز, 1 = 1, 93 = 1.1$$

$$ك = 1, 2 = ز, 5,76 = 2.2$$

$$3 = ز, 1,8 = 3.1$$

$$(ا ر ز) : 1 = ز, 2, 3$$

$$ك = 1 و 1 = 1, 1 = 111$$

$$ك = 2 و 1 = 2, 1 = 221$$

$$ك = 3 و 1 = 3, 1 = 331$$

$$ق_1 \geq 1 \therefore 1 + = 1\sigma$$

$$ق_2 \geq 1 \therefore 1 + = 2\sigma$$

$$ق_3 \geq 1 \therefore 1 + = 3\sigma$$

الخطوة الأولى : تكون المسألة النهائية

تعظيم

$$ط = (\lambda) = \frac{\mu}{\pi} \quad \frac{ك}{\pi} \quad \frac{ح ر}{\lambda} \quad \frac{ك}{\pi} \quad \frac{ح ر}{\lambda} \quad \frac{ك}{\pi} \quad \frac{ح ر}{\lambda}$$

مستوفيا

$$1 = \frac{ك}{ر} \quad 1 = \frac{ك}{ر}$$

$$1 = \frac{ك}{ر} \quad 1 = \frac{ك}{ر} \quad 1 = \frac{ك}{ر} \quad 1 = \frac{ك}{ر}$$

وبالتعويض بالقيم للمعاملات السابقة حصل على :

المسألة الثنائية : تعظيم  $\lambda$

$${}^{01}\lambda \left( ({}^{02}\lambda + {}^{01}\lambda) \frac{{}^{10} \cdot 1.0 \times 6,042}{1\lambda} \right) = (\lambda)$$

$${}^{11}\lambda \left( \frac{{}^{11}\lambda \cdot 2.0 \cdot {}^{22}\lambda}{11\lambda} \right) \left( ({}^{02}\lambda + {}^{01}\lambda) \frac{791}{2\lambda} \right)$$

$${}^{21}\lambda \left( \frac{999,97}{21\lambda} \right) \left( {}^{21}\lambda \cdot \frac{27,77}{21\lambda} \right)$$

$$= (\lambda) \quad \therefore$$

$${}^{21}\lambda (999,97) \quad {}^{21}\lambda (27,77) \quad {}^{11}\lambda (2.0) \quad \left( \frac{791}{2\lambda} \right) \quad \left( \frac{1.0 \times 6,042}{1\lambda} \right)$$

مستوفيا

$$1 = {}^{02}\lambda + {}^{01}\lambda$$

$$0 = {}^{21}\lambda + {}^{21}\lambda + {}^{11}\lambda + {}^{01}\lambda \quad ,93$$

$$0 = {}^{21}\lambda + {}^{02}\lambda - {}^{01}\lambda \quad 0,76$$

$$0 = {}^{21}\lambda \quad ,8 + {}^{21}\lambda \quad 1,8 + {}^{02}\lambda \quad - \quad {}^{01}\lambda \quad 1,8$$

وبحل القيود المكونة من شرط السوية وشرط التعامد فإن :

$$.1 \lambda - 1 = .2 \lambda$$

$$(.1 \lambda 6,776 - 1) = .1 \lambda$$

$$(.1 \lambda 2,01 - .20) = .1 \lambda$$

$$(\lambda) \text{ وبالتعويض في داله الهدف ط } ( .1 \lambda 3,32 + 1,20 - ) = .1 \lambda$$

$$(.1 \lambda) \text{ ط } = (\lambda) \text{ ط}$$

$$1,20 - .1 \lambda 3,32$$

$$\left( \frac{.20}{.1 \lambda 3,32 + 1,20 -} \right) \left( \frac{.1 \lambda - 1}{.1 \lambda - 1} \right) \left( \frac{.1 \lambda - 1 \times 6,042}{.1 \lambda} \right) =$$

$$.1 \lambda 2,01 + ,20$$

$$\left( \frac{999,97}{.1 \lambda 2,01 + ,20} \right) \left( \frac{.1 \lambda 6,776 - 1}{.1 \lambda 6,776 - 1} \right) \left( \frac{26,77}{.1 \lambda 6,776 - 1} \right)$$

وهي داله غير مقيدة في متغير واحد ( .1 \lambda ) يمكن حلها بسهولة للحصول على :

$$\text{ط}^* = 2,8.4 = .1 \lambda , 999 = .1 \lambda , 0.01 = .2 \lambda$$

$$2,07 - = .1 \lambda$$

$$0,76 - = .1 \lambda$$

$$2,76 = .1 \lambda$$

$$1,8 \text{ س } 0,76 \text{ س } 0,93 \text{ س } 1 \text{ س } \left( \frac{1 - 1 \times 6,042}{2,8.4} \right) = ,999 = .1 \lambda = .1 \lambda$$

$$1^- \text{ س } 1^- \text{ س } \left( \frac{,791}{2,8.4} \right) = ,001 = .2 \lambda = .2 \lambda$$

$$\text{لو } 93 = \left( \frac{1.1 \times 2,804 \times 999}{6,042} \right) \text{ لو } 1,8 + \text{لو } 5,76 + \text{لو } 1,8 + \text{لو } 1,8$$

$$\text{لو } 2,804 \times 999 = \text{لو } 2,804 \times 999$$

بالإضافة الى مجموع القيود  $q_1, q_2, q_3$

$$\text{باختيار } q_1 = 1, q_2 = 20, q_3 = 1 \text{ . . . } \text{لو } 1,8 = 1,05$$

وبالتعويض في المعادلتين السابقتين نحصل على :

$$\text{لو } 2,804 \times 999 = 27,49 \text{ ، } \text{لو } 1,8 = 1,05$$

(٩-٢-٤) استنتاج الثنائية من المتباينة الهندسيه :

حصلنا على المسأله الثنائية في القيد السابق بتكوين معادلا لاجرائج وتحقيق شروط الاستقرار . وسوف نحصل على نفس النتائج سابقا بإستخدام المتباينه الهندسيه وهي أكثر بساطه :

$$\text{المطلوب تدينه : } \text{ع} = \frac{\text{ك}}{\text{مح}} = \frac{\pi}{1} \text{ ح ر . } \text{ن} = \frac{\pi}{1} \text{ (س) } \text{ر} \geq 1$$

مستوفيا

$$\text{ق و} = \frac{\text{ك و}}{\text{مح و}} = \frac{\pi}{1} \text{ ح ر . } \text{ن} = \frac{\pi}{1} \text{ (س) } \text{ر} \geq 1$$



لقد أوضحنا فيما سبق أن المتباينة الهندسية

$$\frac{1}{1^k} + \frac{1}{2^k} + \dots + \frac{1}{n^k} \leq \frac{1}{1^{k-1}} + \frac{1}{2^{k-1}} + \dots + \frac{1}{n^{k-1}} \quad (116)$$

$$1 = \frac{1}{1^k} + \frac{1}{2^k} + \dots + \frac{1}{n^k}$$

المتباينة (116) يمكن التعبير عنها بصورة أكثر عمومية

$$\frac{1}{1^k} + \frac{1}{2^k} + \dots + \frac{1}{n^k} \leq \frac{1}{1^{k-1}} + \frac{1}{2^{k-1}} + \dots + \frac{1}{n^{k-1}} \quad (117)$$

..... (117)

$$\frac{1}{1^k} + \frac{1}{2^k} + \dots + \frac{1}{n^k} \leq \frac{1}{1^{k-1}} + \frac{1}{2^{k-1}} + \dots + \frac{1}{n^{k-1}} \quad (118)$$

..... (118)

لاحظ أنه يمكننا التعبير عن دالة الهدف

$$ع = \sum_{z=1}^n \frac{1}{z^k} = ع_1 + ع_2 + \dots + ع_n \quad (119)$$

..... (119)

وكذلك عن القيود بـ:

$$ق_1 = \sum_{z=1}^n \frac{1}{z^k} \geq ق_2 = \sum_{z=1}^n \frac{1}{z^k} \quad (120)$$

..... (120)

وبالتالى يمكن التعبير عن (١١٩) بدلالة (١١٨)

$$ع^{\lambda} = (ح_1 ع_1 + ح_2 ع_2 + \dots + ح_ك ع_ك) \leq \left( \frac{ح_1 ع_1}{\lambda_1} \right)^{\lambda_1} \dots \left( \frac{ح_ك ع_ك}{\lambda_ك} \right)^{\lambda_ك}$$

(١٢١) .....

$$ق^{\lambda} = (ح_1 ق_1 + ح_2 ق_2 + \dots + ح_ك ق_ك) \leq \left( \frac{ح_1 ق_1}{\lambda_1} \right)^{\lambda_1} \dots \left( \frac{ح_ك ق_ك}{\lambda_ك} \right)^{\lambda_ك}$$

(١٢٢) .....

ويمكن تضمين القيود دالة الهدف بضرب القيود فى دالة الهدف نظراً لظهور القيود بالقيمه  $1 \geq$

$$ع^{\lambda} < \left[ \left( \frac{ح_1 ع_1}{\lambda_1} \right)^{\lambda_1} \dots \left( \frac{ح_ك ع_ك}{\lambda_ك} \right)^{\lambda_ك} \right]$$

$$\left[ \left( \frac{ح_1 ق_1}{\lambda_1} \right)^{\lambda_1} \dots \left( \frac{ح_ك ق_ك}{\lambda_ك} \right)^{\lambda_ك} \right]$$

$$\dots \left[ \left( \frac{ح_1 ق_1}{\lambda_1} \right)^{\lambda_1} \dots \left( \frac{ح_ك ق_ك}{\lambda_ك} \right)^{\lambda_ك} \right] \dots$$

(١٢٣) .....

المعادلة (١٢٣) صحيحة لأي قيم  $\lambda$  ولكن يمكن تبسيطها الى حد كبير باختيار

$$\lambda = \lambda_1 + \lambda_2 + \dots + \lambda_k = 1 \quad (\text{شرط السويه})$$

كما يمكن حذف الحدود  $\lambda_1, \dots, \lambda_k, \dots, \lambda_r, \dots, \lambda_m, \dots, \lambda_n$  و  $\lambda = 1$

$$\text{بالشروط } \begin{cases} \mu = 0 \\ \nu = 1 \end{cases} \text{ اروز } \lambda_r = \text{صفر} \quad (\text{شرط التعامد})$$

$$z = 1, 2, \dots, n$$

وبذلك تؤول المسألة الى :-

تعظيم ط ( $\lambda$ )

$$\text{ط } (\lambda) = \frac{\mu}{\pi} \left[ \frac{\nu}{\lambda} \right]_{\lambda=1}^{\lambda}$$

مستوفيا

..... (١٢٤)

$$\frac{\mu}{\pi} \frac{\nu}{\lambda} = \frac{\mu}{\pi} \frac{\nu}{\lambda}$$

$$\frac{\mu}{\pi} \frac{\nu}{\lambda} = \text{صفر}$$

$$\text{مع مراعاة أن } \frac{\mu}{\pi} \frac{\nu}{\lambda} = \lambda$$

وهي نفس القيم السابقة

وفي حالة وجود متباينات  $1 \leq$  يمكن التغلب عليها بالمتغير  $\sigma$ , السابق تعريفه وتصبح المسألة :

تعظيم

$$\begin{aligned}
 \text{ط } (\lambda) = & \frac{\mu}{\pi} \\
 & \frac{\left[ \frac{\text{حد } \lambda}{\text{محد } \lambda} \right]}{\frac{\pi}{\sigma}}
 \end{aligned}$$

$$(125) \dots \dots \dots \frac{\mu}{\pi} = 1 \dots \dots \dots$$

$$\frac{\mu}{\pi} = \frac{\text{محد } \lambda}{\text{محد } \lambda} = \text{صفر}$$

(٩-٢-٥) بعض الملاحظات الهامة والحالة العامة

١- إذا كانت جميع المعاملات  $\leq$  ،  $\geq$  موجبه — وكانت جميع القيود  $\geq$  ١ — فإن مسألة البرمجة الهندسية تسمى تفصيية كثيرة الحدود الموجبه في ظل قيود من النوع « أقل من » على شكل كثيره حدود موجبه وفي هذه الحالة يكون حل المسألة مباشراً .

٢- إذا كانت جميع المعادلات  $\leq$  ،  $\geq$  موجبه — وكانت بعض القيود بإشارة معكوسه أى ظهرت بعض القيود بالصوره  $\leq$  ١ — فإنه يمكن تحويل الاشارة الى الشكل المعهود  $\geq$  بإضافة متغيرات الاشارة  $\sigma$  بحيث أن  $\sigma \geq$  ١ ويؤدى ذلك إلى أن تكون :

$$\sigma = +1 \text{ في حالة } \leq 1, \quad \sigma = -1 \text{ في حالة } \geq 1$$

وفي هذه الحالة تكون المسألة كثيرة حدود بإشارة Signomial وبعد ادخال المتغيرات  $\sigma$  يكون الحل مباشراً

٣ - إذا لم يتم إدخال الإشارة وتم القاء على القيود بالشكل  $q \leq 1$  - فإن مسألة البرمجة الهندسية تسمى بالمسألة المعكوسة Reversed Geometric Programming<sup>(\*)</sup> وفي هذه الحالة يتطلب الأمر شرط  $r_1 < r_2$  ، ح  $r_1 < r_2$  صفر

٤ - لاحظ أنه إذا كانت  $r_1 < r_2$  ، ح  $r_1 < r_2$  سالبه - أدى ذلك في المسألة الثنائية إلى قيم سالبه مرفوعة إلى أسس حقيقية - وبالتالي إلى قيم تخيلية . لذلك فإن الشرط  $r_1 < r_2$  ، ح  $r_1 < r_2$  موجب ضروري . بالإضافة إلى أن هذا الشرط يضمن تحذب داله الهدف والتأكد أن القيمة القصوى المحلية عامة .

٥ - الشرط الموضوع أن  $r_1 < r_2$  ، ح  $r_1 < r_2$  صفر - أحد الشروط المقيدة في استخدام أسلوب البرمجة الهندسية الذي ثبتت كفاءته العالية في الحل . لذلك فإن بعض الباحثين<sup>(\*)</sup> اقترح التوسع في استخدام الاشارة وتعديل المسألة وطريقة الحل كما يلي :

المسألة الأوليه : تدينه  $e = \emptyset (s) = q$  .  

$$r_1 < r_2$$
 ..... (١٢٦)  

$$\frac{محمك}{r_1} = \frac{\sigma}{\pi} \cdot \frac{r_2}{r_1}$$

(★ ★) U. Passy « Generalized Polynomial Optimization »  
 S.I.A.M. vol 13 No 5, 1967

(★) تفصيلات اكبر وللحل بطريقة الفرع والحد - راجع :

Willy Gochet and Yves Smeers  
 « A Branch and Bound Algorithm for Reversed Geometric Programming »  
 Jr ORSA v 27 No 5 1979 .



$$\begin{aligned} \text{محي ك و} \quad \sigma \text{ ر و ار و ر } \lambda \text{ ر و} &= \text{صفر} \\ \text{و} \quad 1 &= \text{ر و} \\ \text{و} &= 1, 2, \dots, m \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{ل ر} \cdot \sigma \text{ و ك و} \quad \sigma \text{ ر و ل ر و} \leq \text{صفر}, \lambda \text{ ر و} \leq \text{صفر} \\ \text{محي} \\ \text{ر و} &= 1 \end{aligned}$$

وبتحديد كل من ث ، ل فإن

$$\begin{aligned} \text{ن} \quad \text{ار} \cdot \text{ز} \cdot \text{ل} \cdot \text{و} \cdot \text{س} \text{ ر} &= \frac{\text{لو} \cdot \text{ث} \cdot \text{ل} \cdot \text{ر} \cdot \text{ق} \cdot \text{و} \cdot \text{ل} \cdot \text{و}}{\text{حر} \cdot \text{ر} \cdot \text{و}} \cdot (130) \\ \text{محي} \\ \text{ز} &= 1 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{محي ار} \quad \text{ر و} \quad \text{ل} \cdot \text{و} \cdot \text{س} \cdot \text{ز} &= \text{ل} \cdot \text{و} \cdot \left( \frac{\lambda \text{ ر و}}{\lambda \text{ ر} \cdot \text{حر} \cdot \text{و}} \right) \cdot \dots \cdot (131) \\ \text{و} &= 1, 2, \dots, \text{ك و} \\ \text{ز} &= 1, 2, \dots, \text{ن} \\ \text{و} &= 1, 2, \dots, \text{م} \end{aligned}$$

وبلاحظ أن درجة الصعوبة هي أيضا

$$\text{درجة الصعوبة} = \frac{\text{محي ك و}}{1} = (1 + \text{ن})$$

( ٩ - ٢ - ٦ ) برنامج الحاسب الآلي لحل مسألة البرمجة الهندسية

(١) هذا البرنامج يحل مسألة البرمجة الهندسية العامة على الصورة : —

$$\begin{aligned} \text{تدنية ع} &= \emptyset \text{ ( س )} \\ \text{ك} &= \text{س} \cdot \text{ر} \cdot \text{و} \cdot \text{س} \cdot \text{ر} \cdot \text{و} \cdot \text{ل} \cdot \text{و} \cdot \text{س} \cdot \text{ز} \cdot \text{ار} \cdot \text{ز} \\ \text{محي} \\ \text{ر} &= 1 \\ \text{ر} &= 1 \end{aligned}$$

مستوفيا القيود التالية : —

$$ق و = \frac{ك}{\pi} \sigma ر و ح ر و \frac{ن}{\pi} (س ر) \sigma \geq$$

$$\sigma ر و \sigma ر و 1 \pm$$

$$ح ر و ح ر و \leq \text{صفر}$$

$$س ر \leq \text{صفر}$$

ار و ، ار و - قيم حقيقية

$$\sigma و = 1 \pm$$

ن = عدد المتغيرات .

م = عدد القيود

ك ، ك ، ك ، .. ، ك م - عدد الحدود

( ب ) تعتمد الطريقة على استخدام طرق عددية واستغلال مصفوفة نيوتن رافسون\* — وتبدأ بحل ابتدائي ويتم تحسين الحل تدريجيا باستخدام شروط التعامد — واختيار التقارب حتى التوصل للحل الأمثل وهي تعتمد على الحل المقترح من « رينر » والمطور من « بلاو » — وفيما يلي خطوات الحل

الخطوة الأولى : — ابدأ بتخمين ابتدائي

$$س ر = \{س ر ١٠ ، ، ، ، س ر ن\} \dots\dots\dots (١٣٣)$$

الخطوة الثانية — حدد الأوزان الابتدائية ع ، ع ر و

$$ح ر و ح ر و \frac{ك}{\pi} \sigma ر و ح ر و \frac{ن}{\pi} (س ز) ر و$$



$$\begin{aligned} \text{ط} &= | \text{ع} | \\ \text{ء ر و} &= \text{ء ر و} \pi \text{ (س ز)} \text{ ء ر و} = \text{ء ر و} \dots \text{ء ر و} \\ &\quad \text{ء ر و} \\ &\quad \text{ء ر و} \end{aligned}$$

$$\text{ء ر و} = \text{ء ر و} / \text{ط}$$

الخطوة الثالثة : — إحسب قيمة التعامد لدالة الهدف ( هـ ) من شروط التعامد

$$\begin{aligned} \text{هـ} &= [\text{هـ} \text{ ز}] \\ \text{هـ ز} &= \text{ك} \cdot \sigma \text{ ر و} \text{ ( ا ر و ز ) } \text{ء ر و} \end{aligned}$$

كذلك أحسب مصفوفة التعامد للقيود

$$\begin{aligned} \text{م و ز} &= \text{م و ز} \text{ محك} \sigma \text{ ر و} \text{ ( ا ر و ز ) } \text{ء ر و} \\ &\quad \text{ء ر و} \end{aligned}$$

$$\text{و} = \text{ء ر و} \dots \text{ء ر و} \text{ م}$$

$$\text{ز} = \text{ء ر و} \dots \text{ء ر و} \text{ ن}$$

الخطوة الرابعة : — إحسب المضاعفات الابتدائية  $\lambda$  من : —

$$\begin{aligned} \lambda &= (\text{م} \text{ م}) - 1 \\ \text{م} &= \text{معكوسة م م م هـ} \end{aligned}$$

الخطوة الخامسة : — إذا كانت هذه الخطوة في التعديل الأول اذهب للخطوة

السادسة مباشرة — إذا كانت هذه الخطوة في أى تعديل لاحق للتعديل الأول —

فإذهب للخطوة ( ٢ ) ثم للخطوة ( ٣ ) ثم إحسب المضاعفات الجديدة

من : —

$$\lambda \text{ ١} + \lambda = \lambda$$

ثم إذهب للخطوة السادسة

الخطوة السادسة : - بحسب المصفوفة ف من

$$\begin{matrix}
 \text{م} & \text{ك} & \text{و} & \text{مح} & \text{مح} \\
 \sigma & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} \\
 \text{ل} & \text{ل} & \text{ل} & \text{ل} & \text{ل} & \text{ل} & \text{ل} & \text{ل} & \text{ل} & \text{ل} & \text{ل} \\
 \text{ن} & \text{ن} & \text{ن} & \text{ن} & \text{ن} & \text{ن} & \text{ن} & \text{ن} & \text{ن} & \text{ن} & \text{ن}
 \end{matrix}$$

$$\begin{matrix}
 \text{ك} & \text{و} & \text{مح} \\
 \sigma & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} \\
 \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} \\
 \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} \\
 \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} \\
 \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} \\
 \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} \\
 \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} \\
 \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} \\
 \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر}
 \end{matrix}$$

الخطوة السابعة : - بحسب قيمة الانحراف ح من العلاقة

$$\left. \begin{matrix}
 \text{ك} & \text{و} & \text{مح} \\
 \sigma & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} \\
 \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} \\
 \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} \\
 \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} \\
 \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} \\
 \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} \\
 \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} \\
 \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} \\
 \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} \\
 \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر} & \text{و} & \text{ر}
 \end{matrix} \right\} \text{حى}$$

( ١٤٠ ) .....

الخطوة الثامنة : - بحسب مصفوفة نيوتن - رافسون ( ت ) من

|          |           |                               |         |
|----------|-----------|-------------------------------|---------|
|          | $1 + n$   | $1 \dots \dots \dots 1$<br>ان |         |
| $1 + n$  | $1 + n$   | $1 \dots \dots \dots 1$<br>ان |         |
| $2 + n$  | $1 + n$   | $1 \dots \dots \dots 1$<br>ان |         |
| $\vdots$ |           |                               |         |
| $n$      | $1 + n$   | $1 \dots \dots \dots 1$<br>ان |         |
| $1 + n$  | $1 \pm 1$ | صفر                           | $1 + n$ |
| $2 + n$  |           | صفر                           | $2 + n$ |
| $\vdots$ |           |                               |         |
| $1 + n$  |           | صفر                           | $1 + n$ |

الخطوة التاسعة : - أوجد مقلوب [ ت ] أى [ ت ]<sup>-1</sup>

الخطوة العاشرة : - إحسب التعديلات

$$(142) \dots \dots \dots \begin{Bmatrix} \Delta \text{ لوس} \\ \Delta \text{ لو ط} \\ \lambda \Delta \end{Bmatrix} = \begin{Bmatrix} \Delta \text{ لوس} \\ \Delta \text{ لوس} \\ \Delta \text{ لوس} \\ \dots \dots \dots \\ \Delta \text{ لو ط} \\ \dots \dots \dots \\ \lambda \Delta \end{Bmatrix} = \text{ت}^{-1} \text{ح}$$

الخطوة الحادية عشر : - إحسب القيم الجديدة للمتغير

$$\begin{aligned} \text{س} \text{ ز} &= \text{س} \text{ ز هـ} \Delta \text{ لوس} \\ \text{ط} &= \text{ط هـ} \Delta \text{ لو ط} \end{aligned}$$

(143).....

الخطوة الثانية عشر : اختر التقارب بأحد طرق التقارب ( شروط التعامد مثلا )  
إذا كان التقارب مرضيا توقف وإلا فإذهب للخطوة

( ١٣ )

الخطوة الثالثة عشر : هل التعديلات وصلت للحد الأقصى الموضوع لها ؟ —  
إذا كانت الاجابة نعم توقف وإلا فإذهب للخطوة  
الخامسة .

### Fractional Programming ( ٣ - ٩ ) برجة الكسور

( ٩ - ٣ - ١ ) الحالة الأولى : — دالة الهدف خارج قسمة دالتين خطيتين

المسألة موضوع الدراسة هي : —

$$(144) \dots\dots\dots \frac{c_1 s_1 + c_2 s_2 + \dots + c_n s_n}{a_1 s_1 + a_2 s_2 + \dots + a_n s_n} = \frac{z}{1} = z$$

$$\text{تعظيم } z \text{ (س) } = \frac{c_1 s_1 + c_2 s_2 + \dots + c_n s_n}{a_1 s_1 + a_2 s_2 + \dots + a_n s_n}$$

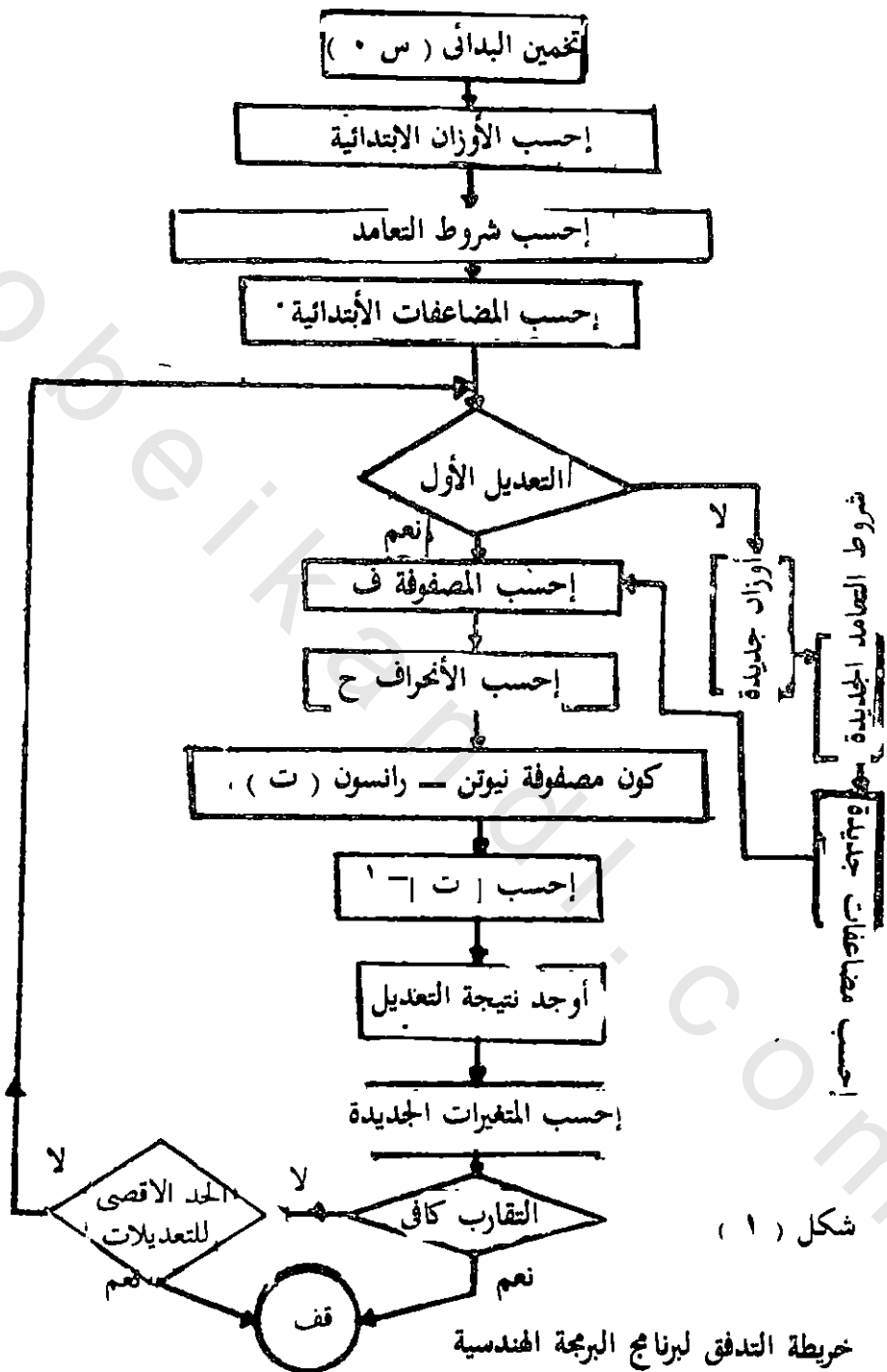
في ظل القيود الخطية التالية : —

$$11 \text{ س} + 11 \text{ س} + \dots + 11 \text{ س} + 11 \text{ س} \geq 11 \text{ ب}$$

$$12 \text{ س} + 12 \text{ س} + \dots + 12 \text{ س} + 12 \text{ س} \geq 12 \text{ ب}$$

-----

$$11 \text{ م} + 11 \text{ م} + \dots + 11 \text{ م} + 11 \text{ م} \geq 11 \text{ ب م} \dots (140)$$



شكل ( ١ )

خريطة التدفق لبرنامج البرمجة الهندسية



وسوف نرسم للمسألة ( ١٤٤ ) بالمسألة م<sub>١</sub> - فإذا كانت م<sub>١</sub> + فمعنى ذلك أننا في الحالة

$$\text{محاء ز ص ز} + \text{ل} < \text{صفر}$$

وإذا كانت م<sub>١</sub>- دل ذلك على أننا في الحالة

$$\text{محاء ز ص ز} + \text{ل} > \text{صفر}$$

ولكل حالة من الحالتين [ م<sub>١</sub> + ، م<sub>١</sub> - ] هناك مسألة برهجة خطية عادية مصاحبة لها هي [ م<sub>٢</sub> + ، م<sub>٢</sub> - ] كما يلي :-  
المسألة م<sub>٢</sub> + :-

أجعل ط ( ص ) أكبر ما يمكن

$$\text{ط (ص)} = \frac{\text{مح ن}}{\text{ز} = 1} - \text{حز ص ز} + \text{ف ص ن} + 1 \dots \dots \dots (146)$$

مستوفيا

$$\frac{\text{مح ن}}{\text{ز} = 1} + \text{وز ص ز} - \text{ب و ص ن} + 1 \leq \text{صفر}$$

$$\dots \dots \dots (147) \dots \dots \dots \text{م} ، 0 ، 1 ، 2 ، \dots$$

$$\text{محاء ز ص ز} + \text{ل ص ن} + 1 = 1$$

المسألة م<sub>٢</sub>- :-

أجعل ط ( ص ) أكبر ما يمكن

$$\text{ط (ص)} = \frac{\text{مح ن}}{\text{ز} = 1} - \text{حز ص ز} + \text{ف (ص ن} + 1) \dots \dots \dots (148)$$

$$\dots \dots \dots (149) \dots \dots \dots \text{محاء ز ص ز} - \text{ب و ص ن} + 1 \leq \text{صفر}$$

$$\text{محاء ز ص ز} + \text{ل ص ن} + 1 = 1$$

ويلاحظ أهمية المقدار  $ص^*$  ن  $١ +$  لأننا بقسمة ( ١٤٦ ) ، ( ١٤٧ ) في المسألة م  $٢$  على  $ص$  ،  $١ -$  أو بقسمة ( ١٤٨ ) ، ( ١٤٩ ) في المسألة م  $٣ -$  على  $ص$  ،  $١ -$  نحصل على المسألة ( ١٤٤ ) ، ( ١٤٥ ) — ومن هنا نستنتج أن

$$س^* ز = \frac{ص^* ز}{ص^* ن + ١}$$

$$ع^* (س) - \frac{ط^* (س)}{ص^* ن + ١} \dots \dots \dots (١٥٠)$$

(٩-٣-٢) الحالة الثانية : دالة الهدف خارج قسمة دالتين متجانستين من الدرجة الأولى :

وقد درس هذه الحالة إيرادلي وفراي\* — ويمكن ياغنها على النحو التالى : —

$$ع (س) = \frac{\emptyset (س) + ف}{\psi (س) + ل}$$

مستوفيا

(١٥١) .....

$$ا (س) \leq \text{صفر}$$

$$ب (س) = ١$$

$\emptyset (س)$  ،  $(\psi (س))$  ،  $(ا(س))$  ،  $ب(س)$  دوال مستمرة متجانسة من الدرجة الأولى .

المسألة المطروحة في ( ١٥١ ) هي المسألة ١١ ، وهي أما أن تكون : —

م  $١$  أو م  $٢ -$  حسب الإشارة  $\emptyset (س) + ل <$  صفر أو  $\psi (س) + ل >$  صفر على الترتيب

(★) Stephen Bradly and sherword c. Frey ( Fractional Programming with Homogeneous Functions )

Jr. ORSA Vol No 2 19 74 pp 350-357



ويمكن إيجاد حل المسألة ( ١٥١ ) بخل أحد المسألتين المصاحبتين ( د ، م ) ،  
 م-١) وهما م' ، م-٢ على التوالي : -

$$\text{تعظيم } \pi = \emptyset (\text{ص}) + \text{ف} | \text{ب} (\text{ص}) |$$

$$1 (\text{ص}) \geq \text{صفر} \dots\dots\dots (١٥٢)$$

$$\psi (\text{ص}) + \text{ل} | \text{ب} (\text{ص}) | = 1$$

المسألة م-٢

$$\text{تعظيم } \pi = \emptyset (\text{ص}) + \text{ف} | \text{ب} (\text{ص}) | \dots\dots (١٥٣)$$

$$1 (\text{ص}) \geq \text{صفر}$$

$$\psi (\text{ص}) + \text{ل} | \text{ب} (\text{ص}) | = 1$$

وأحد التطبيقات الهامة والمباشرة هي دوال الإنتاج المحانسة .

فإذا افترضنا أن العائد ع ( س ) يعطى بدالة كور- دوجلاس

$$\text{ع} (\text{ص}) = \frac{\pi}{z} = \text{ح} (\text{س} , \text{ز})$$

$$\text{مح} = \frac{\pi}{z} \quad \text{مح} = \frac{\pi}{z}$$

حيث س<sub>ز</sub> العامل الانتاجي ز الذي يدخل في الانتاج بالمستوى ( س<sub>ز</sub> ) ،  
 ح<sub>ز</sub> ، ز ثوابت ويفرض أن تكلفة الانتاج خطيه .

$$\text{ت} (\text{س}) = \text{مح} = \frac{\pi}{z} = \text{ث} \text{ز} \text{س} + \text{ث} .$$

ث<sub>ز</sub> = تكلفة الوحدة من العامل الانتاجي ز ، ث = ثابت .

$$\frac{\pi}{z=1} = \frac{ع(س)}{ث(س)} = ح(س) \quad \text{فإن دليل الربحية ع}$$

$$\frac{ن}{مح} = \frac{ث + س}{ز=1}$$

المطلوب هو تذييه

$$\frac{\pi}{z=1} = \frac{ع(س)}{ث(س)} = ح(س)$$

$$\frac{ن}{مح} = \frac{ث + س}{ز=1}$$

ق و = مح أو س ر - ب و س ر + ١ ≤ صفر = قيود/العوامل الانتاجية .

و ١ ، ٢ ، ... ، م

س ن ١ ١ ١

س ر ≤ صفر

المسألة م ٢ هي

$$\frac{\pi}{z=1} = \frac{ع(ص)}{ح(ص)}$$

مستوفيا

مح ت ر س ر ا ت ص ن ١ + ٠١

مح اور ص ر - ب و ص ن ١ + ≤ صفر

ص ر ≤ صفر ر ١ ، ٢ ، ... ، ن ١ + ٠

إذا كانت المعاملات موجبة - فنكون بصدد تعظيم كثيره حدود موجبة ويمكن استخدام طريقة البرمجة الهندسية في الحل .

## (١٠) تطبيقات البرمجة اللاخطية .

تقديم : سوف سرد في هذا الجزء من المؤلف التطبيقات الهامة والعيارية في مجال البرمجة اللاخطية والتي تهم المناخ المصرى في التطبيق من جهة أو ذات صلة مباشرة بالاهتمامات العالمية مما يمكن القارىء من متابعة التطورات المتلاحقة في هذا المجال .

وتطبيقات البرمجة اللاخطية عديده ومتنوعة ولايتسع المجال لكل التطبيقات — ولكن يمكننا على أى حال تصنيف التطبيقات الرئيسية للبرمجة العير خطية في المجالات الاساسية التالية\* :

١ — تطبيقات البرمجة اللاخطية في مجال الصناعة الكيماوية والبترولية :—

٢ — تطبيقات البرمجة اللاخطية في مجال المرافق العامة :—

ويشتمل على قطاع هام وحيوى من التطبيقات في مجال الطاقة والمياة والغاز الطبيعى والتخطيط العمرانى

٣ — تطبيقات البرمجة اللاخطية في مجال التخطيط الاقتصادى :—

ويشمل الدراسات الاقتصادية على المستوى الوحدى والتجميى والتحليل الساكن والحركى

٤ — تطبيقات البرمجة اللاخطية في مجال التصميم الهندسى :—

وهى أحد الإضافات الرئيسية والهامة للبرمجة اللاخطية .

(\*)Ladson S . I , Warren D . A

\* رجع في هذا المحار —

“Survey of Non - Linear Programming Applicattions” Jr . ORSA V 28

No 5 1980 pp 1029 - 1073

(١٠-١) تطبيقات البرمجة اللاخطية في مجال الصناعات الكيماوية والبترو

كانت التطبيقات في مجال الصناعات البترولية والكيماوية من أوائل التطبيقات للبرمجة الخطية في الخمسينات — ومع تطور طرق حل البرمجة اللاخطية والحاسبات الآلية — كانت أيضا من أول التطبيقات للبرمجة للاخطية

(١٠-١-١) وسوف نورد في هذا النطاق مسألة التخطيط الأمثل لتطوير وإدارة المستودعات البترولية ويمكن وصف المسألة كالآتي : — لأي بئر أو خزان بترولى سواء كان حديث الكشف أو متطور جزئيا فإنه يتم باستمرار تطوير عملية الحفر واستنزاف البئر قسرا بطرق مختلفة وذلك ليتمكن البئر من الإنتاج والتعلب على التدهور الطبيعي لإنتاجه — وهذه العملية الديناميكية يجب تخطيطها بعناية فائقة تحقيقا لإقتصاديات التشغيل والربح . ويتطلب ذلك تحديد برنامج لتطوير البئر طبقا لمعايير إقتصادية في ظل القيود الطبيعية والفنية للاجاة على السؤال التالى : — ماهى أفضل سياسة للحفر والإنتاج يتعين إنتهاجها لتعظيم العائد في ظل المحددات العملية السائدة .

وفي عملية التنقيب على البترول يتم حفر آبار البترول في الغلاف الصخرى للمستودع أو الخزان البترولى — ويتدفق البترول من خلال فتحات البئر إلى السطح كنتيجة لفارق الضغط بين فتحات البئر والخزان — ويمكن الحفاظ على هذا الضغط المتناقص طبيعيا بطرق صناعية .

ويتم التحكم في إنتاج الزيت والغاز من الخزان بطرق أولية تشمل تمدد الموامع وإحلال الموامع أو باستخدام تأثيرات الجاذبية أو بالدفع الشعري باستخدام الخواص الشعرية .... وغالبا يتم استخدام مجموعة متعددة من هذه الطرق آنيا .

وتعتمد درجة الصعوبة والتفصيل على نوع الدراسة وتتفاوت الدراسات والنماذج المستخدمة من منحنيات بسيطة تمثل التدهور الطبيعي للإنتاج والتي تأخذ شكل

منحنيات رمنية مبسطة إلى نماذج معقدة متعددة الأبعاد .

والواقع أن كل حالة تستلزم دراسة منفصلة — وبالرغم من أن استخدام نماذج المحاكاة يفيد في المواقف المعقدة إلا أن استخدام أساليب المثلية في النماذج الأقل تعقيدا يؤدي إلى نتائج هامة تعطى لمتخذ القرار عمقا رئيسيا في فهم العملية القرارية .

وتشمل العملية الإنتاجية في المستودعات البترولية إنتقال الكتلة ( المادة ) وتدفق الموائع — ويمكن وصف العملية بواسطة ثلاثة معادلات :

١ — أتران المواد ( معادلة الأستمرار )

٢ — معادلة الحركة ( لتدفق الموائع )

٣ — تأثير الضغط على مواصفات المواد البترولية

وتؤدي معادلات الاتزان والحركة إلى مجموعة من المعادلات التفاضلية توضح العلاقة بين الزيت والغاز والمياة المضخوخة في الوسط المسامي للتربة .

وتختلف الدراسة إختلافا كبيرا من البداية المختارة لوصف حالة المستودع الترولي — فهي تبدأ بالأبعاد الصفرية وهي حالة خاصة لأبعاد أكثر تعقيدا وأدق وصفا هي الأبعاد الثنائية أو الثلاثية للمستودع، ويعتبر النموذج أن على متخذ القرار تحديد قرار طريقة التشغيل ( الإنتاج ) وطريقة التطوير ( الأستثمار ) ، بإعتبار وجود شركة سيادية واحدة ( أو هيئة سيادية لعدة شركات متفقة ) لها الحق في استغلال البئر ويتكون النموذج من : —

١ — دالة هدف تمثل التدفق النقدي بأسعار الخصم السارية

ب — نموذج الخزان أو المستودع البترول ويمثل العلاقات الطبيعية للحجم والضغط والقيود الطبيعية

ج — نموذج طريقة التشغيل ويحدد العلاقة بين طريقة الاستغلال السطحي ومحتويات المستودع

و يمثل الدالة ص ( - ) مساراً لأنتاح الزمى  $\psi$  يمثل الدالة ف ( ن ) مسار التطوير ( الاستمارة ) رمى  $\leq n \leq$  صفر

كذلك فإن من النهاية - هى يعنى توقف البئر عن العمل، عدد الآبار على السطح والتي تسمى حجم الرصيف ( - ) هى أيضا متعبر - قرر والدالة المقترحة هى . -

تعظيم ع

ع ١ - صر |  $\emptyset$  ( ١ - ١ ) ص ( ن ) -  $\psi$  ( ن ) ف ( ن ) - ( ن ) ر ( ن ) ط ( ن ) ( ١ - ١ ) - اهت ن - ح ( ن ) ( ١ ) ... ( ١ )

ط ( ن ) عدد الآبار المنتجة في الزمن ( ن )

ف ( ن ) معدل الحفر

ص.ع ( ن ) معدل انتاح الغاز

$\emptyset$  ( ن ) = دالة الغاز السعرية مع الزمن

معدل الملكية ( حق السيادة )

$\psi$  ( ن ) = تكلفة الحفر الزمنية

ر ( ن ) تكلفة صيانة / وتشغيل الآبار العاملة

ل - العدد الأقصى للآبار على السطح

ح ( ن ) تكلفة الرصيف

ب سعر الخصم

نموذج البئر - \*

١ - حجم المستودع  $\frac{E}{\rho}$  - م ( ض - ض ) ..... ( ٢ )

\* راجع M /C Farland ; Ladson , Loose "Development Planning and Management of Petroleum Reservoirs using tank Models and non - Linnear Proramming"

Jr - Orsa v 32 No 2 , 1424 pp 270 - 289

ح ( ٠ ) ح ..... ( ٣ )

٢ - ضغط لمستوي  $\frac{E}{\nu}$  - | ب ك ص ح ( ن ) + ض ( ض - ض ) | ح .. ( ٤ )

ك - درجة الحرارة المطلقة ( كلفن )

ب ثابت الغاز

ح ، ض الحجم والضغط على التوالي

ح ، ض الحجم والضغط الابتدائي على التوالي

م - ثابت شلتونيز للتدفق الدفعي للماء

٣ - نموذج التشغيل

$\frac{E}{\nu}$  ف ( ن ) - [ ح ١ ح ] ط ( ن ) ..... ( ٥ )

ض ح ( ن ) ك ، | ص ( ن ) ك | ض ( ض ) ح ( ن ) .. ( ٦ )

ك ، ك ، ك ، ي = ثوابت

ض - ضغط القاء للبئر

ولتبسط المسألة السابقة يمكن افتراض أن

ف ( ن ) =  $\frac{و}{ح}$  ف - خ ( ن ) ..... ( ٧ )

$١ = ن$

و = أقل عدد صحيح أكبر من ن

خ ن - دالة الخطوة الوثابة الوحيدة في الفترة | ( ن - ١ ) ، ن )

وهذا الدوال فن تمثل معدلات الحفر في السنة ق هي متغيرات القرار والتي

تحدها القيمة القصوى المتاحة للحفر أي أن

فن  $\geq$  فن

و  $\leq$  ن  $\leq$  ١ ..... ( ٨ )

كذلك فإن  $F_n \geq F_{n-1}$  ..... (٩)

وتصير المسألة هي اختيار  $S =$

[  $F_1, F_2, \dots, F_n, \dots, L \mid \leq$  صفر ..... (١٠) بحيث يكون

$E(S) - E(S) - C(L)$  ..... (١١) أكبر ما يمكن مستوفيا

$F_n \geq F_{n-1}$

و  $L \leq$

$L \geq$  ..... (١٢)

$L \geq$

$F_n \geq L$

(١٠ - ١ - ٢) وفي مجال الصناعات الكيماوية يمكن توضيح مفهوم التخطيط الأمثل للتشغيل بالدراسات التي تمت في شركة يونيون كاربيد في معالجتها الأتاجية لانتاج الأولفين .

فقد تم تقسيم المتغيرات إلى مدخلات - وعبر عن قيمة المدخلات بالرمز  $S$

وهي متغيرات القرار التي ترتبط بالعمليات الكيماوية اللاحقة

$$= \begin{Bmatrix} S_1 \\ S_2 \\ \vdots \\ S_n \end{Bmatrix}$$

وكذلك عبر عن المتغيرات الخطية في النموذج بالمتجه  $S = \begin{Bmatrix} S_1 \\ S_2 \\ \vdots \\ S_n \end{Bmatrix}$



وتتقسم القيود إلى المجموعات التالية

١ - توزيع المواد

ومجموعة لمعادلات لها يمكن وضعها على الصورة : -

$$- (ص) \leq ١١ \text{ س} \leq \text{صفر} \dots\dots\dots (١٣)$$

٢ - قيود الطاقة التشغيلية ( الوارد )

$$١٢ \text{ س} - ٦ \text{ ب} \dots\dots\dots (١٤)$$

٣ - الحدود الموضوعية للمتغيرات ( وهي تمثل القيود الطبيعية والفنية )

$$\text{و} (ص) \geq \text{ق}$$

$$\text{ح} \leq \text{س} \leq \text{صفر} \dots\dots\dots (١٥)$$

$$\text{ص} \leq \text{صفر}$$

٤ ، ق - ودالة لخطية عديدة المتغيرات

١٠ ، ١١ مصنفات

ب قيمة الموارد المتاحة

$$\text{ق} ، \text{ح} = \text{الحدود العليا}$$

كما يمكن وضع دالة هدف على الصورة : -

$$\text{ع} \text{ } \emptyset (ص) + \text{ح} \text{ س} \dots\dots\dots (١٦)$$

$\emptyset$  - دالة تكلفة لخطية

ح = قيمة ثوابت التكاليف الخطية

والمطلوب تدنية (١٦) في ظل القيود (١٣) ، (١٤) ، (١٥)

والواقع أن هذه النماذج يمكن تكاملها بإضافة مراكز الاستهلاك والتوزيع بحيث يشمل النموذج نموذج الإنتاج والتشغيل والتوزيع .

وفي الدراسة السابقة شملت الدراسة ٨ مصانع إنتاجية - ٤٠ مركز توزيع -

١٦٠ مركز إستهلاك

( ١٠ - ٢ ) تطبيقات البرمجة اللاحظية في التحليل الغير خطى

### لشبكات المرافق

( ١٠ - ٢ - ١ ) المرور

من المسائل الهامة في تطبيقات بحوث العمليات عامة والبرمجة اللاحظية خاصة - ولا يتسع المجال لفصيلات كبيرة لعرض المسألة إلا أننا سوف نورد أحد الأمثلة التي تفتح المجال للقارئ للمزيد من الدراسة والبحث .

يتم عادة تقسيم شبكة المرور إلى مناطق - وتهدف الدراسة إلى تحديد عدد الرحلات بين كل زوج من المناطق في فترات زمنية محددة كل يوم وعلى سبيل المثال في ساعات الذروة صباحاً أو مساءً .

وصياغة المسألة تم باستخدام لتحليل الشبكي وإعتباره شكل موجه من عقود وأقواس

س<sup>١</sup> ز التدفق المروري إلى عدد المركبات - المار في القوس و خارجة من العقد و فإن قوانين بقاء التدفق يمكن وضعها على صورة القيد التالي : -

س<sup>١</sup> - ..... ( ١٧ )

.....

أ تمثل مصفوفة الحدث Incidence Matrix ، س و = متجه للقيم س<sup>١</sup> ز ب و = تمثل متجهة للطلب والتمويل

حيث يتم التمويل إلى العقد و - والطلب إلى كل العقود التي تمثل غامات التدفق النابعة من العقد ( و ) وتأخذ القيمة صفر ماعدا ذلك .

تمثل ( ١٧ ) إذن القيود الموضوعة للنظام .

فإذا إنتقلنا إلى دالة الهدف فإننا نجد أن الدراسات عادة تكون مؤسسة على نظرية وادروب الثائية لتوازد المرور .

فإذا رمزنا بالرمز  $r$  ( ف ) لمتوسط زمن السفر في القوس  $r$  وهو دالة غير متناقصة في عدد السيارات الكلي  $F$  في القوس — والذي يمكن تحديده من التدفق الكلي بالعلاقة

$$F = r = \text{محس } r \dots \dots \dots (18)$$

فإن المبدأ الأول لوادروب يفترض أن توزيع التوازن للمرور يتحقق عند مثلية الفرد المستخدم — وهذه المثلية الفردية في الواقع تقتضى أن لايتوفر أى مسار آخر للمركبة بين الأصل والغاية موضوع الدراسة يحقق زمن أقل من زمن السفر الناتج من المسار الفعلي الذي تم اختياره من الفرد ، ويتطبق ذلك على كل الأفراد المستخدمين للنظام ويؤدي هذا المبدأ إلى دالة اهدف التالية

$$C = \text{محس } r \text{ ( ص ) ص } \dots \dots \dots (19)$$

ويلاحظ أنه إذا تم تدنية ( ١٩ ) في ظل القيود ( ١٧ ) ، ( ١٨ ) فإن شروط اكوهين طوكر تؤدي حتما إلى مبدأ وادروب الأول .

أما مبدأ وادروب الثاني فينص على أن مثلية النظام ( النظام الكلي ) تتحقق إذا كان الزمن الكلي للسفر في أدنى مستوى ممكن — ويمكن صياغة هذا المبدأ كما يلي :

$$C = \text{محس } z \text{ ( ف ز ) } : \text{ ف ز } \dots \dots \dots (20)$$

وفي كل الأحوال ينبغي اختيار الداله  $z$  ( ٠ ) — وقد إقترح مكتب الولايات المتحدة للطرق العامة العلاقة التالية لحجم التباطؤ الزمني ( زمن السفر )

$$z = z(r) = [ 1 + 1.05 \left( \frac{r}{C} \right)^4 ]$$

$r$  = زمن السفر في القوس  $r$  في متوسط السرعة الحرة  
 $C$  = الطاقة العملية للمرور في القوس  $r$

ب) تدنية (١٩) أو (٢٠) في ظل القيود (١٧) . (١٨) هو مسألة برجة لخطية بدوال هدف محدبة وقيود خطية .

(١٠ - ٢ - ٢) شبكات تدفق الطاقة الكهربائية

في هذا النوع من التطبيقات يكون المطلوب هو تحديد أفضل تخصص (توزيع أمثل) لوحدا إنتاج الطاقة لتدنية تكاليف التشغيل في ظل القيود السائدة .

وأهم مايلفت النظر في هذا النوع من المسائل هو التعبير عن الطاقة المفقودة نتيجة نقل الطاقة والتي يمكن التعبير عنها بالعلاقة التالية : —

ط<sub>١</sub> - ب + مج<sub>١</sub> ب + ط<sub>٢</sub> + مج<sub>٢</sub> ب + ط<sub>٣</sub> ..... (١٩)

ب ثابت

ب و معاملات ثوابت

ب - [ ب ] مصفوفة معاملات مربعة متماثلة

ط ف - الطاقة المفقودة في النقل

ط ح - الحمل المطلوب مواجهته\*

ط و - الطاقة المستخدمة للمصدر و

وبالتالي يمكن وضع النموذج البسيط التالي : —

تدنية ع مج<sub>١</sub> و ( ط و ) ..... (٢٠) مستوفيا

مج<sub>١</sub> ط و = ط ح + ط ف

ط ف = ب + مج<sub>١</sub> ب + ط و + مج<sub>٢</sub> ب + ط و ..... (٢١)

ط و ≤ ط و ≤ ط و

(\*) Muckstadt "

ORSA v 25 ( 387 - 403)

ح - ط . . . ط و . المحدد الموضوعه فنيا للتشغيل لأقصى والأدى  
نصد إضافة و

٥ . دالة تكافؤ لتشغيل لمصدر لطاقة .

( ١٠ - ٢ - ٣ ) شبكات توزيع الغاز الطبيعي

لحالة موضوع الدراسة تتعرض لاستحداث نموذج يمكن استخدامه  
لتخصيص الغاز الطبيعي في حالات الطوارئ، طبقاً لنظام أولويات نص عليها  
لقانون . والدراسة أهمية كبرى .

ولقد تمت الدراسة شبكة بطول ٤٤٠٠ ميل وكمية من الغاز الطبيعي تصل  
إلى ثلاثة تريليون قدم مكعب تشرف على تشغيلها ٢٥ شركة نقل

ويمكن تقسيم القيود الطبيعية لهذا النوع من شبكات المرافق إلى ثلاثة أقسام

I - توارن الموارد في كل وصله

II - توازن حركة التدفق ويشمل ذلك أيضاً انخفاض الضغط نتيجة للفقد

- وذلك في كل وصلة ماسورة أو اصمام أو مضخة .

III - حدود الضغط المسموح بها والمناسبة للتشغيل

وفي هذا النوع من الشبكات، فإن الشبكة تحتوي على ممولين وناقلين  
ومستخدمين - وتعرف الشبكة بواسطة عدد من العقد ( ن ) وعدد من الأقواس  
( أو الأسهم ) عددها ( ١ )

ن = ( ١ ، ٢ ، ٠٠٠٠ ، ١٤ ) - مجموعة جزئية من ( و ، ز ) لعدد مميز  
من العناصر في ( ن ) وتمثل العقود الممولين والمستخدمين بينما تمثل الأقواس تدفق  
الغاز

ويتطلب النموذج\* تقسيم العقد إلى ن = ( ن ط ) ، ( ن ح )

R.P. Oneil et al " A Mathematical Programming Modle for Allocation of Natural Gas "

Jr . O . R . S . A

v 27 No

1979

pp857

ن ط = عقد طبيعية

ن ج = عقد جانيه مستحدثه للتحليل والصياغة

وكذلك الأقراس إلى ا ( ا ط ) ، ( ا ج )

ا ط - أقراس طبيعية

ن ج - أقراس جانبية

وبالنسبة للمستخدمين النهائيين فإنه يمكن تمثيلهم بمجموعة ك

ك - [ ك<sub>١</sub> ، ك<sub>٢</sub> ، ك<sub>٣</sub> ، ، ، ، ك<sub>م</sub> ]

ك ه = المستخدمين النهائيين من الوصلة ( الماسورة ) ه ،

ق : تمثل المجموعة الكلية للناقلين في الشبكة

ل : تمثل مجموعة الأولويات

وفي الحالة موضوع الدراسة ل ( ١ ، ٠ ، ٢ ، ، ، ، ، ٩ )

ويعرف كل طلب بالمدلول الثاني ( و ، ر ، ل )

را - ن

راب - ك

لا - ل ( ترمز إلى تنتمي إلى )

عرف مايلي : -

ت و ز = التدفق بين العقد و والعقد ر ( إذا كانت ت و ر سالبة فإن التدفق

يكون من ز إلى و )

و ر ل - الكمية المسحوبة عند العقد و من المستخدم ر بمستوى الأولوية ل

نا = العجز في الأولوية ل

ح د = العجز الكلي في الأولويات الجزئية المحدوده ( وفي حالتنا من ١ إلى

خمسة ) وذلك لنظام المواسير ه

ض ن = الضغط في العقد و

ويلاحظ أن الكمية في العقد و مقيدة بكمية الغاز في آبار المنطقة التي يمكن إمدادها ( تمويلها ) : —

$$ف و \leq ف و \leq \text{صفر}$$

$$ف و = \text{القيمة القصوى للتمويل}$$

وكذلك فإن الطلب ء و ر ل تحدده كميات قصوى ( ينص عليها القانون )

$$\text{ولذلك فإن } \text{ء و ر ل} \geq \text{ء و ر ل}$$

حـ ء و ر ل : الحدود القصوى للتمويل طبقا للقانون لمظام الأولويات ل وقد رأى متخذ القرار ضرورة وضع حد أدنى ء و ر ل وهذه القيمة الدنيا ستكون نسبة من القيم العليا وفي حالتنا كانت ء و ر ل = ٩, ء و ر ل

وبذلك فإن

$$\text{ء و ر ل} \leq \text{ء و ر ل} \leq \text{ء و ر ل} \dots \dots \dots (٢٢)$$

وبهذه المفاهيم يمكننا الآن وضع القيود المنصوص عليها سابقا

### I — قيود توازن المادة

في أى عقد ( ط ) فإن

$$\text{— مح (ط, ز) } + \text{طز} + \text{مح (و, ط) } + \text{ت و ط} + \text{ف ط} - \text{مح ب ك ء ط ر ل} = \text{صفر} . (٢٣)$$

$$| \leq \text{ك ك} .$$

والمعادلة السابقة تحتوي على : —

١ . I — التدفق الخارج من ط

٢ . I — التدفق الداخل إلى ط

٣ . I — التمويل عند ط

٤ . I — السحب عند ط

## II قيود المعزز في الوفاء بنظام الولايات

### II . الأي أولوية ل فإن

$$\begin{array}{l} \text{مح } \text{وورل اى} - \text{مح } \text{وورل} \dots \dots \dots (24) \\ \text{و-ل} \\ \text{و-ك} \end{array}$$

### II . 2 عجز الأولويات المحدده ( من واحد إلى خمسة )

$$\begin{array}{l} \text{مح } \text{وورل اى} - \text{مح } \text{وورل} \dots \dots \dots (25) \\ \text{و-ل} \\ \text{و-ك} \end{array}$$

ق هـ = أكبر كمية يمكن سحبها في الأولويات من ( ١ ) إلى ( ٥ )

### III . قيود الضغط

يتحدد التدفق نتيجة لمجموعة من المعادلات التي ترتبط بالضغط وثوابت النظام

### III . 1 نظام المواسير

$$\begin{array}{l} \text{ت و ز} - ( \text{ض} , \text{ض} ) \text{ حوز} | \text{ط و} - \text{ط ز} | \dots \dots \dots (26) \\ \text{و-ل} \\ \text{و-ك} \end{array}$$

١ - فيما عدا ذلك  
القيمة المطلقة

حوز كمية الإمداد ( التمويل ) أو معيار الطاقة للماسورة ( و - ز )  
وهي دالة في القطر والطول والكفاءة وخواص الغاز

### III . 2 معادلة طلبات ( مضخات ) الغاز

$$\begin{array}{l} \text{ت و ز} - ( \text{حس} ) \text{وور} / ( \text{م} ) \text{ضور} - \text{م} \dots \dots \dots (27) \\ \text{و-ل} \\ \text{و-ك} \end{array}$$



١٢ ، ١٣ ، ١٤ م. ثوابت الكباس  
( ح ص ) .. قدرة المضخة بالحصاد في الوصلة ( و ر )

### III . ٣ معادلة الصمام : —

$$ت و ز = (ض و ، ض ز) م و ز | ض. - ض ز | أقل (ض و ، ض ز) (٢٨)$$

م و ز = ثابت الصمام المستخدم في الوصلة ( و ر )  
أقل ( ض و ، ض ز ) = أقل قيمة لكل من ض و ، ض ز

إذا كان هناك عدد ن ع من العقود ، م ع من الأقواس — فإن هناك ن ع من متغيرات الضغط ، م ع من متغيرات التدفق ونظرا لأن التدفق يمكن أن يكون في اتجاهين فإن عدد المتغيرات هو ٢ ن ع ١ م ع بينما لدينا ن ع من المعادلات اللاخطية — وبالتالي يتم عادة تحديد متغيرات الضغوط لماكن حل النظام اللاخطي السابق .

ولتبسيط المسألة السابقة اقترح « أونيل » \* تحويل القيود اللاخطية إلى قيود خطية باستخدام مفكوك تايلور حول نقطة ابتدائية ( ٠ ) —

فمثلا بالنسبة لنظام المواسير

$$\emptyset (ث ، ض و ، ض ز) - - ت (ض و ، ض ز) - ح و ز | ض ٢ - ض ز ٢ | (٢٩)$$

$$\text{عرف } \frac{\text{ح و ز}}{\text{ض و ٢ - ض ز ٢}} \dots \dots \dots (٣٠)$$

$$\emptyset \sigma - \frac{\emptyset \sigma}{\sigma} ، ١ - \frac{\emptyset \sigma}{\sigma} ، ا ض و - \frac{0 \sigma}{\sigma} ا ض ز \dots (٣١)$$

راجع ONEII. — مرجع سابق

بوضع اختياريا - ١ ، واستخدام مفكوك تايلور للدالة  $\emptyset$

$$\emptyset(t, \text{ض}, \text{و}, \text{ض}, \text{ز}) \emptyset + \emptyset [ (ت-ت), (ض-و), (ض-و), (ض-ر-ض, \text{ز}) ]$$

$\emptyset$  - قيمة  $\emptyset$  عند  $\text{ض}, \text{و}, \text{ض}, \text{ز}$

$\Delta \emptyset =$  قيمة الأختار عند  $\emptyset, \text{ض}, \text{ز}, \text{ض}, \text{ز}$

(٣٢) .....

ويمكن تبسيط المعادلة إلى

$$\emptyset (ت, \text{ض}, \text{و}, \text{ض}, \text{ز}) - ت (ا, \text{ض}, \text{و}, \text{ض}, \text{و})$$

(٣٣) - (ا, \text{ض}, \text{ز}) \text{ض}, \text{ز} + قيم صغيرة ...

$$(٣٤) \dots \frac{\emptyset}{(\text{ض}, \text{و}-\text{ض}, \text{ز})} = ١, \text{ا}, \text{ز}, \text{ا}, \text{ض}, \text{ر})$$

وبالتالى فإن القيد اللاخطى فى (٢٦) يمكن تحويله إلى : -

$$\emptyset (ت, \text{ض}, \text{و}, \text{ض}, \text{ز}) - ت + ا, \text{و}, \text{ض}, \text{و} - ا, \text{ر}, \text{ض}, \text{ر} \text{ أو}$$

$$\text{ه}, \text{و}, \text{ز} \leq - ت + و, \text{ز} + ا, \text{و}, \text{ض}, \text{و} - ا, \text{ر}, \text{ض}, \text{ز} \leq \text{ه}, \text{و}, \text{ر} \dots (٣٥)$$

وبنفس الطريقة يتم الاستعاضة عن القيود اللاخطية فى معادلات الصمام والمضحه بالعلاقة المبسطة

$$\text{ه}, \text{ا}, \text{و}, \text{ر} \leq \text{ض}, \text{و} - \text{ض}, \text{ر} \leq \text{ه}, \text{ا}, \text{و}, \text{ر} \dots (٣٦)$$

ويتوفر لدينا مسألة برمجة خطية بالصورة التالية : -

تدنية ى. مستوفيا

$$- \text{مح} (ط, \text{ر}), \text{ت}, \text{ط}, \text{ز} + \text{مح} (ط, \text{و}), \text{ت}, \text{و}, \text{ط}, \text{ف}, \text{ط} - \text{مح} \leq \text{مح} \leq \text{ط}, \text{ر} = .$$

$$\text{مح} \text{ و}, \text{ر}, \text{ل} \text{ ن}, \text{ى} - \text{ع}, \text{ل} - \text{ل}, ١, ٢, \dots, ٩$$

$$\text{مح } 1 - \text{مح } 2 = \text{مح } 3 + \text{مح } 4 = \text{مح } 5$$

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{مح } 1 \geq \text{مح } 2 + \text{مح } 3 - \text{مح } 4 - \text{مح } 5 \\ \text{مح } 1 \geq \text{مح } 2 - \text{مح } 3 + \text{مح } 4 - \text{مح } 5 \\ \text{مح } 1 \geq \text{مح } 2 - \text{مح } 3 - \text{مح } 4 + \text{مح } 5 \\ \text{مح } 1 \geq \text{مح } 2 + \text{مح } 3 + \text{مح } 4 - \text{مح } 5 \\ \text{مح } 1 \geq \text{مح } 2 + \text{مح } 3 - \text{مح } 4 + \text{مح } 5 \\ \text{مح } 1 \geq \text{مح } 2 - \text{مح } 3 + \text{مح } 4 + \text{مح } 5 \\ \text{مح } 1 \geq \text{مح } 2 - \text{مح } 3 - \text{مح } 4 + \text{مح } 5 \\ \text{مح } 1 \geq \text{مح } 2 + \text{مح } 3 + \text{مح } 4 + \text{مح } 5 \end{array} \right. \quad (37)$$

ويلاحظ أن  $y_1$  هي أولوية افتراضية لبداية الخطوة (37) . وفما يلي خطوات الحل المقترحة

الخطوة (37) حل المسألة (37) - الأولوية (37) . مختلفه لاجتاد دالة هدف - إذا لم يتوفر وجود حل للمسألة (37) - لا يوجد تخصيص ممكن بنظام الأولويات الموضوع

إذا وجدت  $y_1$  . مثلي يتم تثبيتها عند المستوى  $y_1^*$  . أي القيمة المثلى ل  $y_1$  .

الخطوة (1) حل على التابع مسائل المثلية لدوال الهدف التسعة المثلثة لكل الأولويات وعند تدنية  $y_1$  تؤخذ في الاعتبار قيمة  $y_1^*$  . وعند تدنية  $y_2$  تؤخذ في الاعتبار قيمة  $y_1^*$  . وهكذا حتى  $y_9^*$  - وفي هذه المرحلة يؤخذ في الاعتبار العلاقات الشبكية دون اعتبارات القيود اللاخطية .

الخطوة (2) إذا كانت الأولويات من  $y_1$  الى خمسة مستوفاه إذهب للخطوة (4) وإلا فثبت الأولويات من 6 إلى 9 عند أدنى حد ممكن

الخطوة (3) خصص الغاز طبقا للأولويات بالنسبة لكل نظام

(٤) أضف القيود اللاحظية المعدلة إلى الخطية وأجد الحل الأمثل لتدنية القيم المنقولة من النظم .

( ١٠ - ٣ ) تطبيقات البرمجة اللاحظية في التخطيط الأقتصادي

( ١٠ - ٣ - ١ ) التخطيط القومي

المسألة موضوع الدراسة من المسائل الهامة في مجال التخطيط القومي — وقد أوردنا هذا النوع من التطبيق لتغطية موضوعين الموضوع الأول متعلق بدراسة تطبيق البرمجة اللاحظية في التخطيط الأقتصادي — والموضوع الثاني لتبيان خصائص المسائل عديدة المراحل وكيفية صياغتها . والمسألة المطروحة بدوال هدف محدبة وقيود خطية لعدد من المراحل أو حقبة تخطيطية بطول ( ن ) ويمكن كتابة النموذج العام التالي لهذا النوع من المسائل (\*)

تدنية

$$\theta \cdot (س٠) + \theta \cdot (س١) + \theta \cdot (س٢) + \dots + \theta \cdot (س٣٨) \dots \dots$$

مستوفيا

$$س٠ = ب٠$$

$$س١ = س٠ + ا١$$

$$س٢ = س١ + ا٢ = س٠ + ا١ + ا٢ \dots \dots \dots ( ٢٩ )$$

$$س٣ = س٢ + ا٣ = س٠ + ا١ + ا٢ + ا٣$$

---


$$س٣ = س٢ + ا٣ = س٠ + ا١ + ا٢ + ا٣ \dots \dots \dots$$

$$س٣ \leq س٢ \leq س١$$

هذا النموذج العياري للتخطيط يتكون من مرحلتين — مرحلة أنتقالية أولية —

\* R . C . GRINOLO (Model Building Technique For the Correction of end in Multi - stage canxex Programs) Jr . ORSA v 31 No 3 1983 pp 407 - 431

ثم مرحلة تالية مستقرة أى أن السلسلة الزمنية ( . ن ، ن<sub>١</sub> ، ن<sub>٢</sub> ، ..... ) هي  
تتابع متزايد ويقصد بالزمن ر الفترة ر وهي المحصورة بين ( ن ر ، ن<sub>١</sub>+ر )  
ودالة الهدف هي أساسا دالة الهدف Ø ( . ) — مع تعديل القيمة بسعر  
الخصم هـ في المراحل التالية للفترة الأنتقالية  
وفي الفترة الأنتقالية تكون المسألة هي : —

تدنية Ø . ( س . ) مستوفيا  
اس = . ب ، س ≤ صفر ..... (٤٠)

والمسألة (٤٠) يمكن حلها مباشرة بأحد طرق البرمجة اللاخطية .

ومن المهم أن نلاحظ أن إختيارنا للقيمة س . في البداية سوف يؤثر في كل  
المراحل القادمة ويؤكد هذا التأثير قيمة المقدار [ ح ر س . ] لجميع المراحل  
ر ≤ ١ وبالتالي فإن ح ر س . هو تأثير حل المرحلة الأنتقالية على المراحل  
اللاحقة .

وفي المرحلة الأولى ( ر = ١ ) يكون الحل هو إختيار س<sub>١</sub> في ظل القيود

اس<sub>١</sub> = ب<sub>١</sub> - ح<sub>١</sub> س<sub>١</sub> .  
س<sub>١</sub> ≤ صفر ..... (٤١)

لتدنية Ø ( س<sub>١</sub> ) بسعر الخصم هـ

وعلى وجه العموم فإن القرار في الفترة ر يكون متأثرا بكل القرارات السابقة  
س<sub>١</sub> ، س<sub>٢</sub> ، ..... ، س<sub>ر-١</sub> ويظهر ذلك في القيد : —

$$اس_r = ب_r - ح_r س_r - \sum_{i=1}^{r-1} \frac{1}{\mu_i} \delta_i س_{r-i}$$

س<sub>ر</sub> ≤ صفر ..... (٤٢)

وينتج عن إختيار س<sub>١</sub> التكلفة Ø ( س<sub>١</sub> ) بسعر الخصم هـ

ويجب أن نلاحظ التابع اللانهائي للمسألة — إى أننا فى الواقع أمام صياغة لمسألة برمجة لاختطية ديناميكية لانتهائية الأفق — لذلك يلزمنا فى كل الأحوال تقريب الحل للمسألة لانتهائية الأفق إلى مسألة محدودة الأفق ولذلك فإن الصياغة الصحيحة للمسألة وكيفية التقريب على درجة كبيرة من الأهمية . وسوف نناقش فيما يلى الطرق المستخدمة فى التقريب

### الطريقة الأولى : — التوازن المباشر

فى هذا النوع من التقريب يفترض وجود معدل ثابت للنمو ( أو للتناقص ) يتحدد من العلاقة

$$س_r + ١ = ح_r س_١ \text{ ويمكن استخدام ذلك عندما يكون}$$

$$ب_r + ١ = ح_r ب_١$$

وعندما يتوفر لدينا مدلول ( ل ) يكون عنده  $ح_r = .$  ،  $ء_z = .$  بقيم زك ل

ولتوضيح الطريقة افترض أن  $ل = ٣$  — وفى هذه الحالة تؤول القيود إلى : —

$$١. س = . ب .$$

$$٢. ح + ١ = س_١ ب_١$$

$$٣. ح_٢ س_١ + ( ح_١ + ١ ) س_١ = ح_٢ ب_١ \dots\dots\dots (٤٣)$$

$$٤. ح_٣ س_١ + ( ح_٢ + ١ ) س_١ + ( ح_١ + ١ ) س_١ = ح_٣ ب_١$$

$$٥. ح_٤ س_١ + ( ح_٣ + ١ ) س_١ + ( ح_٢ + ١ ) س_١ + ( ح_١ + ١ ) س_١ = ح_٤ ب_١$$

ويلاحظ أنه لأى قيمة  $ر \leq ٥$  فإن

$$ح_r - ٤ = [ ح_r + ١ + ح_{r-١} + ح_{r-٢} + \dots + ح_١ ] س_١ =$$

$ح_r - ٤ = ( ح_r ب )$  وهو نفس القيد الأخير فى (٤٣) لذلك لا يضاف —

وبالنسبة لدالة الهدف، وباستخدام نفس الافتراضات فإن دالة الهدف تصبح

$$(44) \dots\dots\dots \emptyset (س. 1) + \alpha_{مح} = \emptyset (س. 1) \dots\dots\dots (44)$$

وتكون المسألة هي : -

$$\emptyset (س. 1) + \alpha_{مح} = \emptyset (س. 1) \dots\dots\dots$$

مستوفيا

$$(45) \dots\dots\dots \emptyset (س. 1) + \alpha_{مح} = \emptyset (س. 1) \dots\dots\dots$$

$$\emptyset (س. 1) + \alpha_{مح} = \emptyset (س. 1) \dots\dots\dots$$

$$2 \leq r \leq 2$$

$$\emptyset (س. 1) + \alpha_{مح} = \emptyset (س. 1) \dots\dots\dots$$

$$\emptyset (س. 1) \dots\dots\dots$$

والصعوبة الرئيسية في هذا التقريب هو كيفية الحصول على قيمة الدالة

$$\emptyset (س. 1)$$

ولكن في معظم التطبيقات الاقتصادية يمكن تحديدها

$$(46) \dots\dots\dots \emptyset (س. 1) \dots\dots\dots$$

وتحقق أن  $1 > 1$  فإن

$$(47) \dots\dots\dots \emptyset (س. 1) \dots\dots\dots$$

الدوال المتجانسة | 2 | اذا نرت القم ل < .

$$(48) \dots\dots\dots \emptyset (س. 1) \dots\dots\dots$$

$$(49) \dots\dots\dots \emptyset (س. 1) \dots\dots\dots$$

### الطريقة الثانية : الأختزال

في هذه الحالة يتم أهمل الأتصال القرارى بين المرحلة الأبتدائية ( ٠ ) والمرحلة الأولى ( ١ ) وبين المراحل اللاحقة لذلك — وبذلك فإن المسألة تصبح

$$\text{تدنية } \emptyset (س٠) + هـ \emptyset (س١)$$

مستوفيا

$$١. س \geq ب \dots\dots\dots (٥٠)$$

$$ح١ س٠ + اس١ \geq ب١$$

$$س١ \leq .$$

ولايعتمد القرار هنا على قيم ( ح٢ ، ح٢ ، ..... ) وكذلك لايعتمد على قيم ( ٤ ، ٤ ، ٤ ، ..... ) والمعنى الطبيعي لهذه الصياغة أفترض أن الأصول الثابتة في الزمن ( ١ ) لاتعمر بعد ذلك وعلى أى حال فإنه يمكن استخدام قيمة التكلفة الناتجة من حل النموذج ( ٥٠ ) كحد أدنى للمسألة عديدة المراحل .

### الطريقة الثالثة : القيمة الاهلاكية

يمكن تحسين النموذج (٥٠) بتضمينه القيمة الاهلاكية كما يلي : —

تدنية

$$[\emptyset (س٠) - ط. (س٠)] + هـ \{ \emptyset (س١) - ط١ (س١) \}$$

$$\dots\dots\dots (٥١)$$

مستوفيا

$$١. س = . ب .$$

$$٢. ح١ س٠ + اس١ = ب١ \dots\dots\dots (٥٢)$$



ط . ، ط ، تقيس القيمة الأهلالية وتعطى بالعلاقات التالية (\*)

$$\begin{aligned} \alpha_{مح} &= \text{ط} \\ \alpha_{مح} &= \text{ط} \\ \alpha_{مح} + 1 &= \text{ط} \end{aligned}$$

(٥٣) .....

ويمكن تبسيط العلاقات السابقة بفرض  $\lambda = \lambda$  ،  $\lambda < 2$

$$\begin{aligned} \lambda &= \text{ط} \\ \lambda &= \text{ط} \end{aligned}$$

(٥٤) .....

$$\lambda = \text{ط} + 1$$

وتعتمد هذه الطريقة على تخمين ابتدائي  $\lambda$  ، س\* — ويمكن الحصول على ذلك بحل

تدنية (س)

مستوفيا

$$\begin{aligned} \text{ا} (هـ) = \text{س} = \text{ب} \\ \text{ب} = (ا - هـ) / \alpha_{مح} \end{aligned}$$

(٥٥) .....

واختيار قيمة  $\lambda$  في الحدود التالية :

$$\lambda = [ (ا - هـ) ]$$

افترض أن س\* هي الحل الأمثل لـ (٥٥) وأن  $\lambda$  مضاعف لاجرائج للقيود استخدم  $\lambda$  في حساب ط . ، ط ثم حل البرنامج التالي : —

تدنية

$$[ (ا - هـ) + | (س) - (س) | ]$$

(\*) لتفصيلات أكثر راجع حريولو — مرجع سابق

$$(٥٦) \dots\dots\dots [ (س^*) ] \frac{(ه^1)}{(ه^2 - 1)}$$

مستوفيا

$$. س . = . ب .$$

$$(٥٧) \dots\dots\dots ح , س . + . اس , ب = , س , صفر$$

ويعطى الحل الحد الأدنى للمسألة الامة

( ١٠ - ٣ - ٢ ) اقتصاديات التوسع في إنتاج الطاقة

تتميز مسائل التخطيط للتوسع في إنتاج الطاقة الكهربائية بعنصرين رئيسين وهما الديناميكية وعدم التأكد\* وسوف نتعرض هنا للمسألة الديناميكية المؤكدة

ويمكن وصف المسألة في هذه الحالة بأنها تفترض سياسة للشراء في جميع الفترات - يتبعها مجموعة من الأحداث المطلوبة والتمودج الرئيسي هو : -

$$تدنية س ر ت س + مح , \emptyset \text{ ( س )}$$

مستوفيا

$$س ر \leq \text{صفر}$$

$$( ٥٨ ) \dots\dots\dots س ر \leq ق ,$$

جميع قيم ر

ز = مدلول نوع التكنولوجيا وتاريخ التركيب

$$ت = \left\{ \begin{matrix} ت \\ ز \end{matrix} \right\} = \text{سعر الخصم الثابت للتكنولوجيا ر}$$

$$س = \left\{ \begin{matrix} س \\ ز \end{matrix} \right\} = \text{الطاقة المشتراه من التكنولوجيا ر}$$

$$ء = \text{مدلول الزمن}$$

\* راجع Astate - of - world Decomposition to dynamics and uncertainty in Electric utility Generation Planning jr ORSA v 32 No 5 1984 (1984 - 1068)

∅ ( . ) = تكلفة التشغيل في الفترة ء كدالة في نوع التكنولوجيا ومستوى الطاقة محسوبة بسعر الخصم

ق<sub>ر</sub> = القيد الموضوع على الطاقة التكنولوجية ز

ويمكن تحسين النموذج ( ٥٨ ) بالتفريق بين الطاقة المتواجدة ( س<sub>ر</sub> ) والمستخدم ( ص<sub>ر</sub> ) في الفترة ( ء ) وبذلك يصبح النموذج

تدنية ت س + مح<sub>ر</sub> ∅ ( ص )

ص<sub>ر</sub> ( ء ) ≤ صفر

ص<sub>ر</sub> ( ء ) ≥ ق<sub>ر</sub> ..... ( ٥٩ )

ص<sub>ر</sub> ( ء ) ≥ س<sub>ر</sub>

ص<sub>ر</sub> ( ء ) = صفر لجمع قيم ء ح

ح<sub>ر</sub> = الحد الزمني الذي يتوقف عنده استخدام التكنولوجيا ز ولحل المسألة السابقة وتكوين معادلة لاجرائح فإن : —

المسألة تصبح : —

أكبر أقل ت س + مح<sub>ر</sub> ∅ ( ص<sub>ر</sub> ) + [ ( ص<sub>ر</sub> ) ء ] + [ ( ص<sub>ر</sub> ) — س ]  
ل<sub>ر</sub> س، ص

مستوفيا

ص<sub>ر</sub> ( ء ) ≤ .

ص<sub>ر</sub> ( ء ) ≥ ق<sub>ر</sub> ..... ( ٦٠ )

ء لا تنتمي إلى ح<sub>ر</sub>

ص<sub>ر</sub> ( ء ) = .

ء تنتمي إلى ح<sub>ر</sub>

ل<sub>ر</sub> ( ء ) = صفر

ء لا تنتمي إلى ح<sub>ر</sub>

ل<sub>ر</sub> ( ء ) ≤ صفر

ويمكن للتبسيط أن يعتبر ل<sub>ر</sub> ز ( ء ) = صفر لقيم ء التي لا تنتمي إلى ح<sub>ر</sub> وبالتالي تصبح

( ٦٠ ) أكبر أقل ( ت — مح<sub>ر</sub> ل<sub>ر</sub> ) س + مح<sub>ر</sub> ل<sub>ر</sub> ص ( ء ) + 0 ( ص<sub>ر</sub> )  
ل<sub>ر</sub> س، ص

مستوفيا

$$ص_r (ع) \leq .$$

$$ص_r (ع) \geq ق_r$$

$$ص_r (ع) = \text{صفر}$$

$$ل_r (ع) \leq \text{صفر}$$

$$ل_r (ع) \geq \text{ح صفر}$$

ء لا تنتمي إلى ح.

ء لا تنتمي إلى ح.

ء لا تنتمي إلى ح.

ومع مراعاة أن (ت-مح) = صفر عند الحل الأمثل يتوفر لدينا المسألة التالية

$$\text{أكبر / أقل مح } ل_r (ع) + \text{ ص } (ع) \quad \text{ص } (ع) \quad \text{ص } (ع) \quad \text{ص } (ع)$$

مستوفيا

$$ص_r (ع) \leq \text{صفر}$$

$$ص_r (ع) \geq ق_r$$

$$ص_r (ع) = \text{صفر} \quad \text{ء لا تنتمي إلى ح.} \dots \dots \dots (61)$$

$$ل_r (ع) \leq \text{صفر} \quad \text{ء لا تنتمي إلى ح.}$$

$$ل_r (ع) = \text{ت}$$

وتعطى المسأل ( 61 ) قيم ص\_r ، ل\_r

( 10 - 4 ) بعض التطبيقات الخاصة للبرمجة اللاخطية

زان ( 10-4-1 ) مسألة الأتزان

الكيميائي. Chemical Equilibrium Problem

من المسائل الهامة وتعرف باسم ( C . E . P )

وتحتوى مسألة الأتزان الكيميائي على المجاهيل س\_1 ، س\_2 ، س\_3 ، .... س\_n ،

{ 1 ، .... ، n }

تنقسم إلى مجموعة من المجموعات الغير متصلة ز ( ١ ) ، ز ( ٢ ) ، ..... ، ز (ك) وتسمى المجموعة ز (ر) الجزئية بالطور (ر) وسوف يستخدم المدلول ز للدلالة على الطور الذى يشمل المدلول زه ( ز ) = ر إذا كانت زا- ز ( ر ) وتعتمد المسألة على مجموعة من الدوال  $\emptyset$  ز الذى تعرف كما يلي : -

$$\left. \begin{array}{l} \text{هـ لو هـ} \\ \text{هـ} < \\ \text{صفر هـ} = \text{صفر (٦٢)} \\ \text{هـ} > \\ \alpha + \end{array} \right\} = \emptyset$$

وتعرف المسألة كما يلي : -

المطلوب تدنية ع

$$ع = [ \text{مح ح ز س ز} + \emptyset ( \text{س ز} ) - \text{مح ك} ] \emptyset ( \text{ص ر س} ) \dots \dots (٦٣)$$

مستوفيا

$$\text{مح او ز س} \leq \text{ب} ، \text{س} \leq \text{صفر}$$

$$\text{حيث ص ر ( س ) = مح ز ( ر ) س ز} \dots \dots \dots (٦٤)$$

أ و ز ، ب و ، ح ز = ثابت ويسمى المقدار ص ر ( س ) بمجموع الأطوار .

### ( ١٠ - ٤ - ٢ ) مسألة الأنتروبيا

في مجال نظرية المعلومة Information Theory يلزمنا تحديد الاحتمالات  $ح_١ ، ح_٢ ، \dots ، ح_ر ،$  أو التوزيع الاحتمالى الوثاب  $ح_ر ، ز = ١ ، ٢ ، \dots ، ن ،$  الذى يودى إلى تعظيم الأنتروبيا أو المحتوى المعلومى Information Content وذلك فى ظل قيود. تعكس معلومتنا للنتائج وهذا الأسلوب يتميز بأنه يعطى متخذ القرار أقل التوزيعات الاحتمالية تحيزا - وفى نفس الوقت يتيح لنا الوفاء بكل القيود المعلومة .

وللمسألة تطبيق مباشر في كثير من العلوم الحديثة الخاصة بنظرية التحكم وطرق التكويد والحاسبات الآلية . وتعرف الأنتروبيا بأنها

$$T = \sum_{i=1}^n p_i \log_2 \frac{1}{p_i} \quad (65)$$

مجموع ح  $\log_2 \frac{1}{p_i}$  ..... (65)

$$T = \text{الأنتروبيا}$$

$$H = \text{الأحتمالات}$$

وصياغة المسألة كبرنامج رياضي هي : —

$$\text{تعظيم } T = \sum_{i=1}^n p_i \log_2 \frac{1}{p_i} \quad (H)$$

مستوفيا

مجموع  $\sum_{i=1}^n p_i = 1$  ..... (66)

$$1 \leq \sum_{i=1}^n p_i \log_2 \frac{1}{p_i} \leq \log_2 n$$

حيث على وجه العموم  $\log_2 n > \log_2 b$

وقد إقترح فروند\* الطريقة التالية للحل

الخطوة ( ١ ) : — تكوين مجموعة متزايدة ح من العناصر  $z, b$  لقيم

$$n \leq 1, \text{ صفر, واحد}$$

الخطوة ( ٢ ) : — كون الدالة الجانبية ط ( س )

ط ( س ) = مجموع  $\sum_{i=1}^n p_i \log_2 \frac{1}{p_i}$  ط ز ( س ) لقيم س [ صفر ، ١ ] ..... (66)

$$\left. \begin{aligned} & \text{ا ر إذا كانت } a \leq s \leq r \\ & \text{س إذا كانت } b \leq s \leq r \end{aligned} \right\} = \text{ح } \tau (s)$$

ح  $\tau (s)$  = ( س ) .. (67)

$$b \leq r \leq 1 \leq s \leq b$$

أوجد قيمة ط ( س ) تتابعيا في المجموعة حـ حتى نحصل على روج فريد من العناصر المتتالية تكون قيمة ط ( س ) فيما بينهم تأخذ بالضرورة القيمة ١ لأن ط ( س ) دالة متزايدة مستمرة .

الخطوة ( ٣ ) : — افترض أن نتيجة الخطوة ( ٢ ) أن ط ( س ) = ١ لنقطة ما في الفترة ( ف<sub>١</sub> ، ف<sub>٢</sub> ) حيث ف<sub>١</sub> ، ف<sub>٢</sub> قيمتين متتاليتين في حـ — افترض أنه يوجد لدينا عدد م<sub>١</sub> من الأرقام ا ز التي لها

$$\begin{aligned}
 & ١ \leq f_1 \text{ وأن لدينا عدد } m_1 \text{ من الأرقام التي لها} \\
 & f_2 \leq f_1 - \text{ إذا كانت } m_1 + m_2 > n \text{ ضع} \\
 & b = \frac{1}{(n - m_1 - m_2)} [ \text{مح } a_z - \text{مح } b_z ] \dots \dots \dots (٦٨) \\
 & \text{از } f_2 \leq b_z \leq f_1
 \end{aligned}$$

الخطوة ( ٤ ) احسب ح = { ح } من العلاقة ح<sub>١</sub> ط ( ب ) ..... (٦٩)

مثال : — افترض الحالة التالية

$$\begin{aligned}
 & ٦ \leq ح_١ \leq ٢٥ ، ٥ \leq ح_٢ \leq ٢٥ ، ٤ \leq ح_٣ \leq ١ \\
 & ٣٠ \leq ح_٤ \leq ٥ ، ٥ \leq ح_٥ \leq ٢ ، ١٠ \leq ح_٦ \leq ٠ \\
 & ٩ ، ٨ ، ٧ ، ٦ ، ٥ = z \\
 & ٣ \leq ح_{١١} ، ح_{١٢} \leq ٠
 \end{aligned}$$

الحل : — الخطوة الأولى : — تكوين المجموعة حـ = [ ٠ ، ١ ، ٢ ، ٣ ، ٤ ، ٥ ، ٦ ، ٧ ، ٨ ، ٩ ]

الخطوة الثانية : — حساب ط ( س ) تتابعيا حتى الحصول على عنصرين متتالين تكون بينهم ط ( س ) = ١

عدم - ( ) مح ( ) ط ( ) ٦

$$س = ٠.٤ ط ( ) = ١.٤$$

الخطوة الثالثة - ف صفر . ف . ا  
- ٠.٤٤

الخطوة الرابعة - التوزيع الذي يحقق أقصى أنتروبيا ( أقصى قدر للمحتوى  
لمعومى ) يتأنى بوضع ج . ط . ( ب )  
ج ٠٢٥ . ( وهكذا لحساب باقى ج . )

( ١٠ - ٤ - ٣ ) استخدام البرمجة الرياضية فى علاج الأورام السرطانية\*

ستحده لده فى علاج الأورام السرطانية بأى فى المرتبة الثانية من حيث نجاح  
العلاج بعد الجراحة . العلاج الخالى يتم بطريقة المحاولة والخطأ - والبحث  
المطروح يفترض بمكايه ستحدها البرامج الرياضية فى تحديد أفضل الطرق للعلاج  
- ومن المهم أن يذكر هنا ماهو المقصود بأهداف العلاج والتي يمكن تلخيصها  
فى البنود التالية -

١ - التوصل إلى توزيع متحاسن للجرعه فى منطقة الورم - وذلك نظرا  
لانتشار ميكروسكوفى للخلايا مريضة مع الخلايا السليمة - الأمر  
لدى يتطلب - تكور كثافة جرعه كافية لقتل لخلايا السرطانية  
والتي تكور كم حساسيه للأشعاع الذرى وفى نفس الوقت تكور  
محفوظه ندحه كافية لحفاظ على حيويه لخلايا السليمة

٢ - الجرعه الكليه لاتتجاوز حدها الموصوعة حفاظاً على الأعضاء  
حيويه مثل كلى والرئتين . السحاح الشوكى والأعضاء الحيويه الشبيهة .

\* جمع David Sanderman and Philips Abrahamson (Radio Therapy Treatment Design using Mathematical Programming)  
jr ORSA ٠ 33 No 4 1985 pp (705 725)



٣ - جرعه متكاملة للتشريح السليم يجب - نكوون في أدنى مستوى ممكن  
 - وحسب الجرعة متكاملة نجمع الجرعات الفردية  
 ويمكن بذلك وضع النموذج الرياضي التالي -

$$\begin{aligned}
 & \text{تدية } \mathcal{E} \text{ مستوفيا} \\
 & \mathcal{E} \cup (\mathcal{S}) \supseteq \mathcal{E} \\
 & \mathcal{E} \cap (\mathcal{S}) \supseteq \mathcal{E} \\
 & \mathcal{E} \cup (\mathcal{S}) \supseteq \mathcal{B} \\
 & \mathcal{E} \cap (\mathcal{S}) \supseteq \mathcal{A} \text{ ..... (٧٠)} \\
 & \mathcal{S} \supseteq \mathcal{A} \\
 & \mathcal{S} \supseteq \mathcal{K} \cdot \mathcal{T} \\
 & \mathcal{T} \text{ صفر أو واحد} \\
 & \mathcal{T} \supseteq \text{صفر}
 \end{aligned}$$

إن متغيرات القرار هي  $(\mathcal{S}_1, \mathcal{S}_2, \dots, \mathcal{S}_n)$  وهي تمثل  
 التريجيات - حيث  $r$  عدد الأشعاعات في المجموعة  $r$  - ويوفر لنا برنامج حساب  
 الجرعة المعاملات  $\mathcal{E}, \mathcal{Z}$  - وهي الجرعة عند النقطة  $n$  للنقط  $n$  في منطقة  
 الورم - وكذلك المعاملات  $\mathcal{E}, \mathcal{R}$  وهي الجرعة عند النقطة  $h$  في منطقة  
 الخلايا السليمة - وبالتالي يمكن أن نحدد العلاقة التالية

$$\mathcal{E} \cup (\mathcal{S}) = \mathcal{M} \mathcal{E} \mathcal{R} \cup \mathcal{S} \text{ ..... (٧١)}$$

$$\mathcal{E} \cap (\mathcal{S}) = \mathcal{M} \mathcal{E} \mathcal{Z} \mathcal{H} \mathcal{S} \mathcal{R}$$

وتعطي الجرعة الكلية من العلاقة

$$\mathcal{S} \mathcal{M} \mathcal{E} \mathcal{R} \cap (\mathcal{S} \mathcal{R}) \text{ ..... (٧٢)}$$

حيث  $\mathcal{M} \mathcal{E} \mathcal{R} =$  مجموع النقط المتكافئة مأخوذة على التشريح الكلي

٤ (س) - مح ٥ ز (س ر) ..... (٧٣)

س الجرعة المطلوبة للورم

ا ه = الحد الموضوع للحفاظ على الخلايا السليمة

ت ز = ١ في حالة استخدام الشعاع

ت ز - صفر في حالة عدم استخدام الشعاع

ك = عدد كبير

ويلاحظ أنه في حالة افتراض الخطية يصبح النموذج (٧٠) نموذج برمجة خطية

ويمكن صياغة المسألة بصورة أخرى لتدنية الجرعة المتكاملة أى : —

تدنيا ٥ (س)

مستوفيا

... ء ن (س)  $\geq$  ع م ..... (٧٤)

ء ه (س)  $\geq$  ع م

ويمكن امتداد النموذج للعديد من التطبيقات العملية ومنها مثلا صياغة تأثير

الحاجز الرصاص الخابوري على توزيع الاشعاعات الذرية وتحديد زاوية الخابور لهذا

الحاجز \*

(١٠ - ٤ - ٤) نماذج التسليح الاستراتيجي<sup>١٢\*</sup>

فيما يتعلق بنماذج التسليح الاستراتيجي فهناك نموذجين أساسين أما الأول فهو

خاص بكيفية تخصيص هذه الاسلحة والآخر يتعلق بتدنية التكلفة الكلية لنظام

التسليح في مواجهة اهداف استراتيجية محددة .

وفي نموذج التخصيص يتم تخصيص الاسلحة الهجومية الاستراتيجية لأحد

الجانبين ضد السكان وضد الاسلحة الانتقامية ( الثأرية ) للجانب الآخر .

\* لتفصيلات أكبر راجع سوندرمان ( مرجع سابق )

( \* \* ) Arms, etal " strategic weapons Exchange Models jr ORSA v 23 No 2 1975 pp 341-357

بينما في نموذج التكلفة يتم وضع النموذج على صورة تكلفة نظام التسليح مع تحقيق هدف محدد متعلق بتدمير الجانب الآخر .

وفي كلا النموذجين توضع الافتراضات الهامة التالية : —

١ — يفترض في الحرب الدائرة وجود ضربتين — يقوم أحد الجانبين ( والذي سوف نسميه فيما بعد بالجانب الأول ) بالضربة الأولى مستخدماً كل قوته الهجومية ضد السكان والأسلحة الانتقامية للجانب الآخر ( والذي سوف نسميه فيما بعد بالجانب الثاني )

يقوم الجانب الثاني بعد ذلك بتوجيه الضربة الثانية أو الضربة الثأرية مستخدماً كل الأسلحة الثأرية المتبقية له ضد سكان الجانب الأول ويهتم بالآثار الفورية للحرب .

٢ — وفي النماذج يفترض أن جزءاً من ترسانة الأسلحة للجانب الأول يخصص لقواعد الطيران الخاصة بالقاذفات طويلة المدى وقواعد الغواصات الاستراتيجية . ومن ثم فإن نسبة فقط من هذه القاذفات اليقظة والغواصات الاستراتيجية التي تحت الماء هي التي تنجو من الضربة الأولى

٣ — سوف يفترض أن القاذفات طويلة المدى نظراً لطول زمن الطيران قد تساعد في أمداد الجانب الثاني بتحذيرات تكتيكية إذا استخدمت في الهجوم على الأسلحة الثأرية له ومن ثم سوف تستخدم فقط في تدمير المدن .

٤ — وسوف يفترض أن معدات الحرب المضادة للغواصات يقتصر تأثيرها في قدرتها على تدمير نسبة من غواصات الخصم تحت الماء قبل إطلاقها .

وبالنسبة لنموذج تدنية التكاليف فإن متخذ القرار للجانب الأول يضع في حسابه استراتيجية الجانب الآخر بالنسبة للأسلحة الهجومية والدفاعية — ومعنى آخر . فإنه بالنسبة لحقبة زمنية محدودة عليه أن يتحرك من

تسليح إلى آخر بحيث يحقق أهدافه الاستراتيجية ضد خصمه الذي يفترض تهديده في نهاية هذه الحقبة .

إن نتائج الحرب تقاس بنسبة الخسارة في تعداد السكان المدنيين لكلا الجانبين وسوف يمرر بالمرمر : —

ء ( ص ) للحاجب الأول

ء ( ص ) للحاجب الثاني

وأحد المعادلات المقترحة لحساب كمية الخسارة للجانب الثاني مقيمة كدالة في عدد الأسلحة الهجومية للجانب الأول تعطى ب : —

$$ف و ( ن ) = ح و [ ١ - ( ١ - ك ) ( ن ) ] - هـ - ك ( ن ) \quad (٧٥)$$

عدد الأسلحة الهجومية مقيمة بالميجا طن = ن

التخريب المتوقع من عدد من الأسلحة ن = ف و ( ن )

ح = تعداد المدينة و

ك = معامل

كذلك فإن المعادلة

$$ن و ط \left[ \left( \frac{ح}{١,١٨} \right) + \left( \frac{ر}{٢,٤٥} \right) \right] \cdot \frac{٢}{٢}$$

$$+ ط \left[ \left( \frac{ح}{١,١٨} \right) + \left( \frac{ر}{٢,٤٥} \right) \right] \cdot ط \dots \dots \dots (٦٧)$$

ات و = نسبة الأحياء في المدينة (و) نتيجة لسلاح نوعي واحد موجه في مركز المدينة ت

ح = قطر الدائرة التي احتمال ضربها ٥ ,

ر . = نصف قطر الأهلاك

ويحسب نصف قطر الأهلاك من العلاقة

$$\pi r^2 = \alpha \cdot \pi r^2 / \text{ح (س) } \epsilon \text{ س } \epsilon \quad (57)$$

حيث ح (س) دالة الأهلاك معطاه كدالة في المسافة س من مركز المدينة  
ط = ثابت يعطى القيمة ( ٣ )

لاحظ أنه عندما  $n = 1$  في المعادلة (٧٥) فإن ت و في (٧٦) يمكن وضعها على الصورة : —

$$ت و = ( ١ + ك ) هـ - ك و$$

وبالتالي يمكن وضع دوال الخسارة على الصورة : —

$$\epsilon (ص) = ( ١ - ا\text{اص} ) هـ - ا\text{اص} \quad (78)$$

$$\epsilon (ص) = ( ١ - ا\text{اص} ) هـ - ا\text{اص} \quad (79)$$

أولاً : — نموذج التخصيص

يمكن صياغة نموذج التخصيص تأسيساً على ماسبق بالصورة التالية : —

تدنية

$$[ ك \epsilon (ص) - \epsilon (ص) ]$$

مستوفيا

$$\begin{aligned} & \text{مجموع } | \text{اوز} | \geq 1 \quad \cdot \quad = \quad \text{ز} = 1, 2, \dots, \text{ل} \\ & \text{و } | \text{اوز} | \geq 1 \quad \cdot \quad \text{و } = 1, 2, \dots, \text{ح} + 1 \quad \dots \quad (80) \end{aligned}$$

$$\text{ح} + 1, \text{ز}, \text{ق}, \text{م}, ( ١ - \phi ) \text{ح} + 1 \leq \text{ى}$$

ك = القيمة النسبية لخسارة الجانب الأول بالنسبة للجانب الثاني

ح = عدد أهداف الجانب الثاني من الأسلحة الثأرية

ح<sub>١</sub> + = مؤشر يدل على اختيار القواعد الخاصة بالطيران والغواصات للجانب الثاني كأهداف

ح<sub>٢</sub> + = مؤشر يدل على اختيارنا مدن الجانب الثاني كأهداف

و = نسبة صواريخ الجانب الأول في مواجهة الجانب الثاني

ق ز = نسبة الوثوق في نوع الصواريخ ز

م ز = اعداد الصواريخ من النوع ز

ء ز = اعداد الصواريخ من النوع ز التي توجه إلى قواعد القاذفات

ل = العدد الكلي من معدات الجانب الأول الهجومية ( الثارية )

وبالنسبة للجانب الثاني إذا كانت  $\emptyset$  و هي نسبة استخدام الجانب الأول لصواريخه الموجهة للمورد و ( مدن - اسلحة ثارية - قاذفات - غواصات ) فإنه يمكن حساب  $\emptyset$  و من : -

$$\emptyset = \frac{د}{\frac{ل}{م} + \frac{ق}{م} + \frac{ا}{م} + \frac{ز}{م}} \dots (٨١)$$

د ز = عداد الصواريخ النهائية المدافعة عن المورد ( و ) للجانب الثاني  
ب ز = عدد الصواريخ النهائية ( صواريخ العمق ) اللازمة لتدمير وحدة واحدة في النوع ز من الأسلحة الهجومية ( يدخل في ذلك عمليات الاستبدال والأحلال في الدفاع وكذلك الأهداف الوهمية المستخدمة في الهجوم )  
ث = عدد الصواريخ المستخدمة في الدفاع عن المنطقة للجانب الثاني  
از = عدد الصواريخ المطلوبة من المنطقة في الجانب الثاني لتدمير النوع ( ز ) من الأسلحة الهجومية

كذلك فإنه بالنسبة للجانب الأول إذا كانت  $\emptyset$  هي نسبة استخدام صواريخ الجانب الثاني الموجهة لمدن الجانب الأول .

$$\frac{\text{د} \quad \text{و} + \text{ق} \quad \text{و} \quad \text{ت} \quad \text{و} \quad \text{ق} \quad \text{و} \quad \text{ت} \quad \text{و} \quad \text{و}}{\text{و} = \text{ح} + 1}$$

$$+ \frac{\text{ب} \quad \text{و} \quad \text{ح} \quad \text{و} \quad \text{ت} \quad \text{و} \quad \text{أ} \quad \text{و} \quad \text{ق} \quad \text{و} \quad \text{ن} \quad \text{و} \quad \text{و}}{\text{و} = \text{ح} + 1}$$

حيث : —

د = عدد الصواريخ النهائية للجانب ( و ) المستخدمة في الدفاع عن المدين

ق و = درجة الوثوق في معدات الردع من النوع ( و ) للجانب الثاني

ن و = عدد معدات الردع للجانب الثاني من النوع ( و ) .

ت و = نسبة معدات الردع للجانب الثاني من النوع ( و ) المتبقية بعد

الضربة الأولى للجانب ( و )

ب و = عدد معدات الجانب الأول النهائية المطلوبة لتدمير معده واحدة من

معدات الجانب ( و )

ق = عدد معدات الجانب الثاني من النوع الثأرى

ق-ح = عدد معدات الجانب الثاني من النوع الهجومى

ت = عدد صواريخ الجانب الأول المدافعة عن المنطقة

أ و = صواريخ الجانب الأول المطلوبة لتدمير معده واحدة و لصواريخ الجانب

الثاني

ويمكن كذلك تعريف الدول  $\theta$  .  $\theta$  — بأنها نسبة قاذفات الجانب الأول

الموجهة ضد الجانب الثاني — ونسبة قاذفات الجانب الثاني الموجهة للجانب الأول

على التوالى .

$$(٨٣) \dots\dots\dots \frac{ف}{\text{محم} \frac{ق}{ر} \frac{م}{ب} \frac{ر}{ل} + ١} + \frac{ع}{\text{محم} \frac{ق}{ر} \frac{م}{ب} \frac{ر}{ل} + ١} = \Theta$$

$$(٨٤) \dots\dots\dots \frac{ف}{\text{محم} \frac{ق}{ر} \frac{ن}{و} \frac{و}{ا} + ١} + \frac{ع}{\text{محم} \frac{ق}{ر} \frac{ن}{و} \frac{و}{ا} + ١} = \bar{\Theta}$$

ف = عدد قاذفات الجانب الثاني المسئولة عن دفاع المنطقة

ف̄ = عدد قاذفات الجانب الأول المسئولة عن دفاع المنطقة

ع = عدد قاذفات الجانب الثاني المسئولة عن دفاع العمق الاستراتيجي

ع̄ = عدد قاذفات الجانب الأول المسئولة عن الدفاع عن العمق

م-ل = عدد أنواع القاذفات للجانب الأول

ن-ق = عدد أنواع القاذفات للجانب الثاني

ويلاحظ أن الدول  $\Theta$  ،  $\bar{\Theta}$  بالنسبة للمودج التخصيص تكون ثوابت يمكن تحديدها. بينما  $\emptyset$  ،  $\bar{\emptyset}$  دوال في (اوز) فالدالة  $\emptyset$  دالة صريحة،  $\bar{\emptyset}$  دالة ضمنية ولكن  $\emptyset$  تعتمد على ت وهي تعتمد بدورها على اوز وذلك لأن الخسارة في العتاد (المعدات الحربية) يمكن حسابها إذا علمنا ت و ز

ثوز = احتمال البقاء (المعيشة) لعتاد الجانب الثاني من النوع و عدد ضربه ضربة واحدة من عتاد الجانب الأول من النوع ز

$$(٨٥) \dots\dots\dots \frac{ف ز (ر \cdot و ز / ح ز)^2}{( , ٥ )} \dots\dots\dots$$

ف ز = عدد الرؤوس المدمرة من النوع ز للجانب الأول

ر.وز = نصف قطر الأهلاك للرؤوس المدمرة من و بالنسبة لعتاد ز

ح ز -- الخطأ الدائري المتوقع للجانب الأول باستخدام السلاح ر وتحسب إر.وز من العلاقة

$$(٨٦) \dots\dots\dots \frac{١}{٣} \dots\dots\dots (ر \cdot و - ٧, ٣٧) \dots\dots\dots$$



ر ب و = قوة التحمل للمعدة و محسوبة بالرطل ، بوصة مربعة  
 ط ز = القوة التدميرية ميجا طن

$$\text{تر} = \frac{\text{ل} \text{ ت و ز اور ق ر م ر ( ١ - ف ) هـ ز}}{\text{ل ز}} \quad \text{ر} = \frac{\text{ل}}{\text{ر}} \quad \text{..... (٨٧)}$$

و ، ١ ، ..... ، ح

هـ ز = عدد الأسلحة التدميرية المستقلة التي تعمل على حدة ويمكن توجيهها للعتاد ( ز )

وبالنسبة للخسارة في الأفراد فإنه يمكن التعبير عنها بدلالة ص ، ص

$$\text{ص} = \text{مح} \text{ ر } ١ \text{ ح } ٢ \text{ ر } \text{ ق ز ك ز م ز هـ} \quad \text{..... (٨٨)}$$

$$\text{ص} = \text{مح} \text{ و } ١ \text{ ق و ن و ع و هـ} + \text{مح} \text{ و } ١ \text{ ح } ٢ \text{ ق و ل و ن و هـ} \quad \text{..... (٨٩)}$$

ك و ، ك ز = الميجا طن المناظر للأسلحة لكل من الجانب الثاني والأول على  
 التوالي وبذلك فإن جميع الدوال التي أحتوى عليها النموذج ( ٨٠ ) قد تم  
 تحديدها .

ثانياً : — نموذج التكاليف

نموذج التكاليف يكون على الصورة : —

تدنية دالة التكاليف  $\emptyset$  في متغيرات التسليح : —

$$\text{ع} = \text{مح} ( ١ م ، ٢ م ، ..... ، م ، ت ، د ، ف ، ت ) \quad \text{..... (٩٠)}$$

مستوفيا

$$\text{ك ف ( ص )} - \text{ف ( ص )} = \text{ع ص}$$

$$\begin{aligned} \text{محت}^2 + 1 &= 1 \text{ أو } z \geq 1, z = 1, 2, \dots, l \\ 1 &\leq 1 \text{ و } 1 = 1, \dots, 1 = 1 \\ \text{اج} + 1 &\leq \text{ق} \text{ م} (1 + \text{ح} + 1) \leq \text{ي} \end{aligned}$$

$$(91) \dots \dots \dots \left\{ \begin{array}{l} \text{م} \leq \text{م} \\ \text{ث} \leq \text{ث} \\ \text{اد} - \leq \text{ذ} \\ \text{ف} \leq \text{ف} \\ \text{ت} \leq \text{ت} \end{array} \right.$$

م، ا، ر، ث، د، ف، ت، صفر

ويتضح من الصياغة السابقة أن مسألة التسليح على درجة كبيرة من التعقيد الرياضي — وقد تم حل المسألة السابقة باستخدام طريق التدرية التابعة الغير مقيدة — ويمكن حساب ابعاد المسألة لتطبيقات التسليح الاستراتيجي كما يلي :

عدد معدات جانب الضربة الأولى  $\times$  أهداف الجانب الثاني = ك

= الحد الأقصى للمتغيرات في برنامج SUMT المتاح .

### ( ١٠ - ٥ ) مسألة المشاركة The Sharing Problem

ظهر الأهتمام في السنوات الأخيرة بنوع من مسائل البرمجة الغير خطية سمي بمسألة المشاركة واستلقت النظر لأهميته في التطبيق والصياغة .

وتهم المسألة بتعظيم أدنى قيمة لمجموعة من دوال الهدف التي تتنافس مع موارد محدوده — وتظهر المسألة في توزيع الأعانات مثلا من المناطق المنكوبة أو تخصيص معدات عسكرية أو أفراد لتحقيق أهداف موضوعة أو تحقيق عمالة في توزيع الأجور والمخصصات والمسائل الشبيهة بذلك

ويمكن صياغة هذا النوع من المسائل كما يلي : —

تعظيم  $\{w - s\}$  (س هـ) مستوفيا (٩٢)

$$w = 1, \dots, m$$

$$z = 1, \dots, n$$

$$s_j \leq \text{صفر}$$

وتمثل الدوال  $\{w - s\}$  (س هـ) الدوال المصاحبة لبعض المتغيرات وهي دوال يفترض فيها أنها دوال مستمرة غير متناقصة تحدد معايير المبايعة بين الأهداف (المقايضة) . Trade - off حيث تنتمي هـ إلى المجموعة الجزئية للمتغيرات (ل هـ) ل

وفي حالة وجود قيد واحد فقط (خطي) تسمى مسألة المشاركة السابقة بمسألة المشاركة 'تزييه الرحال' . Knapsack - Sharing P

(١٠ - ٥ - ١) مسألة المشاركة لتزييه الرحاله

يفترض أن أحد المديرين يود أن يوزع الزيادة المتاحة المخصصة لبند الأجر —  
يفترض أن

$$ص هـ = \text{الأجر الحالي للفئة هـ (جنيه / ساعة / للفرد)}$$

وأن ء هـ هي الأجر الهدفية للفئة هـ التي لا يمكن التوصل إليها — فإذا كانت  
س هـ هي الزيادة المطلوب تحديدها لأجر الفئة هـ فإن نسبة تحقيق الهدف هي

$$ص هـ + س هـ = \frac{ص هـ}{ء هـ} + \frac{س هـ}{ء هـ} \dots \dots \dots (٩٣)$$

ولتحقيق العدالة في التوزيع نستخدم الصياغة لمسألة المشاركة

والمسألة إذن تصيح

$$\text{تعظيم أدنى هـ} \leftarrow ل ص هـ + س هـ$$

مستوفيا

(٩٤) .....

ف هـ س هـ  $\geq$  ب

ب =- المخصصات المتاحة للزيادة في باب الأجور

ف هـ - عدد العاملين في الفئة ( هـ )

ويوضع المثال السابق أحد التطبيقات الممكنة لمسألة المشاركة\*

أولاً : - دوال القياس الخطية

(٩٥) ..... ع = تعظيم أدنى [ ء هـ + ح هـ س هـ ]

هـ  $\rightarrow$  ل

مستوفيا

بج س هـ = ب

الحالة الأولى س هـ غير مقيدة

(٩٦) ..... عرف ح = مح ١ ، ط = مح ء هـ

هـ  $\rightarrow$  ل ح هـ هـ  $\rightarrow$  ل ح هـ

القيمة المثلى لدالة الهدف ع تعطى ب ع\*

(٩٧) ..... ع\* = ( ب + ط ) / ح

والقيم المثلى المناظرة للمتغيرات

(٩٨) ..... س هـ\* = ( ب + ط ) / ( ح هـ ) - د هـ / ح هـ

الحالة الثانية س هـ  $\leq$  صفر

الخطوة ( ١ ) ر = ل

JR BROWN " The Linear sharing Problem"

Jr . ORSA V 32 No 5 , 1924 pp 1087 - 1106

"The Knapsack sharing Problem " Jr-ORSA V27 ( 341-358 ) ,

"The sharing Problem"

Jr . ORSA V 27 (324 - 340)

الخطوة ( ٢ ) لجميع  $h \rightarrow r$  أحسب  $s$  بدون التقيد بشرط عدم السلبية  
إذا كانت  $s \leq h$  . ∴ الحل أمثل

الخطوة ( ٣ ) إذا كانت بعض قيم  $s \leq h$  > صفر ضع  $s = h =$  صفر  
 $h \rightarrow r$

أزل  $h$  من  $L$  وإذهب للخطوة ( ٢ )

ثانياً : دوال المقايضة اللاخطية إذا كانت دوال القياس لاخطية تتبع الخطوات  
التالية في الحل

الخطوة ( ١ ) ضع  $r = L$   
الخطوة ( ٢ ) لكل  $h \rightarrow r$  افترض أن  $t$  هي دالة المقايضة التي لها أكبر قيمة  
 $\emptyset$  ( $\cdot$ ) - عرف المقدار  
 $L' (q) = \max_{h \rightarrow r} \emptyset - 1 (q)$

إذا كانت  $L (q) \geq B$  إذهب للخطوة ( ٣ )

وإلا فأزل  $t$  من  $r$  وكرر الخطوة ( ٢ )

الخطوة ( ٣ ) لكل  $h$  التي لا تنتمي إلى  $r$  ضع  $s = h$  . لجميع  $h$  التي  
تنتمي إلى  $r$   $L (q) = B$  لإيجاد قيمة  $q$  ثم احسب  
قيمة  $\emptyset - 1 (q)$  . توقف

وإذا أمكن إيجاد شكل مغلق للدوال يمكننا من إيجاد  $\emptyset - 1$  - فإن الجزء  
الوحيد المطلوب هو حل المعادلة اللاخطية  $L (q) = B$

ولتوضيح ذلك أعتبر الدوال التالية

$$\begin{aligned} 1 \quad \emptyset_1 (s) &= a_1 + b_1 s_1 + c_1 s_1^2 \\ 2 \quad \emptyset_2 (s) &= a_2 + b_2 s_2 + c_2 s_2^2 \\ 3 \quad \emptyset_3 (s) &= a_3 + b_3 s_3 + c_3 s_3^2 \\ 4 \quad \emptyset_4 (s) &= a_4 + b_4 s_4 + c_4 s_4^2 \end{aligned}$$

فإن ذلك يؤدي إلى الدالة ل ( ق ) التالية

$$ل ( ق ) = \frac{ب}{ح_٢} - \left[ \frac{ق - ا}{ح_١} + \frac{ب^٢}{ح_٢} \right] + \frac{ب}{ح_٢}$$

$$+ [ ( ق - ا ) / ح_٢ ] + ( لوم [ ق - ا ] / لوم ب ) + هـ / أس [ ق - ا ] / ح - ١ ..... (١٠٢)$$

### ( ١٠ - ٥ - ٢ ) مسألة المشاركة الخطية العامة

يطلق إسم الخطية هنا على القيود الخطية — والمسألة موضع الدراسة هي :

$$\text{تعظيم } \left\{ \begin{array}{l} \text{أدنى } \emptyset \text{ هـ} \\ \text{هـ} \rightarrow \text{ل} \end{array} \right\} \text{ مستوفيا}$$

$$\text{مجاوز س ز = ب و و } = ١, ٠, ٠, ٠, ٠ \text{ م ..... (١٠٣)}$$

$$\text{ز } = ١, ٠, ٠, ٠, ٠ \text{ ن}$$

$$\text{س ز } \leq ٠$$

وقبل توضيح كيفية حل هذا النوع من البرامج الاخطية سوف نورد أحد التطبيقات الصناعية. أفترض أنه لدينا منتج جديد يتم إنتاجه لأول مرة — وأن ء و هو الزمن الذي يستغرقه القسم و في تشغيل وحدة معينة يتطلبها إنتاج هذا المنتج — هذا الزمن ء و يعتمد اعتمادا مباشرا على كمية التدريب المتاحة للقسم و — وأن العلاقة بين زمن التشغيل ء و وساعات التدريب س و يعطى بمنحنى التعليم :-

$$\text{ء و } = ح و س و ف و ..... (١٠٤)$$

ح و ، ف و ثوابت تخص القسم و

ويلاحظ أن زمن التشغيل الكلى ( زمن الإنتاج ) هو أكبر زمن ء و — أي المطلوب هو تدنية { أكبر ء و } في ظل القيود السائدة — على سبيل المثال :-

١ - ميزانية التدريب الكلية ( ب ١ )

٢ - ساعات المدرسين المتاحين ( ب ٢ )

ويمكن تحويل المسألة السابقة لمسألة مشاركة خطية على الصورة : -

تعظيم { أقل - ح و س و ف و }

مستوفيا ..... (١٠٥)

مح ١١ و س و  $\leq$  ب ١

مح ٢١ و س و  $\leq$  ب ٢

لقد قدم «براون» دراسة مستفيضة عن خصائص المسألة التي تستحدث طرق وحل بكفاءة عالية .

لاحظ أنه لأي قيمة  $q$  محده لدوال القياس ( المقايضة )  $\emptyset$  هـ ( س هـ ) يمكن تحديد س هـ بنظرية الدالة الصريحة .

س هـ  $= \emptyset - 1$  هـ ( ق ) ..... (١٠٦)

و س هـ تكون أكبر من صفر لأي قيمة  $q$  - ولما كانت مسألة المشاركة لها قيمة عظمى لأدنى دوالها المنفصلة - فإن أي حل عملي لدالة هدف بقيمة  $q$  يجب أن يحقق

س هـ  $\leq \emptyset - 1$  هـ ( ق ) ..... (١٠٧)

وذلك لجمع قيم هـ الواقعة في ل

وبالتالي يمكن اختبار وجود حل عملي لوضع حدود دينالك متغير س هـ واختبار ما إذا كانت القيود تحقق حلا عمليا .

وعلى وجه الخصوص ضع : -

ح ( ق )  $= \emptyset - 1$  هـ [ ق ] ..... (١٠٨)

لجميع متغيرات المقايضة الداخلة في دوال المقايضة أى المتغيرات هــلـ  
وكذلك ضع : —

$$\emptyset - 1 = \text{صفر} \dots\dots\dots (109)$$

لجميع المتغيرات الغير مقايضة .

والمطلوب هو الحصول على حل عملي للقيود  $اس = ب$  ،  $ص \leq ح$  ( ق )  
حيث ح ( ق ) متجة عامود للحدود الدنيا ح ( ق ) لجميع المتغيرات س و .

باستخدام التحويل التمثلى  $س^- = س + ح$  ( ق ) ..... (110)  
لأختزال الحدود الدنيا فى القيود  $اس = ب$  ،  $س \leq ح$  ( ق ) — فإن ذلك  
يؤدى إلى : —

$$اس^- = ب - اح$$

$$س^- < .$$

وبالتالى يمكن إستخدام البرمجة الخطية لإختبار ما إذا كانت القيود  $اس^- = ب - اح$  (ق)  
،  $س \leq$  . لها حل عملي ( لأى قيمة ) ( ق ) — ودالة الهدف المقترحة فى هذه  
الحالة هى : —

تعظيم  $س^-$  هـ  
..... (112)  
وتسمى هذه المسألة مسألة البرمجة الخطية المصاحبة لدالة الهدف بالقيمة  
( ق ) ويرمز لها م ( ق )

م ( ق ) : —

تعظيم  $س^-$  هـ  
مستوفيا ..... (113)

$$م^- = ب - اح$$

$$س^- \leq .$$



فإذا كانت المسألة الأصلية (مسألة المشاركة) ليس لها حل عملي فإن  
 م (ق) أيضا لا يكون لها حل لأى قيمة [ق].

وتعرف م [α -] بأنها المسألة المناظرة لقيمة ح (α -) =  
 صفر - (١١٤) وفيما يلي الخطوات المقترحة للحل .

الخطوة (١) : - حل مسألة البرمجة الخطية م [α -] وذلك بحل : -

$$ع = تعظيم محمول س ه مستوفيا$$

$$ا س = ب س = صفر ..... (١١٥)$$

إذا كانت المسألة السابقة ليس لها حل عملي أو إذا كان الحل غير محدود  
 توقف - وإلا فإذهب للخطوة (٢)

الخطوة (٢) : حل المسألة زكبية الرحالة التالية

$$تعظيم ق = أكبر اقل ل ه - ل (ع ه) ..... (١١٦)$$

مستوفيا

$$\begin{aligned} & مح ع ه ك ع \\ & ع ه ك ه ل \end{aligned}$$

الخطوة (٣) : - ضع ح [ق] = 0 - ل [ق] لكل متغيرات المقايضة  
 ه - ل [وهى أدنى قيمة للمتغيرات س ه

$$تحقق 0 ه (س ه) = [ق]$$

ضع ح [ق] = صفر لجميع المتغيرات الغير مقايضة

أجرى خطوة تعديل فى المتغيرات الأساسية للحل كما يلي : -

إذا كانت

$$ا ص = مصفوفة الاساسية$$

$$[ا ص]^{-1} = ا مقلوب مصفوفة الأساسية$$

$$(ا ص و) - ١ = \text{الصف و في } (ا ص) - ١$$

س و ص و = الحل الأساسي المناظر للعامود و في المصفوفة الأساسية ا ص

$$ص و ر = (ا ص و) - ١ ا ز$$

ا ز = متجهة العامود لمصفوفة المعاملات [ ا ] المناظرة لقيمة س و

$$ص ز = [ا ص و] - ١ ا ز$$

فإن التعديل يكون كما يلي

$$س و ر = (ا ص و) - ١ ب - (ا ص و) - ١ ح [ ق ] \dots (١١٧)$$

لكل و

$$ع = ح ص [ا ص] ا ز - ح ص [ا ص] - ١ ح [ ق ] \dots (١١٨)$$

الخطوة الرابعة : إجرى خطوة سيملكس ثنائية — إذا كانت الخطوة عملية

إذهب للخطوة السادسة إذا كانت الخطوة غير عملية —

إذهب للخطوة الخامسة

الخطوة الخامسة : للاساسية الناتجة من الخطوة الرابعة — افترض أن ( ر )

مدلول القيود الحرجة/و → ر إذا كانت

$$ص و ر = (ا ص و) - ١ ا ز \leq \text{صفر لجميع قيم ز}$$

لجميع و → ر — حل مسألة زكيبه الرحالة التالية : —

$$ق ر = \text{أكبر} \{ \text{أقل} ( \emptyset [ ع د ] ) \} \dots (١١٩)$$

مستوفيا

$$\text{محل} [ (ا ص و) - ١ ا ز ] ع ه \geq (ا ص و) - ١ ب (١٢٠)$$

$$ع د \leq \text{صفر}$$

ضع ق = أقل [ ق ر ] وإذهب للخطوة ( ٥ )

الخطوة السادسة : الحل الأمثل هو ق والمتغيرات هي

$$س = س^- + ح ( ق ) \dots (١٢١)$$

## ( ١٠ - ٦ ) تطبيقات البرمجة التربيعية

### ( ١٠ - ٦ - ١ ) البرمجة التربيعية لمسألة الاستثمار (\*)

عند إختيار متخذ القرار لمجموعة من المشاريع الاستثمارية المترابطة والتي يدخل فيها عنصر المخاطرة يجب عليه أى يضع فى إعتباره عند التخطيط العائد المتوسط ت، وكمقياس للمخاطرة التباين ( $\sigma^2$ ) حيث  $\sigma$  الأنحراف المعيارى — والغرض من هذا التحليل الرياضى هو إمكانية الحصول على قيم ( ت ،  $\sigma$  ) المثلى ويمكن صياغة المسألة كما يلى

$$\begin{aligned} \text{تدنية ع} &= \text{محد } ١ = \text{محد } ٢ \\ \sigma_1 &= \sigma_2 \\ \sigma_1 &\leq \sigma_2 \end{aligned}$$

مستوفيا الشروط

$$\text{محد } ١ \text{ و } \text{محد } ٢ \text{ و } \text{محد } ٣ \text{ و } \text{محد } ٤ = \text{ب}$$

$$١ \leq \sigma_1 \leq ١$$

$$\sigma_1 = \text{عدد صحيح}$$

$$\sigma_1 \leq ١$$

ويدل  $\sigma_1$  على التباين المشترك بين الاستثمار ( و ) والاستثمار ( ز )

$$\sigma_1 = ١ \text{ معناها قبول المشروع}$$

$$\sigma_1 = ٠ \text{ معناها رفض المشروع}$$

### ( ١٠ - ٦ - ٢ ) تصميم الجالونات المرنة

استخدام البرمجة التربيعية فى عمليات التصميم من التطبيقات الهامة التى يجب الإشارة إليها فى علم الميكانيكا التطبيقية فى مجال تصميم الشبكات الجالونية المفصلية — ويعتمد التحليل أساسا على إفتراض أن توزيع الأجهادات فى حالة الاتزان هو ذلك التوزيع الذى يقلل الطاقة الانفعالية للجسم ( هيكل الجالون )

\* راجع : — "quadratic Binary Programming with appucation to capital budjeting" Jr . ORSA v 19 No 3 PP 454 - 461

وبالنسبة للشبكات الحثوية المفصلية يمكن التعبير عن ذلك كما يلي : —

$$\text{إجعل } \mathcal{H} = \text{مح } \mathcal{A} \text{ أو } \mathcal{B} \text{ — ص } \mathcal{W} \text{ ح } \mathcal{C} \text{ و } \mathcal{D}$$

أقل ما يمكن مستوفيا : —

$$\text{مح } \mathcal{W} = \mathcal{A} \text{ أو } \mathcal{B} \text{ و } \mathcal{C} \text{ و } \mathcal{D}$$

$$\text{ص } \mathcal{W} \leq \mathcal{E} \text{ و } \mathcal{E}$$

حيث ص, متغيرات غير مقيدة الاشارة

$$\mathcal{E} = + \mathcal{A} \text{ عند ص } \mathcal{W} \text{ الموجبة}$$

$$\mathcal{E} = - \mathcal{A} \text{ عند ص } \mathcal{W} \text{ السالبة}$$

ودالة الهدف المذكورة تحدد الطاقة الأنفعالية الكلية حيث : —

$$\mathcal{L} = \text{طول الوصلة ( و )}$$

$$\mathcal{H} = \text{مساحة الوصلة ( و )}$$

$$\mathcal{Y} = \text{معامل يونغ للوصلة ( و )}$$

$$\mathcal{E} = \text{جهد الخضوع في الوصلة ( و )}$$

إن مركبات القوى  $\mathcal{Q}_i$  في اتجاه الوصلات هي  $\mathcal{Q}_i$  و

$$\text{مح } \mathcal{W} = \mathcal{Q}_i \text{ و } \mathcal{Q}_i$$

فإذا رمزنا بالرمز  $\mathcal{Q}_i = \frac{\mathcal{Q}_i}{\mathcal{W}}$  احصلنا على القيد الموضوع وهو

$$\text{مح } \mathcal{A} \text{ و } \mathcal{B} \text{ و } \mathcal{C} \text{ و } \mathcal{D} = \mathcal{Q}_i$$

ويمكن حل المسألة مباشرة بطرق البرمجة التربيعية

### ( ١٠ - ٦ - ٣ ) مسألة تحديد المواقع

مسألة تحديد مواقع المعدات المترابطة من المسائل المعقدة رغم بساطتها الظاهرة والتي تعرف في مجال الهندسة الصناعية بتخطيط الموقع .

والمسألة في صورتها العامة تفترض إحداثيات في محاور ثلاثية ( س ، ص ، ع ) — وفي العادة تكون دالة الهدف تقليل المسافات الكلية بين المعدات بقياسه في اتجاه الإحداثيات ومرجحاً بأوزان حسب أهميتها على الصورة : —

المطلوب تدنية

$$ع = مح\text{-}ن - مح\text{-}١ + مح\text{-}١ + ن - ر - حوز ( |س\text{-}ر - س\text{-}ر| +$$

$$|ص\text{-}ر - ص\text{-}ر| + |ع\text{-}ر - ع\text{-}ر| )$$

حيث س<sub>ر</sub> ، ص<sub>ر</sub> ، ع<sub>ر</sub> إحداثيات المعدة و — و العلامة | | تدل على القيمة المطلقة .

ويمكن إضافة بعض القيود مثل الحدود الدنيا والعليا المسموح بها في المسافة بين أي معدتين مثل

$$س\text{-}ر \leq س\text{-}ر - س\text{-}ر \leq س\text{-}ر$$

$$ص\text{-}ر \leq ص\text{-}ر - ص\text{-}ر \leq ص\text{-}ر$$

$$ع\text{-}ر \leq ع\text{-}ر - ع\text{-}ر \leq ع\text{-}ر$$

$$و = ١ ، ..... ، ز - ١$$

$$ز = ١ + ..... ، ن$$

والمسألة السابقة بها عدد كبير من المتغيرات حتى في حالة اعتبار إحداثي

واحد مثل : —

$$ع = مح\text{-}ن - مح\text{-}١ + مح\text{-}١ + ن - ر - حوز ( |س\text{-}ر - س\text{-}ر|$$

فإن عدد الحلول الممكنة لمسألة تحتوي على عدد  $n$  من المعدات هو  $(n!)$  — لذلك تستحدث طرق تجريبية عديدة للحل (\*).

يمكن اختيار مجموعة مختلفة من دوال الهدف مثل دالة الهدف التربيعية للإحداثيات الثنائية : —

$$ع = \text{محد}^1 - \text{و}^1 - \text{محد}^2 + \text{و}^2 + \text{محد}^3 - \text{و}^3 + \text{محد}^4 - \text{و}^4 + \dots + \text{محد}^n - \text{و}^n$$

كذلك يمكن إدخال العلاقة بين المعدات المتواجدة فعلاً والتي إحداثياتها [أه، ب هـ] وعددها ل

$$ع = \text{محد}^1 - \text{و}^1 - \text{محد}^2 + \text{و}^2 + \text{محد}^3 - \text{و}^3 + \text{محد}^4 - \text{و}^4 + \dots + \text{محد}^n - \text{و}^n + \text{محد}^5 - \text{و}^5 + \text{محد}^6 - \text{و}^6 + \dots + \text{محد}^m - \text{و}^m$$

وهي أيضا دالة تربيعية . ويمكن أيضا وضع النموذج لإعطاء المسافة الإقليدية مرجحة بالأوزان .

$$ع = \text{محد}^1 - \text{و}^1 - \text{محد}^2 + \text{و}^2 + \text{محد}^3 - \text{و}^3 + \text{محد}^4 - \text{و}^4 + \dots + \text{محد}^n - \text{و}^n + \text{محد}^5 - \text{و}^5 + \text{محد}^6 - \text{و}^6 + \dots + \text{محد}^m - \text{و}^m$$

$$\text{محد}^1 - \text{و}^1 - \text{محد}^2 + \text{و}^2 + \text{محد}^3 - \text{و}^3 + \text{محد}^4 - \text{و}^4 + \dots + \text{محد}^n - \text{و}^n + \text{محد}^5 - \text{و}^5 + \text{محد}^6 - \text{و}^6 + \dots + \text{محد}^m - \text{و}^m$$

### ( ١٠ - ٦ - ٤ ) معالجة المياه

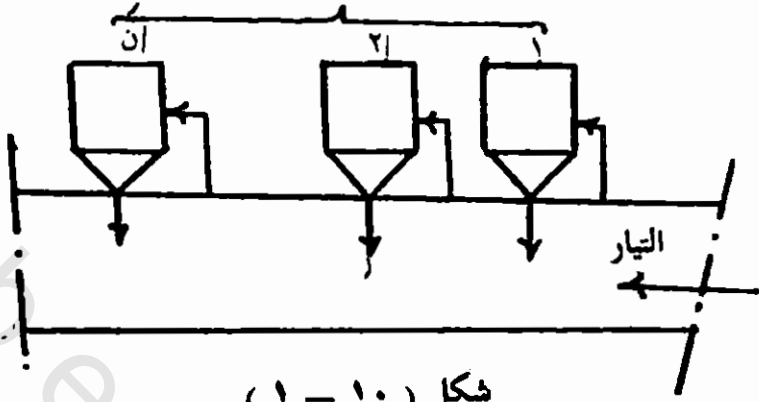
سوف نعرض لنموذج مبسط لعملية معالجة للمياه

في هذا النموذج يتم معالجة المياه الملوثة باستخدام مجموعة من محطات المعالجة المتتالية .

وتقدر جوده المياه في عمليات معالجة المياه باحتياج الاكسجين للمواد

"An Efficient Algorithm For equipments Lay out " Jr . ORSA v 27 No 4 PP 622 - 628

محطات معالجة ز = ١ ، ٢ ، ... ، ن



الكيميائية الحيوية وتعطى الرمز (Biochemical Oxygen Demand) B . O . D (ط . ا . ح )

ونفرض أن مستوى الاحتياج (B.O.D) (ط . ا . ح ) في المياة قبل وبعد دخوله المحطة ( ز ) للمعالجة هو ( ط . ا . ح )<sup>١</sup> ، ( ط . ا . ح )<sup>٢</sup> على الترتيب فإنه يمكن تعريف المتغير

$$س_r = (ط . ا . ح )_z^1 / (ط . ا . ح )_z^2$$

ويمكن صياغة المسألة على الصورة : -

$$تدنية ع = مح_ر = ١ - ح ز س ز [ ف_١ + ف_٢ س_r + ف_٣ س ز^٢ ] مستوفيا$$

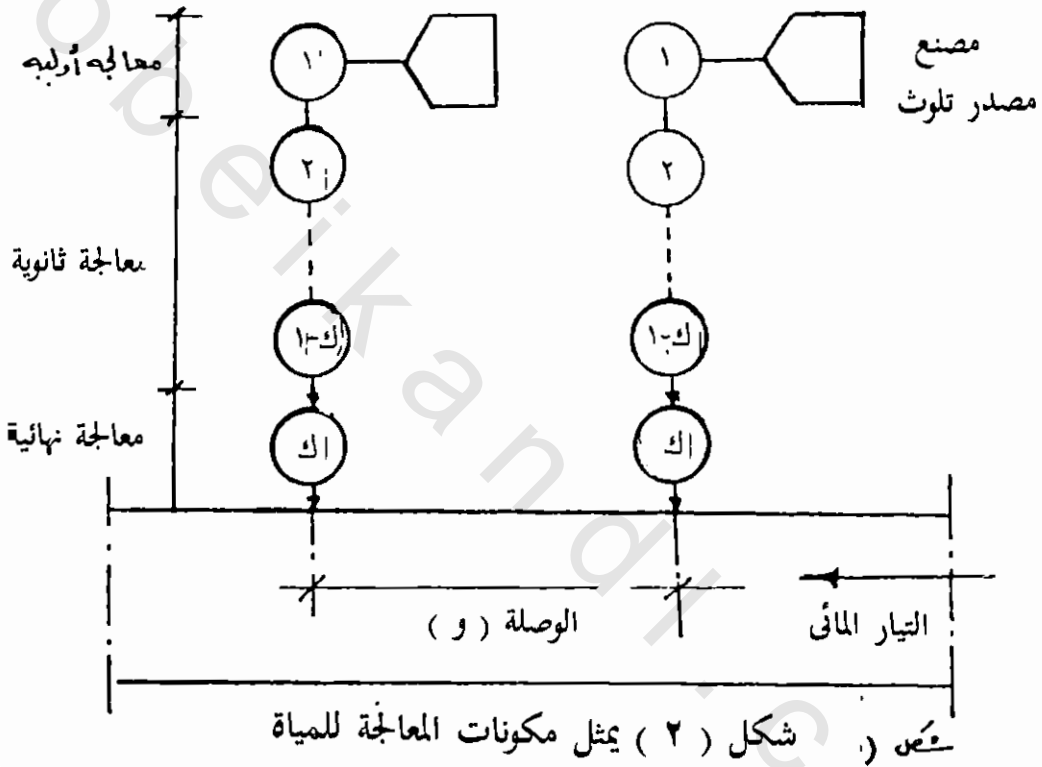
$$مح_١ و ز س_r \geq ١$$

$$ب_r^{(٢)} \leq س_r \leq ب_r^{(١)}$$

ويلاحظ أن دالة الهدف قد تم الحصول عليها بإستخدام طريقة المربعات الصغرى بالبيانات المتاحة بينما توجد قيود على القيمة العليا والدنيا للمتغير س\_r تحدد القيود الفنية على المدخلات والمخرجات للمحطة ( ز ) .

( ١٠ - ٧ ) تطبيقات البرمجة الهندسية

( ١٠ - ٧ - ١ ) معالجة مياه الشرب ( \* )



الأكسجين الذائب ( D.O ) هو أحد المعايير الرئيسية في معالجة المياه . والقياس العياري حاليا في تحديد مقدار التلوث هو مستوى الأحتياج الكيميائي العضوي للأكسجين ( B.O.D ) ويمكن تعريفه بأنه كمية الأكسجين الذائب اللازم لإستقرار المواد العضوية والكيميائية في

A FIACCO and A BOLFAZL GHEIMI "Sensitivity Analysis of a non - Linear water Pollution Model using an upper Hudson River Data Base" Jr, ORSA V 30 No 1 1982 PP ( 1 - 28 )



الخلفات في مدة خمسة أيام وفي درجة حرارة ٢٠ درجة مئوية .

ويعطى العجز في الاكسجين من العلاقة

$$ط = ح_١ ل + ح_٢ ط + ح_٣$$

$$ح_١ ، ح_٢ ، ح_٣ = ثوابت$$

ل = تركيز الأحتياج للأكسجين الكيميائي العضوى

ط = العجز في تركيز الاكسجين

يمثل الشكل (٢) مكونات المعالجة حيث يتضح أن التيار المائى الرئيسى يتعرض لصب الخلفات الناتجة من المصانع أو الصرف أو الصرف الصحى والتي يتم معالجتها قبل صيها بإستخدام سلسلة من المحطات التى تقوم بمعالجة أولية وثانوية ونهائية للخلفات .

ويعطى التركيز ( ل ) للتيار في بداية كل وصلة ( و ) من معادلة التوازن :-

$$ل_و = \frac{[ ح_١ ( و ) ]}{[ ح_٢ ( و ) + ح_٣ ( و ) ]} + ه_و$$

ح\_و = حجم المواد المصبوبة ( الصب اليومى ) يومياً في التيار عند و  
ه\_و = تركيز الأحتياج الكيميائى للأكسجين للمواد المصبوبة عند و  
(B.O.D)

ح\_و = حجم التيار النهري قبل دخوله الوصلة ( و )

ل\_و = تركيز الأحتياج الكيميائى العضوى للأكسجين في نهاية الوصلة السابقة

( و ) حيث يعطى التركيز في نهاية "وصلة من ل\_و = ح\_و ل\_و

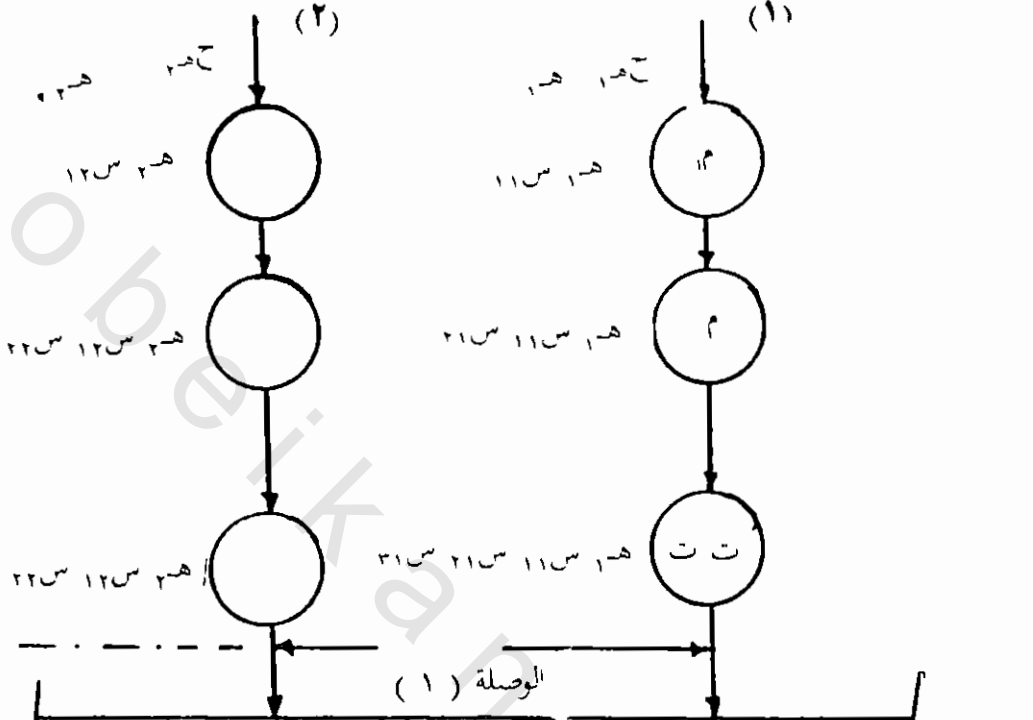
والمودج المقترح هو نموذج برجة هندسية وتوضح الشكل التالى تفصيلات المعالجة :-

ترسيب وترشيح

مخلفات منشطة

(٢)

(١)



تفصيلات مراحل المعالجة

شكل (٣)

يوضح الشكل (٣) أن :-

هـ<sub>١</sub> هي تركيز الاحتياج الكيميائي العضوى للأكسجين ( B . O<sub>٤</sub> . D ) في المخلفات ح هـ<sub>١</sub> التي تدخل بالحجم هـ<sub>١</sub> في العملية ( م ) وهى عملية المروق الأولى - وينتج من هذه العملية تعديل تركيز الأحتياج الكيميائي العضوى للأكسجين إلى س<sub>١١</sub> هـ<sub>١</sub> ثم تدخل إلى مرحلة التنشيط حيث يتم في هذه المرحلة

حسين تركيز الأحتياج إلى ( ١٥٠ س ١١٠ س ٢١ ) وتدخل بعد ذلك للمرحلة النهائية وهي مرحلة الترسيب والترشيح ليصل مستوى الأحتياج العضوى الكيمىائى للأكسجين إلى ( ١٥٠ س ١١٠ س ٢١ س ٢١ ) - ويندفع المصب بهذا التركيز وبالحمم ( ح<sub>١</sub> ) إلى التيار الرئيسى الذى كان قبل دخوله الفرع ( ١ ) بالحمم ح<sub>٢</sub> ليصبح بالحمم ( ح<sub>١</sub> + ح<sub>٢</sub> ) وهكذا لباقي الوصلات .  
وتفترض الدراسة الاشكال التالية لدالة الهدف وللقيد الفنية والطبيعية

**أولا : دالة الهدف :** - بفرض أن التكلفة هي  $z = c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n$  فإن النموذج المقترح للتكاليف هو

$$z = c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n$$

وبالتالى تكون التكلفة الكلية هي : -

$$z = c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n$$

( مع ملاحظة أن  $m = 3$  في الحالة الموضحة بالرسم )

**ثانيا : القيود :** - تنقسم القيود إلى المجموعات التالية : -

### I العجز فى الاكسجين المذاب

العجز فى الاكسجين بطول الفرع ( و ) يجب أن يكون أقل من العجز المسموح به فى الفرع ( و ) وهو ت و يعطى من العلاقة التالية ( بعد إجراء التحويلات المناسبة )

$$t = c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n$$

$$c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n \leq 1$$

ب و ز = ثوابت موجبة تعتمد على ث و البارامترات المؤثرة في الوصلة ( و )  
والتيار العلوى للوصلة ( و )

II . متطلبات المعالجة المركبة : — نسبة الأحتياج الكيميائى العضوى للأكسجين  
لمركبات المعالجة المتتابعة في الوصلة ( و ) قد تكون لها حدودها العليا والدنيا  
نتيجة للإمكانات والتكنولوجيا السائدة : —

إذا كانت  $\bar{C}$  ،  $\bar{C}$  الحدود العليا والدنيا على الترتيب فإن : —

$$( ١ - \pi ) \bar{C} \leq \bar{C} \leq \bar{C} \text{ و } \bar{C} \rightarrow \bar{C}$$

$$( ١ - \pi ) \bar{C} \leq \bar{C} \leq \bar{C} \text{ و } \bar{C} \rightarrow \bar{C}$$

الز = مجموعة المدلولات الخاصة بموضوع المعالجة في الوصلة و

III — قيود مدى التشغيل لمكونات محطات المعالجة في كل وصلة ( و ) —  
والتي تعطى بـ

$$\bar{C} \leq \bar{C} \leq \bar{C} \text{ و } \bar{C} \leq \bar{C}$$

$\bar{C}$  و  $\bar{C}$  ،  $\bar{C}$  و  $\bar{C}$  الحدود الدنيا والعليا لمدى التشغيل في المكونة ز في  
الوصلة ( و )

IV — القيود الطبيعية

$$١ \leq \bar{C} \leq ١$$

وبذلك يكون لدينا نموذج البرمجة الهندسية التالى : —

تدنية

$$\bar{C} = \bar{C} \text{ و } \bar{C} = \bar{C} \text{ و } \bar{C} = \bar{C} \text{ و } \bar{C} = \bar{C} \text{ و } \bar{C} = \bar{C}$$

مستوفيا

## I - قيود الأكسجين المذاب

$$b_{11} \frac{1^m}{\pi} \leq 1 \quad \text{س } r=1$$

$$b_{12} \frac{1^m}{\pi} \leq 1 \quad \text{س } r=1 \quad + \quad \frac{2^m}{\pi} \leq 1 \quad \text{س } r=2$$

.....

$$b_{1n} \frac{1^m}{\pi} \leq 1 \quad \text{س } r=1 \quad + \dots + \dots + \frac{n^m}{\pi} \leq 1 \quad \text{س } r=n$$

## II إمكانية المحطة المركبة

$$(1 - \bar{c}_r) \pi \leq 1 - 1 \quad \text{س } r=1 \quad \text{ك } r$$

$$(1 - \bar{c}_r) \pi \leq 1 - 1 \quad \text{س } r=1 \quad \text{ك } r \rightarrow z$$

## II حدود تشغيل المكونات

$$(1 - \bar{c}_z) \pi \leq 1 - 1 \quad \text{س } z=1 \quad \text{ك } r$$

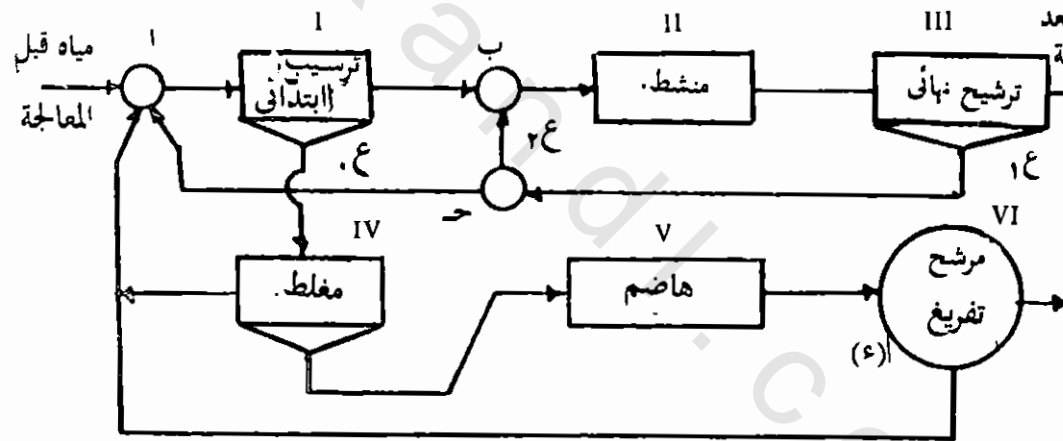
$$(1 - \bar{c}_z) \pi \leq 1 - 1 \quad \text{س } z=1 \quad \text{ك } r$$

## II القيود الطبيعية $1 \leq \text{س } z \leq 1$

## ( ١٠ - ٧ - ٢ ) التصميم الأمثل لمحطات المعالجة\*

في البند السابق أوردنا تطبيقاً للبرمجة الهندسية في مجال معالجة مياه الأهار بوحدة متتالية لمحطات المعالجة — وفي هذا البند سوف نورد أحد التطبيقات لدراسة كيفية تصميم أحد هذه المحطات . والموضوع ذو أهمية كبيرة في مجال الهندسة الصحية والبيئية .

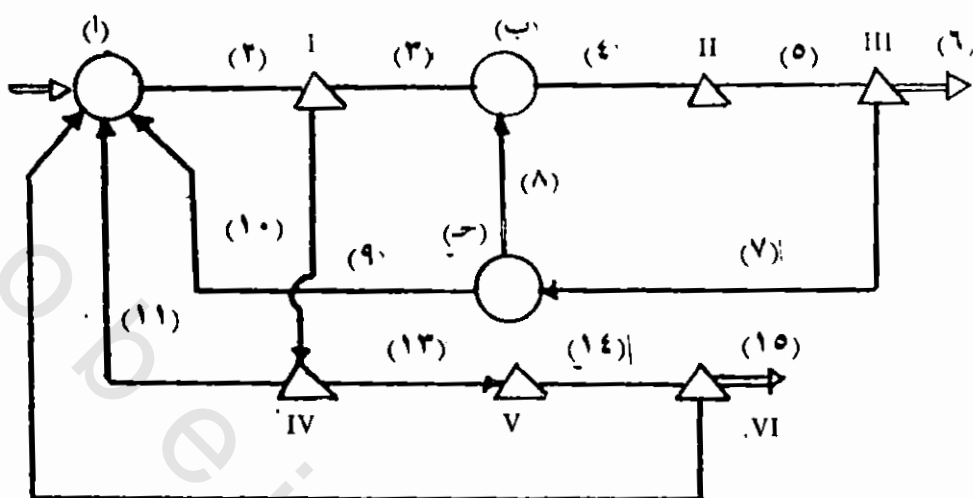
يمثل الشكل ( ٤ ) شكل محطة لمعالجة المياه — وبين الشكل ( ٥ ) مخطط لتوضيح العلاقات



محطة معالجة المياه

شكل ( ٤ )

\* راجع : Yves Smeers and Daniel Tyeacan " A Geometric Programming — Modele For the optimun design of water Treatment Plant" Jr . ORSA V 12 . No2 1984 PP 314 - 342



شكل ( ٥ ) مخطط التدفق

في شكل ( ٥ ) تمثل الرموز  $\Delta$  العقود وهي تعنى عمليات

وتمثل الرموز  $\circ$  النقل والتدفق

ق = التدفق

م ز = تركيز المواد الذاتية

ك ض = تركيز المواد المعلقة الضارة

ك ل = تركيز المواد الغير ضارة

ت = الكتلة البيولوجية النشطة

ت\* = الكتلة البيولوجية في المفاعل

( الهاضم )

وتتوفر لدينا المعادلات التعريفية التالية :

$$ك* = ك ض + ك ل + ت + ت*$$

$$م* = م ز + ء ( ك ض )$$

$$ك* = التركيز الكلى للجواد المعلقة$$

\* م = التركيز الكلي للمواد الضارة  
 ء = معامل تحويل من الحوامد المعلقة للطلب أو الأحتياج العضوى  
 للأكسجين (B . O . D)

وبمتابعة الشكل ( ٤ ) يمكن أن نذكر ستة مكونات لمحطات المعالجة : —

١ — نظام النقل : — ويشمل المواسير والطمبات

وهى جميع الأقواس فى الشكل ( ٥ ) — وتتطلب بعض التدفقات أن يتم  
 انشاء محطات رفع وبالتالى يمكن اعتبار هذه المحطات متغيرات ( قرار ) تصميم —  
 والتكلفة المصاحبة لهذه المحطات تعطى بالعلاقة

$$\emptyset = 1 - \text{ا} - \text{ب} \quad \text{ب} \text{ ثوابت} , \text{ب} > 1$$

٢ — المروق ( الترسيب ) الأولى

هذه العملية يتم فيها الترسيب الأولى للشوائب — وتحدد مسام سطح  
 الترسيب  $\text{س}_1$  وكفاءة الترسيب  $\text{هـ} \text{ـ} \text{ا}$ . وهى تقيس النسبة بين تركيز المواد المعلقة  
 عند المخرج ( القوس ٣ ) والمدخل القوس ( ٢ ) وهذه الكفاءة تعطى  
 بالعلاقة : —

$$\text{هـ} \text{ـ} \text{ا} = \frac{\text{ك}^* \text{ا}^3}{\text{ك}^* \text{ب}^3} = \frac{\text{م}^3 \text{ض}^3}{\text{م}^3 \text{ز}^3} = \frac{\text{م}^3 \text{ض}^3}{\text{م}^3 \text{ز}^3} = \frac{\text{ت}^3}{\text{ت}^3}$$

والمتغير الثانى الهام فى هذه العملية هما معامل التخليط  $\gamma$  ومعامل الفيض  $\delta$

$$\frac{\text{ق}^3}{\text{ق}^3} = \delta , \frac{\text{ك}^* \text{ا}^3}{\text{ك}^* \text{ب}^3} = \gamma$$

ودوال التكلفة هنا نأخذ الشكل التامى

$$\emptyset = 1 - \text{ا} - \text{ب} \quad \text{ب} \text{ ثوابت} , \text{ب} > 1$$



٣ - نظام التنشيط ( العقد I ، II ، III في شكل ٥ )

وهذا النظام يحوى على التنشيط الهوائى وخزان الترسيب النهائى - ويتحدد هذا النظام بالأحجام، ح II للمنشط الهوائى

والمساحة س III لخزان الترسيب الثانوى - ويفترض أن التنقيه فى المروق مثالية أى ك<sup>\*</sup> = صفر - وفى هذا النظام تعطى مجموعة من الرموز المقابلة لبعض التعريفات الفنية المتداولة فى الهندسة الصحية :

| الرمز | التعبير الرياضى             | التعريف            |
|-------|-----------------------------|--------------------|
| Q     | $\frac{Q_1}{Q_2}$           | نسبة اعادة السريان |
| n     | $Q_2/Q_1$                   | نسبة الفقد         |
| O     | $Q_3/Q_2$                   | زمن الاحتفاظ       |
| O     | $Q_3/Q_2$                   | الهيدروليكى        |
| O     | $Q_3/Q_2$                   | عمر العادم         |
| III γ | $K^* \sqrt{K^*} / \gamma^*$ | معامل التخليط      |
| η     | $Q - Q + 1$                 |                    |
| ψ     | $Q_3/Q_2$                   |                    |
| -η    | $ψ - η$                     |                    |

جدول ( I )

والتجهير الهام للدلالة عن كافة العمليات فى نظام العوادم المنشطة هو معامل نقل الاكسجين  
 م = معامل نقل الاكسجين

وتحدد لدون لتالية لتكاليف

$$\begin{aligned} & \text{١} \quad \text{٢} \quad \text{٣} \quad \text{٤} \\ & \text{II} \quad \text{III} \quad \text{IV} \quad \text{V} \\ & \text{II} \quad \text{III} \quad \text{IV} \quad \text{V} \\ & \text{II} \quad \text{III} \quad \text{IV} \quad \text{V} \end{aligned}$$

٤ — المغلظ ( العقد IV ) Thickener

تعرف هذه العملية بمساحتها س<sub>IV</sub> ويفرض الكفاءة الكاملة .. ك\* ١١ .  
والتكلفة ٥ - ١ - س<sub>IV</sub> ٥

٥ — الهاضم أو المستوعب Digester

ويعرف بمجممه ح<sub>V</sub> والتكلفة تتحدد بـ ٦

$$\text{١} \quad \text{٢} \quad \text{٣} \quad \text{٤} \quad \text{٥} \quad \text{٦}$$

٦ — المرشح الفاكيوم ( فلتر التفريغ )

وتعرف هذه العملية بمساحة الفلتر س<sub>VI</sub> والتكلفة

$$\text{١} \quad \text{٢} \quad \text{٣} \quad \text{٤} \quad \text{٥} \quad \text{٦} \quad \text{٧}$$

ولوصف مراحل عملية تنقية ومعالجة المياه يلزمنا تحديد القيود الفنية المتعلقة بـ :

١ — توازن المواد .

ب — وصف عملية التنقية .

ج — القيود الفنية الموضوعية لجوده المياه والمتعلقة بمكونات وتشغيل المحطة .

١ - توازن المواد :

في العقد ١ ، ب ، ج - تكتب معادلة توازن المواد لكل من :

ق ، م ، ك<sub>ص</sub> ، ك<sub>ر</sub> ، ت

ب - العمليات الخاصة بالمعالجة :

في العقد I ، II ، III ، IV

( ب - ١ ) خزان الترسيب الأولي : تختسب الكفاءة ه<sub>١</sub> من العلاقة

$$ه_1 = 1 - 1 \left[ \frac{ك^* (ق_2 / س_1)}{ق_1} \right]$$

$$ك^* = \text{التركيز الكلي}$$

ويلاحظ أن في دراسة هذه العملية أن م لا تتغير ( التركيز في المادة المذابة ) بينما

التركيز في المواد المعلقة ( ك<sub>ص</sub> ، ك<sub>ر</sub> ، ت ) في الأفرع المعبر عنها في شكل ( ٥ )

بالأسهم ( ٣ ) ، ( ١٠ ) يتم معالجتها باستخدام ه<sub>١</sub>

( ب - ٢ ) نظام المخلفات النشطة : يمكن كتابه هذا النموذج بالعلاقات

التالية :

$$م^* = [ ( ١ + ب \cdot 0 ) / ( ١ - 0 ) ]$$

$$ت^* = ص \cdot 0 / ( ١ + ل \cdot 0 ) [ م^* - ٣ \cdot م^* ] ( \eta \lambda - \eta + \lambda )$$

$$ك^* = [ ه_1 ك^* + ( ١ - ر ) ب \cdot 0 ] / \eta$$

ر ، و- ، ب ، م<sub>١</sub> ثوابت ( جدول II )

$$\frac{م^*}{ر} = \lambda$$

$$م^*$$

$$م^* - م^* \lambda$$

$$ك^* = [ ( ١ - \lambda ) \cdot م^* ]$$

$$م - ح_1 (ت^* م^*) (م ك + م^*) + ح_2 ت^*$$

ح\_1 ، ح\_2 ثوابت ( جدول II )

( ب - ٣ ) خزان الترسيب الثانوي

$$\left. \begin{array}{l} ك^* - أكبر تدفق \\ ك^* = \frac{1}{1 + ك^*} + 1 \\ \text{ث} = \text{ثابت} \end{array} \right\} (ك^* \text{ } ^2) - (ك^* \text{ } ^4) \text{ } ك^* \text{ } ^2$$

$$\text{III} \text{ } \leq ك^* \text{ } ق_3 [ ت ح_1 (ك^* \text{ } ^2) - م - م^* - م^* ]$$

$$\text{IV} \text{ } \leq ق_4 [ ح_2 - م - م^* ]$$

( ب - ٤ ) المغلظ :

صياغه نموذج العمليات لهذا الجزء مطابق للمشط - فيما عدا الجزء الخاص بإعادته السريان .

$$م^* \text{ } ^{14} = م | و - ( ح_1 ق_1 ) - 1$$

$$ت^* \text{ } ^{14} = ص | م^* \text{ } ^{14} - م^* \text{ } ^{13}$$

م ، ص ، و - ثوابت

$$م^* \text{ } ^{14} = م ز^* \text{ } ^{13} / م^* \text{ } ^{13}$$

$$ك \text{ } ^{14} \text{ } \text{ض} = ك \text{ } ^{13} \text{ } \text{ض} / م^* \text{ } ^{14} / م^* \text{ } ^{13}$$

$$ت^* \text{ } ^{14} = ت^* \text{ } ^{13} [ ( ر - 1 ) + ر م^* \text{ } ^{13} / م^* \text{ } ^{14} ]$$

$$م^* \text{ } ^{14} \geq م^* \text{ } ^{13}$$

$$م^* \text{ } ^{13} / ق_1 \geq م^* \text{ } ^{13} / ق_2$$

( ب - ٥ ) الفلتر المفرغ :

$$ك^* \text{ } ^{15} = ق_1 / ق_2 \text{ } ^{15} \beta = (ك^* \text{ } ^{15} / ق_2 / ق_1)$$

$$K^{10} \geq (VI/10) \geq M^{-}$$

$$M^{10} \leq T$$

جدول ( II ) الثوابت في النماذج

| المروق الأول | الثابت | القيمة | الثابت           | القيمة           |
|--------------|--------|--------|------------------|------------------|
| المروق الأول | ا      | ,1395  | م                | $10 \times 1$    |
|              | ن      | ,27    | ح.ج              | 6,096            |
|              | م      | ,22    | ك <sup>13*</sup> | 6000             |
|              | ص      | ,044   | $\beta$          | 817,23           |
| المستوعب     | وز     | ,29    | ك <sup>10</sup>  | 30               |
| أو الهاضم    | م      | 220    | ت                | ,25              |
|              | م-13   | 180    |                  |                  |
|              | ر      | ,765   | ح                | $10 \times 7695$ |
|              | ب      | ,07    | م                | $10 \times 610$  |
|              | م      | 100    | ح.ج              | 6,096            |
|              | و-     | 3,84   | ك <sup>7*</sup>  | 4000             |
|              | ص      | ,5     |                  |                  |
|              | ح      | ,01527 |                  |                  |

ح - قيد الجودة :

حدد هذا القيد القيمة :-

م<sup>(1)</sup> ( 30 مجم/لتر )

بقيم محددة من ثوابت دوال التكاليف  $\emptyset$  ق ،  $\emptyset$  ا ،  $\emptyset$  ب .

امكن الحصول على القيم المثلى التالية والمتغيرات المثلى للتصميم

| التكلفة المثلى | ٤٢٩٩ ( الف جنيه ) |
|----------------|-------------------|
| س١             | ٤٩٨               |
| س١١١           | ١٩٠               |
| س١٧            | ١٦٢               |
| س٧             | ٤٩٨               |
| م              | ٤,٥٤              |
| م* ٥           | ٤٦,٣              |
| ك* ٢           | ١١٢٠              |
| ك* ٥           | ١١٠٠              |
| ك* ١٤          | ١٧٦٠٠             |
| ق ٢            | ٦٧٥               |
| ص٢             | ١٩٣٠              |
| س١             | ,٤٧٦              |
| ٥              | ٧,١٤              |
| ٤              | ٠,٠٥٨٥            |

جدول الحل الأمثل باستخدام طريقة البرمجة الهندسية

( ١٠ - ٧ - ٣ ) التصميم الهندسي ( \* ) :

استخدام البرمجة الهندسية في التصميم الأمثل للأجزاء والتركيبات الهندسية من التطبيقات الرئيسية في البرمجة الهندسية — وذلك لطبيعة مسائل التصميم التي تكون فيها دوال الهدف والقيود على شكل كثيرة حدود .

ولتوضيح هذا الاستخدام سوف نورد دراسة للتصميم الأمثل لصناديق التروس .

يتكون صندوق التروس من مجموعات من التروس ( والعواميد والأجزاء الرابطة ) التي يمكن إفتراض الصور التالية لتقدير تكلفة إنتاجها :

$$ح_و = ك_١ ع_١ ت_٢ ق_٣ د_٤ س_٥ ..... (١٢٢)$$

$$و = ١ ، ..... ن$$

فمثلا بالنسبة للتروس فإن :

$$ح_و = تكلفة المكونة و$$

$$ك_١ = ثابت$$

$$ب_١ ، ..... ، ب_٥ = أسس$$

$$ع_١ = عدد الأسنان في الترس$$

$$ت_٢ = عرض الترس$$

$$ق_٣ = قطر الخطوة ، د_٤ = قطر الفجوة$$

$$س_٥ = جهد الخضوع$$

$$و = ١ ، ..... ، ن عدد التروس$$

( \* ) L.L. SEFEN et al « Optiman Design of the Gear-Box For MIC Tools by using Geometric Programming »

Eng. Res. Bulletin Vol II NYI 1979

Menoufia univ.

وبالنسبة للعواميد أو المحاور فإن التكلفة تكون :  
 $C_m = K_m D_m B_m L_m \sigma_m \dots \dots \dots (123)$

ك<sub>م</sub> -- ثابت ، ب<sub>١</sub> ، ب<sub>٢</sub> ، ب<sub>٣</sub> = أسس  
 د<sub>م</sub> = قطر المحور  
 ل<sub>م</sub> = طول المحور  
 $\sigma_m$  = جهد الخضوع لمعدن المحور  
 ز = ١ ، ٢ ، ٣ عدد المحاور

وبالتالى يمكن باستمرار الحصول على دالة التكلفة الكلية لصندوق التروس بجمع تكلفة مكونات اجزائه على الصورة السابقة ويمكن تحديد الثوابت فى هذه الدوال باستخدام طريقة المربعات الصغرى للورغاريتم التكاليف أى :

$$C = C_1 + C_2 + C_3 + C_4 + C_5 + C_6 + C_7 + C_8 + C_9 + C_{10} + C_{11} + C_{12} + C_{13} + C_{14} + C_{15} + C_{16} + C_{17} + C_{18} + C_{19} + C_{20} + C_{21} + C_{22} + C_{23} + C_{24} + C_{25} + C_{26} + C_{27} + C_{28} + C_{29} + C_{30} + C_{31} + C_{32} + C_{33} + C_{34} + C_{35} + C_{36} + C_{37} + C_{38} + C_{39} + C_{40} + C_{41} + C_{42} + C_{43} + C_{44} + C_{45} + C_{46} + C_{47} + C_{48} + C_{49} + C_{50} + C_{51} + C_{52} + C_{53} + C_{54} + C_{55} + C_{56} + C_{57} + C_{58} + C_{59} + C_{60} + C_{61} + C_{62} + C_{63} + C_{64} + C_{65} + C_{66} + C_{67} + C_{68} + C_{69} + C_{70} + C_{71} + C_{72} + C_{73} + C_{74} + C_{75} + C_{76} + C_{77} + C_{78} + C_{79} + C_{80} + C_{81} + C_{82} + C_{83} + C_{84} + C_{85} + C_{86} + C_{87} + C_{88} + C_{89} + C_{90} + C_{91} + C_{92} + C_{93} + C_{94} + C_{95} + C_{96} + C_{97} + C_{98} + C_{99} + C_{100}$$

I - قيود عدد الأسنان :

يتحكم فى هذا القيد عاملين العامل الأول هو الحد الأقصى للتخفيض المسموح به

$$C_m \geq C_{m-1}$$

والمسافة بين المحاور المتتالية التى يجب أن تكون ثابتة ويعبر عنها بالقيد التالى

$$C_m = C_{m-1} + C_{m-2} + C_{m-3} + C_{m-4} + C_{m-5} + C_{m-6} + C_{m-7} + C_{m-8} + C_{m-9} + C_{m-10} + C_{m-11} + C_{m-12} + C_{m-13} + C_{m-14} + C_{m-15} + C_{m-16} + C_{m-17} + C_{m-18} + C_{m-19} + C_{m-20} + C_{m-21} + C_{m-22} + C_{m-23} + C_{m-24} + C_{m-25} + C_{m-26} + C_{m-27} + C_{m-28} + C_{m-29} + C_{m-30} + C_{m-31} + C_{m-32} + C_{m-33} + C_{m-34} + C_{m-35} + C_{m-36} + C_{m-37} + C_{m-38} + C_{m-39} + C_{m-40} + C_{m-41} + C_{m-42} + C_{m-43} + C_{m-44} + C_{m-45} + C_{m-46} + C_{m-47} + C_{m-48} + C_{m-49} + C_{m-50} + C_{m-51} + C_{m-52} + C_{m-53} + C_{m-54} + C_{m-55} + C_{m-56} + C_{m-57} + C_{m-58} + C_{m-59} + C_{m-60} + C_{m-61} + C_{m-62} + C_{m-63} + C_{m-64} + C_{m-65} + C_{m-66} + C_{m-67} + C_{m-68} + C_{m-69} + C_{m-70} + C_{m-71} + C_{m-72} + C_{m-73} + C_{m-74} + C_{m-75} + C_{m-76} + C_{m-77} + C_{m-78} + C_{m-79} + C_{m-80} + C_{m-81} + C_{m-82} + C_{m-83} + C_{m-84} + C_{m-85} + C_{m-86} + C_{m-87} + C_{m-88} + C_{m-89} + C_{m-90} + C_{m-91} + C_{m-92} + C_{m-93} + C_{m-94} + C_{m-95} + C_{m-96} + C_{m-97} + C_{m-98} + C_{m-99} + C_{m-100}$$

ع<sub>١</sub> ل<sub>١</sub> ر = الترس و فى مجموعة التروس ل على المحور ز ر → م  
 ع<sub>٢</sub> ل<sub>٢</sub> ر = الترس ر فى مجموعة التروس ل على المحور ز ، ر ، و → ن  
 ع<sub>٣</sub> ل<sub>٣</sub> ر = الترس ق فى مجموعة التروس ف على المحور التالى ز+١ ، ف ، ل → ط



- م = عدد المحاور  
 ف = عدد التروس  
 ط = عدد المجموعات

II - قيود المواد المتاحة :

(125) .....  $-\sigma \geq \sigma$

III - قيود التروس والمحاور المتعلقة بتحليل الاجهادات :

1. ق-1 وع-1  $\cong \frac{1}{3} - \sigma$

2. دور  $\cong \frac{1}{3} \sigma$

(126) ..... 1  $\cong$  ل-م 1

3. ل-م 2-دز 2-ق وزم  $\cong \frac{1}{3} - \sigma$

حيث 1 = 100,53 ص 1/3 س 1/3

2 = 211 ص 1/3 س 1/3

3 = 2 = مجموعات التروس التي بها عدد من التروس = 2

3 = 3 = مجموعات التروس التي بها عدد من التروس = 3

4 = 681,15 ص 1/3 س 1/3

ص 1 ، س 2 = القدره والسرعة على الترتيب

و = 1 ، ..... ن

ز = 1 ، ..... م

وقد تم تطبيق المفهوم السابق على تصميم صناديق التروس بأحد المصانع الحربية في مصر — وأمكن تعديل التصميم . تحقيق وفراً في التكاليف بنسبة ١٠,٧٪ مع الوفاء بالقيود الموضوعه .

ويوضح ماسبق أن استخدام البرمجة الهندسية من الاستخدامات الهامة في التصميم الهندسي ويمكن وضع الخطوات التالية :

١ — التعبير عن دالة الهدف :— سواء كانت دالة الهدف مباشرة مثل التكاليف أو الأرباح أو أكر دلالة من ذلك بالنسبة للتصميم كحدود الترخيم في بعض التصميمات أو الدقة المطلوبة أو المعولية — ففى كل الأحوال يجب التأكد من صحة أهداف التصميم وتعبيرها الفعلى عن مطالب التصميم ( وزن التصميم أو حجم التصميم ... )  
ويتطلب منهج البرمجة الهندسية أن تكون دالة الهدف على شكل كثيره حدود موجبة

٢ — التعبير عن القيود :— يجب حصر قيود التصميم وهى قد تكون :—  
١ — تكاليف التصميم كقيود موازنة  
٢ — معولية النظام كإحتمال انهيار  
٣ — قيود تحليل الاجهادات المتعلقة بالعلاقات بين القوى المؤثرة في التصميم والاجهادات المتولدة أو الانفعالات المصاحبة .  
٤ — قيود طبيعية تتعلق بعض الأبعاد الحرجة التى تعتمد على أجزاء أو مكونات أخرى تحد من اختيارنا للمتغيرات .  
٥ — قيود المواد المتاحة والتى تتطلبها بعض التأثيرات الكيميائية والحرارية في التصميم

٣ — تكوين النموذج للحل بالبرمجة الهندسية للتصميم الأمثل .

٤ — إختبار الحساسية للقيود الحرجة والأبعاد المؤثرة .

٥ - تحديد مجموعة من الأشكال والخرائط المساعدة توضح العلاقات والتأثيرات التي تم التوصل إليها تسهيلا على متخذ القرار .

(١٠-٧-٤) مسائل الترميط(\*) :- تطبيق البرمجة الغير خطية في مجال الترميط بدأه ايفانز عام ١٩٦٣ - ثم أوضح باس عام ١٩٧٠ كيفية حل المسألة كمسألة برمجة هندسية ثم قدم ايفانز بعد ذلك صياغة أكثر عمومية لمسألة الترميط أو التصميم التمثلي .

والمسألة لها أهمية كبيرة في مجال التوحيد والترميط وقد لاقى اهتماماً متزايداً للعاملين في هذا المجال ويمكن وصف المسألة المطروحة للبحث كما يلي :-

لدينا موقف فيه أنواع مختلفة من الأجزاء مطلوب تجميعها عددها ك ومجموعة أخرى من المكونات المستخدمة في التجميع عددها ن - والجزء ز المجمع يحتاج الى د- من الكونه و - والمطلوب خفضا للتكاليف تجهيز تشكيله عيارية تحتوى على ب-١ من المكونه (١) ، ..... ، ب-٢ من المكونه (ن)

ويتم تمويل الجزء المطلوب تجميعه (١) بعدد (م-١) من المجموعة العيارية (١) - والجزء (ك) بعدد م-٢ من المجموعة العيارية

وواضح أنه إذا كانت ب-٢ عدد ماتحتويه المجموعة العيارية من المكونه و - وأن م-٢ عدد التشكيلات التمثلية المستخدمة في الجزء المجمع ز فإن  
ت و م-٢ ≤ د-٢ ور ..... (١٢٧)

رجعنا في هذا الجزء إلى :

- 1 - Evans "Modular Design Aspecial Case of Non Linear Programming" Jr. O.R.S.A, V11, 1963 ( PP 637-647 )
- 2 - ----- "Note on Modular Design" Jr. O.R.S.A, V18, No 3, 1970 ( 562-563 )
- 3 - U - Passy "Modular Design - An application of structured G.P" V18, No 3, 1970 PP 441-453

تمثل القيد المطلوب الوفاء به .

إذا كانت حرت تكلفة المكونه و فإن تكلفة التشكيلة التمثلية هي :-

$$\text{محم} \frac{ن}{١=ز} \text{ حرت} \text{ فإذا كانت الأجزاء المجمعدها } ن, ز=١, \dots, ك$$

فإن محم  $\frac{ك}{١=ز}$  ن م- ز هو عدد التشكيلات العياريه المستخدمة وبالتالي تكون

تكلفة النظام :-

$$ع = \left( \text{محم} \frac{ن}{١=و} \text{ حرت} \right) \left( \text{محم} \frac{ك}{١=ز} \text{ ن م- ز} \right) \dots \dots \dots (١٢٨)$$

وهذه التكلفة يجب تدنيها مع الوفاء بالقيود التالية :-

$$ت و م- \leq د- \text{ دور} \dots \dots \dots (١٢٩)$$

$$ب- و, م- \leq \text{صفر}$$

ويمكن تحويل المسألة السابقة الى شكل أكثر بساطة بإجراء التحويل التالي :-

$$\begin{aligned} \text{حرت} و &= ب \\ \text{ن م-} &= م \\ \text{حرت} ن \text{ دور} &= دور \end{aligned} \dots \dots \dots (١٣٠)$$

ومنها نحصل على الشكل المعدل الآتي :-

$$\text{تدنيه} ع = \text{محم} \frac{ن}{١=و} ب$$

مستوفيا

(١٣١) .....

$$\begin{aligned} & \text{ل } \omega \text{ م } \leq \text{دور} \\ & \text{م } \frac{\text{ك}}{\text{ز}} = 1 \end{aligned}$$

$$\omega = 1, \dots, \text{ن}$$

$$\text{ز} = 1, \dots, \text{ك}$$

$$\text{ب } \omega, \text{م } \leq$$

وبتكوين الدالة الثنائية

$$\text{ق } \omega = (\text{ف}, \text{ص}, 1) = \omega \frac{\text{ن}}{\text{و}} = \omega \frac{\text{ن}}{\text{و}} - \omega \frac{\text{ك}}{\text{ز}} - \omega \frac{\text{ن}}{\text{و}} - \omega \frac{\text{ك}}{\text{ز}} - \omega \frac{\text{ن}}{\text{و}} - \omega \frac{\text{ك}}{\text{ز}}$$

$$\text{و } \frac{\text{ن}}{\text{و}} = 1 = \frac{\text{ك}}{\text{ز}} \text{ (دور) } \dots \dots \dots (١٣٢)$$

نحصل على المعادلات التالية :

١ - قيود عدم السلبية : - ص  $\leq$  ، ف  $\leq$  ، ا  $\leq$  .. (١٣٣)

٢ - قيود السوية :-

$$\text{م } \frac{\text{ن}}{\text{و}} = 1 \text{ (١٣٤)}$$

$$\text{ف } = \text{م } \frac{\text{ك}}{\text{ز}} \text{ و } \omega = 1, \dots, \text{ن} \text{ (١٣٥)}$$

$$\text{ص } = \text{م } \frac{\text{ن}}{\text{و}} \text{ ا } \omega = 1, \dots, \text{ك}$$

وعند الحل الأمثل ف  $\omega^* = \text{ب } \omega^* / \text{م } \frac{\text{ن}}{\text{و}} = \text{ب } \omega^*$  (١٣٦)

$$\text{ص } = \text{م } \omega^*$$

والحل السابق يكون صحيحا للقيود العاملة التي لها  $\text{ب } \omega^* = 1$  (١٣٧)

لذلك يتطلب الأمر حل المسألة بالطريقة التي اقترحها « باسي » لتحديد القيود العاملة — ويمكن تلخيص هذه الطريقة كما يلي :-

### خطوات حل مسألة التسميط

الخطوة (١) للحصول على تخمين ابتدائي للقيود العاملة — حل مسألة البرمجة الخطية التالية :-

$$\text{تعظيم } ع = \text{محم} \frac{ن}{و} = \text{محم} \frac{ك}{ز} \quad \text{محم} \frac{ك}{ز} \text{ دور}$$

$$\lambda = 1, \dots, 1$$

$$\text{محم} \frac{ك}{ز} \text{ دور} = 1 = و = 1, \dots, 1 < ن < ك \dots \dots \dots (١٣٨)$$

$$\text{محم} \frac{ن}{و} \text{ دور} \leq 1 = ز = 1, \dots, 1, ك$$

$$\text{محم} \frac{ك}{ز} \text{ دور} \leq 1 = و = 1, \dots, 1 < ن < ك \dots \dots \dots (١٣٩)$$

$$\text{محم} \frac{ن}{و} \text{ دور} = 1 = ز = 1, \dots, 1, ك$$

حدد المؤشرات (و، ز) التي لها  $\lambda = 1$  — وسمى هذه المجموعة خ ..... (١٤٠)

الخطوة (٢) للمجموعة خ يتم حل مسألة برمجة هندسية ويلاحظ أنه نظراً لأن هذه القيود عاملة من الخطوة الأولى لذلك فإنه يمكننا

التعويض

$$ب و = \text{دور} \frac{م}{ز}$$

وتصبح مسألة البرمجة الهندسية الأولية

$$(141) \dots\dots\dots \text{تدنيه ع} = \text{م} \frac{\text{ك}}{\text{ز}} \text{دور م}^{-1} \dots\dots\dots (141)$$

مستوفيا

$$(142) \dots\dots\dots \text{م} \frac{1}{\text{ز}} = 1 \dots\dots\dots (142)$$

وحل هذه المسألة مباشر ويعطى بـ

$$(143) \dots\dots\dots \text{م}^{(*)} = \frac{1}{\text{ز}} (\text{د ز}) \dots\dots\dots$$

$$\frac{\text{ك}}{\text{ز}} \text{م}^{(*)} = \frac{1}{\text{ز}} (\text{د ز})$$

حيث ك. تدل على عناصر المجموعة خ (العاملة) ومنها يمكن حساب قيم  
 ب<sup>(٠)</sup> - ضع ه = ١ (مرحلة التكرار في الحساب)  
 الخطوة (٣) احسب قيمة  $\frac{\text{ب}^{(٠)} \text{م}^{(٠)}}{\text{دور}}$  ثم اختار

$$(144) \dots\dots\dots \text{أدنى} \left\{ \frac{\text{ب}^{(٠)} \text{م}^{(٠)}}{\text{دور}} > 1 \right\} = \frac{\text{ب}^{(٠)} \text{م}^{(٠)}}{\text{دور}} \dots\dots\dots (144)$$

استبدل خ/ب ح<sup>-١</sup> حيث

$$(145) \dots\dots\dots \text{ح}^{-1} = [ \text{خ} + (\text{ر} ، \text{ل}) ] = \text{حور} \rightarrow [ \text{ح} + (\text{ر} ، \text{ل}) ] \dots\dots\dots (145)$$

حل المسألة السابقة بالمجموعة ح<sup>-١</sup> ثم أوجد قيمة م<sup>(١)</sup> ، ب<sup>(١)</sup> .. (١٤٦)

الخطوة (٤) اختبر إمكانية الحل من الوجهة الثنائية وذلك بحل مجموعة المعادلات :

$$\frac{ك}{ز} = \frac{١}{١} = ١ \quad (١) \text{ فـ}$$

و، ز ← ح - (١) ..... (١٤٧)

$$\frac{ن}{و} = \frac{١}{١} = ١ \quad (١) \text{ صـ}$$

حيث ف (١) = ب (١) /  $\frac{ن}{و} = ١$  ب (١) ..... (١٤٨)

ص (١) = م (١) ..... (١٤٩)

حدد قيم ( حـ ) التي لها  $٠ > ٠$  - اعتبر هذه المجموعة ح - ضع

ح (١) = ح - (١) ح ..... (١٥٠)

$$١ + ه = ه$$

إرجع للخطوه (٣)

الخطوه (٥) اختبار المثلية :-

إذا كان

أدنى  $\frac{ب}{د} = ١$  ..... (١٥٢)

يكون الحل أمثل

سوف نوضح الطريقة السابقة بمثال مأخوذ عن ايفانز - حيث أوضح ايفانز مسألة الترميط التي ندرسها بإعتبار ثلاثة أطقم للرباط - كل طقم يحتوى على أربعة مقاسات من مسامير وصواميل - حيث احتياج كل طقم من مقاسات القلاووظ المختلفة هو :-



الطقم (ز)

| مقاس القلاوظ (و) | ١  | ٢  | ٣  |
|------------------|----|----|----|
| ١                | ١٥ | ٢٣ | ٤٤ |
| ٢                | ١٣ | ١٣ | ٠  |
| ٣                | ١٥ | ١٦ | ٣٥ |
| ٤                | ٣٤ | ١٢ | ٢٢ |

الخطوة الأولى : تحديد القيود العاملة :-

حل المسألة

$$\text{تعظيم } E = \text{محم } \frac{4}{1} = \text{محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1}$$

$$1 = \text{محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1}$$

$$1 \leq \text{محم } \frac{4}{1} \text{ محم } \frac{4}{1} \text{ محم } \frac{4}{1} \text{ محم } \frac{4}{1} \text{ محم } \frac{4}{1}$$

$$1 = \text{محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1}$$

$$1 = \text{محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1}$$

$$[ (1, 4), (3, 3), (2, 2), (3, 1) ] = \text{محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1}$$

الخطوة الثانية: ب، ١، ٤٤ = ٣٣، ١٣ = ٢٢، ٣٥ = ٢٢، ٢٤ = ١٣

مسألة البرجة الهندسية :-

$$\text{تدنيه } E = \text{محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1}$$

$$1 = \text{محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1}$$

$$\therefore 1,3181 = \frac{\frac{1}{2} \cdot 34}{\frac{1}{2} \cdot 79 + \frac{1}{2} \cdot 13 + \frac{1}{2} \cdot 34} = (0) \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1} \text{ محم } \frac{3}{1}$$

$$0,19675 = \frac{\frac{1}{2} 13}{\frac{1}{2} 79 + \frac{1}{2} 13 + \frac{1}{2} 34} = {}_{22}^{(1)}$$

$$\frac{\frac{1}{2} 79}{\frac{1}{2} (79) + \frac{1}{2} (13) + \frac{1}{2} (34)} = {}_{22}^{(1)}$$

∴ ب<sub>1</sub><sup>(1)</sup> = 90,712 ، ب<sub>2</sub><sup>(1)</sup> = 66,073 ، ب<sub>3</sub><sup>(1)</sup> = 48500 ،  
ب<sub>4</sub><sup>(1)</sup> = 106,85

الخطوة الثالثة : احسب قيم دور — وكون الجدول التالي

ب<sub>1</sub><sup>(1)</sup> م<sub>1</sub><sup>(1)</sup>

ز

|       |       |       |   |
|-------|-------|-------|---|
| 3     | 2     | 1     | و |
| 1,000 | ,775  | 1,924 | 1 |
| —     | 1,000 | 1,617 | 2 |
| 1,000 | ,835  | 1,530 | 3 |
| 2,356 | 1,752 | 1,000 | 4 |

أدنى قيمة ب<sub>1</sub><sup>(1)</sup> م<sub>1</sub><sup>(1)</sup> = 0,775 — وذلك عند (2, 1) — لذلك فإن دور

ح<sup>(1)</sup> = [(1, 4), (3, 3), (2, 2), (3, 1), (2, 1)]

∴ ب<sub>1</sub><sup>(1)</sup> = 23 ، ب<sub>2</sub><sup>(1)</sup> = 44 ، ب<sub>3</sub><sup>(1)</sup> = 13 ، ب<sub>4</sub><sup>(1)</sup> = 35 ،  
ب<sub>4</sub><sup>(1)</sup> = 34

$$\frac{44}{24} = \frac{23}{24} = \text{ب}_1 .$$

$$0 = {}_{24} 44 - {}_{24} 23$$

$$1 = \text{هـ}$$

$$0,44868 = {}^{(1)}_{24} \text{م} , 23453 = {}^{(1)}_{24} \text{م} , 31677 = {}^{(1)}_{14} \text{م}$$

$$78,001 = {}^{(1)}_{24} \text{ب} \quad 55,428 = {}^{(1)}_{24} \text{ب} \quad 98,075 = {}^{(1)}_{24} \text{ب}$$

$$107,33 = {}^{(1)}_{24} \text{ب}$$

الخطوة الرابعة : تحديد قيم اوز لقيم حور → ح<sup>(1)</sup> — وبذلك نحصل على : —

$$,28942 = \frac{1}{21} + \frac{1}{21}$$

$$,16358 = \frac{1}{22}$$

$$,23020 = \frac{1}{23}$$

$$,31677 = \frac{1}{14}$$

$$,23453 = \frac{1}{22} + \frac{1}{21}$$

$$,4468 = \frac{1}{23} + \frac{1}{21}$$

$$,16358 = \frac{1}{22} , ,21847 = \frac{1}{21} , ,07095 = \frac{1}{21} . . .$$

$$,31677 = \frac{1}{14} , ,16358 = \frac{1}{23}$$

وحيث أنه لا توجد أى قيمة اوز → ح<sup>(1)</sup> > . ∴ ح خالية

$$\text{ح}^{(1)} = \text{ح}^{(1)}$$

الخطوة الخامسة : هـ = هـ + 1

احسب القيم  
ب<sup>(1)</sup> م<sup>(1)</sup> وكون الجدول  
اوز

ز

| و | ١     | ٢     | ٣     |
|---|-------|-------|-------|
|   | ٢,٠٧٠ | ١,٠٠٠ | ١,٠٠٠ |
| ٢ | ١,٣٥١ | ١,٠٠٠ | —     |
| ٣ | ١,٦٤٧ | ١,٠٧٦ | ١,٠٠٠ |
| ٤ | ١,٠٠٠ | ٢,٠٩٧ | ٢,١٨٩ |

وحيث أن أدنى  $\frac{ب^{(1)} م^{(1)}}{دور} = ١$

فالحل السابق أمثل وهو يعطى القيمة

$$ع = ٢٣٨,٣٣$$

ونجمع كل الاحتياجات

$$ق = \text{محور محور دور} \cdot ق = ٢٤٣$$

ويعنى ذلك تمويل مكونات أكبر من الاحتياجات بنسبة ٢,٣٪.

ولقد طور ايفانز نموذجه ليأخذ صورته عامة إلا أنه لم يقدم الطريقة للحل .  
ويمكن وضع مسألة التسميط في صورتها العامة والمقترحة من ايفانز على النحو  
التالى :-

اعتبر موقف يكون فيها متطلبات دور  $ز = ١, \dots, ك$

و  $و = ١, \dots, ن$

أوجد قيم  $ب, ن, م, ل = ١, ٢, \dots, ر$

بحيث يكون محسب {محسب م, محسب ب, ن} ..... (١٥٣)  
أقل ما يمكن مستوفيا

محسب ب و ل  $م \leq$  دور ..... (١٥٤)

في الحالة التي درسناها كانت  $ل = ١$  — أى توجد تشكيلة نمنطية واحدة —  
أما النموذج الجديد فيسمح بتعدد المجموعات النمنطية .

فمثلا إذا سمحنا في المسألة السابقة بأن تكون  $ل = ٢$  فإن ذلك سوف يحسن  
الحل — لقد أمكن لإيفانز أى يتوصل الى الحل التالى بطريقة المحاولة والخطأ .

$$ب^١ = ( ٢٥ ، ٣٢ ، ٥ ، ٢٥ ، ٥٦ ، ٦٦٧ )$$

$$ب^٢ = ( — ، ٥٧ ، ٠ ، ٤٥ ، ٣٤١ ، ٢٨ ، ٥ )$$

$$م^١ = ( ٠ ، ٤ ، ٠ ، ٦ )$$

$$م^٢ = ( ٠ ، ٢٢٨٠٧ ، ٠ ، ٧٧١٩٣ )$$

$$ع = ٢٧٠$$

وهو أفضل من الحل السابق

( ١٠ — ٧ — ٥ ) تطبيقات البرمجة الهندسية في إقتصاديات تشغيل المعادن

من التطبيقات المبكرة للبرمجة الهندسية استخدامها في إختيار متغيرات  
القطع .

تتكون عناصر التكلفة في عملية قطع المعادن من

١ — تكلفة زمن القطع : ويعطى بالعلاقة

$$\text{١} \quad ( ت_ر + ت_م ) د ط \dots\dots\dots (١٥٥)$$

$$\text{٢} \quad = \text{تكلفة القطع}$$

$$ت_ر = \text{تكلفة العمالة المباشرة ( جنيه / ساعة )}$$

$$ت_م = \text{تكلفة تشغيل الماكينات ( جنيه / ساعة )}$$

$$\text{ويعطى زمن القطع د ط من العلاقة : د ط} = \frac{ل}{ف . ي}$$

ل = طول الجزء ( مم ) ، ف = السرعة ( لفة / دقيقة ) ، ي = التغذية ( مم/لفة )  
 وهذا الرمن يتعلق بمشوار قطع واحد — فإذا كان عدد المشاوير = و فإن  

$$د ط = و ( \frac{ل}{ف . ي} )$$

ويمكن حساب و من عمق القطع ت وسمك المعدن المطلوب إزالته ت  

$$\frac{ت}{ت} = و$$

$$\therefore د ط = ت ل ت - ف - ي - ١$$

ويمكن التعبير عن عدد اللفات ف بسرعة القطع س من العلاقة

$$س = \frac{\pi}{١٠٠٠} ف ق$$

س = السرعة متر/دقيقة ق = القطر مم للشغله

$$\therefore د ط = ل ت - ي - س - ١ ق ، \frac{\pi ت}{١٠٠٠} = ١$$

ويؤدي ذلك إلى

$$١ \emptyset = ( ت + س ) ل ت - ي - س - ١ ق$$

$$= ك ل ت - ي - س - ١ ق ..... (١٥٦)$$

**تكلفة أدوات القطع :** ويؤثر في هذا الجزء عمر أداة القطع — حيث يتم إعادته سن أداة القطع بعد إنتهاء عمرها أثناء القطع — فإذا كان عدد مرات السن ( تجليخ الحد القاطع ) المسموح بها هو (هـ) فإن تكلفة اعاده السن للمرة الواحدة =  $\frac{ح}{هـ}$  حيث ح = سعر أداة القطع . ولتحديد عدد مرات السن خلال

عملية الققطع ح فنهى تعطى من العلاقة :-

$$ح = \frac{د ط}{د ه} ، ح = \frac{ق}{ه} ، ح = \frac{ق}{ه}$$

د ه = عمر أداءه الققطع

س ( د ه ) ل = ك

ك - ثابت . ل = ثابت تايلور

وامتدادات هذا القانون هي :

$$س ( د ه ) ل = \frac{س ( د ه ) ل}{س ( د ه ) ل}$$

( ت ) ل ( ي ) ل

$$د ه = \frac{س ( د ه ) ل}{س ( د ه ) ل} = \frac{س ( د ه ) ل}{س ( د ه ) ل}$$

$$ح = ك ل س - ١ ي - ١ ت - ١ ق / ( ح م ) ل$$

$$٢ ك ل س ل = \frac{١ - ١}{س ل} ت \frac{١ - ١}{س ل} ي \frac{١ - ١}{س ل} ق \dots \dots \dots (١٥٧)$$

وتكون التكلفة الكلية :-

$$٢ ك ل س ل + ١ ك ل س ل = ٠$$

$$٠ = ك ل س ل - ١ ي - ١ ت - ١ ق + ك ل س ل + ١ ك ل س ل = ٠$$

$$١ ك ل س ل - ١ ي - ١ ت - ١ ق \dots \dots \dots (١٥٨)$$

والمطلوب تدنيه ٠ في ظل القيود السائدة :-

١ - قيود حدود التغذية وعمق القطع :-

وفيها يتم تحديد قيم  $t$  ،  $y$  ،  $Q$  بقيم دنيا وعليا :-  
 $y \leq y_{max}$

(١٥٩) .....

$t \leq t_{max}$

٢ - قيود جوده الاسطح المشغله ( درجة التشطيب )

وفيها تكون درجة التشطيب دالة في التغذية وعمق القطع وهندسه الحد القاطع على الصورة :-

$Q \leq Q_{max}$  ،  $t$  ،  $y$  ،  $Q \geq 0$  ،  $Q = 0$  بارا مترات هندسه الحد القاطع المؤثرة على خشونه السطح (١٦٠) .....

٣ - قيود القوى القاطعة :-

وذلك لتأثير قوى القطع على دقة التشغيل وتعطى قوة القطع كدالة في السرعة وعمق القطع والتغذية وهندسة الشكل القاطع .

$Q \leq Q_{max}$  ،  $t$  ،  $y$  ،  $Q \geq 0$  ،  $Q = 0$  (١٦١) .....

٤ - قيود على الطاقة المستهلكة في عملية القطع :-

وتعطى بالعلاقة

$Q \leq Q_{max}$  ،  $t$  ،  $y$  ،  $Q \geq 0$  ،  $Q = 0$  (١٦٢) .....



(١٠ - ٧ - ٦) استخدام البرمجة الهندسية في تحديد أسعار التحويل للشركات المتعددة الجنسيات\*

الشركات المتعددة الجنسيات هي أحد معالم القرن العشرين التي أثرت في التفكير الاقتصادي فضلا من ضخامة تأثيراتها الحكومية والسياسية إذ يبلغ حجم مبيعات بعض هذه الشركات أرقاما تفوق الناتج القومي لبعض الأقطار . والمسألة المطروحة للدراسة هنا تتعلق بطريقة تحديد أسعار وكميات التحويل لمنتجات هذه الشركة في وحداتها المختلفة في الدول — وذلك بإعتبار فروع الشركة في أى دولة مؤسسات مستقلة فيما يختص بتحديد الأهداف ومؤشرات التقييم الذاتية . وأهمية الدراسة المعروضة أنها تهتم بإعتبارات سلوكية في النموذج تشمل الضرائب والتعريفة الجمركية ومخاطر تهريب العملة .

وسوف نوضح المفاهيم بنموذج/مبسط وسوف يتم تطوير هذا النموذج فيما بعد ليكون أكثر واقعية .

عرف ما يلي :-

- س<sub>و</sub> = السعر المحمل من فرع الشركة (و) إلى فرع الشركة (ز)  
ك<sub>و</sub> = الكمية المحولة من الفرع (و) إلى الفرع (ز)  
ع<sub>و</sub> = ربح الفرع (و)  
ت<sub>و</sub> = التكلفة الكلية  
ض<sub>و</sub> = نسبة الضريبة في الفرع (و)  
ح<sub>و</sub> = التعريفة الجمركية السارية في الفرع (و)  
ق<sub>و</sub> = القيمة المضاعف للوحدة في الفرع (و)  
ص<sub>و</sub> = سعر السوق النهائى في الفرع (و)

(1) Sulieman K. Kassicieh « International Inter-Company Pricing » Jr. O.R.S.A, V29, No 4, 1981 pp 817-828

ويفترض النموذج مايلي :-

- ١ - لا يوجد سوق وسيط وبالتالي لا يتوفر سعر السوق .
- ٢ - جميع الفروع تهتم بتحقيق الربح أو على الأقل تتجنب الخسارة عند نقطة التعادل .
- ٣ - جميع المتغيرات فيما عدا تلك المتعلقة بتحديد الاسعار معلومه .
- ٤ - أهداف الشركة الكلية متعددة الجنسيات هي تعظيم الربح في ظل القيود الاقتصادية والسياسية .

أولاً : النموذج المبسط : باعتبار فرعين فقط ولتوضيح المفاهيم الرئيسية اعتبر النموذج البسيط التالي :

تعظيم  $\pi_1 + \pi_2$  مستوفياً ..... (١٦٣)

$$\pi_1 = [S_1 K_1 - T_1] (1 - \alpha_1)$$

$$\pi_2 = [S_2 K_2 - C_2 K_2 - (1 + \alpha_2) S_2 K_2]$$

(١ -  $\alpha_1$ ) ..... (١٦٤)

والتي يمكن تبسيطها الى :

تعظيم

$$\pi = [S_2 K_2 - C_2 K_2 - (1 + \alpha_2) S_2 K_2]$$

$$(1 - \alpha_1) + (S_1 K_1 - T_1) (1 - \alpha_1)$$

مستوفياً ..... (١٦٥)

$$S_1 K_1 \leq T_1$$

$$S_2 K_2 \geq [S_2 K_2 - C_2 K_2] / (1 + \alpha_2)$$

وفي حالة تعدد الفروع يمكن تعميم النموذج السابق ليصبح

تعطيم

$$ع = \text{مح} \text{ و } \text{ز} [\text{هور سور كوز} + (1 - \text{ضر}) (\text{صو} - \text{قو}) \text{كوز}] \dots\dots\dots (166)$$

لجميع و ، ز

مستوفيا

مح سور كوزك ت و

$$\text{مح سور كوز} \geq [ (\text{صو} - \text{قو}) \text{كوز} / (1 + \text{حز}) ] \dots\dots\dots (167)$$

حيث

$$\text{هور} = [ (1 - \text{ضز}) - (1 + \text{حز}) (\text{قز} - 1) ]$$

ثانيا : النموذج الواقعي : ( ١ ) لكي يكون النموذج السابق أكثر واقعية فإنه يمكن

إعتبار ت و في الفرع (و) تعطى ب :-

$$ت و = \text{ث و} + \text{ب و} \text{مح} \text{ ز} \text{كوز} \dots\dots\dots (168)$$

ث و = التكلفة الثابتة في الفرع (و)

ب و = التكلفة المتغيرة في الفرع (و)

(II) الكميات ( كوز ) غير معلومة وتخضع لمجموعة من القيود :-

( II ١٢ ) قيود موارد :

$$\text{مح} \text{ ا} \text{ كوز} \geq \text{ف و} \dots\dots\dots (169)$$

ا و ، ف و قيمة المتطلبات والموارد المتاحة عند الفرع (و)

( II - ٢ ) قيود التمويل لمتطلبات البيع في الفروع ويمكن أن تشمل الانتاج المتوقع

والمخزون المتاح الذي يمكن شحنه للفروع الأخرى

$$\text{مح} \text{ ز} \text{كوز} \geq \text{م و} \text{جميع و} \dots\dots\dots (170)$$

( III - ٣ ) قيود طلبات الشراء ( الاحتياج ) عند الفروع والتي تعطى ب :-

$$\text{مح} \text{ و} \text{كوز} \geq \text{ط ز} \text{جميع ز} \dots\dots\dots (171)$$

وبهذه الإضافات يصبح النموذج الواقعي في الشكل التالي :-  
 تعظيم  $\mu$  و  $z$  [ سور كور هور + ( ١ - ضر ) ( صر - قر )  
 كور - ( ١ - حر ) بر كور ]  
 مستوفيا

ز سور كور  $\leq$  ث + بر مح كور ..... (١٧٢)  
 و سور كور  $\geq$  ( صر كور - قر كور ) / ( ١ + حر )  
 حيث

$$\text{هور} = (١ - ضر) - (١ - ضر) (١ + حر)$$

مح ا كور  $\geq$  ف  
 مح كور  $\geq$  م ..... (١٧٣)  
 محز كور  $\leq$  ط  
 و

لجميع و ، ز

ثالثا : امتدادات النموذج : يمكن إضافة الامتدادات التالية للنموذج :-

١ - افتراض تحقيق ربح أو تكلفة تعادل نقطة التعادل يمكن عدم التقيد به إذا كانت الشركة تقوم بأنشطة أخرى تحقق إيرادات وبالتالي يمكن وضع المعادلات التالية :-

$$\text{مح سور كور} \leq \text{ث} + \text{بر مح كور} - \text{ر}$$

$$\text{مح سور كور} \geq \text{ر} + [ \text{صر كور} - \text{قر كور} ] / ( ١ + حر )$$

حيث ر ، ر الأرباح المحققة من نشاطات أخرى

ب - الضريبة تعتبر من القيود الاقتصادية والسياسية - ذلك أن وجود أسواق وسيطة للمنتجات المحولة قد يدفع سلطات الضريبة أن تتم التحويلات بأسعار السوق - فإذا لم يتوفر سوق أسعار فإن الهامش بين أكبر وأقل سعر تحويل يكون ملحوظاً - لذلك يضاف القيد التالي :

$$س_1 \geq س_2 \geq س_3$$

ج - من الامتدادات الهامة التي يمكن التطرق إليها في تحويل الأسعار هو مسألة المخاطرة - ذلك أن تحويل الأسعار من الطرق التي يمكن بها تحويل النقد من أحد الدول دون لفت نظر السلطات الى مقدار هذه التحويلات الأمر الذي يترتب عليه قدر من المخاطرة الاقتصادية والسياسية .

لتضمن هذه المخاطرة في النموذج افترض أن هناك قدر من النقد يمكن للشركة متعددة الجنسيات أن تفقده لأسباب المخاطرة المتوقفة على الأحوال الاقتصادية والسياسية . إذا كانت ح<sub>1</sub> ، ح<sub>2</sub> ، ... ، ح<sub>n</sub> هي الخسارة العشوائية المصاحبة للمستويات النقدية - فإنه يمكن إيجاد متغير عشوائى مركب  $ي = ح_1 + ح_2 + ... + ح_n$  وتطبيقاً لنظرية المنفعة فإنه يوجد عائد  $د_1$  باحتمال وقوع مؤكد تكون لديه المؤسسة في حالة سواء منفعة بين العوائد المختلفة بالاحتمالات ح<sub>1</sub> ، ... ، ح<sub>n</sub> وبين العائد المؤكد  $د_2$  ، وبالرغم من صعوبة الحصول على ح<sub>1</sub> ، ... ، ح<sub>n</sub> وكذلك  $ي$  - إلا أنه يمكن الاستيعاض عن ذلك بإستخدام مخاطرة تأمينه  $د_1$  مؤسسة على أسعار الفائدة المحملة من البنوك العالمية ( البنك الدولى ) - إن استخدام  $د_2$  مؤاداه أن المؤسسات عديدة الجنسيات تقبل المخاطرة والتأمين وتستخدمها في تحديد أسعار وكميات التحويل وبإضافة ماسبق يصبح النموذج في صورته التالية :-

$$\text{تعظيم } \text{مح } ز [ س_1 ر_1 ك_1 + ( 1 - س_1 ر_1 ) ( 1 - د_1 ) ]$$

$$( س_1 ر_1 ك_1 - ( 1 - س_1 ر_1 ) ( 1 - د_1 ) ) [ ب_1 ر_1 ك_1 ] \dots ( 174 )$$

مستوفيا

$$\text{مح } س_1 ر_1 ك_1 \leq \text{ث } 1 + ب_1 ر_1 ك_1 - ر_1$$

$$\text{مح } س_1 ر_1 ك_1 \geq ر_1 + [ ص_1 ر_1 ك_1 - ق_1 ر_1 ك_1 ] / ( 1 + ح_1 )$$

$$\text{حيث } ل_1 = [ ( 1 - د_1 ) ( 1 - س_1 ر_1 ) - ( 1 - س_1 ر_1 ) ( 1 - د_1 ) ]$$

( ١٧٥ ) ..... [ ( ١ + ح ) ]

ر ا ك ر ≥ ف

ز ك ر ≥ م

و ك ر ≤ ط

س ر ≤ س و ر ≤ س ز لجميع و ، ز

لتوضيح استخدام النموذج نورد المثال التالي المأخوذ عن ( سليمان كاسيخ )

مثال :- شركة عديدة الجسيات لها شركتين للبيع في السوق الأوروبية المشتركة والبرازيل وشركتين للشراء في كل من الولايات المتحدة والشرق الأوسط - ويوضح جدول (٣) التعريفية الحمركية ونسبة الضريبة والمخاطرة التأمينية .

| الموطن                   | الضريبة % | التعريفية الحمركية % | المخاطرة التأمينية % |
|--------------------------|-----------|----------------------|----------------------|
| السوق الأوروبية المشتركة | ٤٠        | ١٠                   | ١                    |
| ( و = ١ )                |           |                      |                      |
| البرازيل ( و = ٢ )       | ٣٠        | ٢٠                   | ٢,٥                  |
| الولايات المتحدة (و-٣)   | ٥٠        | ١٢                   | صفر                  |
| الشرق الأوسط (و=٤)       | ١٠        | ٥                    | ٧,٥                  |

جدول (٣)

وتعطى أسعار السوق للمنتجات النهائية في الولايات المتحدة بـ ١٢٠ دولار وفي الشرق الأوسط ٢٠٠ دولار والقيمة المضافة في الولايات المتحدة بـ ٢٠ دولار وفي الشرق الأوسط بـ ٢٥ دولار

والتكاليف المتغيرة : السوق الأوروبية المشتركة بـ ٨٠ دولار البرازيل بـ ٦٥ دولار وبالإضافة الى المعاملات المتوفرة لدينا والتي تؤدي الى النموذج التالي :

تعظيم ع

$$\begin{aligned} \text{ع} = & 0.34, \text{س}_{11}, \text{ك}_{11} + 1225, \text{س}_{12}, \text{ك}_{12} - 280125, \text{س}_{21}, \text{ك}_{21} \\ & - 191625, \text{س}_{22}, \text{ك}_{22} + 50, \text{ك}_{11} + 50, \text{ك}_{12} \\ & + 147,6875, \text{ك}_{21} + 145,6875, \text{ك}_{22} - 47,52, \text{ك}_{11} \\ & - 47,52, \text{ك}_{21} - 44,3625, \text{ك}_{12} - 44,6325, \text{ك}_{22} \end{aligned}$$

مستوفيا

$$\begin{aligned} \text{س}_{11}, \text{ك}_{11} + \text{س}_{21}, \text{ك}_{21} & \leq 2000 + 80, \text{ك}_{11} + 80, \text{ك}_{21} \\ \text{س}_{12}, \text{ك}_{12} + \text{س}_{22}, \text{ك}_{22} & \leq 7000 + 65, \text{ك}_{12} + 65, \text{ك}_{22} \\ \text{س}_{11}, \text{ك}_{11} + \text{س}_{12}, \text{ك}_{12} + 1000 & \geq 89,286 + (\text{ك}_{11} + \text{ك}_{12}) \\ \text{س}_{21}, \text{ك}_{21} + \text{س}_{22}, \text{ك}_{22} + 3000 & \geq 166,66 + (\text{ك}_{21} + \text{ك}_{22}) \\ 4, \text{ك}_{11} + 4, \text{ك}_{21} & \geq 1000 \\ 5, \text{ك}_{12} + 5, \text{ك}_{22} & \geq 700 \\ \text{ك}_{11} + \text{ك}_{21} & \geq 223 \\ \text{ك}_{12} + \text{ك}_{22} & \geq 150 \\ \text{ك}_{11} + \text{ك}_{21} & \leq 200 \\ \text{ك}_{12} + \text{ك}_{22} & \leq 100 \\ 120 & \leq \text{س}_{11} \leq 48 \\ 200 & \leq \text{س}_{21} \leq 48 \\ 120 & \leq \text{س}_{12} \leq 42 \\ 200 & \leq \text{س}_{22} \leq 42 \end{aligned}$$

وهي مسألة برمجة لاختية يمكن حلها بالبرمجة الهندسية وفيما يلي نتائج الحل :

| القيمة المتغيرة | القيمة الابتدائية | القيمة المثلى |
|-----------------|-------------------|---------------|
| دالة الهدف      | ٤٠٩٠٠             | ١٦٥٩٢,٥٥      |
| ١١س             | ٢٥                | ١٢٠           |
| ٢١س             | ١٢٠               | ٥٣,٥١         |
| ١٢س             | ٨٠                | ١٢٠,٠٠        |
| ٢٢س             | ٣٠                | ١٠٨,٨٧        |
| ك١١             | ١٠                | ١٢٢,٨٨        |
| ك٢١             | ١٠                | ١١١           |
| ك١٢             | ١٠                | ٧٧,١          |
| ك٢٢             | ١٠                | ٦٢,٨٩         |

يمكن تحسين النموذج السابق وجعله أكثر ملاءمة — فمثلا يمكن افتراض دوال تكلفة تعتمد على أسعار التحويل :

دالة التكلفة للسوق الأوروبية :  $٨٠ ( ك_{١١} + ك_{٢١} ) + ٠,١٥ ك_{١١}^٢ + ٠,١٥ ك_{٢١}^٢ - ٠,٠٠٢ ك_{١١} ك_{٢١}$

دالة التكلفة للبرازيل :  $٦٥ ( ك_{١٢} + ك_{٢٢} ) + ٠,١ ك_{١٢}^٢ + ٠,١ ك_{٢٢}^٢ - ٠,٠٠٣ ك_{١٢} ك_{٢٢}$

ويمكن تحديد دوال تمويل بمفاضله المعادلات السابقة ومساواتها بالصفر كما يمكن افتراض دوال الطلب على الصورة

الولايات المتحدة ٤٠٠ — ١١س — ١٢س

الشرق الأوسط ٢٢٥ — ٢١س — ٢٢س

وقد أدى ذلك إلى تعديل الحل الأمثل الى مايلي :



| القيمة المثلى | القيمة الابتدائية | المتغير    |
|---------------|-------------------|------------|
| ٢٠٢٤٣,٠٨٨     | ٤٠٩٥٠             | دالة الهدف |
| ١٢٠           | ١٠٠               | س١١        |
| ٩٤,٣٤         | ١٤٠               | س٢١        |
| ١٢٠           | ٢٠                | س١٢        |
| ٨٠,٠٣         | ٢٠                | س٢٢        |
| ١٢٩,٩         | ١٠٠               | ك١١        |
| ٩٠,١          | ١٠                | ك٢١        |
| ١             | ١٠٠               | ك١٢        |
| ١٣٩,٩٠        | ١٠                | ك٢٢        |

## ١٦ — البرمجة عديدة الأهداف

(١١ - ١) تقديم: في البرمجة الرياضية التقليدية اكتفى متخذ القرار بتحديد هدف واحد يعبر عن مقياس لفاعلية العملية القرارية — وهذا المعيار الوحيد ( سواء كان الربح أو التكاليف أو المنفعة أو أى معيار آخر ) يعنى أن القيم والأفضليات حددت مسبقاً في العملية القرارية\* — ويترتب على ذلك أنه إذا تم تحديد دالة الهدف بهذه الطريقة فإن القرار يكون قد أخذ ضمناً ولم يتبقى في الواقع سوى تحديد طرق البحث الرياضى لتحديد الحل — الذى بدوره يكون حلاً فريداً .

إن العملية القرارية عادة تحتوى على أكثر من هدف — مثل تعظيم الربح — تعظيم الإيرادات — تدنيه التكاليف — تعظيم الموعولية لتحقيق هذه العوائد ( الأمر الذى يتطلب منا دراسة أكثر عمقا . وفى بعض الأحيان يمكن تحديد أفضلية الأهداف وفرض إمكانية القياس الأمر الذى يؤدى الى معيار شامل لكل الأهداف — بينما فى كثير من المواقف يتم تحديد هذه الأفضلية أثناء تطور العملية القرارية ذاتها مما يجعل التفاعل بين متخذ القرار أثناء تحديد الحلول أمراً ضرورياً .

وفى هذا النوع من الدراسة علينا أن نسقط من حسابنا تعبيرات الحل الأمثل ونستبدل ذلك بتعبير آخر مثل « أفضل الحلول » أو « أنسب الحلول » حيث لا يوجد فى هذا النوع من المسائل الحل الأمثل التقليدى الذى تعودنا عليه فى دراستنا للبرمجة الرياضية عند تعرضنا لدالة هدف مفردة .

ولعل من أهم الإضافات فى مجال البرمجة العديده الأهداف هو تلك المواقف القرارية التى يتحتم فيها اجراء تفاعل وحوار بين متخذ القرار ووسائل الحل الأمر الذى يجعل العملية القرارية أكثر واقعية ومرونة فضلاً عن تعميق مفاهيم متخذ

---

(★) Milan Zeleany "Multiple-Objectives in Mathematical Programming - Letting the Man in"

Jr. Computers and operations Research V.7 No( 1-2 ) 1980

القرار ذاته بالمسألة موضوع البحث — ولعل ذلك يكون من أول الخطوات التي تفتح مجالاً أرحب لعلم بحوث العمليات في توسيع الإدراك بالعملية القرارية — وفتح المجال للعنصر البشري في التدخل أثناء الحل الأمر الذي يحقق للعنصر البشري امكانية الخلق والابتكار والقدرة على التعديل والمراجعة نتيجة للتغذية المرتدة ويحقق المرونة الأمر الذي يصعب تحقيقه عند الاعتماد على نماذج رياضية جامدة .

ومسألة البرمجة عديدة الأهداف يمكن صياغتها بالصورة الآتية

إتعظيم [  $\emptyset_1$  (س) ،  $\emptyset_2$  (س) ، ... ،  $\emptyset_k$  (س) ] .....

مستوفيا

ق<sub>1</sub> (س)  $\geq$  صفر و  $1 = 1, 2, \dots, m$  ..... (أ)

$s = [s_1, s_2, \dots, s_r]$

فالمسألة موضوع الدراسة تحتوى على :-

عدد من المتغيرات = ن ، عدد من القيود = م عدد من الأهداف = ك

وتعتمد مسألة البرمجة عديده الأهداف من البداية على تحديد الأفضليات — لذلك فإننا سوف نقسم طرق الحل لهذا النوع من المسائل تأسيسا على توفر المعلومات اللازمة لتحديد هذه الأفضليات كما يلي :-

**النوع الأول :** لاتوجد معلومات للأفضلية

ويستخدم لهذا النوع من المسائل طريقة المعيار الشامل .

**النوع الثانى :** توفر معلومات مسبقة للأفضلية

أ — إذا كانت المعلومات المتوفرة تتيح القياس العددي تستخدم دوال المنفعة في التعبير عن الأهداف العديده

ب — إذا كانت المعلومات المتوفرة تتيح ترتيب الأفضليات وبقدر محدود من القياس تستخدم طرق برمجة الأهداف

النوع الثالث : توفر المعلومات للأفضلية تطوراً مع الحل

في هذه الحالة تستخدم طرق التفاعل بين متخذ القرار وطرق الحل

النوع الرابع : توفر معلومات لاحقه بعد الحل

وفي هذه الحالة نستخدم الطرق البارامترية

( ١١ - ٢ ) النوع الأول : لاتوجد معلومات للأفضلية

( ١١ - ٢ - ١ ) طريقة المعيار الشامل : مسألة البرمجة عديده الأهداف

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{تعظيم} \\ \left\{ \begin{array}{l} \varnothing_1 (s) \\ \varnothing_2 (s) \\ \dots \\ \varnothing_k (s) \end{array} \right\} \\ \text{مستوفياً} \\ \dots \dots \dots | \dots \dots \dots \\ \text{ق, (س) } \geq \text{صفر} \text{ و } 1 = \dots, \dots, \text{ م} \\ \text{س} = [ \text{س}_1, \text{س}_2, \dots, \text{س}_r ] \end{array} \right. \quad (٢)$$

وتعرف بإسم مسألة تعظيم المتجه ( V.M.P ) ( Vector Maximum Problem )  
 — بإعتبار أن كل هدف (هـ) ودالة هدف مناظرة  $\varnothing_r (s)$  يمكن اعتباره أحد مكونات متجه في فراغ بأبعاد ك ( عدد الأهداف ) .

وفي طريقة المعيار الشامل— ونظراً لعدم توفر معلومات عن الأفضلية — يستحدث معيار مثل مربعات الانحراف لدوال الهدف الفردية/عن النقطة المثلى أو أى معيار مناسب ويكون المتجه الأمثل هو ذلك المتجه الذى يحقق تدنيه هذا المعيار الشامل ويشمل ذلك المراحل التالية :—

المرحلة الأولى : المسألة الكلية المعبر عنها في (٣) يمكن اعتبارها (ك) مر  
المسائل الجزئية وكل مسألة جزئية هـ ، هـ = ١ ، ٢ ، ... ، ك تكون على  
الصورة :

تعظيم  $\emptyset$  هـ (س)

مستوفيا

ق, (س)  $\geq$  صفر و = ١ ، ... ، م ..... (٣)  
س = [ ١ س ، ... ، س ن ]

وحل المسألة (٤) بطرق البرمجة الرياضية التقليدية يعطينا الحل الأمثل  
 $\emptyset$  هـ (س) — وواضح أن قيمة الحل الأمثل في كل مرة س١\* ، ... ، س ن\*  
سوف تختلف ، حيث س هـ\* تناظر الحل الأمثل للمسألة هـ أي  $\emptyset$  هـ\* للهدف  
المفرد (هـ) .

المرحلة الثانية : حل مسألة المعيار الشامل لمسألة تعظيم المتجه (٣) بتكوين  
المعيار الشامل التالي :-

تدنيه ع = محك  $\frac{\emptyset$  هـ (س) -  $\emptyset$  هـ (س)\*}{ $\emptyset$  هـ (س)\*} ر ..... (٤)  
ح = ١

مستوفيا

ق, (س)  $\geq$  صفر

وقد اقترح البعض قيم ( ر = ١ ) — والبعض الآخر ( ر = ٢ ) — وتختلف  
قيمة أفضل الحلول باختلاف قيمة ر التي يترك تحديدها لمتخذ القرار .

مثال (\*) : مصنع للعب الأطفال ينتج نوعين من الدمى — الدمية (ا) ذات  
جوده عالية — والدمية (ب) ذات جودة أقل — والريح المتوقع ٤ ، ٣ ، جنيه

C.L. Hwang, etal "Mathematical Programming with Multiple objectives - a Tutorial"  
Jr. Comp. and O.R. V 7 . No 1,2 ( 1980 ).

لكل دمية على التوالي . زمن انتاج الدمية (ا) ضعف (ب) وإذا كانت جميع الدمى من النوع (ب) يمكن انتاج ٥٠٠ قطعة . المواد الخام المستخدمة يمكنها انتاج ٤٠٠ قطعة للدمى ١ ، ب معا — يمكن للمصنع بيع جميع الدمى المنتجة إلا أن أهم زبائن المصنع يهمن الحصول على أكبر عدد ممكن من الدمى (ا) .

لدينا في المثال السابق هدفين :— الهدف الأول تعظيم الربح — والهدف الثاني تعظيم كمية الإنتاج للدمية ١ . والنموذج الرياضي هو :—

$$\text{تعظيم } \emptyset_1 (س) = ٤س_١ + ٣س_٢$$

مستوفيا

$$\emptyset_2 (س) = ١س_١$$

$$١س_١ + ٢س_٢ \geq ٤٠٠ \text{ صفر}$$

$$٢س_١ + ١س_٢ \geq ٥٠٠ \text{ صفر}$$

$$١س_١ \leq ٣س_٢ \text{ صفر}$$

المرحلة الأولى : إيجاد الحل الأمثل للدوال الفردية :

$$١ - \text{تعظيم } \emptyset_1 (س) = ٤س_١ + ٣س_٢ \text{ مستوفيا}$$

$$١س_١ + ٢س_٢ \geq ٤٠٠ \text{ صفر}$$

$$٢س_١ + ١س_٢ \geq ٥٠٠ \text{ صفر}$$

$$١س_١ \leq ٣س_٢ \text{ صفر}$$

وحل هذه المسألة هو  $١س_١ = ١٠٠$  ،  $٢س_٢ = ٣٠٠$  ،  $\emptyset_1 = ١٣٠$

$$٢ - \text{تعظيم } \emptyset_2 (س) = ١س_١$$

مستوفيا

$$١س_١ + ٢س_٢ \geq ٤٠٠ \text{ صفر}$$

$$٢س_١ + ١س_٢ \geq ٥٠٠ \text{ صفر}$$

$$١س_١ \leq ٣س_٢ \text{ صفر}$$

وحل هذه المسألة هو  $١س_١ = ٢٥٠$  ،  $٢س_٢ = ٢٥٠$  ،  $\emptyset_2 = ٢٥٠$

المرحلة الثانية : تكوين مسألة المعيار الشامل :-

$$\text{تدنيه ع} = \text{مح ك} \frac{\emptyset^* - \emptyset}{\emptyset^*} \quad \text{هـ} = ١$$

مستوفيا

$$\text{ق, (س)} \geq \text{صفر}$$

$$١ - (١ = ر)$$

$$\text{تدنيه ع} = ١ \left[ \frac{(٢س, ٣ + ١س, ٤) - ١٣٠}{١٣٠} \right]$$

$$+ \left[ \frac{(١س) - ٢٥٠}{٢٥٠} \right]$$

$$= (٢س, ٠٠٢٣١ - ١س, ٠٠٧٠٨ - ٢)$$

مستوفيا

$$١س + ٢س - ٤٠٠ \geq \text{صفر}$$

$$٢س + ١س - ٥٠٠ \geq \text{صفر}$$

ويعطى ذلك الحل الأمثل س<sub>١</sub>\* = ٢٥٠ ، س<sub>٢</sub>\* = صفر ،  $\emptyset^* = ١٠٠$

$$\emptyset^* = ٢٥٠$$

$$٢ - (٢ = ر)$$

$$\text{تدنيه ع} = ٢ \left[ \frac{(٢س, ٣ + ١س, ٤) - ١٣٠}{١٣٠} \right]$$

$$+ \left( \frac{(١س) - ٢٥٠}{٢٥٠} \right)$$

مستوفيا

$$\begin{aligned} s_1 + s_2 - 400 &\geq \text{صفر} \\ s_1 + s_2 - 500 &\geq \text{صفر} \\ s_1, s_2 &\leq \text{صفر} \end{aligned}$$

والحل الأمثل باستخدام طريقة التنديه التابعيه الغير مقيدة SUMT هي :-

$$\begin{aligned} s_1^* &= 230,7, s_2^* = 38,6 \\ s_1^* &= 0, s_2^* = 103 \end{aligned}$$

وقد اقترح بعض الباحثين تعديل شكل المعيار الشامل إلى :

$$ع = \frac{ك}{هـ = 1} \left[ \frac{\text{مجموع } \emptyset \text{ (س)}}{\text{مجموع } \emptyset} \right] \dots \dots \dots (5)$$

وتفيد هذه الدالة في أن تكون أبعاد ع هي نفس أبعاد

( ١١ - ٢ - ٢ ) استخدام نظرية المباريات لتحديد المعيار الشامل

تقترح هذه الطريقة أن يكون المعيار الشامل على الصورة

$$ع = \frac{ك}{هـ = 1} \text{ مجموع } \emptyset \text{ (س)}$$

$$\text{مجموع } \emptyset = 1$$

أى تكون مسألة البرمجة العديده الأهداف هي :-

$$\text{تعظيم } ع = \frac{ك}{هـ = 1} \text{ مجموع } \emptyset \text{ (س)}$$

$$هـ = 1, \dots, ك$$

$$ق, (س) \geq \text{صفر}$$

$$و = 1, \dots, م$$

$$\text{مجموع } \emptyset = 1$$

$$س = [س_1, \dots, س_n]$$



والمطلوب منا تحديد الأفضليات أو الأوزان النسبية لـ  $\mu$  الغير معلومة — ويتم تحديد هذه الأوزان باستخدام نظرية المباريات كما يلي :-

المرحلة الأولى : يتم بينهما تحديد القيم المثل للدوال المفردة وذلك نحل (ك) من مسائل البرمجة التالية :-

تعظيم  $\emptyset$  (س) مستوفيا

ق, (س)  $\geq$  صفر

و = 1, ..., م, س = (س<sub>1</sub>, ..., س<sub>ن</sub>)

وينتج عن هذه الخطوة تحديد قيم  $\emptyset$   $\mu^*$  ، س  $\mu^*$  أى القيم المثل لدالة الهدف وقيم المتغيرات المثل المناظرة .

المرحلة الثانية : تكوين مصفوفة الدفع [  $\emptyset$  ط<sub>هـ</sub> ] — التى تكون عناصرها هى قيم  $\emptyset$  ط<sub>هـ</sub>

$\emptyset$  ط<sub>هـ</sub> =  $\emptyset$  ط (س  $\mu^*$ ) ط  $\neq$  هـ ط = 1, 2, ..., ك

وهى قيم دوال الهدف مقيمة عند القيم المثل س  $\mu^*$  هـ = 1, 2, ..., ك مع ملاحظة أن  $\emptyset$  هـ =  $\emptyset$   $\mu^*$  — ويؤدى ذلك الى مصفوفة الدفع التالية :-

( هـ )

| $\emptyset$ ك <sub>1</sub>   | $\emptyset$ ٢, ... | $\emptyset$ ١*  |               |
|------------------------------|--------------------|-----------------|---------------|
| $\emptyset$ ك <sub>1</sub> * | $\emptyset$ ٢١*    | $\emptyset$ ١١* | $\emptyset$ ١ |
| $\emptyset$ ك <sub>2</sub> * | $\emptyset$ ٢٢*    | $\emptyset$ ١٢* | $\emptyset$ ٢ |
| $\emptyset$ ك*               | $\emptyset$ ٢ك*    | $\emptyset$ ١ك* | $\emptyset$ ك |

مصفوفة الدفع  $\emptyset$  ط<sub>هـ</sub>

إذا كانت أى من الدوال  $\emptyset$  \* تحقق حلا مرضيا لمتخذ القرار تكون المسألة قد حلت — فإذا لم يتحقق ذلك يتم إجراء التعديلات اللازمة لمصفوفة الدفع : —  
 إذا كان هناك لصف (ل) على الأقل كل العناصر ( $\emptyset$  هـ) مساوية أو أقل من الصفر عرف

$$د = أكبر [\emptyset_1, \emptyset_2, \dots, \emptyset_k] \dots \dots \dots (٦)$$

أضف د إلى جميع عناصر المصفوفة ثم أقسم عناصر كل صف على أكبر قيمة في الصف لتحصل على المصفوفة المعدلة ( د هـ )  
 ( هـ )

---

|                  |                        |                  |
|------------------|------------------------|------------------|
| د <sub>١</sub> ك | ..... د <sub>٢</sub> د | د <sub>١</sub> د |
|                  |                        | د <sub>٢</sub> د |
|                  |                        | (ط)              |
| د <sub>١</sub> ك | د <sub>٢</sub> د       | د <sub>١</sub> د |

---

مصفوفة الدفع , د هـ )

المرحلة الثالثة (\*): حل مسألة البرمجة الخطية التالية لتحديد الاستراتيجية المختلطة لتعظيم العائد للمباراة كما يلي :

تعظيم ف مستوفيا

$$(٧) \dots \dots \dots ك , \dots , ١ = هـ \leq ع \leq د هـ \leq ١ = ط$$

$$مح \bar{\lambda} = ١$$

---

(★) Parkon Advlbhan and Mario T. Tabucanon  
 "Multi-Criterion Optimization in Industrial systems"

ومنها نحصل على  $\lambda^{-1}$  ط وهذه القيم يجب تعديلها بالطريقة التالية للحصول على  $\lambda^*$  ط

$$(8) \dots \frac{\lambda^{-1} / \text{أكبر} [\emptyset_{ط1}, \emptyset_{ط2}, \dots, \emptyset_{طك}] + د}{\text{مك} / \lambda^{-1} / \text{أكبر} [\emptyset_{ل1}, \emptyset_{ل2}, \dots, \emptyset_{لك}] + د} = \lambda^*$$

$ل = 1$

وقد إقترح زيليني (\*\* ) تعديل مصفوفة الدفع  $\emptyset_{طو}$  لتكون مصفوفة انحرافات عن القيمة المثلى للأهداف

$$(9) \dots (\text{حطو} = \emptyset_{ط}^* \emptyset_{طو}) \dots$$

( ه )

|  |     |     |     |       |
|--|-----|-----|-----|-------|
|  | ك   | ٢   | ١   |       |
|  | ح١ك | ح٢ك | ٠   | ١     |
|  | ح٢ك | ٠   | ح١ك | ٢ (ط) |
|  |     |     |     | :     |
|  |     |     |     | :     |
|  |     |     | ح١ك | ك     |

(★ ★) Zeleny "Compromise Programming" univ. of carolina, 1973 in "Multiple Criterion Decision Making" pp 262 - 301

### ( ١١ - ٢ - ٣ ) طريقة أدنى الانحرافات

تستخدم هذه الطريقة عندما يكون لدى متخذ القرار معلومات جزئية عن الأهداف تتمثل في معرفته للقيم المثلى لكل هدف ولكنه لا يعرف أهميتها النسبية . وتهدف الطريقة الى إيجاد حل وسط لتدنيه الانحرافات النسبية عن الأهداف .

وتعرف الانحرافات النسبية بأنها النسبة بين انحراف القيمة الفعلية لدالة الهدف عن القيمة المثلى لها منسوبا إلى أكبر انحراف — حيث أكبر انحراف لدالة الهدف الفردية هو الفرق بين القيمة المثلى وا أدنى قيمة مرغوب فيها والتي تقابل قيم الدالة عند أحد القيم المثلى لأحد الأهداف الأخرى .

والمسألة المطروحة هي :

$$\text{تعظيم } ع = [ \emptyset_1 (س) , \emptyset_2 (س) , \dots , \emptyset_k (س) ]$$

مستوفيا

$$س \rightarrow ق \text{ س} = [ س_1 , س_2 , \dots , س_n ]$$

ولا يتوفر حلى عملي يجعل جميع الأهداف التي عددها ( ك ) تصل آنيا الى قيمتها المثلى الفردية في منطقة الامكانيات (ق) والمسألة مطلوب فيها تحديد قيمه س\*\* والتي تعتبر أفضل الحلول الوسطى — وتتلخص الخطوات الرئيسية في هذه المسألة كما يلي :

**الخطوة الأولى :** استحدث مصفوفة الدفع وذلك بالحصول على القيم المثلى لكل دالة هدف  $\emptyset_r$  — تعظيم  $\emptyset_r$  (س) في ظل القيود س  $\rightarrow$  ق — وبإغفال باقى الأهداف — لكل قيمة مثلى  $\emptyset_r^*$  إوجد قيمة س<sub>ر</sub>\* — بقيم س<sub>ر</sub>\* يتم إيجاد قيم دوال الهدف  $\emptyset_p$  ، ط = ١ ، ... ، ك محسوبة عند س<sub>ر</sub>\* أى  $\emptyset_p$  (س<sub>ر</sub>\*) وسوف نرمز لها  $\emptyset_{طر}$  ،  $\emptyset_{رر} = \emptyset_r^*$  ، كذلك فإن

$$[ \emptyset_1^* , \dots , \emptyset_k^* ] = \emptyset^*$$

(هـ)

|     |     |     |
|-----|-----|-----|
| (ك) | (٢) | (١) |
| * س | * س | * س |
| ك   | ٢   | ١   |

---

|                    |                    |                    |                   |   |
|--------------------|--------------------|--------------------|-------------------|---|
| $\emptyset_{١ك}$   | $\emptyset_{٢١}$   | $\emptyset_{١١}^*$ | $\emptyset_{١}^*$ | ١ |
| $\emptyset_{٢ك}$   | $\emptyset_{٢٢}^*$ | $\emptyset_{١٢}$   | $\emptyset_{٢}^*$ | ٢ |
| $\emptyset_{كك}^*$ | $\emptyset_{٢ك}$   | $\emptyset_{١ك}$   | $\emptyset_{ك}^*$ | ك |

---

(ط)

مصفوفة الدفع

الخطوة الثانية : أوجد الحل الوسط س\*\* الذي يحقق أدنى مجموع للانحرافات النسبية لكل هدف افتراض أن  $\emptyset_{م}$  هي أقل قيمة مرغوب فيها للدالة  $\emptyset_{م} -$  في هذه الحالة تكون دالة الهدف :-

$$ع = \frac{\emptyset_{م}^* - \emptyset_{م}}{\emptyset_{م} - \emptyset_{م}^*} \quad [ \emptyset_{م} = ١, ٢, \dots, ك ]$$

هـ  $\neq$  ل

$$(١٠) \dots \dots \dots [ \emptyset_{م}^* - \emptyset_{م} ] = \dots \dots \dots$$

$$(١١) \dots \dots \dots \frac{١}{\emptyset_{م} - \emptyset_{م}^*} = \dots \dots \dots$$

وتصبح المسألة هي :-

$$(١٢) \dots \dots \dots ( \emptyset_{م}^* - \emptyset_{م} ) = \dots \dots \dots$$

مستوفيا

س  $\rightarrow$  ق  
س  $\leq$  صفر



يوضح الشكل منطقة القيود المحددة بالمضلع ص ا ب ح د ح - ودوال الهدف  $\emptyset_1, \emptyset_2$  المطلوب تعظيمهم وتعطى القيمة المثلى للدالة المفردة  $\emptyset_1$  عند ب وقيمتها  $\emptyset_1^*$  - وتعطى القيمة المثلى للدالة المفردة  $\emptyset_2$  عند د وقيمتها  $\emptyset_2^*$  - وقيمة  $\emptyset_2$  هي قيمة الدالة  $\emptyset_1$  مقيمة عند س<sup>(٢)</sup> أى عند د وذلك بنقل  $\emptyset_1$  موازيه حتى د - وكذلك قيمة  $\emptyset_2$  هي قيمة الدالة  $\emptyset_2$  مقيمة عند س<sup>(١)</sup> أى عند (ب) وذلك بنقل  $\emptyset_2$  موازيه عند (ب)

وأكبر فرق يتمثل في طول العمود الساقط من د على  $\emptyset_1$  وهو (د ه) وكذلك من ب على  $\emptyset_2$  وهو (ب ر)

$$\emptyset_1^* - \emptyset_2^* = \text{د ه} ، \emptyset_1^* - \emptyset_2^* = \text{ب ر}$$

إذا كانت ط هي نقطة الحل الوسط ط = س\* فإنه بإسقاط الأعمدة ط ي ، ط ك على  $\emptyset_1^*$  ،  $\emptyset_2^*$  على الترتيب فإنه :-

$$ع = \frac{\text{ط ي}}{\text{د ه}} + \frac{\text{ط ك}}{\text{ب ر}}$$

(١١ - ٣) النوع الثاني :- توفر معلومات للأفضلية :

(١١-٣-١) الأفضلية العددية Cardinal Preference

في هذه الطريقة يفترض أن لدى متخذ القرار قدر من المعلومات يتيح له الحصول على دالة منفعة شاملة يدخل فيها جميع الأهداف على الصورة :-

$$م = [ \emptyset (س) ] = م_1 [ \emptyset_1 (س) ] ، م_2 [ \emptyset_2 (س) ] ، \dots ، م_n [ \emptyset_n (س) ] \dots (١٣)$$

فإذا تم ذلك تكون مسألة البرمجة عديدة الأهداف هي :-

$$\text{تعظيم } م = [ \emptyset (س) ] = م_1 [ \emptyset_1 (س) ] ، \dots ، م_n [ \emptyset_n (س) ]$$

مستوفيا ..... (١٤)

$$ق ر (س) \geq \text{صفر} \quad و = ١ ، \dots ، م$$

ونظراً لأن هذه الطريقة تركز كلية على تحديد دوال المنفعة الشاملة لذلك يلزمنا التعرض لموضوع دوال المنفعة بتفصيل كافي .

### Multi-Attribute (١-١-٣-١١) دوال المنفعة متعددة الصفات Utility Functions (\*)

( • ) سبق أن ذكرنا أن في المسائل القرارية المعقدة يتطلب الموقف اعتبار أهداف متعددة وبالتالي يتطلب الأمر في الدراسات التحليلية الحصول على دوال منفعة تتضمن العديد من الأوصاف ( المتغيرات أو الأهداف ) تتيح ترتيب الأفضليات وتمكن من تحقيق مقايضه Trade-off بين مختلف هذه الصفات . على أن معظم المسائل القرارية تحتوي على درجات مختلفة من عدم التأكد لذلك من المفيد استخدام مفهوم القيمة المتوقعة وافتراضات فون نيومان ومونجسترن التي تمكنا من تطبيق نتائج دوال المنفعة، التي تمكنا من ترتيب التبعيات وتحديد المقايضات بين البدائل وكذلك تحديد البدائل التي تعظم المنفعة المتوقعة .

أفترض أنه لدينا فراغ التبعيات  $s = s_1 \times s_2 \times \dots \times s_n$  ، وأن  $s = (s_1, s_2, \dots, s_n)$  تمثل كمية معينة من الصفة  $s$  — والمطلوب منا تحديد دالة منفعة  $U(s)$  (  $s_1, s_2, \dots, s_n$  ) =  $U(s)$  ويفترض أن الأفضليات في  $s$  محده بمعنى أنه يوجد  $s^*$  تمثل أكثر النتائج ( التبعيات ) قبولاً كما توجد  $s^*$  تمثل أدنى النتائج قبولاً .

تعرف  $s^+$  بأنها  $s_1 \times s_2 \times \dots \times s_{n-1} \times s_{n+1} \times \dots \times s_n$  وتعنى استبعاد الصفات (  $s^+$  ،  $s_n$  ) وتعرف  $s^-$  بأنها  $s_1 \times s_2 \times \dots \times s_{n-1} \times s_{n+1} \times \dots \times s_n$  وتعنى استبعاد الصفة (  $s^-$  ،  $s_n$  ) .

راجع : RALPH KEENEY "MULTIPLICATIVE UTILITY FUNCTION"  
II. ORSA V22 Nu 1 1974 P ( 22-34 )



( . . ) الأفتراضات الرئيسية : أهم الأفتراضات في نظرية المنفعة متعددة الصفات هي :-

(ف ١) - استقلال الأفضلية :- حيث تعرف  $s_1 \times s_2$  بأنها مستقلة أفضليا عن  $s_3$  و  $s_4$  إذا كان تفضيل الشخص للنتائج ( التبعيات ) (  $s_3$  ،  $s_4$  ،  $s_3$  ) مع ثبوت  $s_3$  و  $s_4$  لايعتمد على الكمية الثابتة  $s_3$  و  $s_4$  ويتضمن ذلك أن منحنيات السواء في  $s_1 \times s_2$  تأخذ نفس القيم بغض النظر عن قيمة  $s_3$  و  $s_4$

(ف ٢) - استقلال المنفعة :- إذا كانت  $s_1$  مستقلة نفعيا عن  $s_2$  فإن تفضيل الشخص لمقامره على  $s_1$  ويرمز لها (  $s_1^+$  ،  $s_2^-$  ) مع ثبوت  $s_2^-$  لايعتمد على القيمة الثابتة  $s_1^+$  .

ويتضمن ذلك أن المنفعة الشريطية في  $s_1$  بفرض ثبوت  $s_2^-$  عند أى قيمة سوف تكون تحويل خطى موجب للمنفعة الشريطية في  $s_1$  بفرض ثبوت  $s_2^-$  عند أى قيمة أخرى .

( . . . ) وباعتبار الإفتراضات السابقة يمكننا تحديد دوال المنفعة في خطوات الأساسية التالية :-

I - النظرية الأساسية :- إذا كانت  $s = s_1 \times s_2 \times \dots \times s_n$  كما عرفنا سابقا - وكانت  $n \leq 3$  وبفرض أن  $s_1$  ،  $s_2$  ،  $s_3$  مستقلة أفضليا عن  $s_4$  و  $s_5$  لجميع  $s_4$  و  $s_5$  وكذلك  $s_1$  مستقلة نفعيا فإنه إما أن تكون :-

$$(1.1) \quad u(s) = \prod_{i=1}^n u_i(s_i) \quad \text{و} \quad u_i(s_i) = \dots (15)$$

$$(2.1) \quad u(s) = \prod_{i=1}^n [u_i(s_i) + 1] \quad \text{و} \quad u_i(s_i) = \dots (16)$$

حيث  $u$  ،  $u_i$  دالة منفعة مقيسة من صفر إلى واحد ،  $u_i$  ثوابت قياس

$$0 \leq \lambda \leq 1$$

$\lambda$  ثابت غير صفري يأخذ القيمة  $\lambda < 1$  —

وتسمى (١٥) دالة المنفعة المضافة — بينما تسمى (١٦) بأنها دوال المنفعة المضاعفة وعندما تكون  $\lambda$  موجبة فإنه في المعادلة (١٦) —

$$\begin{aligned} M^*(s) &= M(s) + \lambda \\ M^*(s_1, \dots, s_n) &= M(s_1, \dots, s_n) + \lambda \\ M^*(s_1, \dots, s_n) &= M(s_1, \dots, s_n) \end{aligned} \quad (17)$$

وعندما تكون  $\lambda$  سالبة فإنه —

$$\begin{aligned} M^*(s) &= M(s) - \lambda \\ M^*(s_1, \dots, s_n) &= M(s_1, \dots, s_n) - \lambda \\ M^*(s_1, \dots, s_n) &= M(s_1, \dots, s_n) - \lambda \end{aligned} \quad (18)$$

## II شكل الدوال

(II — ١) للحصول على دالة المنفعة المضافة أو دالة المنفعة المضاعفة نحتاج لنفس القدر من المعلومات، وللحصول على  $M(s_1, \dots, s_n)$  يلزم الحصول على  $M(s_1, \dots, s_n)$  و  $\lambda = 1, \dots, n$  — وتقييسها من صفر إلى واحد — إذا كانت  $M(s_1, \dots, s_n) = 1$  فإن فرض المنافع المضافة يكون صحيحا أما إذا كانت  $M(s_1, \dots, s_n) \neq 1$  — فإننا نستخدم فرض المنافع المضاعفة .

(II — ٢) يفترض في كل الأحوال أن لكل منفعة (و) حدود دنيا وعليا مناظرة لقيم  $s_1^*, \dots, s_n^*$  بحيث أن  $M(s_1^*, \dots, s_n^*) = 1$  ،  $M(s_1, \dots, s_n) = \text{صفر}$  ..... (١٩)

III تحديد الثوابت : (١) لأي من الدول سواء تلك للمنافع المضاعفة المعبر عنها في (١٥) — أو المنافع المضاعفة المعبر عنها في (١٦) — فإن :—

$$M = (s_1^*, s_2^*, \dots, s_n^*) \\ s_{r+1}^* = (s_1^*, \dots, s_n^*) = \lambda$$

وبالتالى لتعيين  $\lambda$  نسأل متخذ القرار :—

ماهو الاحتمال (ح) الذى يتساوى عنده عائد مؤكد  $(s_1^*, s_2^*, \dots, s_n^*)$  ومقامره يكون عائدها  $s_1^*$  باحتمال ح،  $s_2^*$  باحتمال  $(1 - ح)$  — ولما كانت

$$M = (s_1^*) = M = (s_1^*, s_2^*, \dots, s_n^*) = \text{صفر} \dots \dots (20) \\ M = (s_1^*) = M = (s_1^*, s_2^*, \dots, s_n^*) = 1$$

فإنه يترتب على ذلك أن

$$M = (s_1^*, s_2^*, \dots, s_n^*) = ح \dots \dots (21)$$

وبالتالى فإن

$$\lambda = ح \dots \dots (22)$$

(٢) تحديد (  $\lambda$  )

عندما تكون المنافع مضاعفة فإنه يجب تحديد الثابت (  $\lambda$  ) في (١٦) كما يلي :—  
عند  $s_1^*$  فإن :—

$$\lambda + 1 = \lambda + 1 \dots \dots (23)$$

و  $\lambda = 1$

فإذا كانت  $\lambda = 1$  فإن المنافع تكون مضاعفة  
إذا كانت  $\lambda < 1$  فإن المنافع تكون مضاعفة — ولتحقيق شرط الاستقلال فإن  $1 < \lambda < 1$  صفر

وفي هذه الحالة بإستخدام المعادلة (٢٣) تكراريا يمكن التقارب تدريجيا من

قيمة  $\lambda$  المناسبة بمعرفة  $\lambda_1$ . افترض أن هذه القيمة كانت  $\lambda_1 = \lambda -$  عندما  
 $\lambda_1 > 1$  فإن  $\lambda_1 < \text{صفر}$

وعند إستحداث تعديل في قيم  $\lambda_1$  الى  $\lambda_1 + 1$  فإنه اذا كان الطرف الأيسر  
 في (٢٣) أقل من الطرف الأيمن فإن  $\lambda_1 + 1 > \lambda_1$

أما اذا كان الطرف الأيمن في (٢٣) أقل من الطرف الأيسر فإن  $\lambda_1 + 1 < \lambda_1$

(١١-٣-١-٢) دوال المنفعة الثنائية<sup>(\*)</sup>: في حالة وجود صفتين فقط  
 س ، ص فإن دالة المنفعة الكلية م (س ، ص) يمكن افتراضها حيث س يمكن  
 ان تأخذ القيم  $s_1$  ،  $s_2$  ، ... ، وكذلك ص يمكن أن تأخذ القيم  $v_1$  ،  
 $v_2$  ، ... ويمكن افتراض العديد من النماذج التي تتيح اختيارات لدوال المنفعة  
 الكلية

١- النموذج (١) - م (س ، ص) =  $\lambda_1$  م (س) +  $\lambda_2$  م (ص) ..... (٢٤)

يتحقق هذا النموذج إذا صحت العلاقة التالية

$$\frac{1}{2} (s_1, v_1) + \frac{1}{2} (s_2, v_2) = \frac{1}{2} (s_1, v_1) + \frac{1}{2} (s_2, v_2)$$

حيث = تدل على السواء

وفي هذه الحالة إذا كانت  $\lambda_1$  ،  $\lambda_2$  تحقق النموذج (١) في المعادلة (٢٤) فإن  
 $\lambda_1$  ،  $\lambda_2$  تحقق النموذج (١) إذا كانت

$\lambda_1$  م (س) =  $\lambda_1$  م (س) +  $\lambda_2$  م (ص) ..... (٢٥)

$\lambda_2$  م (ص) =  $\lambda_1$  م (ص) +  $\lambda_2$  م (ص)

Peter C. Fishburn "Von-Neumann-Morgenstern Utility Functions in Two Attributes"  
 It. ORSA. V22. Nyl, PP ( 35-45 )

ب- النموذج (٢):  $m = (s, s) - (s, m) + (s, \emptyset) + (s, \emptyset) \cdot (s, \emptyset) \dots \dots (26)$

$m = (s, s) + (s, m) + (s, \emptyset) + (s, \emptyset) \cdot (s, \emptyset) \dots \dots (27)$

(ب - ١) إذا كانت  $m, \emptyset, \emptyset$  تستوفى النموذج (٢) في المعادلة (٢٦) فإن  $q, f, f$  تستوفى النموذج (٢) إذا تحقق مايلي :-

$$f_1 = (s) \cdot \emptyset_1 = (s)$$

$f_2 = (s) \cdot \emptyset_2 + (s) \cdot \emptyset_2 + (s) \cdot \emptyset_2 \dots \dots (28)$

$$q_1 = (s) = (s) \cdot \emptyset_1 + (s) \cdot \emptyset_1 - (s) \cdot \emptyset_1 + (s) \cdot \emptyset_1$$

(ب - ٢) إذا كانت  $m, \emptyset, \emptyset$  تستوفى النموذج (٢) في المعادلة (٢٧) فإن  $q, f, f$  تستوفى النموذج (٢) في نفس المعادلة (٢٧) إذا تحقق :-

$$f_1 = (s) \cdot \emptyset_1 = (s) + \emptyset_1$$

$f_2 = (s) \cdot \emptyset_2 = (s) \cdot \emptyset_2 \dots \dots (29)$

$$q_2 = (s) = (s) \cdot \emptyset_2 + (s) \cdot \emptyset_2 - (s) \cdot \emptyset_2 + (s) \cdot \emptyset_2$$

ح- النموذج (٣):  $m = (s, s) = (s, \emptyset) + (s, \emptyset) \cdot (s, \emptyset) \dots \dots (30)$

ولاحظ أن العلاقة بين النموذج (٣٠) ونموذج رالف كيني (\*) يمكن تحقيقها كمايلي :

$$m = (s, s) = (s, m) + (s, m) + (s, m) \cdot (s, m) \dots \dots (31)$$

$$= \frac{1}{e} - \left[ \frac{1}{e} + (s, m) \right] \cdot (1 + (s, m)) \dots \dots (31)$$

فإذا كانت  $f, f, f$  تستوفى النموذج (٣) المعبر عنه في (٣٠) يجب أن يتحقق :

$$f_1 = (s) \cdot \emptyset_1 = (s) \cdot \emptyset_1 \dots \dots (32)$$

(\*) رالف كيني - مرجع سابق

$$ف_٢(ص) = ف_١(ص) + ف_٢(ص)$$

٤ - النموذج (٤) :  $م(ص, ص) = م(ص) + م(ص) + م(ص) + م(ص)$   
 (٣٣) .....  $ف_٢(ص)$

وهو الصورة العامة التي يدخل تحت إطارها جميع الحالات الثلاثة السابقة كحالات خاصة . إذا كانت  $ق_١, ق_٢, ف_١, ف_٢$  تحقق النموذج (٤) في المعادلة (٣٣) يجب أن يتوفر الشروط التالية :-

$$ف_١(ص) = ف_١(ص) + ف_٢(ص)$$

(٣٤) .....  $ف_٢(ص) = ف_١(ص) + ف_٢(ص)$

$$ق_١(ص) = ق_١(ص) + ق_٢(ص) - م(ص) + م(ص)$$

$$ق_٢(ص) = ق_١(ص) + ق_٢(ص) - م(ص) + م(ص)$$

حيث :  $م(ص) = م(ص, ص)$

$$م(ص) = م(ص, ص)$$

$$ف_١(ص) = م(ص, ص) - م(ص, ص)$$

(٣٥) .....  $م(ص, ص)$

$$ف_٢(ص) = م(ص, ص) - م(ص, ص)$$

$$م(ص, ص)$$

(١١-٣-١-٣) مثال : تقييم المواقع (\*) :

لعله من المفيد في هذه المرحلة توضيح كيفية استخدام دالة المنفعة عديدة الصفات بمثال عملي . وهذا المثال على درجة من الأهمية نظراً لعمومية الأسلوب المستخدم الذي يمكن اتباعه في تقييم المواقع — بالإضافة الى توضيحه الكثير من المفاهيم الرئيسية .

ومن المهم أن ينبه القارئ أن تحديد دالة المنفعة عديدة الصفات لتحديد وترتيب الأفضليات قد يكون هدف الدراسة دون ارتباطها بالبرمجة عديدة الأهداف — لذلك فإن نظرية المنافع العديدة لها أهمية ذاتية في العمليات القرارية . المسألة موضوع البحث تتعلق بتقييم المواقع المتاحة والمقترحة لإقامة خزانات هيدروكيفية ضخمة تستخدم كمخزن للطاقة الكهربائية — حيث في حالة وجود فائض في الطاقة الكهربائية نتيجة لانخفاض الطلب عن حمل الأساس يتم ضخ المياه بواسطة طلمبات ضخمة في هذه المستودعات الهيدروكيفية — وعند زيادة الحمل عن حمل الأساس يتم تشغيل توربينات لتعويض العجز — وقد قامت اللجنة المشكلة بالدراسة بتحديد مجموعة من الصفات التي وجدت أنها تمثل أهداف التقييم وهي :

- |                                    |                      |
|------------------------------------|----------------------|
| ١ — الصحة العامة والأمان           | ٢ — التأثير البيئي   |
| ٣ — العوامل الاجتماعية والاقتصادية | ٤ — اقتصاديات النظام |
| ٥ — جوده الخدمة                    | ٦ — قبول الموقع      |

وقد أمكن بعد الدراسة تحديد الصفات التالية التي وجد أنها تعبر عما سبق .

| الصفة | الوصف                      | الأفضل         | الأسوأ         |
|-------|----------------------------|----------------|----------------|
| ١س    | تكلفة السنة الأولى للتشغيل | ٥٠ مليون دولار | ٧٥ مليون دولار |
| ٢س    | طول خطوط النقل والتشغيل    | صفر            | ٨٠٠ ميل        |
| ٣س    | مساحة الغابات المفقودة     | صفر            | ٨٠٠ فدان       |
| ٤س    | طول الضفاف المفقودة        | صفر            | ٢٠٠٠ ياردة     |

راجع : — RALPH KEENY "Evaluation of Proposed Storage Sites" Jr. ORSA V27. No 1 1979 ( pp 48-64 )

وبالنسبة للمواقع العشرة المتاحة فإنه أمكن تحديد القيم المختلفة لهذه الأوصاف .

| الموقع | س <sub>١</sub> | س <sub>٢</sub> | س <sub>٣</sub> | س <sub>٤</sub> |
|--------|----------------|----------------|----------------|----------------|
| ١ع     | ٥٦,٠١          | ٩٧,٨٠          | ٢٣٠            | ٠              |
| ٢ع     | ٥٩,١٨          | ١٤٠            | ١٥٠            | ٠              |
| ٣ع     | ٦١,٤٨          | ١٦٣            | ٠              | ٠              |
| ٤ع     | ٥٩,٦٨          | ٣٤٢,٣          | ٠              | ٠              |
| ٥ع     | ٦٤,٤٧          | ٩١, —          | ٢٧٠            | ٠              |
| ٦ع     | ٦١,٣٦          | ١٥٢,٧          | ٧٢١            | ٢٠٠٠           |
| ٧ع     | ٥٨,٢٣          | ١٨١, —         | ٠              | ٠              |
| ٨ع     | ٥٩,٩٢          | ٧٠٤, —         | ٢٤٠            | ٠              |
| ٩ع     | ٤٩,٧١          | ٨٤, —          | ٢٦٠            | ١٩٠٠           |
| ١٠ع    | ٧٥,٤٢          | ٣٩٢,٧          | ٤١٩            | ١٦٠٠           |

لقد تم إفتراض دالة منفعة مضاعفة على الصورة :—

$$M(s_1, s_2, s_3, s_4) = \frac{1}{\lambda} \left[ \prod_{i=1}^4 \lambda_i (s_i) \right] - 1$$

وفي البداية يجب التأكد من صحة فروض استقلال الأفضليات واستقلال المنافع — ثم نبدأ في تحديد دوال المنافع المفردة أى  $M_i(s_i)$  ، و  $1 = 0, 2, 3, 4$

وبالنسبة لـ  $M_1$  فإنه يلاحظ من الجدول أن  $M_1(75) = 0$  ، صفر ،  $M_1(50) = 1$  .  
ولتحديد نقط أخرى على المنحنى  $M_1(s_1)$  — فقد وجد أن العائد المؤكد  $68,75$  يتساوى مع مقارمه تحقق العائد  $(75)$  أى أفضل عائد بإحتمال  $0,5$  ،  
وأسوأ عائد  $(50)$  بإحتمال  $0,5$  .

$$0,5 = (68,75) , M_1 + (75) , M_1 = (50) , M_1$$

$$0,5 = (68,75) , M_1$$



وباستمرار تحديد هذه النقط يمكن تحديد  $\mu_1$  (س) لتكون :

$$\mu_1 (س) = 1,096 [ 1 - هـ - 0.975 (س - 75) ]$$

وبنفس الأسلوب يمكننا تحديد

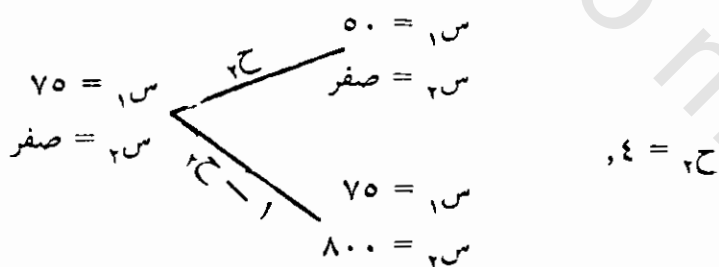
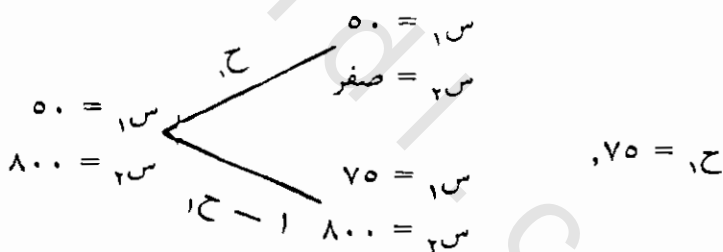
$$\mu_2 (س) = 4,521 [ 1 - هـ - 0.000313 (س - 800) ]$$

$$\mu_3 (س) = 2,519 [ 1 - هـ - 0.632 (س - 800) ]$$

$$\mu_4 (س) = 1,039 [ 1 - هـ - 0.00166 (س - 200) ]$$

وبلى ذلك تحديد الأوزان  $\lambda_1, \lambda_2, \lambda_3, \lambda_4$ .

لتحديد  $\lambda_1$  فقد بدأ المحلل بتحديد الأهمية النسبية وقد سئل متخذ القرار ما هي الأفضلية بالنسبة له للتحرك من أسوأ قيمة الى أفضل قيمة لكل من  $\mu_1, \mu_2, \mu_3, \mu_4$  — ففضل  $\mu_1, \mu_2, \mu_3, \mu_4$  وترتب على ذلك أن  $\lambda_1 < \lambda_2 < \lambda_3 < \lambda_4$ . — لتحديد الأوزان  $\lambda_1$  فقد وجد أن :—



وقد حدد هذا الموقف المعادلات التالية :

$$(\lambda, \lambda, \lambda + \lambda + \lambda), 75 = \lambda$$

$$(\lambda, \lambda, \lambda + \lambda + \lambda), 4 = \lambda$$

وفي نفس الوقت فقد وجد أن متخذ القرار سواء لديه س<sub>٢</sub> = ١٥٠، س<sub>٤</sub> = ٢٠٠٠

وبغض النظر عن قيمة س<sub>١</sub> ، س<sub>٤</sub>

وكذلك سواء لديه س<sub>٣</sub> = ٨٠٠ ، س<sub>٤</sub> = ٣٠٠ بغض النظر عن س<sub>١</sub> ،

س<sub>٢</sub> ويؤدي ذلك إلى :-

$$\lambda = \lambda + \lambda + \lambda + (150) \lambda + (200) \lambda$$

$$\lambda = \lambda + \lambda + (300) \lambda + (300) \lambda$$

بالإضافة إلى :

$$\lambda + 1 = \lambda + 1$$

ويحل هذه المعادلات نحصل على

$$\lambda = 716, \lambda = 382, \lambda = 114, \lambda = 77$$

$$\lambda = 534$$

( ١١-٣-١-٤ ) دوال المنفعة وحيدة البعد One Dimensional expected

utility Functions ( O Deuf )

دوال المنفعة وحيدة البعد م<sub>١</sub> ( س<sub>١</sub> ) تلعب دورا رئيسيا في تحليل وتحديد

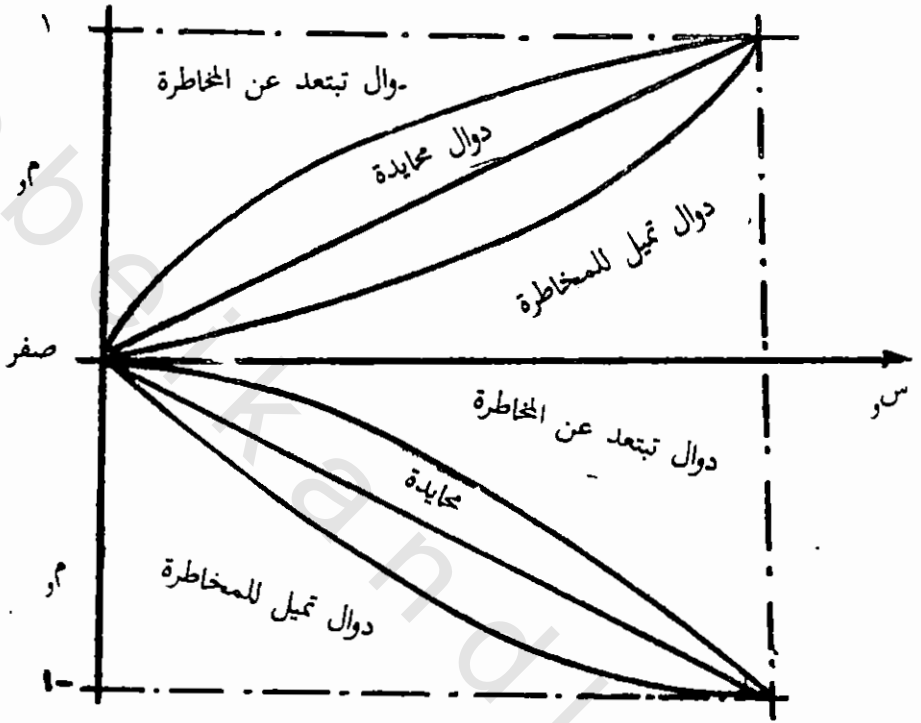
المنفعة الكلية — ويمكن تقسيم دوال المنفعة إلى :

١ — دوال المنفعة تميل الى المخاطرة Risk Prone

٢ — دوال منفعة تتبعد عن المخاطرة Risk Averse

٣ — دوال منفعة محايدة للمخاطرة Risk Neutral

ويمكن أن تكون المنفعة متزايدة مع  $s$ ، أو متناقصة وبين الشكل التالي أنواع دوال المنفعة .



شكل ( ١١ - ٢ ) دوال المنفعة

وفي كل الأحوال يجب أن تحقق دوال المنفعة القيم النهائية التالية :

$م (س^*) = صفر$  وهي المنفعة المقابلة لأقل القيم المرغوبة

$م (س^*) = ١$  وهي المنفعة المقابلة لأكبر القيم المرغوبة

وواضح أنه إذا كانت  $س = -\frac{س^* + س^*}{٢}$  فإنه في حالة

$م (س) < \frac{١}{٢} م (س^*) + \frac{١}{٢} م (س^*)$  فإن الدالة تكون ميالة للمخاطرة

$$م(س^-) > م \frac{1}{2} (س^*) + م \frac{1}{2} (س^*)$$

فإن الدالة تكون متباعدة عن المخاطرة ..... (٣٦)

$$م(س^-) = م \frac{1}{2} (س^*) + م \frac{1}{2} (س^*)$$

وفيما يلي نورد بعض الأشكال والدوال التقليدية للمنفعة الفردية

$$(٣٧) \dots\dots\dots \frac{س_و - س_و^*}{س_و - س_و^*} = ١ - م_و(س_و)$$

م\_و(س\_و) = صفر ، م\_و(س\_و^\*) = ١

وهي دالة محايدة

$$٢ - م_و(س_و) = (ه_و^* - ه_و) (ه_و^* - ه_و^*)$$

(٣٨) .....

$$(٣٩) \dots\dots\dots [١ - ه_و(س_و^*)] = ٣ - م_و(س_و)$$

$$(٤٠) \dots\dots\dots ٤ - م_و(س_و) = ١ + ب_و^* و س_و (دالة محايدة)$$

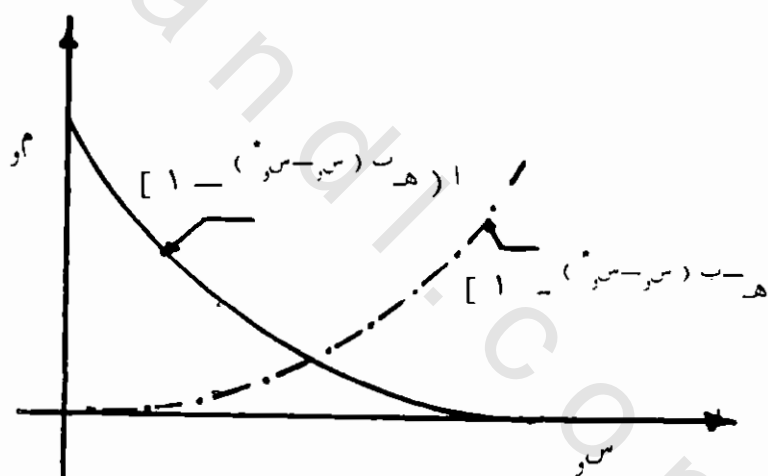
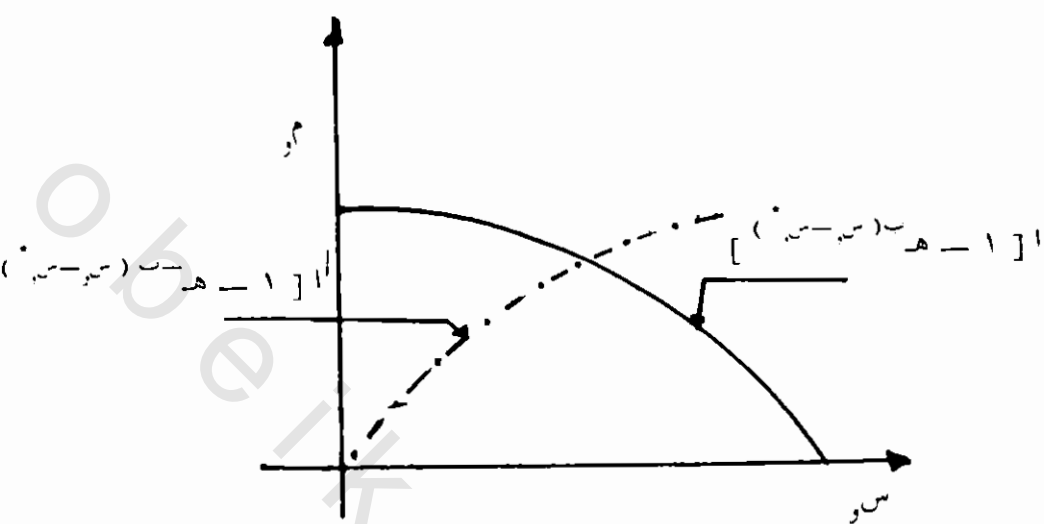
$$(٤١) \dots\dots\dots ٥ - م_و(س_و) = ١ + ب_و^* و ه_و^* و س_و$$

$$(٤٢) \dots\dots\dots ٦ - م_و(س_و) = ١ + ٢ و لو (س_و - س_و^*)$$

$$(٤٣) \dots\dots\dots ٧ - م_و(س_و) = ١ + ٢ و (س_و - س_و^*)$$

$$(٤٤) \dots\dots\dots ٨ - م(س) = \frac{١}{١} [١ - (١ - ١) س]$$

وتستخدم هذه الدالة الأخيرة لقياس الآثار الاجتماعية نتيجة للتعرض لبعض المخاطر الطوعية ويوضح الشكل ( ١١ - ٣ ) بعض الدول المستخدمة بكثرة في صياغة دوال المنفعة الفردية .



شكل ( ١١ - ٣ ) بعض الصيغ الرياضية المنتشرة لدوال المنفعة

(١١-٣-١-٥) استخدام نظرية المنفعة عديدة الصفات في البرمجة عديدة الأهداف

نعود الآن الى مسألة البرمجة عديدة الأهداف على الصورة :-

$$\text{تعظيم } [ \emptyset_1 (س) , \emptyset_2 (س) , \dots , \emptyset_k (س) ]$$

مستوفيا

$$\begin{aligned} \text{ق, } (س) \geq \text{صفر و } 1 = \dots , م \dots \dots \dots (٤٥) \\ \text{س} = \{س_j\} , \text{ ز} = 1 , \dots , ن \\ \text{هـ} = 1 , \dots , ك \end{aligned}$$

باستخدام منهج المنفعة عديدة الصفات فإنه يتحتم على متخذ القرار تحديد مايلي :

- ١ - مجموعة الدوال وحيدة العدد  $(\emptyset_j)$  التي تقيس المنفعة المترتبة على الهدف و
- ٢ - الدالة الكلية للمصنعة  $(\emptyset)$  -  $م$   $(\emptyset_1, \emptyset_2, \dots, \emptyset_k)$  التي تحدد المنفعة الكلية
- ٣ - حل برنامج البرمجة اللاخطية :

$$\text{تعظيم } م (\emptyset) \text{ -- } م (\emptyset_1, \emptyset_2, \dots, \emptyset_k)$$

مستوفيا

$$\begin{aligned} \text{ق, } (س) \geq \text{صفر و } 1 = \dots , م \dots \dots \dots (٤٦) \\ \text{س} = \{س_j\} , \text{ ز} = 1 , \dots , ن \\ \text{هـ} = 1 , \dots , ك \end{aligned}$$

وسوف تستخدم هذا الأسلوب في حل مثال الدمى المأخوذ عن (هوانج<sup>(\*)</sup>).

هوانج - مرجع سابق

١ - تحديد دوال المنفعة وحيدة البعد  $(\cdot, \emptyset)$ .

١ -  $(\emptyset)$  ، م

يلاحظ أن  $(\emptyset)^* =$  أكبر ربح ممكن تحقيقه نحصل عليها بتعظيم الهدف  $(\emptyset)$  دون الأخذ في الاعتبار بقية الأهداف أى تعظيم  $(\emptyset)$  مستوفيا

ق، (س)  $\geq$  صفر

ومن حل المثال السابق فإن  $(\emptyset)^* = 130$  بينما  $(\emptyset) =$  صفر لذلك فإن

$(\emptyset)^* = (130) = (130) ، م = (130) ، م ، ١ = (130) ، م = (٠) ، م =$  صفر  
ولتحديد نقط أخرى على منحنى دالة المنفعة  $(\emptyset)^*$

فقد وجد أن متخذ القرار يتساوى لديه ربح مؤكد = ٥٥ مع مقامره تؤدي الى الحصول على العائد الأمثل (١٣٠) بإحتمال ٥ ، والعائد الأدنى (٠) بإحتمال ٥ ، أى أن

$$(55) ، م = (130) ، م ، ٥ + (0) ، م ، ٥ = ٥ + ٥ = ٥ ، م$$

كذلك فإن العائد المؤكد (٢٥) يتساوى عند متخذ القرار مع مقامره تؤدي الى الحصول على عائد (٥٥) بإحتمال ٥ ، وعائد (صفرى) بإحتمال ٥ ، - ومن هذا فإن

$$(25) ، م = (55) ، م ، ٥ + (0) ، م ، ٥ =$$

$$٢٥ = ٥ + ٥ \times ٥ =$$

وباستخدام هذه النقط | بفرض أن دالة المنفعة الفردية على الصورة

$$(٤٧) \dots\dots\dots (1) ، ١ = (1) ، ١ - هـ - ١ ، ١ \dots\dots\dots (٤٧)$$

نحصل على الدالة التالية

$$(٤٨) \dots\dots\dots [ \text{هـ} - ١ - \text{هـ}^{٤٨, \dots, ٤٨} ] ٢, ١٥٤٥ = ( \emptyset )_{٢, ١}$$

$$(٤٩) \dots\dots\dots [ \text{هـ} - ١ - \text{هـ}^{٤٨, \dots, ٤٨} ] ٢, ١٥٤٥ =$$

$$\text{لأن } \text{هـ}^{٤٦} = \text{س}^{٠, ٤} + \text{س}^{٠, ٣}$$

ب -  $( \emptyset )_{٢, ٢}$

$\emptyset_{٢}^*$  نحصل عليها بتعظيم  $\emptyset_{٢}$  وإهمال باقي الأهداف في ظل القيود السائدة - ويؤدي ذلك الى  $\emptyset_{٢}^* = ٢٥٠$  ومنها نحصل على

$$\text{س}^{٠, ٢} = ( \emptyset )_{٢, ٢}^* = ( ٢٥٠ )_{٢, ٢} = ١$$

ولتحديد نقط أكثر على منحنى دالة المنفعة فإن

العائد المؤكد (٧٥) لمتخذ القرار - تتساوى مع عائد أمثل (٢٥٠)

بإحتمال ٥٠ ، وعائد صفري  $( \emptyset )_{٢}^*$  بإحتمال ٥٠ ،

$$\text{س}^{٠, ٥} = [ ( ٧٥ )_{٢, ٢} ]_{٥, ٥} + [ ( ٢٥٠ )_{٢, ٢} ]_{٥, ٥} = [ ( ٠ )_{٢, ٢} ]_{٥, ٥}$$

كذلك فإن العائد المؤكد (٣٥) يتساوى لدى متخذ القرار مع مقامره تؤدي

الى عائد (٧٥) بإحتمال ٥٠ ، وعائد صفري بإحتمال ٥٠ ،

$$\text{س}^{٠, ٣٥} = [ ( ٣٥ )_{٢, ٢} ]_{٥, ٥} + [ ( ٧٥ )_{٢, ٢} ]_{٥, ٥} = [ ( ٠ )_{٢, ٢} ]_{٥, ٥}$$

ومنها يفترض نفس الشكل لدالة المنفعة وحيدة البعد أى :

$$(٥٠) \dots\dots\dots [ \text{هـ} - ١ - \text{هـ}^{٢٣, \dots, ٢٣} ] ٢, ١ = \text{س}^{٠, ٢٣}$$

$$(٥١) \dots\dots\dots [ \text{هـ} - ١ - \text{هـ}^{٧٢, \dots, ٧٢} ] ١, ١٩٨٢ = \text{س}^{٠, ٧٢}$$

$$(٥٢) \dots\dots\dots [ \text{هـ} - ١ - \text{هـ}^{٧٢, \dots, ٧٢} ] ١, ١٩٨٢ = \text{س}^{٠, ٧٢}$$

$$\text{لأن } \text{س}^{٠, ٧٢} = \text{س}^{٠, ٧٢}$$



جـ :- تحديد دالة المنفعة الكلية م ( ٢ ٠ , ١ ٠ )

للحصول على المنافع الكلية وبفرض صحة إستقلال الافضليات والمنافع . فإننا سنعتبر دالة منافع مضاعفة على الصورة :

$$م \lambda + ١ ( ٢ ٠ , \dots , ١ ٠ ) = \prod_{١=١}^{\lambda} [ ( ٢ ٠ )_{٢٢} \lambda \lambda + ١ ] \dots \dots (٥٣)$$

وفي الحالة موضوع الدراسة

$$م \lambda + ١ ( ٢ ٠ , ١ ٠ ) = \prod_{١=١}^{\lambda} [ ( ٢ ٠ )_{٢٢} \lambda \lambda + ١ ]$$

$$[ ( ٢ ٠ )_{٢٢} \lambda \lambda + ١ ] [ ( ١ ٠ )_{١٢} \lambda \lambda + ١ ] =$$

$$+ ( ١ ٠ )_{١٢} \lambda \lambda + ١ = ( ٢ ٠ , ١ ٠ ) م \lambda + ١$$

$$( ٢ ٠ )_{٢٢} ( ١ ٠ )_{١٢} \lambda \lambda + ١ + ( ٢ ٠ )_{٢٢} \lambda \lambda$$

$$+ ( ٢ ٠ )_{٢٢} \lambda + ( ١ ٠ )_{١٢} \lambda = ( ٢ ٠ , ١ ٠ ) م$$

$$(٥٤) \dots \dots \dots ( ٢ ٠ )_{٢٢} ( ١ ٠ )_{١٢} \lambda \lambda$$

$$١ = ( ٢٥٠ , ١٣٠ ) م ، ٠ = ( ٠ , ٠ ) م$$

وبمراعاة أن م ( ٠ , ٠ ) = ( ٢٥٠ , ١٣٠ ) م في العلاقة (٥٤) نحصل على

$$\lambda \lambda + \lambda + ١ = ١$$

كذلك فإنه وجد بسؤال متخذ القرار أنه يتساوى لديه الموقف التالي :

$$( ٢٥٠ , ٠ ) م = ( ٠ , ١٠٠ ) م$$

$$= ( ١٠٠ )_{١٢} \lambda = ( ٠ , ١٠٠ ) م$$

$$\lambda , ٨٢١٣ = [ ( ١٠٠ \times , \dots - ١ ) ٢ , ١٥٤٥ ] \lambda$$

$$\lambda = ( ٢٥٠ )_{٢٢} \lambda = ( ٢٥٠ , ٠ ) م$$

∴  $\lambda = 1, 8213$  .....  $\lambda = 1$  (55)

كما أنه يتساوى لديه الحصول على أهداف مؤكدة ( 150 ، 80 ) على مقامره تؤدي الى الأهداف ( 250 ، 130 ) بإحتمال 50 ، و ( 0 ، 0 ) بإحتمال 50 ، ويؤدي ذلك الى المعادلة :

$$( 150 ، 80 ) م ، 50 + ( 250 ، 130 ) م ، 50 = ( 0 ، 0 ) م ، 50 = 0 + 50 =$$

$$\text{ولكن } ( 150 ، 80 ) م ، 1 \lambda + ( 80 ) م ، 1 \lambda = ( 150 ، 80 ) م ، 1 \lambda + ( 80 ) م ، 1 \lambda$$

وبالتعويض عن  $\lambda$  ،  $\lambda$  في المعادلات ( 48 ) ، ( 51 ) ، العلاقة ( 55 ) نحصل على :

$$\lambda = 1.257 - \lambda = 1.323 - \lambda = \frac{(\lambda - \lambda - 1)}{\lambda} = 98$$

وبالتعويض نحصل على

$$( 0 ، 0 ) م ، 1 \lambda = ( 0 ، 0 ) م ، 1 \lambda - ( 1 - 1 ) م ، 1 \lambda = 2708 - ( 1 - 1 ) م ، 1 \lambda$$

$$- ( 1 - 1 ) م ، 1 \lambda + ( 1 - 1 ) م ، 1 \lambda = 1237 - ( 1 - 1 ) م ، 1 \lambda + ( 1 - 1 ) م ، 1 \lambda = 31725 + ( 1 - 1 ) م ، 1 \lambda$$

$$( 0 ، 0 ) م ، 1 \lambda = ( 0 ، 0 ) م ، 1 \lambda - [ ( 1 - 1 ) م ، 1 \lambda + ( 1 - 1 ) م ، 1 \lambda ] = 2708 - [ ( 1 - 1 ) م ، 1 \lambda + ( 1 - 1 ) م ، 1 \lambda ] = 1237 - [ ( 1 - 1 ) م ، 1 \lambda + ( 1 - 1 ) م ، 1 \lambda ]$$

$$\text{ع - حل مسألة البرمجة اللاخطية تعظيم } ( 0 ، 0 ) م ، 1 \lambda = 2708 - [ ( 1 - 1 ) م ، 1 \lambda + ( 1 - 1 ) م ، 1 \lambda ] =$$

$$[1, 1227, \dots, 1] - \text{هـ} - [1, 1227, \dots, 1] + [1, 1227, \dots, 1] = [1, 1227, \dots, 1] - \text{هـ} - [1, 1227, \dots, 1] + [1, 1227, \dots, 1]$$

مستوفيا

$$\begin{aligned} s_1 + s_2 - 400 &\geq \text{صفر} \\ s_1 + s_2 - 500 &\geq \text{صفر} \\ s_1, s_2 &\leq \text{صفر} \end{aligned}$$

ويؤدى ذلك إلى :  $s_1 = 223$  ،  $s_2 = 53$

$$223 = s_1 \ominus 100 = s_1 \ominus$$

$$m = (s_1 \ominus, s_2 \ominus) = 0, 8004$$

( ١١-٣-٢ ) الأفضلية العددية والترتيبية المختلطة :

#### Mixed Ordinal and Cardinal Preference

في هذه الطريقة يفترض توفر معلومات عن قيمة الأهداف المثلى المرجوة (معلومات عددية) تمثل مستويات الحفز للوصول للأهداف - كذلك وجود معلومات عن أفضلية ترتيب هذه الأهداف . وقد يمكن الحصول على قيمة مستويات الحفز للأهداف بخل (ك) من البرامج لمعطية الأهداف الفردية  $\ominus_r(s)$  في ظل القيود السائدة :

تعظيم  $\ominus_r(s)$

مستوفيا

$$q_r(s) \geq \text{صفر} \quad \text{و} \quad 1, 2, \dots, m$$

$$s = \{s_r\} \quad z = 1, 2, \dots, n \quad \text{هـ} = 1, 2, \dots, k \quad (54)$$

افتراض أن هذه القيم المحددة لمستويات الحفز حددت بالطريقة السابقة أو

اعصبت سيحة لأي معومر متوره فإنا سوف برمر لقمه حصر لدوال خدو  
 بالقيم (ر) - هـ ١ . ٢ . ٣ . ك - فإنه يمكن اعتبار القيد :

$$h^k = (r) \leq h - \dots \dots \dots (55)$$

هذا القيد في الواقع لا يمكن تحقيقه إذا كانت  $h$  هي القيمة المثلى للمهدف المفرد  $h$  في البرنامج الكلي إلا على شكل متساوية في أفضل الظروف - لذلك يفضل التعبير عن القيد السابق كما يلي :-

$$h^k = (r) + h^- - h^+ = b \dots \dots \dots (56)$$

حيث  $h^-$  = إخراف عدم التوصل للمهدف أو تحقيق قيمة أقل من المهدف الموضوع،  $h^+$  = إخراف تعدى المهدف أو تحقيق قيمة أعلى من المهدف الموضوع وفي كل الأحوال فإن (  $h^+$  ) (  $h^-$  ) = صفر .....  
 وهذا التعبير يجعل هذا القيد عملي في كل الظروف - ويمكننا استخدامه في التعبير عن القيود الأساسية بنفس الطريقة .

$$q, (r) + h^- - h^+ = b, \dots \dots \dots (57)$$

وباعتبار الانحرافات عن الأهداف ( أو أى دوال مقيسة فيها ) متجه معجمي Lxicographic Vector بمعنى أن عناصر هذا المتجه تترتب بأولويات أهميتها لتتخذ القرار - فإنه يمكن صياغة مسألة البرمجة التالية :

$$\text{تدنيه [ ١٤ ، ٤ ، ( ح ، ح ) ، ٢٤ ، ٢٤ ، ( ح ، ح ) ، ٤ ، ٤ ، \dots ]}$$

مستوفيا

$$q, (r) + h^- - h^+ = b, \dots \dots \dots \text{و } 1, \dots, m$$

$$h^k = (r) + h^- - h^+ = b \dots \dots \dots \text{هـ } 1, \dots, k$$

$$s = \{s_j\}, r = 1, 2, \dots, n \dots \dots \dots (58)$$

$$\begin{aligned} \text{ح} &\leq \text{صفر} \\ \text{ح}^+ &\leq \text{صفر} \\ \text{ح}^+ &= \text{صفر} \end{aligned}$$

وتسمى المسألة السابقة مسألة برجة الأهداف (Goal Programming ( G.P المناظرة لمسألة تعظيم المتجه ( VMP ) وسوف نعود لمناقشة هذه المسألة بتفصيل أكبر في برجة الأهداف .

(١١-٤) النوع الثالث :- تحديد الأفضليات أثناء الحل :

تعتمد الطرق في حل هذا النوع من المواقف على إيجاد وسائل حل تسمح بالتفاعل بين متخذ القرار وبين طرق الحل تحديداً للأفضليات وذلك مع تطور الحل Interactive Methods — وتميز الطرق بما يلي :

- ١ — لانتاج الى تحديد مسبق للأفضليات .
  - ٢ — تساعد متخذ القرار على التعرف على سلوكيات النظام القرارى وبالتالي تحفز على التحسين والابتكار .
  - ٣ — متخذ القرار جزء من الحل وبالتالي فإن إمكانيات التطبيق تكون أفضل .
  - ٤ — الافتراضات والشروط الموضوعية تكون عادة أقل تشدداً .
- إلا أنه يواجهنا الصعوبات التالية :

- ١ — تعتمد دقة الحل على دقة تحديدنا للأفضليات أثناء الحل .
- ٢ — لا يوجد اضمنان التوصل الى الحل المرضى في عدد محدود من الأنصالات .
- ٣ — أكثر صعوبة وتستهلك جهداً أكبر .

ويمكن تقسيم طرق التفاعل الى :

- ١ — طرق التفاعل للتحديد الصريح للأفضليات
- ٢ — طرق التفاعل للتحديد الضمني للأفضليات

(١١-٤-١) طريقة التفاعل للتحديد الصريح للأفضليات :

في هذه الطريقة تتبع الخطوات التالية في الحل

الخطوة الابتدائية (الخطوة (٠)) :- إختار أوزان (ء) - ضع  $ل = ١$

الخطوة الأولى استحدث دالة الهدف المركبة بإستخدام المضاعفات  $ء٤$  - وحل مسألة البرمجة التالية

$$\text{تعظيم } \text{ء} ل هـ \text{ } \emptyset \text{ هـ (س)}$$

مستوفيا

$$\text{مح } \text{ء} ل هـ = ١ \dots\dots\dots (٥٩)$$

$$ق, (س) \geq \text{صفر}$$

$$س \leq \text{صفر}$$

$\emptyset$  هـ ، ق, دوال خطية - أو مقربة خطيا بإستخدام مفكوك تايلور حول نقطة أساس. حدد مجموعة من المتغيرات الغير أساسية ( أى التى لاتدخل فى أساسية الحل )

الخطوة الثانية : يتم تحديد مجموعة جزئية كفه من مجموعة المتغيرات الغير أساسية - ولهذا المجموعة يتم تحديد قيم  $لر هـ$  - والتي تدل على مقدار النقص فى دالة الهدف  $\emptyset$  هـ (س) نتيجة لادخال المتغير الغير أساسى  $س٤$  فى الحل - وهذه القيم يتم تحديدها حول نقطة الحل التى سبق الحصول عليها فى الخطوة الأولى وذلك لكل متغير غير أساسى  $س٤ ل \rightarrow ن$  حيث  $ن$  المجموعة الغير الأساسية وذلك بحل المسألة التالية :

تدنيه

$$\text{مح } \frac{\text{ك}}{\text{ل هـ}} \text{ } \emptyset \text{ هـ} \\ \text{هـ} = ١$$

مستوفيا

$$\frac{\text{مك}}{\text{ه} = 1} \text{ أكبر عد} \leq \text{صفر ز} \rightarrow \text{ن} \text{ ع ز} \neq \text{ل} \dots (60)$$

$$\frac{\text{مك}}{\text{ه} = 1} = \text{عد} = 1$$

وفي هذه الخطوة يتم إختبار الآتي :

١ — إذا كانت القيمة الدنيا لدالة الهدف في البرنامج (٦٠) سالبة فإن المتغير  $s_r$  يكون كفواً (\*).

٢ — إذا كانت القيمة الدنيا لدالة الهدف في البرنامج (٦٠) غير سالبة فإن المتغير  $s_r$  يكون غير كفو .

٣ — لكل متغير كفو  $s_r$  يوجد على الأقل قيمة موجبة واحدة ل  $r_r$  وأخرى سالبة ل  $r_r$  إذا كانت جميع  $r_r$  موجبه فإن ذلك يدل على أن  $s_r$  متغير غير كفو — وبالتالي ليس من الضروري حل البرنامج (٦٠) ل  $s_r$  .

الخطوة الثالثة : خطوه القرار : لكل متغير  $s_r$  ل  $\rightarrow$  ن ع يتم توجيه السؤال التالي لمتخذ القرار :— ( هل تقبل أن تقل دالة الهدف (١) بالنسبة ل  $r_1$  ، دالة الهدف (٢) بالنسبة ل  $r_2$  ... ودالة الهدف ك بالنسبة ل  $r_k$  ) وعليه أن يجيب بأحد البدائل التالية :

١ — نعم

٢ — لا

٣ — لا فرق ( سواء )

إذا كانت الاجابة (لا) لكل المتغيرات الكفوه — الحل الأمثل أى تم التوصل الى أفضل الأوزان ( الترحيحات ) للأهداف — إذا لم يتحقق ذلك فإنه :—

(\*) المتغيرات الكفوة أو الحلول الكفوة efficient Solutions وأحيانا تسمى بالحلول الغير منقصه Non-Inferior أو التي لا تسيطر عليها حلول أخرى Non-dominant وتسمى  $s_r$  أنها نقطة كفوة إذا لم توجد  $s_r^-$  تحقق  $\emptyset (s_r^-) < \emptyset (s_r^*)$





(١١-٤-٢) طريقة التفاعل للتحديد الضمني للأفضليات

سنورد في هذا الجزء طريقة الخطوة Step-Method (STEM) وهي تعتمد على التحديد الضمني للأفضليات أثناء الحل ( وهي خاصة بالمعادلات الخطية )

الخطوة الابتدائية : [ الخطوة (٠) ] تكوين مصفوفة الدفع

أوجد القيم المثلى للدوال المفردة للأهداف  $h = 1, \dots, k$  ، نحل  $k$  من البرامج التالية :

تعظيم

$$\theta_r (s) = \max_{z=1} \text{حجم } s_r \quad h = 1, \dots, k$$

مستوفيا

$$s_r \geq b_r$$

$$s_r \leq \text{صفر} \quad w = 1, \dots, m \dots \dots \dots (٦٥)$$

$$z = 1, \dots, n$$

أوجد قيم  $\theta_r^*$  ،  $s_r^*$  ثم احسب قيم  $\theta_p$  (  $s_r^*$  ) =  $\theta_p$

$$l = 1$$

الخطوة الأولى : في أي مرحلة (  $l$  )  $s \rightarrow$  قل

حل المسألة التالية :

تدنيه  $\lambda$

مستوفيا

$$\lambda \geq \frac{\text{حجم } \theta_r^* - \theta_p}{\text{حجم } \theta_r^* - \theta_p}$$

$$p = 1, \dots, k$$

بجاء  $s_r \geq b_r$  ..... (٦٦)

$$s_r \leq \text{صفر}$$

$$r \leq \text{صفر}$$

تسمى منطقة القيود السابقة ( ق ١ ) - ثم حدد قيمة  $حط$  كما يلي :  
 إذا كانت  $\emptyset_r^*$  هي أقصى قيمة في الصنف ( ط ) ،  $\emptyset_r$  أقل قيمة في الصنف ( ط )

(٦٧) ..... فإن  $حط = \frac{\text{محد } \emptyset_r}{\text{محد } \emptyset_r}$

حيث

(٦٨) ..... 
$$\left\{ \frac{1}{\sqrt{\frac{\text{محد } \emptyset_r}{(حظ ر)^2}}} \right\} \frac{(\emptyset_r - \emptyset_r^*)}{\emptyset_r^*} = \text{محد } \emptyset_r$$

(٦٩) ..... 
$$\left\{ \frac{1}{\sqrt{\frac{\text{محد } \emptyset_r}{(حظ ر)^2}}} \right\} \frac{(\emptyset_r - \emptyset_r^*)}{\emptyset_r} - \text{محد } \emptyset_r$$

إذا كانت  $\emptyset_r^* < \text{صفر}$

حظر - معاملات دالة الهدف ( ط )

### الخطوة الثانية : خطوة القرار

يعرض الحل الحالي [ - ] - [  $\emptyset_1^*$  ،  $\emptyset_2^*$  ، ... ،  $\emptyset_k^*$  ] على متخذ القرار الذي يقوه بدوره بمقارنته بالحل الأمثل :

$$[ \emptyset^* ] - [ \emptyset_1^* ، \emptyset_2^* ، \dots ، \emptyset_k^* ]$$

إذا كانت بعض الأهداف مرضية والأخرى غير مرضية - فإنه يجب على متخذ القرار التصحیح ببعض الأهداف ( قبول تقليل قيمتها ) في سبيل بعض الأهداف الأخرى ( زيادة قيمتها )

وفي هذه الحالة يتم تعديل منطقة القيود  $Q_1$  الى  $Q_{1+}$  وهى :

$$\begin{aligned} \text{مح } a_{1r} s_r &\geq b_r \\ s_r &\leq \text{صفر} \end{aligned}$$

$$\emptyset \text{ ط } (s) \leq \emptyset \text{ ط } (s^L) - \Delta \emptyset \text{ ط } \dots \dots \dots (70)$$

$$\emptyset \text{ ط } (s) \leq \emptyset \text{ ط } (s^L)$$

حيث  $\Delta \emptyset$  القيم المقبولة لتقليل بعض الأهداف

$$L = L + 1$$

- اذهب للخطوة (1)

### (11-5) النوع الرابع : التحديد اللاحق للأفضليات :

وفيه يتحدد التفضيل بعد الحل - وتسمى الطريقة البارامترية Parametric Method وفي هذه الطريقة يتم حل البرنامج :

$$\text{مح } \frac{c_k}{a_{kr}} \emptyset \text{ ط } (s)$$

$$(71) \dots \dots \dots \text{ ق } \rightarrow \text{ س } \quad \text{مح } \text{ ط } = 1$$

وذلك لقيم الأوزان  $[c_{kr}]$  - ويلاحظ أن (71) في هذه الحالة قد آلت الى دالة منفعة فردية  $\emptyset \text{ ط } = \emptyset \text{ ط}$  - ودالة منافع كلية  $\text{مح } \text{ ط } = \text{مح } \text{ ط}$  أى منافع مضافة - إلا أن الاختلاف الوحيد في الطريقة - أن الأوزان  $[c_{kr}]$  تستخدم كبارامتر - أى يتم تعديليها للحصول على مجموعة كبيرة من المتغيرات الكفوة - والتي يتم الاختيار بعد ذلك بينها .

والعيب الرئيسى للطريقة هو أن عدد المتغيرات الكفوة التى يمكن الحصول عليها يكون كبيراً جداً مما يصعب معه على متخذ القرار تحديد الحل الوسط المرغوب .

## ١٢ — مسائل البرمجة عديدة الأهداف الخاصة

بعض مسائل البرمجة عديدة الأهداف له طبيعة خاصة تمكنا من استحداث طرق حل أكثر كفاءة كما تناسب التطبيقات العملية لمجموعة ضخمة من المجالات الهامة وسنخصص هذا الجزء لدراساتها .

### Goal Programming الأهداف (١-١٢)

برمجة الأهداف من أوائل أنواع البرمجة عديدة الأهداف التي لفت النظر لها شارلز وكوبر (\*) عام ١٩٦١ وسوف ندرس هذا النوع من المسائل بدرجة كافية من التفصيل لأهميته . وبهنا بادىء ذى بدء توضيح المفاهيم الرئيسية التالية (\*\*):

١ — دوال الهدف : دوال رياضية في متغيرات القرار ( متغيرات التحكم ) — وهذه الدوال تعبر عن رغبة متخذ القرار وأهم أشكال هذه الدوال :

$$\text{تعظيم } \emptyset (s) = [s_1, \dots, s_n]$$

$$\text{تدنيه } \emptyset (s) = [s_1, \dots, s_n]$$

وتتميز دوال الهدف بعدم وجود قيمة محددة في الطرف الأيسر للدالة

٢ — الأهداف : إذا كانت دوال الهدف مصاحبة بمستويات موضوعة للهدف — وهذه المستويات يمكن أن تسمى المستويات الهدفية أو مستويات الحفز أو مستويات التحقيق — أى كانت

$$\emptyset (s) \geq b$$

$$\emptyset (s) \leq b$$

$$\emptyset (s) = b$$

(\*) شارلز وكوبر — مرجع سابق .

JAMES IGNIZIO "Generalized Goal Programming - An Overview" Comp. and O.R. (\*)

V 10 No/4 1983.

حيث ب المستويات الهدفية — سميت في هذه الحالة « بالأهداف » —  
ويلاحظ أن المستويات الهدفية يمكن استخدامها لقياس تحقيق الأهداف .

٣ — القيود : في برجة الأهداف ( البرجة الهدفية ) تظهر القيود بنفس شكل الأهداف — بمعنى أن القيود جزء من الأهداف — إلا أن القيود أهداف مطلقة أو غير مرنة — في حين أن الأهداف الموضوعه مرنة .

وباعتبار المفاهيم السابقة يمكننا التوصل إلى صياغة النموذج الأساسي في مسألة برجة الأهداف وهو على الصورة التالية :

النموذج الأساسي :

$$\begin{aligned} & \text{تعظيم } \emptyset \text{ و } (س) \quad \text{و } م = ١ ، ٢ ، \dots ، ١٢ \\ & \text{تدنيه } \emptyset \text{ و } (س) \quad \text{و } ١٢ = ١ + ١٢ ، ٢ + ١٢ ، \dots ، ٢٢ \\ & \text{مستوفيا} \end{aligned}$$

$$\text{ق, } (س) \quad \begin{matrix} \leq \\ = \\ \geq \end{matrix} \quad \text{ب, } \text{قيود (أهداف غير مرنة)}$$

(٧٢) .....

$$\text{و } \emptyset \text{ و } (س) \quad \begin{matrix} \leq \\ = \\ \geq \end{matrix} \quad \text{ب, } \text{أهداف موضوعه مرنة}$$

$$\text{و } = ١ ، ٢ ، \dots ، م \quad \text{س } \leq \text{ صفر}$$

$$\text{س} = \{ ١ ، ٢ ، \dots ، س \}$$

طرق التعامل مع النموذج الأساسي : تستخدم الطرق التالية للتعامل مع النموذج الأساسي

١ — تحويل النموذج الى دالة هدف وحيدة — وذلك بإختيار أحد الدوال كدالة هدف مطلوب تحديد الحل الأمثل لها وإعتبار جميع الدوال الأخرى كقيود

( أهداف غير مرنة ) وقد يتطلب ذلك تحويل بعض دوال الهدف الى أهداف من خلال تحديد مستويات الحفز .

٢ — استخدام مثليه باريتو لتعظيم مسألة المتجه وتحديد مجموعات الحل الجزئية الكفوة — وفي هذه الحالة يجب تحويل جميع دوال الهدف على صورته تعظيم الدالة واعتبار القيود أهداف غير مرنة .

٣ — استخدام طرق دوال المنفعة متعددة الصفات .

(١٢-١-١) النماذج المستخدمة في برمجة الأهداف : يتم تحويل الدوال الى الصورة التالية :

| شكل الدالة                         | التحويل                                 | الانحراف ( تدنيه ) |
|------------------------------------|---|--------------------|
| $\emptyset, (s) \leq b, \emptyset$ | $\emptyset, (s) + c, -c, +c, \emptyset$ | $c, +$             |
| $\emptyset, (s) \geq b, \emptyset$ | $\emptyset, (s) + c, -c, +c, \emptyset$ | $c, -$             |
| $\emptyset, (s) = b, \emptyset$    | $\emptyset, (s) + c, -c, +c, \emptyset$ | $c, +, c, -$       |

ويلاحظ في كل الحالات أن  $c, +, c, - = \text{صفر}$

وفيما يلي النماذج الشائعة في برمجة الأهداف .

١. تدنيه حاصل جمع دالة خطية للانحرافات المرجحة : والنموذج المستخدم في هذه الحالة يكون على الصورة :

$$ع = \text{تدنيه} (ع, +, ع, +, ع, -) \text{ مستوفيا}$$

$$ق, (s) \leq b, \emptyset \rightarrow \text{ق} \dots \dots \dots (٧٣)$$

$$\emptyset, (s) + c, -c, +c, \emptyset \rightarrow \text{و}$$

$$س, c, +, c, - \leq \text{صفر}$$

II تدنيه أكبر انحراف : في هذه الحالة تكون المسألة على الصورة :

تدنيه

ء

مستوفيا [  $\emptyset$  (س) - ب و ] - ء  $\geq$  صفر ..... (٧٤)

س = [ س<sub>١</sub> ، س<sub>٢</sub> ، ... ، س<sub>ن</sub> ]  $\leq$  صفر

ء  $\leq$  صفر

ء هو أكبر انحراف عن أى هدف مفرد

وفي هذه الصياغة يتم تحويل كل الأهداف  $\emptyset$  (س)  $\geq$  ب ،  $\emptyset$  (س)  $\leq$  ب ،

$\emptyset$  (س) = ب إلى الصورة  $\emptyset$  (س)  $\geq$  ب

III . التدنيه المعجمية : Lexicographic Minimum

التدنيه لمتجه الانحرافات المعجمى يعنى تدنيه متجه مكون من دوال خطية في الانحرافات كل دالة ترد في ترتيبها في المتجه طبقا لأولويتها أو أهميتها بالنسبة لتخذ القرار - ويمكن تسميتها بإختصار « تدنيه المتجه التنارلى » أو « المتجه المعجمى » - وتكون الصياغة في هذه الحالة على الصورة :-

تدنيه ت- = ( ت<sub>١</sub> ، ت<sub>٢</sub> ، ... ، ت<sub>ن</sub> )

مستوفيا

ق و (س) + ح<sup>-</sup> و - ح<sup>+</sup> و = ب و

س ، ح<sup>-</sup> ، ح<sup>+</sup>  $\leq$  صفر ..... (٧٥)

ت<sub>هـ</sub> = ف<sub>هـ</sub> ( ح<sup>+</sup> ، ح<sup>-</sup> )

ت<sub>هـ</sub> = ف<sub>هـ</sub> ( ح<sup>+</sup> ، ح<sup>-</sup> ) = دالة خطية في الانحرافات بالأولوية ( هـ )

ويلاحظ أنه إذا كان لدينا متجبرين ت<sup>(١)</sup> ، ت<sup>(٢)</sup> فإن ت<sup>(٢)</sup> يفضل على

ت<sup>(١)</sup> إذا كانت ت<sup>(١)</sup> > ت<sup>(٢)</sup> وكانت جمع العناصر التالية في الأولوية

متساوية — فإذا لم توجد حل تحقق المتباينة السابقة فإن ت يكون أدنى متجه معجمي .

ومن هذه الطرق فإن الطريقة الأخيرة هي أهم الطرق وأكثرها قبولاً لدى الباحثين . ولذلك فسوف نعرض لطرق حل برمجة الأهداف بالصياغة الأخيرة بمزيد من التفصيل .

(١٢-١-٢) حل مسألة برمجة الأهداف لتدنية متجه الانحرافات المعجمي (\*)

يتوفر لحل مسألة برمجة الأهداف الخطية بترتيب أفضليات مطلقة — أو متجه معجمي — نوعين رئيسيين للحل — النوع الأول هو طريقة السمبلكس متعددة الأوجه Multi Phase Simplex وهي امتداد طبيعي لطريقة السمبلكس ذات الوجهين ، والنوع الثاني هو طريقة البرمجة الخطية الهدفية التتابعية Sequential Linear Goal Programming وفي كل الأحوال فإن النموذج المطروح للدراسة هو : —

تدنية المتجه المعجمي ت = ( ت ١ ، ت ٢ ، ... ت ك )

مستوفياً

$$\text{مجمد } \text{أور } \text{س} + \text{ح} - \text{ح} = \text{ب} \quad (٧٦) \quad \text{و} = ٠,٠٢٩ \text{ م}$$

$$\text{س} , \text{ح} , \text{ح} \leq \text{صفر} \quad \text{ر} = ٠,٢١, \dots$$

أ = معاملات المتغير ز في الهدف أو القيد ( و )

ت = دك ع ( ح ، ح ) = معادلة خطية في الانحرافات عن الأهداف .. (٧٧)

أرجعنا في هذا الجزء إلى : —

Carol A. Markowski and James Ignizio « Duality and Transformation of variables in multiple phase and seq. Goal programming » Comp. and O.R. Vlo-No. 4 1483 pp ( 321 - 333 ) .



١ - السمبلكس عديدة الأوجه : -

( المسألة الأولية )

يمكن اعتبارات متجه تحقيق الاهداف مرتبه بأولويات تنازلية - ويمكن التعبير عن هذا المتجه على الصورة .

$$ت = \frac{م}{و} [ د_1^{(1)} ح_1 + د_2^{(1)} ح_2 ]$$

$$م = \frac{م}{و} [ د_1^{(2)} ح_1 + د_2^{(2)} ح_2 ] ، \dots$$

$$م = \frac{م}{و} [ د_1^{(3)} ح_1 + د_2^{(3)} ح_2 ] \dots ( ٧٨ )$$

حيث  $د_1^{(م)}$  ،  $د_2^{(م)}$  اوزان الانحرافات الموجه والسابقة في دالة الأولية (هـ).  
ويمكن التعبير عن المسألة باستخدام جبر المصفوفة كما يلي :

تدنية المتجه المعجمي

$$(١) ت = [ د_1^+ د_2^- ] \begin{bmatrix} ح_1^+ \\ -ح_2^- \end{bmatrix} \text{ مستوفيا}$$

$$(٢) [ أ_1 - أ_2 ] = ب = \begin{bmatrix} س \\ -ح \\ ح^+ \end{bmatrix} \dots ( ٧٩ )$$

$$(٣) س ، ح^- ، ح^+ < .$$

$د =$  مصفوفة الوحدة ( م × م ) ،  $د_1^-$  ،  $د_2^-$  - مصفوفة ( ك × م )

وفي المعادلة ٧٩ - (١) تحتوى ت على قيم ح- التى تكون الحل الابتدائى

للمتغيرات الأساسية — ويمكن حل ( ٧٩ — ٢ ) لقيم ح- و التعويض في ٧٩ — (١) كما يلي :

تدنيه المتجه التنازلي للأولويات ( المعجمي )

$$ت = [ \text{د- أ، أ، د-} + \text{د} ] \begin{Bmatrix} س \\ -ح \\ ح' \end{Bmatrix} + \text{دب} \dots\dots\dots ( ٨٠ )$$

وتدل الخطوط الرأسية على المصفوفة المجزئة

وبإستخدام (٨٠) بدلاً من ٧٩ — (١) وضرب ٧٩ — (٢) في ١ —  
 نحصل على مسألة السمبلكس عديدة الأوجه كما يلي : —  
 المسألة المباشرة : — السمبلكس عديدة الأوجه

$$\text{تدنيه ت} = [ \text{د- د، د، د-} + \text{د} ] \begin{Bmatrix} س \\ -ح \\ ح' \end{Bmatrix} + \text{دب}$$

مستوفياً

$$( ٨١ ) \dots \text{ب} = \begin{Bmatrix} -س \\ -ح \\ ح' \end{Bmatrix} [ \text{أ، ب، ج، د، هـ، ز، ح، ط، ي} ]$$

س، ح'، ح- < صفر .

## II — المسألة الثنائية : — متعددة الأبعاد

لقد أوضح ( إنجنيزيو ) أنه لكل مسألة متعددة الأوجه (٨١) لمسائل البرمجة الخطية الهدفية توجد مسألة ثنائية يمكن تسميتها بالمسألة الثنائية متعددة الأبعاد — وبينما يكون النموذج الرياضي للمسألة الأولية عديدة المراحل يعطى ب(٨١) فإن مسألة البرمجة الثنائية عديدة الأبعاد لها دالة هدف وقيد على الصورة التالية :

حقق أكبر  $\lambda$  = -بص + (د-ب) ..... (٨٢)

مستوفياً

- [ اى اى ] ( )  $\geq$  [ -د - | . | + د ] ..... ( ٨٣ )

ص غير مقيدة ( ٨٤ )

والعلامة ( - ) تدل على معكوس المصفوفة .

حيث تحقيق أكبر  $\lambda$  في دالة الهدف يعنى نعظيم عناصر  $\lambda$  بمعنى أنه إذا كان لدينا قيمتين  $\lambda^*$  ،  $\lambda$  أنه  $\lambda^*$  تكون أكبر من  $\lambda$  إذا كانت

(  $\lambda - \lambda^*$  ) موجبة لكل العناصر ( ك )

وبالتالى يمكن اعتبار  $\lambda$  أن متجه تحقيق الأولويات المكون من ( ك ) من العناصر كل عنصر فيه يدل على مستوى التحقيق لمستويات الحفز بالأولويات .

لاحظ أن ص- هي مصفوفة على الصورة :

$$(٨٥) \dots \left\{ \begin{array}{cccc} \text{ص}_1 & \text{ص}_2 & \dots & \text{ص}_1 \\ \text{ص}_2 & \text{ص}_2 & \dots & \text{ص}_2 \\ \text{ص}_3 & \text{ص}_3 & \dots & \text{ص}_3 \\ \text{ص}_4 & \text{ص}_4 & \dots & \text{ص}_4 \end{array} \right\} = \text{ص-}$$

والعناصر  $\text{ص}_r$  في المصفوفة هي المتغيرات الثنائية المساحبة للمتغيرات الأولية و الهدف هـ في المسألة الأولية متعددة الأوجه - وفي القيد (٨٣)  $\geq$  تعنى أن الطرف الأيمن أقل أو يساوى الطرف الأيسر بترتيب تنازلى ( معجمى ) - أى أنه يقال أن المتجه ط  $\geq$  ق إذا كان ط - ق  $\geq$  . إذا كان أول عنصر غير صفرى سالب ويمكن تعميم التعريف السابق على المصفوفات بمقارنة متجهات الصفوف - ويمكن تحويل المعادلات ٨٢ ، ٨٣ ، ٨٤ إلى صورة أكثر ملاءمة كما يلي :-



حيث  $د-ه$  ،  $د+ه$  متجهات الأوزان المصاحبة للأولويات ( ه ) — كذلك فإن ت جزئت إلى :

$$-ت = ت_1 ، ت_2 ، \dots ، ت_k$$

وبنفس الطريقة عرف ( ا- ) بأنها مجموعة المعاملات الجزئية في المصفوفة ( ا ) لتلك الاهداف المصاحبة للأولوية ( ه ) فقط .

كذلك عرف :

$ل_{11} =$  مصفوفة المعاملات للأهداف من الأولوية الأولى ( ا ) وحتى الأولوية التي ترتيبها ( ل ) .

وبنفس الطريقة يكون تعريف ب-ه ، ب( ا ، ل ) ، ي-ه ، ي( ا ، ل ) — وبهذه التعريفات يتيسر لنا التعبير الدقيق عن مسألة البرمجة الهدفية التتابعية كما يلي :

المسألة الأولى :

$$\text{تدنيه ت } 1 = [ \begin{matrix} -ح \\ +ح \end{matrix} ] \quad \text{مستوفيا}$$

( ٩٠ ) .....

$$1 ب = \begin{pmatrix} س \\ -ح \\ +ح \end{pmatrix} ( 1 ي - 1 ي )$$

$$س ، -ح ، +ح \leq$$

وبلاحظ هنا أنه نظر لأن ح- تكون الأساسية الابتدائية — فإنه يمكننا حل ( ٩٠ ) لمعادلة القيود وتكون المسألة .

أوجد س التي تجعل ت<sub>١</sub> أقل يمكن

$$ت_1 = \begin{bmatrix} - & | & - & - \\ \hline & & & \\ \hline & & & \end{bmatrix} \begin{bmatrix} س \\ -ح \\ ح \end{bmatrix} + د - ب_1$$

مستوفيا

$$(91) \dots\dots \begin{bmatrix} س \\ -ح \\ ح \end{bmatrix} = ب_1 - \begin{bmatrix} - & | & - & - \\ \hline & & & \\ \hline & & & \end{bmatrix} \begin{bmatrix} س \\ -ح \\ ح \end{bmatrix}$$

س، -ح، ح ≤

ونحل (91) بطريقة سيمبلكس لتقليدية نحصل على  $ت_1$  — لذلك فإنه عند حل المسألة الثانية يلزمنا اضافة القيد  $ت_1 = ت_1$ .

المسألة الثانية :

$$تدنيه ت_2 = \begin{bmatrix} - & | & - & - \\ \hline & & & \\ \hline & & & \end{bmatrix} \begin{bmatrix} س \\ -ح \\ ح \end{bmatrix} + د - ب_2 \dots (92)$$

مستوفيا

$$(93) \begin{bmatrix} - & | & - & - \\ \hline & & & \\ \hline & & & \end{bmatrix} \begin{bmatrix} س \\ -ح \\ ح \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} - & | & - & - \\ \hline & & & \\ \hline & & & \end{bmatrix} \begin{bmatrix} س \\ -ح \\ ح \end{bmatrix} + د - ب_1$$

$$(94) \dots\dots \begin{bmatrix} س \\ -ح \\ ح \end{bmatrix} \leq$$

وبلاحظ أنه في لصف السفلى للمعادلة (93) يتحقق القيد  $ت_1 = ت_1$  — ويؤدي حل المسألة الثانية إلى الحصول على  $ت_2$  — وهكذا .

المسألة الأولى ه : هذه المسألة على الصورة :

$$تدنيه ت_3 = \begin{bmatrix} - & | & - & - \\ \hline & & & \\ \hline & & & \end{bmatrix} \begin{bmatrix} س \\ -ح \\ ح \end{bmatrix} + د - ب_3$$

مستوفيا

(95) ...



حيث  $h$  عناصر الأولوية  $h$  في  $h^*$  ، ص  $h$  - مجموعة المتغيرات الثنائية  
 المصاحبة للأولوية  $h$  في الأهداف ، ص (١٠١) المتغيرات الثنائية المصاحبة  
 للأولويات من الأولوية الأولى (١) وحتى الأولوية ذات الترتيب (٧) .  
 $\eta$  - المتغيرات الثنائية المصاحبة للقيود الإضافية في المسألة الأولوية للبرمجة  
 الهدفية المتتابعة .

### مثال

أوجد قيم [س] التي تحقق التنديه المعجمية لمتجه الانحرافات ت : —

$$ت : [ ( ٢ ح + ٣ ح - ٢ ح ) ، ( -٢ ح ) ، ( ح ) ]$$

مستوفيا

$$١٠ = +١ ح - -١ ح + ٢ س + ١ س$$

$$٤ = +٢ ح - -٢ ح + ١ س$$

$$٥٦ = +٣ ح - -٢ ح + ٢ س ٣ + ١ س ٥$$

$$(١٠١) \dots\dots ١٢ = +٤ ح - -٤ ح + ٢ س ٣ + ١ س$$

$$. س ، -ح ، +ح \leq$$

(الحل)

باستخدام طريقة البرمجة الخطية الهدفية التابعة المباشرة يمكن اجراء الخطوات

التالية :—

المسألة الأولى : أوجد س لتنديه

$$ت = ١ = ٢ ح + ٣ ح + ١ ح$$

مستوفيا

$$(١٠٢) \dots\dots ١٠ = +١ ح - -٢ ح + ٢ س + ١ س$$

$$٤ = +٢ ح - -٢ ح + ٢ س$$

$$. س ، -ح ، +ح \leq$$



وبلاحظ في القيود أنها تلك القيود التي تظهر فيها الانحرافات  $ح_1^+$  ،  $ح_2^+$  الموجودة في دالة الهدف  $١$  ( الأولوية الأولى في المسألة (١٠١) ).

وحل هذه المسألة هو :

$$س^* = (٠, ٠, ٠) ، ح^* = (٠, ٠, ٠) ، ح_1^* = (١٤, ١٠) ، ت_1^* = صفر .$$

المسألة الثانية : سوف تحتوي هذه المسألة على دالة الانحرافات للأولوية الثانية ويضاف لمجموعة القيود القيد  $ت_1 = ت_1^*$  وتعطى المسألة بـ :

$$تدنيه : - ت_2 = - ح_2 = - ٥ س_١ - ٣ س_٢ - ح_٢ = ٥٦ + ح_٢^+ \text{ مستوفيا}$$

$$١٠ = ح_١^+ - ح_١^- + ٢ س_٢ + ١ س_١ \quad \dots (١٠٣)$$

$$٤ = ح_٢^+ - ح_٢^- + ٢ س_٢$$

$$٥٦ = ح_٢^+ - ح_٢^- + ٢ س_٢ + ١ س_١$$

$$٢ ح_١^+ + ٣ ح_٢^+ = صفر$$

$$س_١ ، ح_١^- ، ح_١^+ \leq .$$

لاحظ أنه بالنسبة للقيود الثلاثة الأولى يوجد لها حل ابتدائي ممكن (  $ح_١^-$  ،  $ح_٢^-$  ،  $ح_٢^-$  ) بينما بالنسبة للقيد الرابع يتحتم إضافة المتغيرات  $ق^-$  ،  $ق^+$  ليصبح القيد :

$$٢ ح_١^+ + ٣ ح_٢^+ + ق^- - ق^+ = .$$

ويعطى حل (٤٣)

$$س^* = (٦, ٤) ، ح^- = (١٨, ٠, ٠) ، ح^+ = (٠, ٠, ٠) ،$$

$$ق^* = (٠, ٠) ، ت^* = ٣٨ - ٥٦$$

حيث تم اغفال الجزء الثابت  $٥٦$  في دالة الهدف لذلك فإن

$$١٨ = ٣٨ - ٥٦ = ت^*$$

المسألة الثالثة : تدييه

$$ت^3 ح = ٤$$

مستوفيا

$$١٠ = +١ح - -١ح + ١س + ١س$$

$$٤ = +٢ح - -٢ح + ١س$$

$$٥٦ = +٢ح - -٢ح + ٢س ٣ + ١س ٥$$

$$١٢ = +٤ح - -٤ح + ٢س + ١س$$

$$٠ = +١ق - -١ق + -٢ح ٣ + ١ح ٢$$

$$٣٨ = +٢ق - -٢ق + ٢ح ٣ + ٢س ٣ + ١س ٥ -$$

$$س ، -ح ، +ح ، -ق ، +ق \leq .$$

ويعطى ذلك الحل الأمثل النهائى التالى : —

$$س^* = ( ٦ ، ٤ ) ، -ح = ( ٢ ، ١٨ ، ٠ ، ٠ ) ، +ح = ( ٠ ، ٠ ، ٠ ، ٠ ) ،$$

$$ق = ( ٠ ، ٠ ، ٠ ، ٠ ) ، ت^3 = ٠ .$$

( ١٢ — ١ — ٣ ) حل مسألة برمجة الاهداف اللاخطية بطريقة التفاعل (\*)

إن مسألة البرمجة اللاخطية عديدة الاهداف يمكن صياغتها بالصورة التالية :

$$تعزيز ع = \emptyset (س) = \emptyset (١) (س) ، \dots ، \emptyset ك (س)$$

في ظل القيود

$$..... ( ١٠٥ )$$

$$ق, (س) \geq .$$

$$س \leq .$$

• في حالة وضع أو تحديد مستويات حفز لدوال الهدف — تتحول المسألة السابقة إلى مسألة برمجة أهداف لا خطية حيث يفرض أن ع<sub>٠</sub> مستوى الحفز

Weistroffer, H. R. « An interactive goal programming method for ( \* ) Non-Linear multiple criterion decision making problem » Comp. and.O.R VI0|No 4 pp 311 - 320, 1983.

للهدف هـ فإنه يمكن اعتبار مسألة برمجة الاهداف اللاخطية : —

$$\text{تدنيةت} = [ (ع_١ - \emptyset (س_١)) ، (ع_٢ - \emptyset (س_٢)) ، \dots ، (ع_ك - \emptyset (س_ك)) ]$$

في ظل القيود ت, (س)  $\geq$  . ... (١٠٦)

و = ٢،١ ... م

ويمكن تبسيط المسألة السابقة بفرض دالة هدف وحيدة كتوفيق خطى من الانحرافات المرجحة على الصورة : —

$$\text{تدنية مح} \frac{ك}{هـ} د هـ [ ع_ر - \emptyset (س_ر) ] \text{ مستوفياً}$$

ق, (س)  $\geq$  . ... (١٠٧)

و = ٢،١ ... م

س = (س\_١ ، س\_٢ ، ... ، س\_ر)

في المسألة (١٠٦) يفترض تحديد ترتيب الأولويات وبالتالي تكون (ت) متجه معجمى — وفي (١٠٧) يفترض معرفة الأوزان د هـ لتقيس الانحرافات .

وللإستفادة من الأسلوب المتطور لحل مسائل برمجة الأهداف الخطية فقد إقترح بعض الباحثين تحويل الدوال اللاخطية إلى إتقريب خطى بإستخدام مفكوك تايلور حول نقطة أساس — ثم حل هذا التقريب الخطى كمسألة برمجة إنحراف خطية بأحد الطرق المتاحة مثل البرمجة التتابعية — لكن الطريقة تتعرض للنقد لاعتمادها على خطأ التقريب .

والطريقة المشروحة فيما بعد تستخدم طرق التفاعل وتتميز بكفاءتها العالية وتحوى الخطوات التالية : —

١ — يتم تحويل مسألة البرمجة عديدة الأهداف إلى تتابع من الدوال

$$ف_ر (س) = ف (ع ، س)$$

$$+ [ (س) \emptyset - (ع)ر ] أكبر^2 = (س، ع) = \frac{ك}{هـ = 1}$$

$$(108) \dots\dots\dots [ (س) ق، 0 ] أكبر^2 = \frac{م}{هـ = 1}$$

$$ع = (ع1، ع2، ع3، ع4، ع5، ع6) هو متجه من الأهداف (109) \dots\dots\dots$$

وفي البداية عند  $ل = 1$  فإن  $ع^1$  يتم تحديدها بتعظيم الدواير الفردية  $\emptyset$  (س) أى يمكن اعتبار :

$$(110) \dots\dots\dots هـ = 1, \dots, ك \quad ع = أكبر^2 \emptyset (س) \quad س \rightarrow ق$$

$$(111) \dots\dots\dots ق = مجموعة القيود \quad ق، (س) \geq \dots \leq س$$

٢ - إفترض أن  $س^1$  هى النقطة التى تؤدى إلى تدنية  $ف^1$  فى مرحلة الحل (ل) .

إذا كانت  $ف^1 (س^1) = صفر$  - فإن ذلك يعنى أن كل القيود  $ق، (س) \geq$  .

و  $1, \dots, م$  قد تم استيفائها كذلك فإن الاهداف  $ع^1, هـ = 1, \dots, ك$  قد تم التوصل إليها، بمعنى آخر يكون متخذ القرار راضيا عن الحل (س<sup>ل</sup>) .

إذا كانت  $ف^1 <$  . فيجب تدخل متخذ القرار (تفاعله مع طريقة الحل) وذلك بالسؤال التالى :-

ما هي الأهداف التي يقبل متخذ القرار أن يضحي بها (يقلل من قيمتها) وبأى مقدار — وبالتالي يتم تقليل تلك الأهداف التي يسمح بها متخذ القرار من القيمة  $E$  من إلى قيمة متوسطة تقع بين  $E$  والقيمة  $\emptyset$  (س) وتحدد بالمقدار:

$$E, r, 1 = E, r + (1 - E, r) \emptyset (س) \dots (112) \\ h \rightarrow r$$

وبتحديد  $E, r$ ،  $1 + r$  يتم تحديد  $F^k (س)$  وتدنيها للحصول على  $س^{1+r} - 1$  ويؤدي التابع  $(س, ل)$  إلى تراكم عملي يحقق مثيله بارتو  $ل = 1$   $ل = \infty$

Pareto optimal

٣ — اختبار المثالية: يكون الحل أمثل عند  $F^k (س)$ : صفر أ،  $F^k (س) =$  قيمة صغيرة محددة التقارب.

ملاحظات هامة: —

١م — إن الدالة (١٠٨) تم إختيارها كمرجع إنحرافات وذلك لأن هذه الدوال محدبة وتفاضلية ولكن على وجه العموم يمكن إختيار أى دالة على الصورة: —

$$\frac{ك}{ه = 1} \Psi (ع, 1 - \emptyset (س)) + \frac{م}{ه = 1} \Psi (ق, (س))$$

حيث: —  $\Psi (ص) = ص \geq$

$\Psi (ص) < ص <$

ويجب ملاحظة أن الشكل (١١٣) أو (١٠٨) يماثل إلى حد كبير دوال الجزء المستخدمة في البرمجة اللاخطية للحل بطريقة التمنية التابعة الغير مقيدة.

٢٢ - إذا كان هناك ترتيب مسبق للأولويات - يمكن الحل بالطريقة السابقة دون سؤال متخذ القرار .

٢٣ - قد يكون من المناسب عمليا لمنع التحيز للأهداف ذات الوحدات الكبيرة القسمة على المقدار  $\frac{1}{\theta_r (s)}$  ،  $h = 1, \dots, k$  ، ك ويؤدي

ذلك في حالة المعادلة ف ل ( س ) المطروحة في ( ١٠٦ ) إلى :

$$ف ل ( س ) = مح \frac{ك}{1-h} ت_{r-1} أكبر^2 [ صفر ، غم - \theta_r (س) ]$$

( ١١٤ ) .....

$$+ مح ق_{r-1} أكبر^2 [ صفر ، ق. ( س ) ]$$

$$ت_{r-1} = [ \theta_r (س_{r-1}) - 1 ] إذا كانت \theta_r (س_{r-1}) < 1$$

.....

$$ي^{-2} إذا كانت \theta_r (س_{r-1}) \geq 1 \quad ( ١١٥ )$$

$h = 1, \dots, k$

ي = قيمة مقدار التقارب

$$ق_{r-1} = ق_r (س_{r-1}) - 1 إذا كانت ق_r < 1$$

$$ي^{-2} إذا كانت ق_r \geq 1 \quad ( ١١٦ )$$

$$و = 1, \dots, m$$

### ( ١٢ - ٢ ) الأهداف الثنائية

في كثير من المواقف يكون عدد الأهداف  $h = 2$  - وهذه الحالة الخاصة للبرمجة عديدة الأهداف تحظى باهتمام كبير ، كما أنه لطبيعتها الخاصة توجد طرق حل تؤدي إلى كفاءة أعلى في الحسابات .

وسوف نشرح في هذا البند « طريقة قيود الحلول الوسط » وهي تستخدم بكثرة في مجال الأهداف الثنائية .

(١٢-٢-١) طريقة قيود الحلول الوسط Comporomise Constraint Method

هذه الطريقة إستحدثت للتعامل مع دوال خطية عديدة الأهداف — وللحصول على حل وسط لأي هدفين، تضاف إلى مجموعة القيود الرئيسية قيد جديد يسمى « بقيد التوسط »؛ هدفه التأثير على الأهداف وتعديلها لتكون متوسط مرجح متوازن للفروق عن الحلول المثلى ( الأهداف المثلى ) لكل هدف على حدة .

ويتم حل المسألة بإيجاد القيمة المثلى لأي من الأهداف في ظل القيود الأصلية، مضافاً إليها قيد التوسط — أو جمع مرجح للأهداف في ظل القيود الأصلية وقيد التوسط، وفي حالة تعدد الأهداف (  $h > 2$  ) يضاف قيد التوسط لكل التوفيقات الثنائية الممكنة للأهداف — ثم يعدل القيد إلى شكل قيد الانحرافات المستخدم في برمجة الأهداف بإضافة متغير انحراف سالب وآخر موجب عن القيمة الصفرية المفترضة للطرف الأيمن لقيد التوسط — وتستحدث دالة هدف عبارة عن متوسط مرجح للأهداف . يضاف إليها بإشارة سالبة مجموع الانحرافات عن قيود التوسط .

فالمسألة موضوع الدراسة في صورتها العامة هي :-

$$\text{تعظيم } G = \frac{z}{1} \text{ حر } h \text{ س } \quad h = 1, \dots, k$$

$$\text{مجا } s \text{ س } \geq b \quad \text{و } 1, \dots, m \text{ ..... (١٠٧)}$$

$$s \leq 0$$

$$z = 1, \dots, n$$

وللحصول على دالة هدف كلية يستلزم إيجاد أوزان ترجيح مصاحبة

لكل هدف ( هـ ) على الصورة د هـ ، ١ < د هـ < . محك د هـ = ١  
 هـ = ١

حيث إذا كانت د هـ < د هـ + ١ فإن الهدف هـ يكون أهم من الهدف  
 هـ + ١ - وإذا كان د هـ = د هـ + ١ فإن الهدف هـ ، هـ + ١ يتساويان في  
 الأهمية .

في الواقع يمكن إعتبار طريقة الحلول الوسط أحد طرق المعيار الشامل ،  
 ويعتمد الأسلوب على نظريتين أساسيتين : —

١ — إذا كان لدينا دالتين  $\emptyset$  هـ .  $\emptyset$  دالتى هدف — وكان الحل الأمثل لهما  
 ع هـ ، ع ر على الترتيب وكان كليهما يتحرك جهة الامكانيات فإن معادلة  
 المحل الهندسى لنقطة أو منطقة التقاطع تعطى بالعلاقة

$$\text{ط هـ} [ \emptyset (س) - ع^* ل ] - \text{طن} [ \emptyset (س) - ع^* هـ ] = \text{صفر}$$

( ١٠٨ ) .....

ط هـ ، ط ل معدل تحرك الدوال على الترتيب

٢ — دالة الهدف التى لها ترجيح ( معامل ترجيح ) أكبر تتخلى عن قيمتها  
 القصوى ( تبعد عن الحل الأمثل ) بمعدل أقل من دالة الهدف ذات  
 المعامل الأقل .

أى أن معدلات التخلى تتناسب عكسيا مع الأوزان :—

$$\text{ط هـ} = \frac{١}{د هـ} . م هـ ، \text{ط ل} = \frac{١}{د ل} . م ل \dots\dots\dots ( ١٠٩ )$$

م هـ ، م ل : ثوابت التناسب .

وبإستخدام ( ١ ، ٢ ) ، بالتعويض عن ( ١٠٩ ) في ( ١٠٨ ) نحصل على :

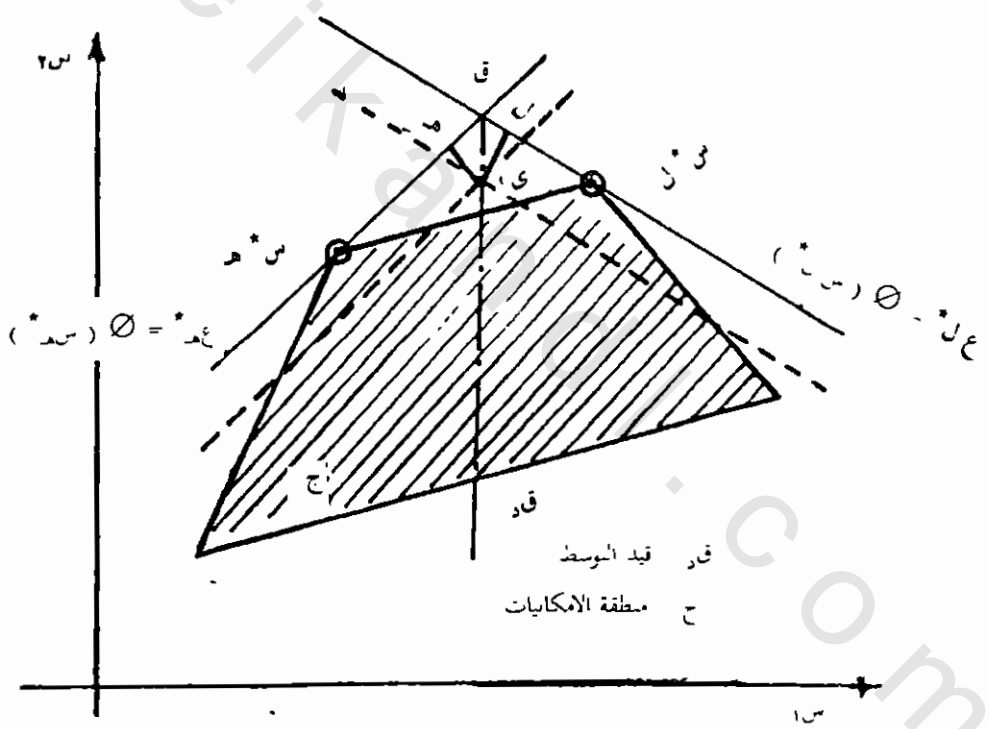




حيث  $ح ر =$  الانحرافات السالبة عن القيمة الصفرية المفترضة لقيود التوسط.

$ح ل =$  الانحرافات الموجبة عن القيمة الصفرية المفترضة لقيود التوسط.

وأهم ما يعنينا في هذا الأسلوب هو تحديد ثابت  $م هـ$  - وهو عملية معقدة عندما تكون الدوال عديدة ( $هـ < ٢$ ) - إلا أنه في حالة وجود أهداف ثنائية  $هـ = ٢$  - يمكن استنتاج هذه القيم بالرجوع إلى شكل (١).



(١٢-١) قيد التوسط

حيث في شكل (١) النقطة ق هي نقطة تقاطع دالتي الهدف  $\emptyset$  ل ،  $\emptyset$  هـ — والقيد المطلوب أو قيد التوسط هو ق<sub>ر</sub> — وحيث أن لأي نقطة (ى) على هذا القيد يمكن لحساب أطوال الأعمدة ى ل ، ى هـ الساقطة من ى على دالتي الهدف ل ، هـ على الترتيب :

$$(١١٦) \dots\dots\dots \text{ى هـ} = \frac{\text{مح ن}}{1 = ز} \text{ ح د س ر} - \text{ع}^* \text{ م}$$

$$\sqrt{\frac{\text{مح ن}}{1 = ز} (\text{ح د ر})^2}$$

مح ح د ر س ر =  $\emptyset$

$$(١١٧) \dots\dots\dots \text{ى ل} = \frac{\text{مح ن}}{1 = ز} \text{ ح د ر س ر} - \text{ع}^* \text{ ل}$$

$$\sqrt{\frac{\text{مح ن}}{1 = ز} (\text{ح د ر})^2}$$

مح ح د ر س ر =  $\emptyset$  ل

وبمقارنة (١١٦) ، (١١٧) بحدود المقدار (١١٠) وهما

$$(١١٨) \dots\dots\dots \frac{\text{مح ن} - \text{ع}^* \text{ هـ}}{\text{م هـ}} ، \frac{\text{مح ن} - \text{ع}^* \text{ ل}}{\text{م ل}}$$

علمًا بأن د = [ د<sub>ر</sub> ، د<sub>م</sub> ] هي أوزان ترجيح تغير من ميل القيد ق<sub>ر</sub> فإن ذلك يؤدي إلى :

$$\frac{1}{2} \left\{ \frac{\text{مح ن}}{1 = ز} (\text{ح د ر})^2 \right\} = \text{م هـ}$$

$$(١١٩) \dots\dots\dots \frac{1}{2} \left\{ \frac{\text{مح ن}}{1 = ز} (\text{ح د ل ر})^2 \right\} = \text{م ل}$$

(١٢-٢-٢) البرمجة الثنائية وتعدد صانعي القرار\*

في جميع دراستنا السابقة للمسألة عديدة الاهداف فإنه قد أفترض وجود متخذ قرار وحيد — إلا أنه في كثير من الأحوال الواقعية — نواجه بمجموعة من متخذي القرارات يواجهون مسألة عديدة الأهداف — وخاصة فيما يتعلق بالقطاع العام والحكومي أو القرارات التي تتخذ بإجراء تصويت أو إقتراع حيث يتم اتخاذ القرار بإجماع الأصوات وهو ما يعرف بالقرار الديمقراطي الذي يزيد فيه عدد الأصوات لصالح القرار عن نصف عدد المشتركين في صنع القرار .

والمسألة التقليدية في البرمجة عديدة الاهداف هي :-

تعظيم  $[ \emptyset_1 (س) ، \dots ، \emptyset_m (س) ، \dots ، \emptyset_n (س) ] = \emptyset (س)$  (١٢٠)  
 $س \rightarrow ق$  حيث  $س \rightarrow ق$  ترمز إلى انتماء  $س$  إلى منطقة الإمكانيات (ق)  
 المحددة بالقيود فإذا كانت  $ك = ٢$  فالبرمجة ثنائية الاهداف .

أما في المسألة المطروحة لدينا فهي :

تعظيم  $م [ \emptyset (س) ]$   
 $س \rightarrow ق$  ..... ( ١٢١ )

حيث  $م ( \emptyset (س) ) =$  دالة المنفعة لمتخذ القرار (ر) نتيجة تحقيق  $\emptyset (س)$

$\emptyset (س) = [ \emptyset_1 (س) ، \emptyset_2 (س) ، \dots ، \emptyset_ك (س) ]$

$س = [ س_١ ، \dots ، س_ر ] =$  متجه المتغيرات القرارية

$ق = [ ق_١ ، \dots ، ق_م ] =$  مجموعة القيود

$ر = ١ ، ٢ ، \dots ، ل$

Richard Wendell « Multiple objective Mathematical Programming with respect to Multiple Decision Makers » Jr. Orsa 28 No. 5 1980 ( PP 1100 - 1111 ).

ولسهولة التحليل نعرف  $E = [E : E = \emptyset (S) \rightarrow Q]$  بأنها مجموعة السياسات العملية وبالتالي المسألة تخلص إلى :-

(١) تعظيم  $E$

( ١٢٢ ) .....

$E \leftarrow E$

في حالة وجود متخذ قرار واحد و إلى :-

(٢) تعظيم  $M$  (  $E$  )

( ١٢٣ ) .....

$E \leftarrow E$

في حالة تعدد منخذي القرارات :

وتعتمد طريقة التحليل أساساً على إيجاد قالب للأغلبية أو موافقة إجمالية (  $Y$  ) - وتعرف  $Y$  بأنها :-

$Y : [E^* - E - \text{ بحيث لا توجد } M (E) < M (E^*) \text{ لعدد من صانعي القرار يزيد عن } \frac{L}{2}]$

ولكى يمكننا تقليل الأبعاد في مجال السياسات موضع الاعتبار يمكننا تعريف الدالة (  $D$  ) التي تسمى بدالة السرد :-

$D (E_1, E_2, \dots, E_{k-1}) = \text{أكبر } \emptyset (S) \text{ مستوفياً}$

(١٢٤)

$\emptyset (S) \leq E \text{ هـ} = ١, \dots, \text{ك} - ١$

$S \leftarrow Q$

ولما كانت دوال المنفعة دوال متزايدة في مكوناتها فإنه يمكن التعبير عن مسألة تعدد صانعي القرار في البرمجة عديدة الاهداف كما يلي :-

تعظيم  $M$  [ (  $E_1, \dots, E_{k-1}$  ) ،  $D (E_1, \dots, E_{k-1})$  ]

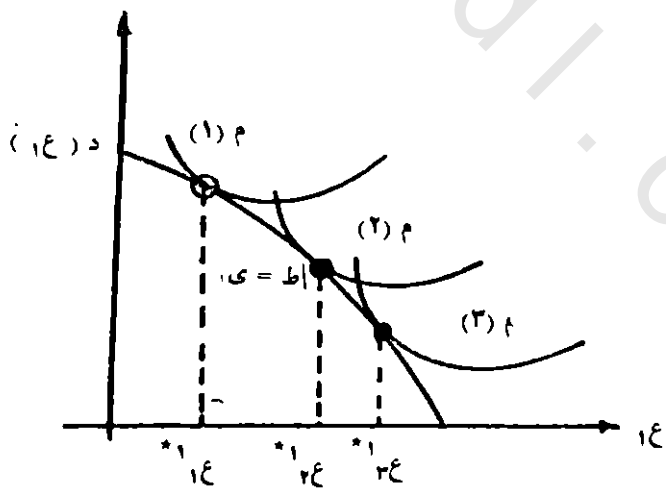
$\emptyset$  م (س)  $\leq$  ع م      هـ = ١ ، ... ، ك - ١  
 ق ← س  
 إلى  
 ( ١٢٥ )

تعظيم م ، [ (ع١ ، ... ، ع١-١) ، د (ع١ ، ... ، ع١-١) ]  
 ← ع (ع١ ، ... ، ع١-١)

( ١٢٦ )  
 ← ع = (ع١ ، ... ، ع١-١) : س ← س ،  $\emptyset$  م (س)  $\leq$  م  
 هـ = ١ ، ... ، ك - ١

والفائدة الرئيسية للصياغة السابقة هي تقليل الأبعاد بمقدار (١) - - ويترتب على ذلك أنه في حالة وجود أهداف ثنائية تكون لدينا دالة واحدة .

ولقد أثبت ( وندل ) \* - أن وجود الموافقة الجماعية لا يتوفر في الحالة العامة إلا بوضع العديد من الشروط المشددة - - إلا أنه في حالة الأهداف الثنائية يمكن إثبات توفر الموافقة الجماعية حيث تؤول المعاملة السابقة إلى دالة هدف وحيدة ع١ .



(\*) وندل - مرجع سابق .

وبفرض أن  $\emptyset$  ،  $\emptyset$  مقعره بالنسبة لـ (ع) ، م، متزايدة. فإن إجماع الأغلبية يتواجد عند نقطة (ط) :

$$ط = [ع' ، د (ع') : ع' \leq (س^*) ، \emptyset \text{ لعدد } \frac{ل}{2} \text{ من الأفراد}]$$

$$ع' \geq (س^*) ، \emptyset \text{ لعدد } \frac{ل}{2} \text{ من الأفراد}]$$

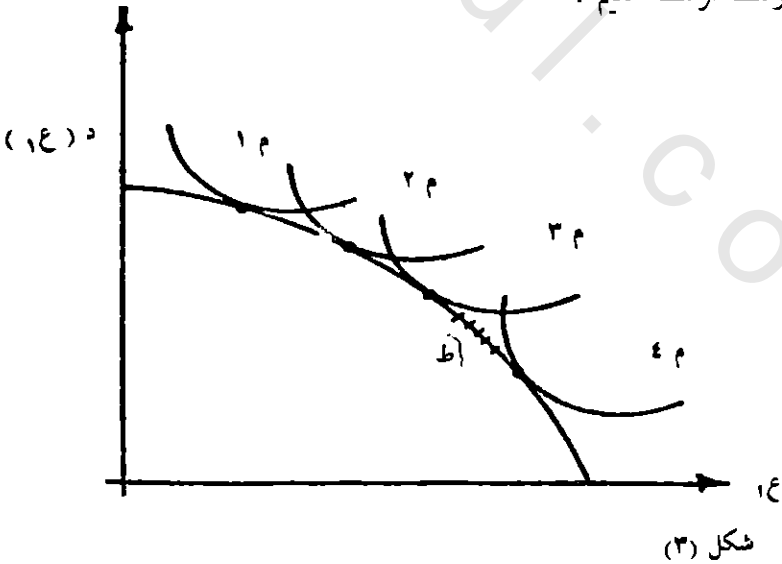
( ١٢٧ ) .....

ويمكن تمثيل ذلك في حالتين :-

الحالة الأولى ( ل ) فردية :- ويمثل ذلك في الشكل (٢) - حيث إجماع الأغلبية يتوسط القيم أى :-

$$ط = ي$$

الحالة الثانية ( ل ) زوجية :- ويمثل ذلك في الشكل (٣) - على شكل منحنى يتوسط أوسط القيم .



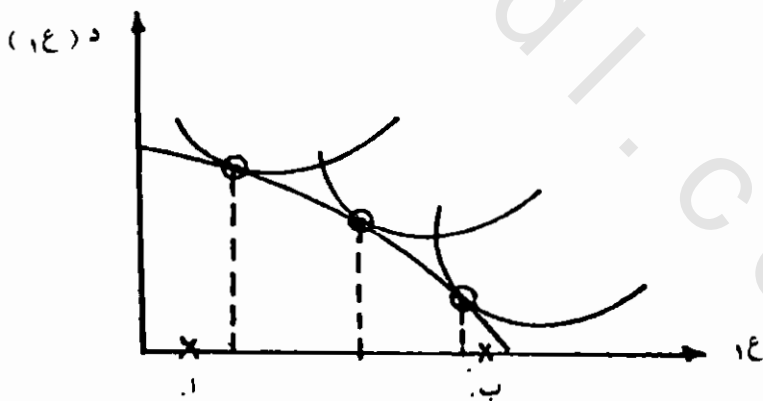
كيفية التوصل لقرار الاجماع : لإيجاد قرار الاجماع يتم استخدام أحد الطريقتين الآتيتين :

I - الطريقة البارامترية : إستخدام الطريقة البارامترية لإيجاد المنحنى د (ع، ١) ويفرض استيفاء الشروط المذكورة يمكن تحديد النقطة ( ط ) - وتتوقف درجة الصعوبة على الدوال اللاخطية وكذلك على أبعاد المسألة حتى في الحالة الخطية .

II - طرق التفاعل : لتحديد الأفضليات أثناء الحل .

إفترض أن  $\varnothing_1$  ،  $\varnothing_2$  مقعده بحيث أن د ( ع ، ١ ) مقعده - الشكل ( د ) غير معلوم وكذلك المنفعة م ، م ، م ( شكل ٤ )

وأنا نستخدم طرق البحث المباشر - وقد حددنا المدى ( ا ، ب ) للقرار (ى) ← ( ا ، ب ) - والقيم المناظرة د ( ا ) ، د ( ب ) - حدد نقطة بطريقة فيوناش مثلا مثل ( أ ، ب ) - والقيم د ( أ ) ، د ( ب ) وذلك بحل مسألة البرمجة الرياضية المناظرة - ونسأل متخذى القرار ( ل = ٣ ) :-



شكل (٤)



أى من النقط [ ١ ، د ( ١ ) ] ، [ أ ، د ( ١ ) ] ، [ ب ، د ( ب . ) ] ، [ ب ، د ( ب . ) ] ؟ تفضل ؟

وبمعرفة هذه الأفضليات يتم حساب الوسيط — وتشكيل النقط القريبة من هذا الوسيط القيم الجديدة ( ١ ، ب ) — وتبع تكرار الخطوات وإختبار التقارب بتحديد القيمة الصغرى  $\Delta$  للقرارى الاجماعى ( ى ) .

( ١٢ — ٢ — ٣ ) البرمجة ثنائية المستوى وعلاقتها بالبرمجة ثنائية المعيار (\*)

المسألة موضوع الدراسة هنا تتعلق بإتخاذ القرارات الهيراريكية فى مسائل التخطيط الصناعى والقومى حيث يكون الموقف هو تعظيم هيراريكى يتم فيه اتخاذ القرار من المستوى الأعلى والمستوى الأدنى، ومتخذى القرار فى المستويين عليهم اختيار استراتيجية من مجموعة ( ح ) وذلك لتعظيم دالة الهدف لكل منهم وهى الدوال  $\emptyset$  ، ف على الترتيب سوف نفترض أن المستوى الأعلى للقرار يتحكم فى المتجه  $s = [ s_1, s_2, \dots, s_n ]$  وأن المستوى الأدنى للقرار يتحكم فى المتجه  $v = [ v_1, v_2, \dots, v_n ]$  ،  $n_1 + n_2 = n$  — وضمناً فإن قرار أى منهم يؤثر على الآخر والمسألة يمكن صياغتها كما يلي :—

تعظيم  $s \emptyset ( s , v ) = a_1 s + b_1 v$  حيث  $v$  تحل :—

تعظيم  $v$  ف  $( s , v ) = a_1 s + b_1 v$

( ١٢٨ ) .....

مستوفياً

$$a_1 s + b_1 v \geq c$$

$$s , v \leq .$$

والمسألة تقع فى نطاق البرمجة عديدة الأهداف الخطية الثنائية المعيار .

Jonothan F. Bard « An efficient point algorithm for linear two stage optimization

problem » Jr. orsa. 1/31 No. 4 1983 pp. ( 670 - 684 ) .

ويستخدم في هذا النوع من المسائل عادة التعاريف التالية :

(١) منطقة القيود : هي المنطقة  $ح = [ (س، ص) : اس + ب ص \geq ح ]$

( ١٢٩ ) .....

(٢) فضاء حل المستوى القرارى الأول : — ط = [س: — هناك ص تستوفى

اس + ب ص  $\geq$  ح ] .....

(٣) افضاء حل المستوى القرارى الثانى : — ح ( س ) = [ ص : — ب ص

$\geq$  ح — اس ] .....

لأى نقطة س فى ط إفترض أن ص (س) هي مجموعة الحل الأمثل للمسألة :

تعظيم [ اس + ب١ ص : — س → ط، ص → ص (س) ] (١٣٢)

= تعظيم [ اس + ب١ ص : — (س، ص) → ح ، ص → ص (س) ] (١٣٣)

(٤) تسمى النقطة (س٠ ، ص٠) نقطة عملية إذا كانت س٠ → ط ،

ص٠ → ص ( س٠ ) .

وتسمى النقطة (س\* ، ص\* ) مثلئ إذا كانت ( س\* ، ص\* ) نقطة عملية ،

اس\* + ب ص\* نقطة فريدة لتعظيم ص\* → ص ( س\* ) .

لجميع التوفيقات العملية ( س٠ ، ص٠ ) → ح ، اس٠ + ب١ ص٠  $\geq$

اس٠ + ب١ ص٠ .

طرق الحل المستخدمة : —

١- التحويل المباشر\* : بإستخدام نظرية كوهين طوكر يتم تحويل المسألة إلى

الصورة التالية : —

أوجد س ، ص ،  $\lambda$  لتعظيم

$$ع = ا، س + ب، ص مستوفيا$$

$$ب = ا، \lambda$$

$$0 = (ا، س + ب، ص - ح)$$

( ١٣٤ ) .....

$$ا، س + ب، ص \geq ح$$

$$0 \leq \lambda$$

$$س، ص \leq 0$$

ويمكن إختزال القيد  $\lambda (ا، س + ب، ص - ح) =$  صفر باضافة المتغير

( ١٣٥ ) .....

$$م، ر = ا، س + ب، ص - ح$$

حيث أنه يتحقق دائماً أن  $\lambda، م، ر =$  صفر - وذلك يمنع تواجد  $\lambda، م$  لنفس المدلول في أساسية الحل .

II - طريقة البرمجة الثنائية : تتم في الخطوات التالية : وتسمى بطريقة البحث

المصفر، ( G. S.M ) Gridsearch .

الخطوة الأولى : كون الدالة  $د ( \lambda، س، ص ) = \lambda (ا، س + ب، ص) +$

( ١٣٦ ) .....

$$( ١ - \lambda ) ب، ص$$

$$١ = \lambda$$

حل المسألة : -

تعظيم  $= ( \lambda، س، ص ) = \lambda (ا، س + ب، ص) + (١ - \lambda) ب، ص$

مستوفيا ..... ( ١٣٧ )

$$ا، س + ب، ص \geq ح$$

وذلك للحصول على  $س، ص$

الخطوة الثانية : إختبر ما إذا كانت النقطة  $( س، ص )$  نقطة عملية

وذلك بحل المسألة :

تعظيم ب<sub>1</sub> ص

ص → ح ( س ) ..... ( ١٣٨ )

للحصول على ص - إذا كانت ص = ص، توقف وإلا فإذهب للخطوة الثالثة .

الخطوة الثالثة : في أى مرحلة من مرحلة الحل ( ك ) - إذا كانت

( س<sup>+</sup> ، ص<sup>-</sup> ) هى الحل الحالى للمسألة : ..... ( ١٣٧ )

ضع  $\lambda = \lambda^+$

استخدم تحليل الحساسية لتحديد أقل قيمة  $\lambda$  بحيث تكون ( س<sup>+</sup> ، ص<sup>-</sup> )

مثلى أى مدى التغير فى المتغيرات الذى يجعلها تظل مثلى .

وتسمى قيمة  $\lambda$  الدنيا  $\lambda$  ي

ضع  $\lambda^+ = \lambda$  ي - ه ..... ( ١٣٨ )

ه < . = رقم صغير

الخطوة الرابعة : حل المسألة (١٣٧) الجديدة د (  $\lambda^+$  ، س ، ص )

للحصول على س<sup>ك</sup> ، ص<sup>+</sup> .

الخطوة الخامسة : اختبر عملية س<sup>+</sup> ص<sup>-</sup> فى المسألة (١٣٨) للحصول على

ص<sup>ك</sup> + ١

إذا كانت ص<sup>ك</sup> + ١ = ص<sup>ك</sup> - توقف وإلا ضع ك = ك + ١

ثم أذهب للخطوة الثالثة .

مثال\*

المطلوب تعظيم  $\emptyset$  (س، ص) = (١س٢ - ٢س١ - ٢س٢ + ٢س٣) +

س٤ - ٣س٥ (١٣٩) ..... ( ١٣٩ )

فص ≤ ( س ، ص ) = ٢س٢ - ٢س٣ + ٣ص١ - ٢ص٢ - ٤ص٣

( ١٤٠ ) .....

BARB مرجع سابق

مستوفيا

$$12 \geq 2ص_1 + 2ص_2 + 4ص_3 - 2ص_4 + 2ص_5 + 2ص_6$$

$$10 \geq 2ص_1 + 4ص_2 - 2ص_3 + 2ص_4 + 2ص_5 + 2ص_6$$

$$15 \geq 2ص_1 + 2ص_2 + 2ص_3 + 2ص_4 + 2ص_5 + 2ص_6 \dots (140)$$

$$12 \geq 3ص_1 - 2ص_2 + 2ص_3 - 2ص_4 + 2ص_5 - 2ص_6$$

$$2 \leq 2ص_1 - 2ص_2 - 2ص_3 - 2ص_4 - 2ص_5 - 2ص_6$$

$$3 \geq 2ص_1 - 2ص_2 - 2ص_3 - 2ص_4 - 2ص_5 - 2ص_6$$

باستخدام المسألة ( ١٣٧ ) فإن

د ( ١ ص ٤ )

$$2ص_1 - 2ص_2 - 2ص_3 - 2ص_4 - 2ص_5 - 2ص_6 = 2ص_1 - 2ص_2 - 2ص_3 - 2ص_4 - 2ص_5 - 2ص_6 + 2ص_1 - 2ص_2 - 2ص_3 - 2ص_4 - 2ص_5 - 2ص_6$$

$$(142) \quad 2ص_1 - 2ص_2 - 2ص_3 - 2ص_4 - 2ص_5 - 2ص_6 + 2ص_1 - 2ص_2 - 2ص_3 - 2ص_4 - 2ص_5 - 2ص_6 + 2ص_1 - 2ص_2 - 2ص_3 - 2ص_4 - 2ص_5 - 2ص_6$$

مستوفيا ( ١٤١ )

ويتم إختبار الحل للمسألة (١٤٢) من حيث امكانيته بحل المسألة (١٣٨) :

$$\text{تعظيم } 3ص_1 - 2ص_2 - 4ص_3$$

مستوفيا

$$-4ص_1 + 2ص_2 + 2ص_3 \geq 12 + 2ص_1 - 2ص_2 - 2ص_3 - 2ص_4 - 2ص_5 - 2ص_6$$

$$-4ص_1 + 2ص_2 + 2ص_3 \geq 10 - 2ص_1 - 2ص_2 - 2ص_3 - 2ص_4 - 2ص_5 - 2ص_6$$

$$2ص_1 + 2ص_2 \geq 15 - 2ص_1 - 2ص_2 - 2ص_3 - 2ص_4 - 2ص_5 - 2ص_6$$

$$(143) \dots \dots \dots 2ص_1 \geq 12 + 2ص_1 + 2ص_2 + 2ص_3 - 2ص_4 - 2ص_5 - 2ص_6$$

$$-2ص_1 + 2ص_2 + 2ص_3 \geq 2ص_1 + 2ص_2 + 2ص_3 - 2ص_4 - 2ص_5 - 2ص_6$$

$$-2ص_1 - 2ص_2 - 2ص_3 \geq 2ص_1 - 2ص_2 - 2ص_3 - 2ص_4 - 2ص_5 - 2ص_6$$

س ز هي الحل الناتج من المسألة ( ١٣٧ )

ويتم الحصول على  $\lambda$  بتحليل الحساسية

ويوضح الجدول التالي النتائج — حيث يوضح العامود الخاص بقيم  $\lambda$  المدى الذي يتم فيه التغيير والحل مازال أمثل للمسألة ( ١٤٢ ) والقيود ( ١٤٢ ) — ويبين العامود الخاص بالدوال  $\emptyset$  ( س ، ص ) ، ف ( س ، ص ) بقيم  $\lambda =$  صفر للدالة الأخيرة .

ويلاحظ أن قيم  $\lambda$  تقل تدريجياً — والحل الأمثل يكون عند أول حل عملي وهو هنا مناظر للقيمة :  $\emptyset = ٤١,٢$  .

الحل

اختيار المسامية

| مدى A   | س١   | س٢    | س٣   | س٤   | س٥   | س٦   | س٧ | س٨ | س٩ | س١٠ | س١١ | س١٢ | س١٣ | س١٤ | س١٥ | س١٦ | س١٧ | س١٨ | س١٩ | س٢٠ |
|---------|------|-------|------|------|------|------|----|----|----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|
| مدى A   | ٨٥   | ٨٥    | ٨٥   | ٨٥   | ٨٥   | ٨٥   | ٨٥ | ٨٥ | ٨٥ | ٨٥  | ٨٥  | ٨٥  | ٨٥  | ٨٥  | ٨٥  | ٨٥  | ٨٥  | ٨٥  | ٨٥  | ٨٥  |
| غير عمل | ٨١,٧ | ٥٤,٤  | ٢٣,٥ | ٤,١  | ٦,٧  | ٢٥,٥ | ٨٥ | ٨٥ | ٨٥ | ٨٥  | ٨٥  | ٨٥  | ٨٥  | ٨٥  | ٨٥  | ٨٥  | ٨٥  | ٨٥  | ٨٥  | ٨٥  |
| غير عمل | ٣٨,٧ | ٤٧,٣  | ٩,٧  | ١٥,٠ | ١١,٧ | ٨٤   | ٨٤ | ٨٤ | ٨٤ | ٨٤  | ٨٤  | ٨٤  | ٨٤  | ٨٤  | ٨٤  | ٨٤  | ٨٤  | ٨٤  | ٨٤  | ٨٤  |
| عمل     | ٨,٠  | ٤١,٢* | ٢,٠  | ٩,٢  | ١٥,٠ | ٨٢   | ٨٢ | ٨٢ | ٨٢ | ٨٢  | ٨٢  | ٨٢  | ٨٢  | ٨٢  | ٨٢  | ٨٢  | ٨٢  | ٨٢  | ٨٢  | ٨٢  |
| عمل     | ٦    | ٣٣,٦  | ٢,٠  | ١٩,٦ | ١١,٠ | ٧٨   | ٧٨ | ٧٨ | ٧٨ | ٧٨  | ٧٨  | ٧٨  | ٧٨  | ٧٨  | ٧٨  | ٧٨  | ٧٨  | ٧٨  | ٧٨  | ٧٨  |
| عمل     | ١٦,٢ | ٣٤,٢  | ٥,٤  | ٣٣,٠ | ٤,٣  | ٧٤   | ٧٤ | ٧٤ | ٧٤ | ٧٤  | ٧٤  | ٧٤  | ٧٤  | ٧٤  | ٧٤  | ٧٤  | ٧٤  | ٧٤  | ٧٤  | ٧٤  |
| عمل     | ٢٢,٥ | ٢٨,٩  | ٧,٥  | ٤١,١ | ٤,٧  | ٥٤   | ٥٤ | ٥٤ | ٥٤ | ٥٤  | ٥٤  | ٥٤  | ٥٤  | ٥٤  | ٥٤  | ٥٤  | ٥٤  | ٥٤  | ٥٤  | ٥٤  |

العلاقة بين البرمجة ثنائية المستوى والبرمجة ثنائية المعيار

صيغة المسألة ثنائية المعيار للمسألة السابقة هي :

تعظيم (  $z$  )  $z = c_1 x_1 + c_2 x_2$  (  $x_1, x_2 \geq 0$  )

مستوفيا ..... ( ١٤٤ )

$x_1, x_2 \geq 0$

إذا كانت (  $c_1, c_2$  ) نقطة تحقق مثليه باريتو للمسألة ( ١٤٤ ) فإن هذه النقطة يجب أن تحقق :

١ - (  $c_1, c_2$  ) تقع في ح

٢ - لا توجد نقطة أخرى (  $x_1, x_2$  ) تحقق المتباينة

$$c_1 x_1 + c_2 x_2 \leq z^*$$

$$c_1 x_1 + c_2 x_2 \leq z^*$$

وفي مجال دراستنا للبرمجة عديدة الأهداف توصلنا إلى أن الدالة الكلية

تعظيم [  $z = c_1 x_1 + c_2 x_2$  ] (  $x_1, x_2 \geq 0$  ) + (  $z^* - z$  ) (  $x_1, x_2 \geq 0$  )

..... ( ١٤٥ )

$x_1, x_2 \geq 0$

توصلنا إلى الحصول على حل كفو يحقق مثليه باريتو .

وبمراعاة التماثل بين ( ١٤٥ ) ، ( ١٣٧ ) - يمكن استنتاج أن حل مسألة البرمجة

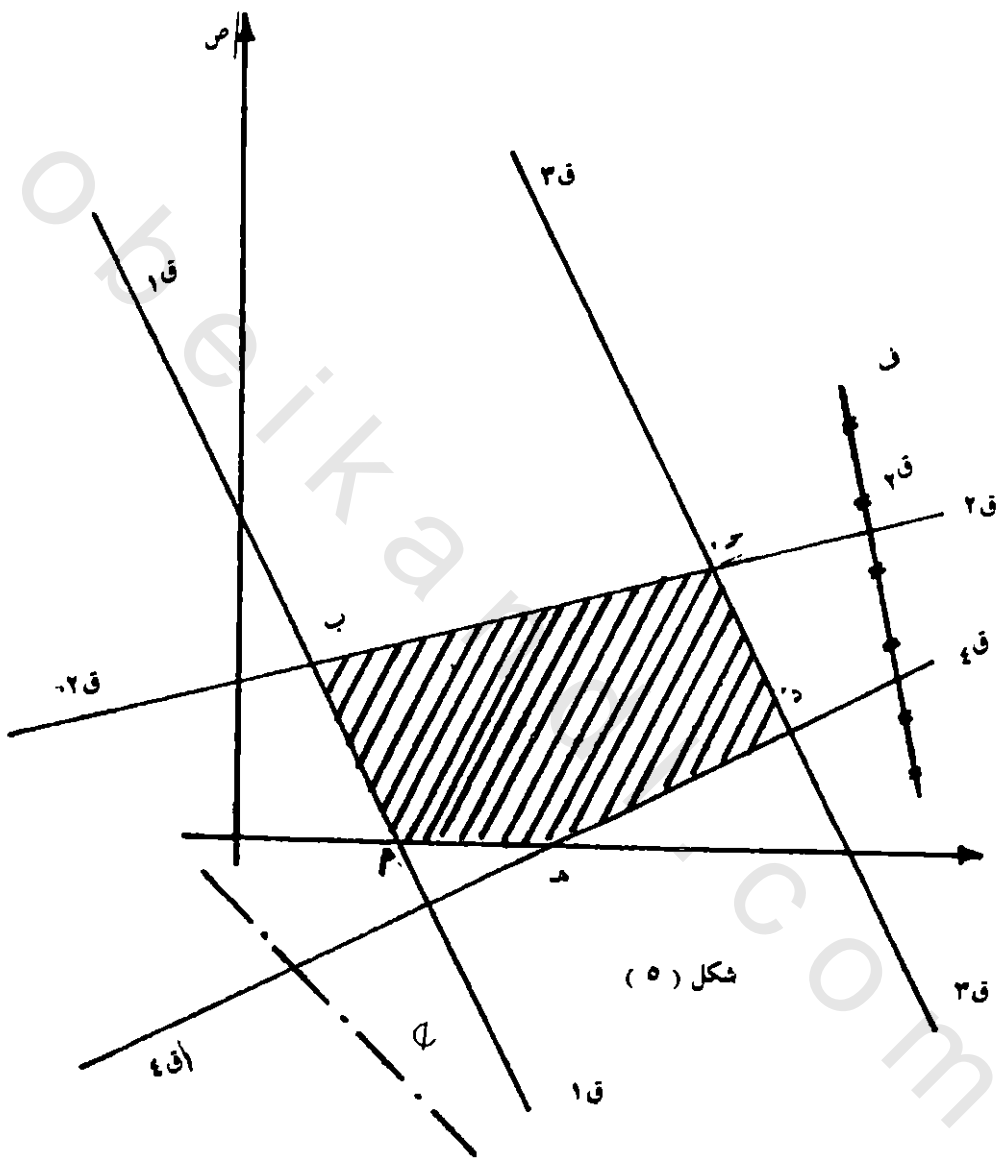
ثنائية المستوى تحقق نقطة كفو لنوع مستحدث لمسائل البرمجة الخطية ثنائية

المعيار وهي المسألة :-

تعظيم [  $z = c_1 x_1 + c_2 x_2$  ] (  $x_1, x_2 \geq 0$  ) ..... ( ١٤٦ )

$x_1, x_2 \geq 0$





أى بصورة أكثر وضوحاً فإن طريقة البحث نحدد حل كمو حاص عند  $\lambda = 0$  ويمكن توضيح المناقشة السابقة بمثال :- ( ١ ) المسألة ثنائية المستوى

$$\text{تعظيم } \emptyset = -s - v \quad \text{ص حيث ص تحل} \\ s \leq 0$$

$$\text{ف ص } \leq 0 \quad 5 = s + v \quad \text{مستوفيا}$$

$$\text{ق ١} = -s - \frac{v}{2} \leq -2 \quad \dots (١٤٧)$$

$$\text{ق ٢} = -\frac{s}{4} + v \geq 2$$

$$\text{ق ٣} = s + \frac{v}{2} \geq 8$$

$$\text{ق ٤} = s - \frac{v}{2} \geq 4$$

الحل الأمثل يعطى بالنقطة ب = (  $s^*$  ،  $v^*$  ) = (  $\frac{8}{9}$  ،  $\frac{20}{9}$  )

$$\emptyset = -\frac{31}{9} ، \text{ ف } \frac{20}{9}$$

وهو ليس نقطة كفوة للدالة تعظم [ (  $-s - v$  ) ، (  $5 + s + v$  ) ] لأن النقطة  $a = (0, 2)$  .  $s, v$

تعطى الحل  $\emptyset = -2$  ،  $f = 10$  وهى أحسن من الحل السابق — والنقط الكفوه هى (  $a, d, e$  ) ولكن إذا تم حل المسألة ( ١٤٦ ) فإن النقط الكفوه تصبح (  $a, b, c$  ) وهى تحتوى على النقط ب السابق التوصل إليها :-

ويؤدى ذلك إلى ما يلي :-

« إذا كان التعاون بين مستويي القرار الأعلى والأدنى متواجداً فإن حل مسألة البرمجة عديدة الأهداف ذات المعيار الثنائي في حالة وجود عدد = ٢ من المستويات الهيراركية يكون مناسباً — أما إذا كان التعارض وارداً أو كانت العملية القرارية تابعة غير تعاونية فإن استخدام البرمجة الخطية ثنائية المستوى يكون مناسباً » .

### (١٢ - ٣) البرمجة عديدة الأهداف بدوال هدف كسرية

ظهر الاهتمام بشكل متزايد في حل مسائل البرمجة بدوال هدف على شكل كسور — ذلك أن في كثير من المواقف الإدارية والمالية وتحديد مؤشرات الكفاية يكون التعبير العملي للأهداف على شكل دوال هدف كسرية. — كما أن تعدد هذه الأهداف يكون أمراً طبيعياً —. ولحل البرمجة عديدة الأهداف بدوال كسرية هناك طريقتين أحدهما هي طريقة التفاعل\* والثانية هي الطريقة البارامترية(-) — وسوف نعرض لطريقة التفاعل :-

(١٢ - ٣ - ١) طريقة التفاعل : الطريقة المستخدمة هنا لتوليد النقط الكفوه هي استحداث دالة هدف تنوب عن الأهداف على الصورة تعظم ( أدنى القيم ) — حيث لا تؤدي الطريقة التقليدية من استحداث دالة هدف على شكل مجموع مرجح للأهداف إلى المطلوب في حالة عدم توفر شروط التحذب للدوال — وهو ما تتميز به مسألة الكسور .

(\*) Choo, Atkins « An interactive Algorithm for Multi-Criterion Programming »

Jr. |Comp. & OR 7 No. 1-2 1080, PP ( 61 - 17 ).

(-) Warburton : Parametric Solution of Bicriterion Fractional Programmes » Jr. Orsa V

33 / No. 1 PP 74 - 84

والدالة المقترحة هي تديية هـ = در [ فـ\* - Ø (س) ] ..... (١٤٨)

در وزن لهدف هـ ، فـ\* القيمة المثلى للهدف هـ ( أو المثالية )

فـ\* هـ - ن هـ (س) - الاحراف عن القيمة المثلى ..... (١٤٩)

والقيمة فـ\* هـ عادة تكون أكبر قليلا من القيمة المثلى للدوال الفردية Ø هـ بمعنى أن فـ\* هـ في اواقع لايمكن تحقيقها - وتنقسم الطريقة إلى مرحلتين :-

**المرحلة الأولى :** هذه المرحلة لا تتطلب تدخل متخذ القرار والغرض منها البداية - من النقطة فـ\* هـ يتم تحديد اتجاهات للبحث بإختيسار  $d = [ d_1 , \dots , d_n ]$  - وسوف نوضح فيما بعد أن بإستخدام بعض التعديلات الضئيفة في دالة الاهدو تختزل المسألة إلى برنامج خطى في بارامتر واحد وبالتالي بإستخدام أحد طرق البحث وحيدو اليعد لهذا البارامتر يمكن اخاد نقطة قريبة للنقطة الكفوه قدر الامكان - وتستخدم هذه النقطة لتكون أفضل النقط للمرحلة الثانية .

**المرحلة الثانية :** هذه المرحلة هي المرحلة الرئيسية وتتطلب تدخل متخذ القرار - إن احتيار الأوران د هـ ، وبالتالي اتجاهات البحث تعدد التحرك من النقطة المثالية العير ممكنة التحقيق إلى أفضل النقط الكفوه .

تحدد اتجاهات البحث بـ  $( \frac{1}{d_1} , \frac{1}{d_2} , \dots , \frac{1}{d_k} )$  - وبفرض أن ض

هي أفضل نقطة وأن صـ من ل=١ إلى قيمة عليا ل=ى هي نقطة اضافية - فإن المسافة قـ هي المسافة بين ض ، صـ .

وبالتالى بأخذ كل معيار على حده، مثلا Ø ، وتعظيم Ø مع جعل كل الاهداف الأخرى مثبتة عند القيم المناظرة لـ ض ثم صـ ' ، .. وهكذا حتى صـ ' ،

يعطى ذلك نتاج النقط الكفوه صـ ' ، صـ ' ، ... صـ ' للمعيار (١) .

وبالمثل بالنسبة للمعيار (٢) يمكن الحصول على النقط ص<sup>١</sup> ، ص<sup>٢</sup> ، ... ، ص<sup>٥</sup> ،

وهكذا حتى المعيار (ك) للحصول على النقط ص<sup>ك</sup> ، ص<sup>ك+١</sup> ، ... ، ص<sup>ك٥</sup> .  
وبلاحظ أنه طبقا لدراستنا السابقة للبرمجة الكسرية ، فإن كل مسألة برمجة كسوز يمكن تحويلها إلى برنامج خطى .

هذه النقط يتم عرضها على صانع القرار وذلك لتحديد أى منهم يناسب متطلباته — وتمثل النقطة المختارة نقطة البداية الجديدة للمرحلة الثانية .  
وفيما يلي التفصيلات الرياضية للمرحلتين أو الوجهين .

١ - الوجه ( المرحلة ) الأولى : افترض أن القيمة القصوى لكل معيار ( هـ ) تحدث عند س<sup>١</sup> عرف

$$\frac{1}{د ه} = ف د^* - أقل د \emptyset (س ط) \dots\dots\dots (١٥٠)$$

$$\frac{ل}{هـ = ١} \frac{١}{(د ه)^٢} \dots\dots\dots (١٥١)$$

عرف المسألة ( م ح ) لتكون

$$م ح = تدنية ع$$

مستوفيا : —

$$د ه = \frac{ع د ه}{ح د س + ح ه} = [ ف د^* - \emptyset (س) ] - ت ح (١٥٢)$$

اس < ب

حيث دوال الهدف الكسرية ( هـ ) على الصورة : —

$$( ١٥٣ ) \dots\dots\dots \frac{ح١د١س + ح٢د٢س}{ح٢د٢س + ح١د١س} < ح٣د٣س + ح٤د٤س .$$

المسألة ( م - ) مسألة برمجة خطية في البارامتر ( ح )

إذا كانت ع ( د ) حلا للمسألة الأصلية م د التالية :—

$$( ١٥٤ ) \dots\dots\dots م د = \text{تدنية} [ ف^* - \emptyset ( س ) ] \quad س \rightarrow ق$$

فإنه يجب أن يتحقق ع ( د ) = أقل [ ح  $\geq$  . : — ع ( ح ) = ٠ ] ( ١٥٥ )

حيث ع ( ح ) الحل الأمثل للمسألة ( م ح ) — ويلاحظ أن ع ( ح ) دالة غير سالبة وغير متزايدة في الفترة ( صفر ، ح ) وبالتالي يمكن استخدام طريقة البحث في متغير واحد كما يلي :—

$$( ١٥٦ ) \dots\dots\dots \text{الخطوة (٠) الفترة } (٠, ١) = (٠, ٠) \text{ ( ح )}$$

$$( ١٥٧ ) \dots\dots\dots \text{الخطوة (١) } ح = \frac{١د + ٢ر}{٢} \text{ — أوجد ع ( ح )}$$

$$( ١٥٨ ) \dots\dots\dots \text{الخطوة (٢) ع ( ح ) } ح \leq ١,٠ \text{ : ح}$$

$$\text{ع ( ح ) } = ٠ \quad \therefore \text{ ح } = ٢$$

توقف عندما الفترة ( ١ ، ٢ ) تكون صغيرة بشكل كافي ، ع ( ح ) = ٠

وإلا فإذهب للخطوة (١)

إفترض أن النقطة التي حصلنا عليها هي ح\*

احسب ص - ف\* - ح\* ت

$$\begin{bmatrix} 1 \\ 1 د \\ 1 \\ 2 د \\ 0 \\ 1 \\ د ه \end{bmatrix}$$

( ١٥٩ ) .....

وكبداية ضع  $\theta$  - صفر

( ١٦٠ ) .....  $د = \frac{1}{ح} - ح*$

II - : لدينا الآن النقطة ض من المرحلة الأولى أو من التعديل السابق مباشرة على المرحلة الثانية .

\* يتم تحديد السابت  $\theta$  الذى يعمل على تضيق نطاق إجاه البحث وتركيز إنتاهنا على جزء أقل من النقط الكفوه - وذلك بوضع القيمة  $\theta = 1 + ١$  .

\* إذا كنا قد اخترنا عدد من نقط البحث =  $ى$  فإن

( ١٦١ ) .....  $م = \frac{ل}{ى} ، \frac{د}{\theta}$  تقييم ل = ١٠٠ ، ... ،  $\theta$

\* لكل معيار ه حل المسألة

تعظيم  $\theta$  ; ( س ) مستوفيا

( ١٦٢ ) .....  $\theta (س) \leq ف* - \frac{ت}{د ط} (ق + ح*)$

اس  $\geq$  ب

\* يتم حل (١٦٢) تكراريا بتعديل ل حتى تتوقف زيادة الدالة — ولأى من هـ ، ل فإن المتجه سـ مـ يعطى المتجه

$$\left\{ \begin{array}{l} \emptyset , (س م) \\ \vdots \\ \emptyset ك (س م) \end{array} \right\} = ص م$$

(١٦٣) .....

\* يطلب من متخذ القرار أفضل القيم بالنسبة له من صـ مـ — إذا كان متخذ القرار راضيا عن هذه القيم توقفت .

\* إذا لم يكن متخذ القرار راضيا يتم تكرار المرحلة الثانية بوضع ض = صـ

حيث صـ مـ مجموعة القيم المفضلة التي تم إختيارها

$$ح * = | ف * - ض |$$

\* في حالة الدوال الكسرية — فإنه بإستخدام تحويل شارنر وكوبر س =  $\lambda$  ، س <  $\lambda$  .

فإنه يمكن الحصول على صـ مـ بخل البرنامج الخطى التالى :-  
تعظيم حد<sub>١</sub> س + حد<sub>٢</sub> ل .

مستوفيا

$$ا س - ب \geq \lambda$$

$$حد١ س + حد٢ ل \leq ف * (حد٣ س + حد٤ ل)$$

$$- \frac{ت}{د} - (حد٣ س + حد٤ ل) (ق + ح *) (١٦٤)$$

لجمع ط = ١ ، .. ، ك

$$حد٢ س + حد٣ هـ ل = ١$$

$$\lambda \leq ١$$



$$\frac{1s}{2s + 1s + 1} = \emptyset \text{ مثال : تعظيم}$$

$$\frac{2s}{1s + 1} = 1, \emptyset$$

مستوفيا

$$1 \geq 2s + 1s$$

$$. \leq 2s, 1s$$

الحل : كبداية سوف نأخذ ف\* 1 = 6 ، ف\* 2 = 1, 2

ومسألة الوجه الأول تكون :-

تدنية ع مستوفيا

$$ع \leq 6, (2s + 1s + 1) - 1s - 6, ح (1s + 1 + 1) - 1s$$

$$ع \leq 2, 1, (1s + 1) - 2s - 1, 2 - 1, ح (1s + 1) - 1s$$

$$1 \geq 2s + 1s$$

$$. \leq 2s, 1s, ح$$

$$\text{حيث ت} = \frac{1}{1,8}$$

بعد بعض التعديلات في المرحلة الأولى - نحصل على ح =  $\frac{2}{3}$  ت ،

$$\frac{2}{5} = 1, \emptyset, \frac{1}{5} = 1, \emptyset, \frac{1}{18} = 1s, \frac{7}{18} = 1s$$

وهي نقطة غير كفوه لأن النقطة  $\frac{1}{5} = 1, \emptyset$  ،  $\frac{2}{7} = 1, \emptyset$  تسيطر عليها .

تبدأ الخطوة الثانية بـ

$$,8 = \frac{1}{25} ، ,4 = \frac{1}{15}$$

$$2 = \text{ى}$$

من المرحلة الثانية نحصل على تتابع النقط الكفوه

|     |               |                |               |               |     |   |
|-----|---------------|----------------|---------------|---------------|-----|---|
| ,5  | $\frac{1}{3}$ | $\frac{3}{14}$ | ,2            | ,1            | صفر | ∅ |
| ∅   | ,2            | ,4             | $\frac{3}{7}$ | $\frac{2}{3}$ | 1   | ∅ |
| 2   | 1             | ∅              | ∅             | 1             | 2   | ل |
| 1,5 | 1,25          | 1              | 1             | 1,25          | 1,5 | ق |

التي تعرض عن متخذ القرار ولنفرض أنه إختار النقطة  $(\frac{2}{3}, 0, 1)$  كأفضل

نقطة يتم تكرار الخطوة الثانية مع تعديل  $\theta$  إلى  $\theta = 1 + 1 = 2$

$$,6 = \frac{1}{15} - ,01 ، ,2 = \frac{1}{25} - ,2$$

## ١٣ - تطبيقات البرمجة عديدة الأهداف

معظم التطبيقات المتعلقة بالبرمجة عديدة الأهداف تظهر في التخطيط القصير أو المتوسط المدى - وأكثرها في مجال الصناعة والانتاج . إلا أن العديد من التطبيقات يمكن أن نجدها الآن في مجال التخطيط العمراني والدراسات البيئية وقطاع التعليم والصحة والنقل والتنمية الزراعية والتصميم الهندسي والانشائي والتخطيط القومى وسوف نورد بعض الأمثلة في التطبيق بغرض توضيح المفاهيم الرئيسية وليس بغرض تغطية المجالات العديدة المتنوعة للبرمجة عديدة الأهداف .

( ١٣ - ١ ) تطبيق البرمجة العديدة الأهداف في الانتاج الصناعى

تعدد أهداف المنشأة الصناعية فيمكن أن تكون الأهداف .

١ - تعظيم الربح .

٢ - تدنية التكاليف .

٣ - تحقيق نسبة مشاركة في السوق .

٤ - استغلال الموارد الإنتاجية .

٥ - جودة المنتج .

٦ - التقدم التكنولوجى .

لهذا فمن البداية كانت الحاجة ملحة في هذه المنشآت الصناعية لاستخدام البرمجة عديدة الأهداف .

والمثال الذى نورده هنا\* يأخذ في الاعتبار هدفين أى يقع في نطاق برمجة الأهداف ثنائية المعيار - والأهداف الموضوعية في الاعتبار هي : -

١ - تدنية التكاليف .

Adulbhan, Tabucanon« Bio - Objective Model For Production

Planning In Cement Factory » Com & Ind. Eng. V3 No. 1 1979 PP 41-51.

٢ — تعظيم استغلال الطاقة الانتاجية .

والنشاط الانتاجى يتعلق بإنتاج الاسمنت فى أحد الصناعات الكيماوية —  
ولهذا النوع من المسائل توجد ثلاثة أنواع رئيسية من القيود : —

- I. قيود توازن المواد .
  - II. قيود الطاقة الانتاجية المتاحة .
  - III. قيود استيقاء الاحتياجات التنبؤية .
- وتعطى جميع بيانات المسألة فى الجدول (١) .

وتحتوى عملية توازن المواد على'الفقد فى المرل Marl والفقد فى الردغة/Slurry —  
والفقد نتيجة تولد ثانى أكسيد الكربون فى أفران الحرق :—

٣٠٪ فقد فى عملية تصنيف المرل نتيجة المرل الحشن الغير مناسب للتشغيل .  
١٪ فقد فى الردغة .

٣٧,٥٪ فقد فى الحرق نتيجة توليد غاز ثانى أكسيد الكربون .

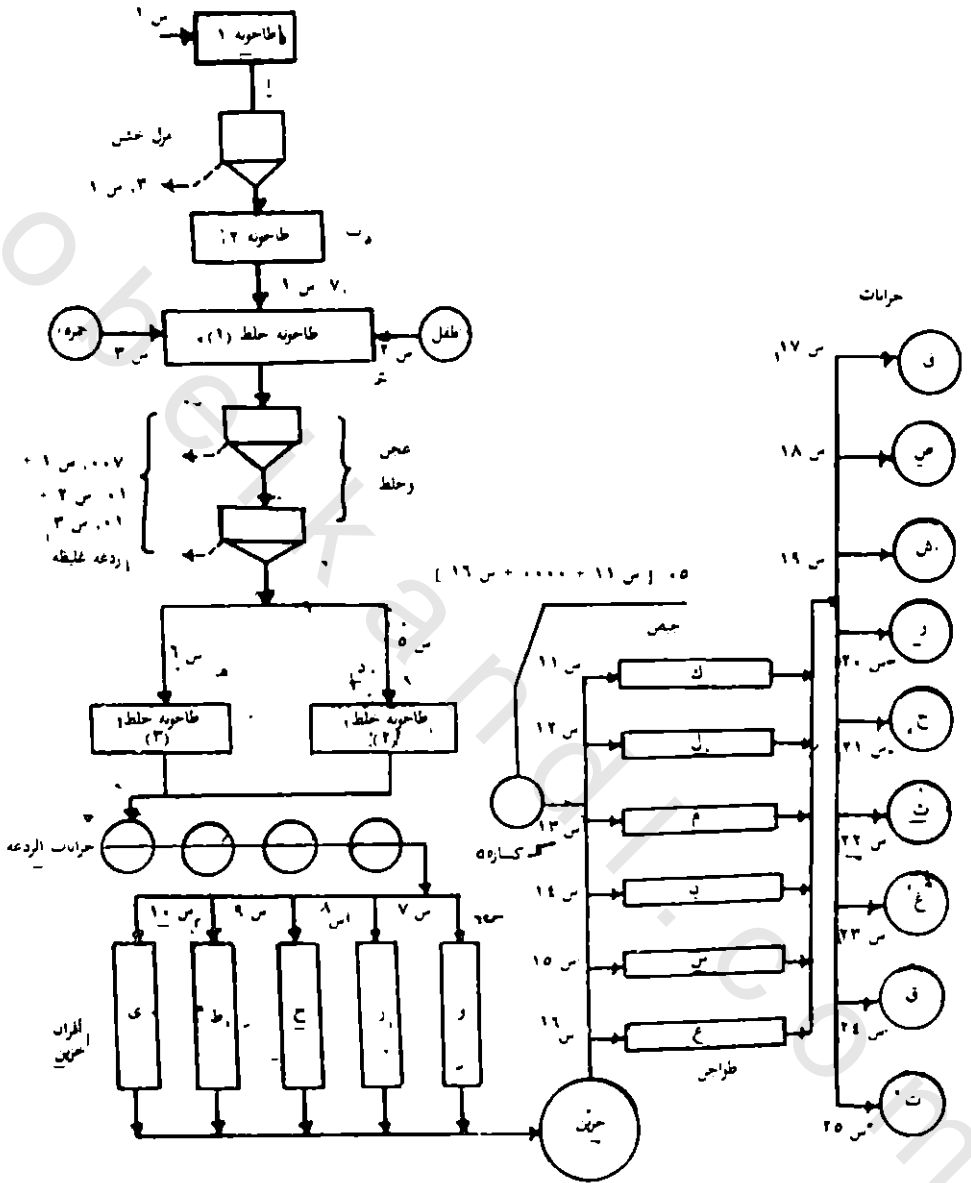
٥٪ زيادة فى الوزن نتيجة إضافة الجبس فى عملية الطحن .

## جدول المعاملات

| التكلفة بالجنيه للطن | الطاقة بالطن |                       |
|----------------------|--------------|-----------------------|
| ,٢                   | ٣١٥,٠٠٠      | التكسير: — كساره (١)  |
| ,١                   | ١٨٩,٠٠٠      | كساره (٢)             |
| ١                    | ١٥,٠٠٠       | التجهيز: — طاحونه (١) |
| ١                    | ١٥,٠٠٠       | طاحونه (٢)            |
| ١,٢                  | ١٥,٠٠٠       | طاحونه (٣)            |
| ١,١                  | ١٥,٠٠٠       | طاحونه (٤)            |
| ١,—                  | ٦٠,٠٠٠       | طاحونه (٥)            |

## صحن الاسمنت وعمليات التقييم والتصنيف

|      |        |            |
|------|--------|------------|
| ,١٧١ | ٢٢,٠٥٠ | طاحونه (١) |
| ,١٢٠ | ٢٢,٠٥٠ | طاحونه (٢) |
| ,١٩٠ | ٢٢,٠٥٠ | طاحونه (٣) |
| ,١٥٠ | ٢٢,٠٥٠ | طاحونه (٤) |
| ,١٣٠ | ٢٢,٠٥٠ | طاحونه (٥) |
| ,١٢٠ | ١٣,٨٦٠ | طاحونه (٦) |
| ,١٢١ | ٣٨,٠٠٠ | خزان (١)   |
| ,١٢١ | ٣٨,٠٠٠ | خزان (٢)   |
| ,١٢٣ | ٨٧,٠٠٠ | خزان (٣)   |
| ,١٢٢ | ٨٧,٠٠٠ | خزان (٤)   |
| ,١٢٢ | ٧٠,٠٠٠ | خزان (٥)   |
| ,١٢٠ | ٧٠,٠٠٠ | خزان (٦)   |
| ,١٢٠ | ٤٠,٠٠٠ | خزان (٧)   |
| ,١٢٠ | ٤٠,٠٠٠ | خزان (٨)   |
| ,١٢٠ | ٤٠,٠٠٠ | خزان (٩)   |



شكل (١) محط العمليات في مصنع انتاج الاسمنت .



أولاً : قيود توازن المواد : بتتبع شكل التدفق (٢) يمكن استنتاج العلاقات التالية :-

$$160,000 = 7 \text{ س } 1$$

$$200,000 = 5 \text{ س } 4 + 5 \text{ س } 5$$

نسب الخلط :-

$$0 = 175 \text{ س } 1 + 25 \text{ س } 2 - 75 \text{ س } 4$$

$$\text{التوازن عند (ح) } 693 \text{ س } 1 + 99 \text{ س } 2 + 99 \text{ س } 3 + 4 \text{ س } 4 - 5 \text{ س } 5 = 0$$

$$\text{التوازن عند الوصلة (١) } 4 \text{ س } 1 + 5 \text{ س } 2 - 6 \text{ س } 3 - 7 \text{ س } 4 - 8 \text{ س } 5 - 9 \text{ س } 6 = 0$$

$$\text{التوازن عند الوصلة (٢) } 625 \text{ س } 6 + 625 \text{ س } 7 + \dots + 7 \text{ س } 7 + \dots + 10 \text{ س } 10 - 11 \text{ س } 11 - 12 \text{ س } 12 - \dots - 16 \text{ س } 16 = 0$$

$$\text{التوازن عند الوصلة (٣) } 1,05 \text{ س } 11 + 1,05 \text{ س } 12 + \dots + 12 \text{ س } 12 + \dots + 16 \text{ س } 16 - 17 \text{ س } 17 - \dots - 25 \text{ س } 25 = 0$$

ثانياً : الطاقة المتاحة :

$$315,000 \geq 1 \text{ س } 1$$

$$189,000 \geq 7 \text{ س } 1 + 1 \text{ س } 7$$

$$252,000 \geq 7 \text{ س } 1 + 2 \text{ س } 2 + 3 \text{ س } 3$$

$$94,000 \geq 4 \text{ س } 4$$

$$157,000 \geq 5 \text{ س } 5$$

$$15,000 \geq 6 \text{ س } 6 , 7 \text{ س } 7 , 8 \text{ س } 8 , 9 \text{ س } 9$$

$$60,000 \geq 10 \text{ س } 10$$





$$\begin{aligned}
& \frac{11}{13,86} + \frac{10}{60} + \frac{9}{10} + \frac{8}{10} + \frac{7}{10} + \frac{6}{10} + \\
& + \frac{15}{22,05} + \frac{14}{22,05} + \frac{13}{22,05} + \frac{12}{22,05} + \\
& + \frac{21}{70} + \frac{20}{87} + \frac{19}{87} + \frac{18}{38} + \frac{17}{38} + \frac{16}{22,05} \\
& \frac{25}{4} + \frac{24}{4} + \frac{23}{4} + \frac{22}{70}
\end{aligned}$$

الحل : إيجاد قيد التوسط :

أولاً :  $\ast_1 \emptyset =$  القيمة الدنيا للهدف الأول بإغفال الهدف الثاني في ظل القيود هي :

$$216,987 = \ast_1 \emptyset$$

ثانياً :  $\ast_2 \emptyset =$  القيمة العظمى للهدف الثاني بإغفال الهدف الأول في ظل القيود هي :

$$-10 \times 1,623,350 = \ast_2 \emptyset$$

بمقارنة  $\ast_1 \emptyset$  ،  $\ast_2 \emptyset$  نرى بسهولة أن قيم  $\ast_1 \emptyset$  أكبر من  $\ast_2 \emptyset$  بشكل كبير مما يجعل التحيز نحو  $\ast_1 \emptyset$  أكيداً ولكن يمكن التغلب على ذلك بضرب  $\ast_2 \emptyset \times 10$  لتحقيق التوازن في القيم وتكون  $\ast_2 \emptyset = 1,623,350$  معادلة قيد التوسط هي :

$$\left( \ast_1 \emptyset + \text{حار س} \frac{ن}{1=ز} \right) \frac{12}{\text{مح} \frac{ن}{(حار)} \frac{1}{1=ز}}$$

$$\left( \frac{\text{مجن}}{1=z} - \text{حار سر} - ٠,٢٠ \right) \frac{٢٥}{\sqrt{\frac{\text{مجن}}{1=z} - (\text{حار سر})^2}}$$

لاحظ ظهور القرار الأول بإشارة سالبة لتحويل التدنية إلى تعظيم .

$$\text{خذ } d = (d, d) = (٠,٥٤, ٠,٥)$$

$$\sqrt{\frac{\text{مجن}}{1=z} - (\text{حار سر})^2} = ٢,٤٥٨ = \sqrt{\frac{\text{ن}}{1=z} - (\text{حار سر})^2} \quad \text{ولكن}$$

$$٤٧,٤٣١ =$$

معادلة قيد التوسط هي :

$$\frac{٠,٥}{٤٧,٤٣١} + \left( \frac{\text{مجن}}{1=z} - \text{حار سر} + ٢١٦,٩١٧ \right) \frac{٠,٥}{٢,٤٥٨}$$

$$\left( \frac{\text{مجن}}{1=z} - \text{حار سر} - ١,٦٢٣,٣٥٠ \right) = \text{صفر}$$

ويؤدي ذلك إلى :

$$\begin{aligned} & ٩,١٤٧ \text{ س } ١ + ٤,٦٤٢ \text{ س } ٢ + ٤,٦٤٢ \text{ س } ٣ + ٢,٩٨٨ \text{ س } ٤ \\ & + ٢,٥٦٦ \text{ س } ٥ + ٢٥,٩٦٤ \text{ س } ٦ + ٢٤,٠٣٤ \text{ س } ٧ \\ & + ٢٩,٨٢٣ \text{ س } ٨ + ٢٧,٨٩٤ \text{ س } ٩ + ٢٠,٩٦٤ \text{ س } ١٠ \\ & + ١١,٠٢٩ \text{ س } ١١ + ٧,٤٠٦ \text{ س } ١٢ + ٨,٦٢١ \text{ س } ١٣ \\ & + ٨,٠٠٤ \text{ س } ١٤ + ٨,٦٢١ \text{ س } ١٥ + ٧,١٩٣ \text{ س } ١٦ \\ & + ٤,٩٦٧ \text{ س } ١٧ + ٤,٩٦٧ \text{ س } ١٨ + ٣,٥٢٤ \text{ س } ١٩ \\ & + ٣,٥٠٤ \text{ س } ٢٠ + ٣,٧٨٣ \text{ س } ٢١ + ٣,٧٤٥ \text{ س } ٢٢ \\ & + ٢٧,٣١٦ \text{ س } ٢٣ + ٢٧,٣١٦ \text{ س } ٢٤ + ٢٧,٣١٦ \text{ س } ٢٥ \\ & = ٥,٦٩٦,٠٢٠ \end{aligned}$$

يضاف هذا القيد إلى مجموعة القيود السابقة ويتم تعظيم  $\theta_1$ ، أو  $\theta_2$ ، أو  $\theta_3$  في ظل مجموعة القيود الكلية .

ويؤدى ذلك إلى الحل التالى :-

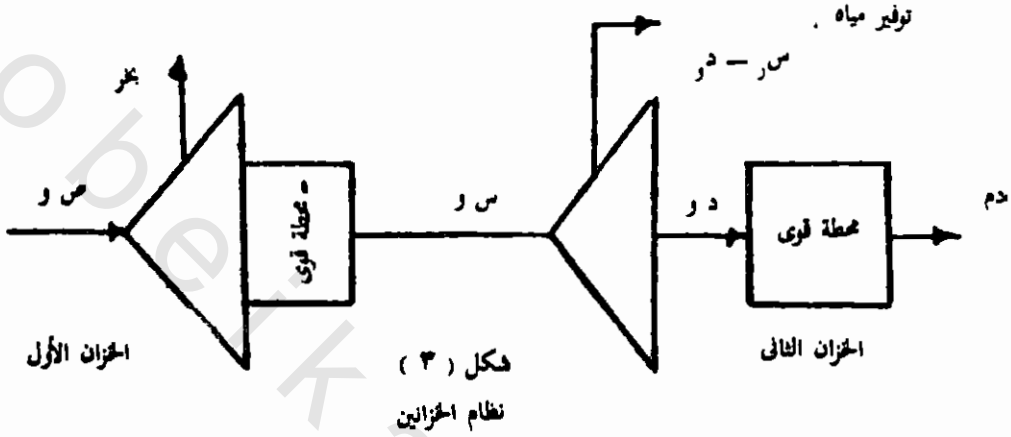
| المتغير | القيمة  | المتغير | القيمة |
|---------|---------|---------|--------|
| س ١     | ١٢٩,٨٧٠ | س ١٤    | ١٢,٠٠٠ |
| س ٢     | —       | س ١٥    | ٢١,٠٠٠ |
| س ٣     | ٣٥,٣٠٣  | س ١٦    | ٢١,٠٠٠ |
| س ٤     | ٩٤,٥٠٠  | س ١٧    | —      |
| س ٥     | ٢٥,٥٠٠  | س ١٨    | —      |
| س ٦     | ١٥,٠٠٠  | س ١٩    | —      |
| س ٧     | ١٥,٠٠٠  | س ٢٠    | —      |
| س ٨     | ١٥,٠٠٠  | س ٢١    | —      |
| س ٩     | ١٥,٠٠٠  | س ٢٢    | ٦٧,٣٩٣ |
| س ١٠    | ٦٠,٠٠٠  | س ٢٣    | ٤,٠٠٠  |
| س ١١    | —       | س ٢٤    | ٣,٣٥٧  |
| س ١٢    | ٢١,٠٠٠  | س ٢٥    | ٤,٠٠٠  |
| س ١٣    | —       |         |        |

(١٣ - ٢) تطبيق البرمجة عديدة الأهداف في إدارة الموارد المائية

١٣٠ - ٢ - ١) تشغيل خزانات المياه من المسائل الهامة والمعقدة — وسوف نوضح المفاهيم الرئيسية للمسألة وكيفية استخدام البرمجة عديدة الأهداف بواسطة نموذج مبسط يحتوى خزائين .

النظام الذى سوف ندرسه يحتوى على خزائين للمياه — الخزان الأول يدفع المياه على محطة قوى والخزان الثانى يمكن استخدامه إما لتوفير المياه أو لتشغيل محطة قوى ثانية .

ويمكن تمثيل النظام بالرسم كما يلي :-



وللنظام الموضح في شكل ( ٣ ) هناك في كل فترة من فترات التخطيط و ،  
و = ١ ، ... م قرارين يجب تحديدهم وهم  $s_r$  ،  $d_r$  .

وهناك طريقتين للصياغة، الأولى تعتمد على تحديد الطاقة المؤكدة أو المضمونة Firm Energy ذلك أن هذه الطاقة المؤكدة هي التي يتم على أساسها تحديد خطط الاستثمار في الصناعة والمرافق المستخدمة لتلك الطاقة ، والطريقة الأخرى هي استخدام الطاقة الكلية أى تلك الطاقة المضمونة مضافاً إليها الطاقة الإضافية .

إذا كانت  $s_r$  = الطاقة المولدة من النظام في الإِفترة ( و ) .

فتعرف الطاقة المضمونة بأنها  $s_r = 0$  أو أدنى (  $s_r$  ط )

حيث ط مستوى الطاقة المؤكدة ،  $s_r$  معاملات كل فترة

أما في حالة استخدام الطاقة الكلية فإن :

$$s_r = 0 = \text{محمّل } s_r$$

و = ١

١ - الطاقة المولدة تعتمد الطاقة المولدة من الخزانات والتي تستغل و إدارة التوربينات المائية على الكمية المصروفة  $S_r$  والارتفاع  $E$  -

ولكن  $E$  هي دالة و الكمية المخزونة من المياه ( ك ) على الصورة :-

$$E = (K) \dots \dots \dots (1)$$

ويلاحظ أن مخزون المياه يعتمد على التدفق على الخزان  $V_r$  والتصرف من الخزان  $S_r$  وكمية البحر  $L$  حيث أنه يمكن استنتاج العلاقة التالية للمخزون في الفترة  $(W + 1)$  وعلاقته بالفترة  $(W)$  .

$$K(W + 1) = K(W) - S_r + V_r - L_r \dots \dots \dots (2)$$

والبحر  $L_r$  له علاقة مباشرة بالمسطح المائي ( الكمية المخزونة ) وكذلك بالعوامل المناخية في كل فترة  $(W)$  حيث أنه يمكن وضع المعادلة التالية :-

$$L_r = T_r (K_r)^{\frac{2}{3}} \dots \dots \dots (3)$$

ولما كانت  $L_r$  تتغير من فترة إلى أخرى لذلك يكون من المناسب أخذ متوسط القيمة في الفترة أي :

$$L_r = \frac{L_{r+1} + L_r}{2} = T_r (K_r)^{\frac{2}{3}} + T_{r+1} (K_{r+1})^{\frac{2}{3}} \dots \dots \dots (4)$$

ولذلك تؤول المعادلة ( ٢ ) إلى

$$K_r + 1 \left( \frac{T_r}{2} \right) (K_r)^{\frac{2}{3}} = K_{r+1} + 1 \left( \frac{T_{r+1}}{2} \right) (K_{r+1})^{\frac{2}{3}} - S_r + V_r \dots \dots (5)$$

كذلك بنفس الطريقة يمكن حساب متوسط الارتفاع من (١)

$$E_r = \frac{E_r + E_{r+1}}{2} = \frac{1}{2} (K_r)^{\frac{1}{3}} + \frac{1}{2} (K_{r+1})^{\frac{1}{3}} \dots \dots \dots (6)$$

وبالتالى يمكن حساب الطاقة من الخزان الأول ط<sup>(١)</sup> :

$$(٧) \dots\dots\dots \text{ط}^{(٢)} = \frac{1}{2} ( \text{ك}^{(٢)} + \text{ك}^{(١)} ) \text{س} \dots\dots\dots$$

وبالنسبة للخزان الثانى فهى أبسط أى ط<sup>(٢)</sup> :

$$(٨) \dots\dots\dots \text{ط}^{(٢)} = \text{ث د} \dots\dots\dots$$

$$(٩) \dots\dots\dots \text{ط} = \text{ط}^{(١)} + \text{ط}^{(٢)} = \dots\dots\dots$$

$$(١٠) \dots\dots\dots \text{ث د} + \frac{1}{2} ( \text{ك}^{(٢)} + \text{ك}^{(١)} ) \text{س} \dots\dots\dots$$

II — توفير المياه : من أهداف النظام توفير المياه وبنفس أسلوب صياغة الطاقة —  
يمكن تحديد المياه المؤكدة أو المضمونة أو المياه الكلية .

وفى كل الأحوال تعطى الكمية من المياه المستخدمة فى توفير عمليات الرى  
والشرب من العلاقة .

$$\text{ر} = \text{س} - \text{د}$$

وفى حالة نموذج التوفير المضمون للمياه فان النموذج يكون :-

$$(١٢) \dots\dots\dots \text{تعزيز} ( \text{أقل ر} ) \dots\dots\dots$$

وفى النموذج الكلى يكون

$$(١٣) \dots\dots\dots \text{تعزيز مح} = \frac{\text{ر}}{\text{و}} \dots\dots\dots$$

III — التكلفة الكلية : من أهداف التشغيل تدنية التكاليف — ويمكن فى

الواقع استحداث دوال تكلفة مختلفة على درجات متفاوتة من التعقيد الرياضى —  
ولكننا سوف نعرض لدالة هدف خطية مبسطة .





تعظيم محو (س<sub>و</sub> - د<sub>ر</sub>)

تدنية = محو (ا<sub>و</sub> + ح<sub>ر</sub>) س<sub>و</sub> + (ب<sub>و</sub> - ح<sub>ر</sub>) د<sub>ر</sub>

مستوفيا

$$ك_1 + \frac{ت_1}{2} ك_2 = \frac{ت_2}{3} ك_3 - ك_4 = \frac{ت_5}{4} ك_5 + س_6 + ص_7$$

(١٧) .....

س<sub>و</sub> ≤ د<sub>ر</sub>

س<sub>و</sub> ≤ د<sub>ر</sub>

ك<sub>1</sub> ≤ ك<sub>2</sub> + ك<sub>3</sub> ≤ ك<sub>4</sub>

استخدم النموذج السابق في دراسة الحالة المبسطة التالية لخزان نهر تريتني\*  
المعاملات التالية :

| الفترة | ص <sub>و</sub> (ك.ا.ق) | ا <sub>و</sub> (دولار/ا.ق) | ل <sub>و</sub> (دولار/ا.ت) | ح <sub>و</sub> (دولار/ا.ق) |
|--------|------------------------|----------------------------|----------------------------|----------------------------|
| ١      | ١٨                     | ٣,٠٠                       | ٢,٠٠                       | ٦٠                         |
| ٢      | ٢٢,٥                   | ٣,٠٠                       | ٢,٠٠                       | ٧٠                         |
| ٣      | ٢٥,-                   | ٥,٠٠                       | ٢,٥٠٠                      | ٦٠                         |
| ٤      | ٣٠,-                   | ٣,٠٠                       | ٢,٠٠                       | ٥٠                         |
| ٥      | ٢٧,٥                   | ٢,٥٠٠                      | ١,٥٠٠                      | ٥٠                         |
| ٦      | ١٥,-                   | ٢,٠٠                       | ١,٠٠                       | ٤٠                         |
| ٧      | ١٠,-                   | ١,٠٠                       | ٠,٥٠                       | ٣٠                         |
| ٨      | ١٠,-                   | ١,٥٠٠                      | ١,٠٠                       | ٤٠                         |
| ٩      | ١٥,-                   | ٢,٥٠٠                      | ٢,٠٠                       | ٥٠                         |
| ١٠     | ١٧,-                   | ٤,٠٠                       | ٢,٥٠٠                      | ٦٠                         |

راجع Haimys, Hall, Freedman « Multi - objective optimisation in water resources system » Elsevir publisher, 1975.

$$\begin{aligned}
\text{ت} = \text{ت} &= 0.4 \text{ ا.ق} / \text{اكر} \cdot \text{قدم} / \text{أكر} \\
\text{ث} = 1500 \text{ م.ق} &= \text{س} / \text{ا.ق} \cdot \text{ميجاوات} \cdot \text{ساعة} / \text{أكر} \cdot \text{قدم} \\
\text{ك} &= 180 \text{ (ك.ا.ق)} \cdot \text{كيلو أكر} \cdot \text{قدم} \\
\text{ك} &= 100 \text{ ك.ا.ق} \\
\text{ك} &= 400 \text{ ك.ا.ق} \\
\lambda = \lambda &= 200 \text{ م.و.س} / \text{ا.ق} / \text{ق}
\end{aligned}$$

وقد استخدم الباحث في توليده للحلول الكفوه طريقة 'Surrogate (SWT) (worth - trade off method) تحديد قيمة المقايضة للمتغيرات النيابية) — وهي أحد الطرق التفاعلية للحل .

وقد تم الحصول على الحلول المفصلة التالية للمسألة : — (١٦)

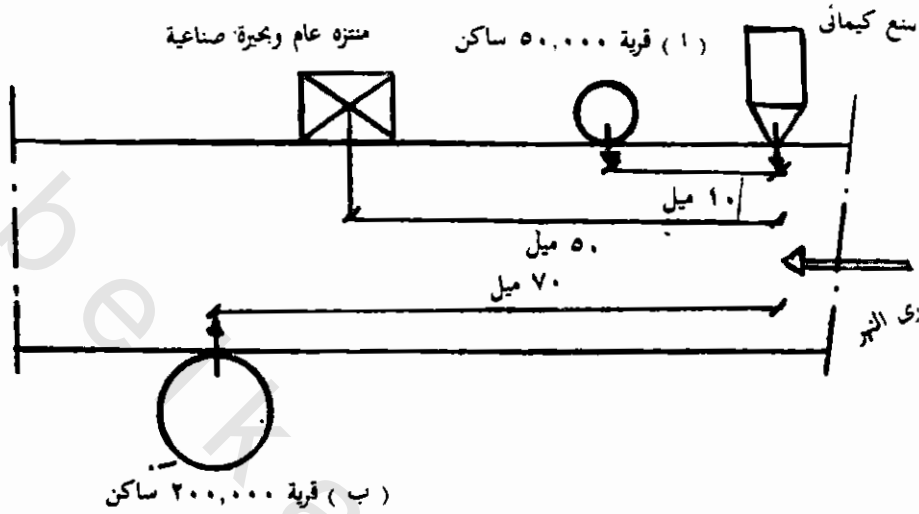
| ك،    | د،  | س،   | و  |
|-------|-----|------|----|
| ١٩٣   | ,٧٣ | ٢,٢٣ | ١  |
| ٢٠٩,٨ | ,٣١ | ٣,٨١ | ٢  |
| ٢٢٨,٨ | ,٢٩ | ٢,٧٩ | ٣  |
| ٢٥٢,٧ | ,٢٧ | ٢,٧٧ | ٤  |
| ٢٧٤,— | ,٢٤ | ٢,٧٤ | ٥  |
| ٢٨٢,— | ,٢٣ | ٢,٧٣ | ٦  |
| ٢٨٦,١ | ,٢٣ | ٢,٧٤ | ٧  |
| ٢٨٩,٦ | ,٢٢ | ٢,٧٢ | ٨  |
| ٢٩٨,١ | ,٢٢ | ٢,٧٣ | ٩  |
| ٣٠٨,٥ | ,٢١ | ٢,٧١ | ١٠ |

$$*_{1} \emptyset = 200 \text{ (ميجاوات ساعة / فترة)}$$

$$*_{2} \emptyset = 2,5 \text{ (كيلو أكر قدم / فترة)}$$

$$*_{3} \emptyset = 95 \text{ (الف دولار)}$$

( ١٣ - ٢ - ٢ ) معالجة المياه ومنع التلوث



شكل ( ٤ ) ١

المثال المعروض هنا لإيضاح استخدام البرمجة عديدة الأهداف في دراسات معالجة ومنع تلوث المياه — ويوضح شكل (٤) مصنع يصب في مجرى النهر مخلفات العمليات الصناعية الكيميائية، ويقع على بعد ١٠ أميال من قرية بها ٥٠ ألف مواطن تستخدم المياه في الشرب، ويقع صرف مخلفات المدينة في نفس النهر. وعلى بعد ٥٠ ميل من المصنع تقع حديقة ومنتزه به بحيرة صناعية تستخدم مياه النهر، وعلى بعد ٧٠ ميل من المصنع تقع المدينة ب التي بها ٢٠٠,٠٠٠ ساكن وتقوم باستخدام مياه النهر في الشرب والصرف الصحي في النهر .

تقاس جودة المياه ( كما شرحنا في مجال تطبيقات البرمجة اللاخطية ) بنسبة تركيز الاكسجين الذائب ( D. O ) ويقاس التلوث الصناعي والصحي بالاحتياج البيوكيميائي للأكسجين (  $\beta_1$  . O D ) ويصنف إلى احتياجات كربونية وأخرى نيتروجينية ( ١ . ١ . ع ) ، ( ١ . ١ . ع ) ، وعلى التوالي .

وتلزم المعالجات الأولية كل جهة بتقليل الاحتياج العضوى للأكسجين (١.١.٤) بنسبة ٣٠٪ - إلا أن هذه النسبة لا تكفى لذلك يجب اقامة محطات للمعالجة وهى سوف تؤدى إلى زيادة الأعباء على المجالس البلدية لكل قرية - وقد تم تحديد الأهداف التالية بلجنة مكونة من مجلس إدارة الشركة والمجالس البلدية لكل قرية :-

- ( أ ) مستوى الاكسجين الذائب فى المدينة ا
- ( ب ) مستوى الاكسجين الذائب فى المدينة ب
- ( ج ) مستوى الاكسجين الذائب فى المنتزه
- ( د ) عائد الاستثمار نتيجة لمشاركة المصنع فى مشروع المعالجة
- ( هـ ) تدنية الأعباء فى المدينة ا
- ( و ) تدنية الأعباء فى المدينة ب

وقد تم صياغة المسألة كما يلي :-

أفترض أن س<sub>١</sub> ، س<sub>٢</sub> ، س<sub>٣</sub> هى متغيرات القرار المطلوب تحديدها والتي هى (\*) :-

س<sub>١</sub> = مستوى المعالجة عند المصنع .

س<sub>٢</sub> = مستوى المعالجة عند المدينة ا .

س<sub>٣</sub> = مستوى المعالجة عند المدينة ب .

س<sub>٤</sub> = نسبة الاحتياج العضوى للأكسجين الذى تم تعويضه عند الموقع و c ( B. o. D ) للمواد الكربونية ( ١.١.٤ ) ك .

س<sub>٥</sub> = نسبة الاحتياج العضوى للأكسجين الذى تم تعويضه عند الموقع و N ( B. o. D ) ( ١.١.٤ ) ن للمواد النيتروجينية .

لتفصيل أكثر راجع :-

Monarchi, Kisiel, Duckstien « Interactive Multi-objjective programming in water resource - a case study »<sup>١</sup>Water Res. No. 9, 1973, pp ( 8 50 - 873 )

ويربط ص. ١٠ س. العلاقة :-

$$( ١٨ ) \dots\dots\dots \frac{,٣٩}{( ١,٣٩ - ٢س )} = \text{ص.}$$

### ١ - الأهداف :-

دوال الهدف يمكن صياغتها كما يلي :

١ - مستوى الأوكسجين الذائب عند ١ :

$$( ١٩ ) \dots\dots\dots ( ٢,٢٧ - ١س ) = ٤,٧٥ \text{ ص.}$$

٢ - مستوى الأوكسجين عند المنتزه :

$$+ ( ٢,٧٩ - ٢س ) + ( ٥٢٤ - ١س ) + ٢ = ٢٥$$

$$( ٢٠ ) \dots\dots\dots ( ٢,٦٠ - ٢ص ) + ( ١,٨٨٢ - ١س ) = ٢٠$$

٣ - مستوى الأوكسجين الذائب عند ب :

$$+ ( ٩٧٨ - ٢س ) + ( ١٧٧ - ١س ) + ٥,١ = ٢٥$$

$$( ٢١ ) \dots\dots\dots ( ٧٦٨ - ٢ص ) + ( ٢,١٦ - ١س ) = ٢١$$

٤ - عائد الاستثمار للمصنع :

$$( ٢٢ ) \dots\dots\dots \frac{,٠١٢}{[ ٥٩ - ( ١,٠٩ - ٢س ) ]} - ٧,٥ = ٤$$

٥ - سالب الأعباء عند ١ :

$$( ٢٣ ) \dots\dots\dots \frac{( ٥٣٢ ) - ,٠٠١٨}{[ ٥٣٢ - ( ١,٠٩ - ٢س ) ]}$$

٦ - سالب الأعباء عند ب :

$$( ٢٤ ) \dots\dots\dots \frac{( ٤٥٠ ) - ,٠٠٢٥}{[ ٤٥٠ - ( ١,٠٩ - ٢س ) ]}$$

## II - القيود

أما بالنسبة للقيود فهي على النحو الآتي :

١ - مستوى الأكسجين الذائب للمواد الخارجة بعد المدينة ب (حدود المحافظة)

يجب ألا يقل عن ٣,٥ محم لكل لتر أي :

$$1 + (0.3 - 0.2) \cdot 0.186 + (0.3 - 0.2) \cdot 0.332 + 3.34 + (0.3 - 0.2) \cdot 0.204 + (0.3 - 0.2) \cdot 0.778 + (0.3 - 0.2) \cdot 0.12 \leq 3.0 \quad (25)$$

١ - حدود س:

$$1 \leq S \leq 2 \quad (26)$$

$$W = 1, 2, 3$$

وقد تم حل السألة باستخدام برمجية الانحرافات بالقيم

$$1.6 = *1, 6 = *2, 6 = *3, 6 = *4, 6.5 = *5, 1.5 = *6$$

لدوال الهدف وهي القيم المناظرة للقيمة المثلى  $\emptyset$  الفردية هـ = ١ ، .. ، ٦ في

ظل القيود .

وأنتج ذلك القيم التالية للحل :-

$$4,842 = *1 \emptyset, 6,030 = *2 \emptyset$$

$$6,167 = *3 \emptyset, 6,019 = *4 \emptyset$$

$$1,4 = *5 \emptyset, 1,628 = *6 \emptyset$$

$$\text{المتغيرات : } 1 = 864, 2 = 884, 3 = 807$$

$$\text{ص } 1 = 60, \text{ ص } 2 = 58, \text{ ص } 3 = 52$$

(١٣-٣) استخدام البرمجة العديدة الأهداف في التطبيقات البيئية (\*)

أحد المسائل الهامة التي كانت مجالاً للعديد من الدراسات هي التطبيقات البيئية وما يصاحبها من أهداف عديدة ينبغي تحقيقها .

والأسلوب التقليدي المستخدم/فيما سبق هو معيار كفاية التكاليف — وفي هذه الحالة يتم تحديد مستويات هدفية لانبعاث أو اطلاق المواد المؤثرة على البيئة — حيث توجد علاقات إفتراضية بين هذه الاطلاقات وجودة الجو وقد تكون العلاقات خطية في العديد من الدراسات وفي هذه الحالة يمكن استخدام البرمجة الخطية بكفاءة .

أما الأسلوب البديل والأكثر تطوراً فهو افتراض أن مستويات الاطلاق هذه متغيرات قرار وأن ميزانية التكاليف محددة وقد أثبتت الدراسة أن هذا الأسلوب أفضل — فعلى سبيل المثال يمكن استخدامه في استحداث منحنيات التكلفة المتساوية— في حين أن الحل الأمثل التقليدي قد لا يقع على هذه المنحنيات .

وفي الأسلوب التقليدي تكون الصياغة هي :—

تدنية مح حر س ر مستوفيا ..... ( ٢٧ )

محددر س ر ه ر و = ١ ، ... ، م

محددر س ر ط ر ل = ١ ، ... ، ك

محددر س ر ق ر ر = ١ ، ... ، ى ..... (٢٨)

س ر ك . ز = ١ ، ... ، ن

تمثل (٢٧) دالة التكلفة

س ر = مستوى النشاط المطلوب استخدامه بالطريقة ز للتحكم في البيئة .

Robert H. Hahn « on reconciling conflicting goal : Application of Multi-Objective programming» It. orsa v32 No. 1 pp 221 - 328.

- حـ = تكلفة التحكم بالطريقة ز .
- اـ = مقدار الخفض في مستوى التلوث بالعصر الملوث و نتيجة استخدام الطريقة ز في منع أو خفض التلوث .
- هـ = الخفض المطلوب في مستويات الإطلاق .
- بـ = مقدار ما تستنفذه الطريقة ز في التحكم في التلوث من المورد (ل) .
- طـ = مقدار المورد المتاح ( ل ) .
- دـ = ما تستخدمه الطريقة ز من المورد ي اللازمة لتمويل عملية التحكم في التلوث .
- قـ = التمويل المتاح .

وفي أسلوب البرمجة عديدة الأهداف تصبح الصياغة كما يلي : —

تدنية

محـ ١ سـ

محـ ٢ سـ

..... ( ٢٩ ) .....

محـ ٣ سـ

مستوفيا

محـ حـ سـ

..... ( ٣٠ ) .....

محـ بـ سـ

محـ دـ سـ

سـ



وكما سبق وأوضحنا في مجال البرمجة عديدة الأهداف أن طرق الحل تستخدم في توليد الحلول الكفوه — حيث يسمى المتجه ( س ) حلاً كفوفاً للمسألة ( ٢٩ ) ، ( ٣٠ ) إذا كانت :

$$١ - س \text{ تستوفي القيود } ( ٣٠ ) .$$

$$٢ - لا يوجد حل سَ عسل يستوفي$$

$$٣ - س \leq اس ، اس \neq اس \dots\dots\dots ( ٣١ )$$

ويمكن تحويل الصياغة ٢٩ ، ٣٠ إلى مسألة برمجة خطية — ذلك أننا أوضحنا في دراستنا السابقة أى س\* يكون متجه كفوف إذا كانت هناك  $\lambda = (\lambda_1, \dots, \lambda_m)$  بحيث أننا نحل البرنامج الخطى : —

$$\text{تعظيم } \lambda_1 (\text{محل } ١ \text{ س}_1) + \lambda_2 (\text{محل } ٢ \text{ س}_2) + \dots + \lambda_m (\text{محل } m \text{ س}_m)$$

$$( ٣٢ ) \dots\dots\dots$$

مستوفيا

مجموعة القيود ح : —

$$\text{محل } ١ \text{ س}_1 \leq ح_1$$

$$\text{محل } ٢ \text{ س}_2 \leq ح_2$$

$$\text{محل } ٣ \text{ س}_3 \leq ح_3$$

$$( ٣٣ ) \dots\dots\dots$$

$$س \leq ح$$

أى ببساطة المطلوب تعظيم

$$( ٣٤ ) \dots\dots\dots اس \text{ مستوفيا}$$

$$س \leftarrow ح$$

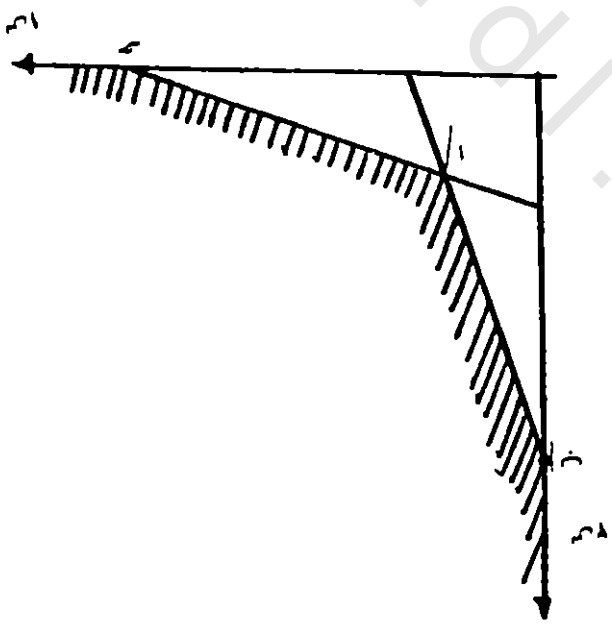
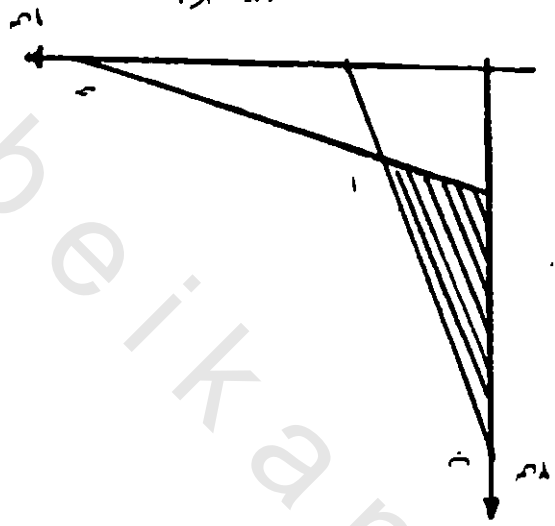
افتراض كمثال أنه لدينا طريقتين  $س_1$  ،  $س_2$  للتحكم في التلوث وأن التكلفة

$$\text{هى } ح_1 = ٣ ، ح_2 = ١$$



۲۷۹

$(1 - \mu) \frac{P}{L}$



( ١٣ - ٤ ) السمية الزراعية

تتعدد أهداف التنمية الزراعية وتخضع العملية القرارية إلى مستويات عديدة :-

١ - المستوى القومي الكلي ( الشامل ) .

٢ - المستوى المحلي ( الشامل ) .

٣ - المستوى القومي ( الوحدى )

٤ - المستوى الوحدى ( الخاص بالوحدة الانتاجية ) .

وينبغى لنا الأخذ بأسلوب البرمجة عديدة الأهداف في تحقيق توازن بين مختلف الأهداف في ظل القيود المتوفرة ، وفي معظم الأحيان تكون المسألة على شكل مسألة برمجة خطية عديدة الأهداف على الصورة :

تعظيم

$$١ع = \frac{م}{١ = ز} \text{ ح } ١٠ ر س$$

$$٢ع = \frac{م}{١ = ز} \text{ ح } ٢٠ ر س$$

$$٣ع = \frac{م}{١ = ز} \text{ ح } ٣٠ ر س$$

.....

$$٤ع = \frac{م}{١ = ز} \text{ ح } ٤٠ ر س$$

مستوفيا

القيود ح :-

$$ا س \geq ب$$

$$س \leq .$$

وعلى سبيل المثال في مجال إدارة إنتاج الأخشاب\* في الغابات يمكن تحديد ٣١ طريقة مختلفة ( متغيرات القرار ) لتنمية الأخشاب بأنواع مختلفة من الطرق ( مثل طرق التعمير الزوجي للبلوط — التعمير الكلي للبلوط — طرق الحشَب الأبيض — طريقة سافانا — طريقة قيدار — اللحاء المفتوح ... ) .

إلا أن توجد قيود على استخدام هذه الطرق تشتمل على الكميات المحددة لأنواع الأخشاب ، الميزانية المعتمدة ، القيود الضرورية للحفاظ على إنتاج أنواع معينة من الأخشاب في السنوات المقبلة .

وكذلك القيود التي تنشأ من استخدام الغابات لأغراض أخرى مثل الصيد والتربية الحيوانية الطبيعية والتنزه وغير ذلك .

( ١٣ - ٥ ) الصحة : —

في مجال الصحة فإن استخدام البرمجة العديدة الأهداف يفتح أسلوباً متطوراً لهذا التطبيق الهام .

إن جمهور المتبفعين بالخدمة الصحية ( التأمين الصحي مثلا ) يهمن أن نوفر لهم خدمة صحية على مستويات معينة مثل :

(١) الخدمة الصحية العامة .

(٢) الخدمة الطبية التخصصية .

(٣) العلاج بالمستشفيات .

(٤) العلاج بالجراحة .

ومن الصعب قياس جودة الخدمة الصحية وأن كان بعض الدارسين أهتم بتحديد مؤشر الحالة الصحية للفرد Health Status Index . واعتبر أن ص (و)

---

\* Ralf stuer & Albert shculer « An intercatve multiple linear programming approach to the problem of forest management » It. orsa V 26 No. 2 1978 pp 254 - 269.



فهارس الكتاب  
فهرس الموضوعات

رقم الصفحة

- الباب السابع : النظريات الأساسية للبرمجة الغير خطية ..... ٧
- (١-٧) إيجاد القيمة القصوى لدالة غير خطية مقيدة بمعادلات ..... ٧
- (٢-٧) إيجاد القيمة القصوى لدالة مقيدة بتمباينات ..... ١٣
- (١-٢-٧) نظرية كوهين - طوكو ..... ١٩
- (٢-٢-٧) خواص الدوال اللاخطية ..... ٢٠
- نظرية الداله الصريحه ..... ٢٠
- نقطة السرج ..... ٢٥
- الداله المحدبه والمقره ..... ٢٨
- (٣-١) بعض الملاحظات والتعريفات الهامة ..... ٣٠
- منطقة الامكانيات ..... ٣٠
- أهلية القيود ..... ٣١
- الإفتراضات المتعلقة بدالة الهدف ..... ٣٢
- الباب الثامن : الطرق العددية لحل مسألة البرمجة اللاخطية ..... ٣٣
- (١-٨) تقديم ..... ٣٣
- (٢-٨) اولاً : الطرق العددية لإيجاد القيمة القصوى لدالة غير مقيدة  
في متغير واحد ..... ٣٤
- (١-٢-٨) طرق البحث والإختزال ..... ٣٥
- البحث الغير مقيد ..... ٣٥
- البحث الشامل ..... ٣٦
- طريقة فيوناشي ..... ٣٧
- (٢-٢-٨) طرق التقسيم ..... ٤١

- التقسيم التريبيعي ..... ٤١
- التقسيم التكميبي ..... ٤٥
- (٢-٢-٨) برامج الحاسب الآلي لحل الدوال العير مقيده
- في متغير واحد ..... ٤٧
- طريقة كوجنز ..... ٤٨
- طريقة فيوناشي ..... ٥٠
- (٣-٨) ثانيا : الطرق العددية لإيجاد القيمة القصوى لدالة
- غير مقيده عديده المتغيرات ..... ٥٤
- (١-٣-٨) طرق البحث المباشر ..... ٥٤
- البحث العشوائى ..... ٥٤
- البحث النموذجى ..... ٥٥
- طريقة هوك وجيفز ..... ٥٦
- طريقة باول ..... ٥٨
- (٢-٣-٨) برامج الحاسب الآلي لطرق البحث المستمر لتدنية
- الداله عديده المتغيرات وغير المقيده ..... ٦٢
- (١-٢-٣-٨) طريقة روزنبروك ..... ٦٢
- (٢-٢-٣-٨) برامج باول ..... ٦٣
- (٣-٣-٨) طرق الانحدار ..... ٦٦
- (١-٣-٣-٨) الطريقة المباشرة ..... ٦٦
- (٢-٣-٣-٨) طريقة الانحدار المرافق ..... ٧١
- (٤-٣-٨) طرق الحاسب الآلي لطرق الانحدار لداله غير مقيده
- عديده المتغيرات ..... ٧٣
- خطوات برامج فلتشر وريفز ..... ٧٣
- (٤-٨) ثالثا : حل مسألة البرمجة الغير خطية المقيده بالطرق العددية .
- (١-٤-٨) طريقة المسطحات ( كيلي ) ..... ٧٦



- ٧٨ ..... (٢-٤-٨) طريقة الاتجاهات العملية
- ٨٧ ..... (٣-٤-٨) طريقة دوال الجزاء
- ٩٠ ..... (٥-٨) برامج الحاسب الآلى للبرمجة الغير خطية المقيدة
- ٩٠ ..... (١-٥-٨) طريقة الاسقاط لروزن
- ..... (٢-٥-٨) طريقة فياكو وماكورميك للتصغير التتابعي
- ٩٢ ..... S.U.M.T. الغير مقيد
- ٩٦ ..... (٦-٨) مناقشة عامه للكيان الطرى المستخدم فى البرمجة الغير خطية
- ٩٩ ..... الباب التاسع : مسائل البرمجة اللاخطية الخاصة
- ٩٩ ..... (١-٩) البرمجة التربيعية
- ١٠١ ..... (١-١-٩) طريقة السمبلكس/الوولف
- ١٠٥ ..... (٢-١-٩) طريقة فان دى بان للقيود المنتهكة
- ١١٨ ..... (٣-١-٩) مسألة البرمجة التربيعية الغير أكيدة
- ١٢٢ ..... (٤-١-٩) البرمجة التربيعية العددية
- ١٢٦ ..... (٢-٩) البرمجة الهندسية
- ..... (١-٢-٩) ايجاد القيمة القصوى لكثيره الحدود الموجبة
- ١٢٨ ..... الغير مقيدة
- ..... (٢-٢-٩) ايجاد القيمة القصوى بكثيره الحدود فى ظل قيود
- ١٣٧ ..... على شكل كثيره حدود
- ١٤٥ ..... (٣-٢-٩) المسألة الثنائية
- ١٥٢ ..... (٤-٢-٩) استنتاج الثنائية من المتباينه الهندسية
- ١٥٦ ..... (٥-٢-٩) بعض الملاحظات الهامه والحاله العامه
- ١٥٩ ..... (٦-٢-٩) برنامج الحاسب الآلى لحل مسأله البرمجة الهندسية
- ١٦٤ ..... (٣-٩) برمجة الكسور
- ١٦٤ ..... (١-٣-٩) دالة الهدف خارج قسمة دالتين خطيتين

- (٢-٣-٩) دالة الهدف خارج قسمة دالتين متجانستين  
 ١٦٨ ..... من الدرجة الأولى
- الباب العاشر : تطبيقات البرمجة اللاخطية ... ١٧٢
- (١-١٠) تطبيقات البرمجة اللاخطية في مجال الصناعات  
 ١٧٢ ..... الكيماوية والبتروولية  
 ١٧٢ ..... (١-١-١٠) تخطيط وإدارة المستودعات البترولية  
 ١٧٦ ..... (٢-١-١٠) تخطيط تشغيل الصناعات الكيماوية  
 (٢-١٠) تطبيقات البرمجة اللاخطية في التحليل الغير خطى  
 ١٧٨ ..... لشبكات المرافق  
 ١٧٨ ..... (١-٢-١٠) المرور  
 ١٨٠ ..... (٢-٢-١٠) شبكات تدفق الطاقة الكهربائية  
 ١٨١ ..... (٣-٢-١٠) شبكات توزيع الغاز الطبيعي  
 ١٨٩ ..... (٣-١٠) تطبيقات البرمجة اللاخطية في التخطيط والاقتصاد  
 ١٨٨ ..... (١-٣-١٠) التخطيط القومى  
 ١٩٤ ..... (٢-٣-١٠) إقتصاديات التوسع في إنتاج الطاقة  
 ١٩٦ ..... (٤-١٠) بعض التطبيقات الخاصة  
 ١٩٦ ..... (١-٤-١٠) مسألة الإلتزان الكيماوى  
 ١٩٧ ..... (٢-٤-١٠) مسألة الإلتروبيا  
 ٢٠٠ ..... (٣-٤-١٠) إستخدام البرمجة الرياضية في علاج الأورام السرطانية ...  
 ٢٠٢ ..... (٤-٤-١٠) نماذج التسليح الاستراتيجى  
 ٢١٠ ..... (٥-١٠) مسألة المشاركة  
 ٢١١ ..... (١-٥-١٠) مسألة المشاركة لركيبه الرحاله  
 ٢١٤ ..... (٢-٥-١٠) مسألة المشاركة الخطية العامة

- ٢١٩ ..... (٦-١٠) تطبيقات البرمجة التريعية .....
- ٢١٩ ..... (١-٦-١٠) البرمجة التريعية لمسألة الاستثمار .....
- ٢١٩ ..... (٢-٦-١٠) تصميم الجمالونات المرنة .....
- ٢٢١ ..... (٣-٦-١٠) مسألة تحديد المواقع .....
- ٢٢٣ ..... (٤-٦-١٠) معالجة المياه .....
- ٢٢٤ ..... (٧-١٠) تطبيقات البرمجة الهندسية .....
- ٢٢٤ ..... (١-٧-١٠) معالجة مياه الشرب .....
- ٢٣٠ ..... (٢-٧-١٠) التصميم الأمثل لمحطات المعالجة .....
- ٢٣١ ..... (٣-٧-١٠) التصميم الهندسى .....
- ٢٤٣ ..... (٤-٧-١٠) مسائل التنميط .....
- ..... (٥-٧-١٠) تطبيقات البرمجة الهندسية فى إقتصاديات
- ٢٥٣ ..... تشغيل المعادن .....
- ..... (٦-٧-١٠) إستخدام البرمجة الهندسية فى تحديد أسعار
- ٢٥٧ ..... التحويل للشركات المتعدده الجنسيات .....
- ٢٦٦ ..... الباب الحادى عشر : البرمجة عديده الاهداف .....
- ٢٦٦ ..... (١-١١) تقديم .....
- ٢٦٨ ..... (٢-١١) النوع الأول : لا توجد معلومات للأفضلية .....
- ٢٦٨ ..... (١-٢-١١) طريقة المعيار الشامل .....
- ٢٧٢ ..... (٢-٢-١١) إستخدام نظرية المباريات لتحديد المعيار الشامل ..
- ٢٧٦ ..... (٣-٢-١١) طريقة أدنى إنحراف .....
- ٢٧٩ ..... (٣-١١) النوع الثانى : توفر معلومات للأفضلية .....
- ٢٧٩ ..... (١-٣-١١) الافضليه العديده .....
- ٢٨٠ ..... (١-١-٣-١١) دوال المنفعة متعددة الصفات .....
- ٢٨٤ ..... (٢-١-٣-١١) دوال المنفعة الثنائيه .....

- ٢٨٧ ..... (١١-٣-١) تقييم المواقع
- ٢٩٠ ..... (١١-٣-٤) دوال المنفعة وحيدة البعد
- ..... (١١-٣-٥) إستخدام نظرية المنفعة عديدة الصفات في البرمجة عديدة الاهداف
- ٢٩٤ ..... (١١-٣-٢) الافضليه العديديه والترتيبيه المختلطه
- ٢٩٩ ..... (١١-٤) النوع الثالث : تحديد الافضليات خلال الحل
- ٣٠١ ..... (١١-٤-١) طريقة التفاعل للتحديد الصريح للأفضليات
- ٣٠٢ ..... (١١-٤-٢) طريقة التفاعل للتحديد الضمني للأفضليات
- ٣٠٥ ..... (١١-٥) النوع الرابع : التحديد اللاحق للأفضليات
- ٣٠٧ ..... الباب الثاني عشر : مسائل البرمجة عديده الاهداف الخاصة
- ٣٠٨ ..... (١٢-١) برمجة الاهداف
- ٣٠٨ ..... (١٢-١-١) التماذج المستخدمه في برمجة الاهداف
- ٣١٠ ..... (١٢-١-٢) حل مسألة برمجة الاهداف لتدنية متجه الانحرافات المعجمي
- ٣١٢ ..... (١٢-١-٣) حل مسألة برمجة الاهداف اللاحطية بطريقة التفاعل
- ٣٢٢ ..... (١٢-٢) الاهداف الثنائية
- ٣٢٦ ..... (١٢-٢-١) طريقة قيود الحلول الوسط
- ٣٢٧ ..... (١٢-٢-٢) البرمجة الثنائية وتعدد صانعي القرار
- ٣٣٢ ..... (١٢-٢-٣) البرمجة ثنائية المستوى وعلاقتها بالبرمجة ثنائية المعيار
- ٣٣٧ ..... (١٢-٣) البرمجة عديدة الاهداف بدوال هدف كسريه
- ٣٤٧

٣٤٧ ..... طريقة التفاعل (١٢-٣-١)

### الباب الثالث عشر : تطبيقات البرمجة عديده الاهداف

٣٥٥ ..... تطبيق البرمجة عديده الاهداف في الانتاج الصناعى (١٣-١)

٣٦٤ ..... تطبيق البرمجة عديده الاهداف في إدارة الموارد المائية (١٣-٢)

٣٧٥ ..... استخدام البرمجة العديده الاهداف في التطبيقات البيعه (١٣-٣)

٣٨٠ ..... التنمية الزراعية (١٣-٤)

٣٨١ ..... الصحة (١٣-٥)

## فهرس أبجدي

رقم الصفحة

( ١ )

|     |                       |
|-----|-----------------------|
| ١٩٦ | إتران كيسانى          |
| ٧٨  | إتجاهات عملية         |
| ٦٨  | إختبار تقارب          |
| ٢٧٦ | أذنى إنحراف           |
| ٣٦٤ | إدارة موارد ( مائية ) |
| ٤٠  | إرقام فيوناشى         |
| ١٩٧ | إتروويا               |
| ٣٥٥ | إنتاج صناعى           |
| ٣٥٦ | إنتاج أسمنت           |
| ٢٥٧ | أسعار تحويل           |
| ٧١  | إنحدار مرافق          |
| ٣١  | أهليه القيود          |
| ٣٠٩ | أهداف   مطلقه         |
| ٣٢٦ | أهداف ثنائية          |

( ب )

|     |                  |
|-----|------------------|
| ٣٤٤ | باريتو ( مثليه ) |
| ٣٦  | بحث شامل         |
| ٣٥  | بحث غير مقيد     |
| ٥٤  | بحث عشوائى       |
| ٣٣٩ | بحث   مصفى       |
| ٥٥  | بحث نموذجى       |

|                             |                         |
|-----------------------------|-------------------------|
| ٢٦٦                         | برمجة عدديده الاهداف    |
| ٣٠١                         | برمجة أهداف             |
| ٣٣٧                         | برمجة ثنائية معيار      |
| ٣٣٧                         | برمجة ثنائية مستوى      |
| ١٢٢ ، ١١٨ ، ١٠١ ، ٩٩        | برمجة تريعية            |
| ١٦٨ ، ١٦٤                   | برمجة كسور              |
| ٣١٨ ، ٣١٦                   | برمجة هدفية تنابعية     |
| ١٥٢ ، ١٤٥ ، ١٣٧ ، ١٢٨ ، ١٢٦ | برمجة هندسية            |
| ٤٩                          | برنامج كوجونز           |
| ٥٣                          | برنامج فيوناشي          |
| ٦٧ ، ٦٣                     | برنامج باول             |
| ١٦٤                         | برنامج البرمجة الهندسية |
| ٦٤ ، ٦٢                     | برنامج روزن             |
| ٥٦                          | برنامج هوك   جيفز       |
| ٩٢                          | برنامج افيانو           |
| ٩٦                          | برنامج مساعد            |

(ت)

|          |                       |
|----------|-----------------------|
| ١٨٨      | تخطيط قومي            |
| ٢٧٢ ، ٩٢ | تصغير تنابعي غير مقيد |
| ٢٨٧      | تحديد مواقع           |
| ٣١١      | تدنيه معجميه          |
| ٢٠٢      | تسليح استراتيجي       |
| ٢١٩      | تصميم جمالونات        |
| ٢٣٩      | تصميم صناديق تروس     |
| ٢٣٠      | تصميم محطات معالجة    |
| ٢٤٣      | تصميم نمطي            |

|           |                    |
|-----------|--------------------|
| ٢٠٥       | تخصيص معدات حريرية |
| ٢٦٨       | تعظيم متجه         |
| ٢٨٧       | تقييم مواقع        |
| ١٣        | تكلفة ظل           |
| ٣٧٥ ، ٣٧١ | تلوث بيئي          |
| ٣٨٠       | تنمية زراعية       |

(ح)

|         |                           |
|---------|---------------------------|
| ٨       | جذور مميزة                |
| ٨٨ ، ٨٧ | جزاء ( راجع دوال الجزاء ) |
| ١١٢     | جداول إشارات              |

(ج)

|     |           |
|-----|-----------|
| ٢٧٦ | حلول وسطى |
| ٢٠٣ | حلول كفوه |

(د)

|     |                           |
|-----|---------------------------|
| ٩   | داله لاجرايخ              |
| ١٠  | داله كوب دوجلاس           |
| ٢٥  | داله صريجه                |
| ٢٩  | داله محده                 |
| ٢٩  | داله مقعره                |
| ٣٥  | داله وحيد الشكل ( الطور ) |
| ١٤٧ | درجة الحريه               |
| ١٤٥ | درجة الصعوبه              |
| ٨٧  | دوال جزاء                 |
| ٨٧  | دوال جزاء داخليه          |
| ٨٨  | دوال جزاء خارجيه          |



|                 |                              |
|-----------------|------------------------------|
| ١٨١             | دوال تريبيعه                 |
| ١٩١             | دوال متجانسه                 |
| ٢٨٠ ، ٢١٣ ، ٢١١ | دوال مقايضه                  |
| ٢١٢             | دوال قياس                    |
| ٢٨٢             | دوال منفعه                   |
| ٢٨٢             | دوال منفعه مضافه             |
| ٢٨٢             | دوال منفعه مضاعفه            |
| ٢٩٠             | دوال منفعه وحيدہ البعد       |
| ٢٨٤             | دوال منفعه ثنائيه            |
| ٢٨٠             | دوال منفعه متعدده الصفات     |
| ٢٩٠             | دوال منفعه بعيدہ عن المخاطره |
| ٢٩٠             | دوال منفعه تميل للمخاطره     |
| ٢٩٠             | دوال منفعه محايدہ للمخاطره   |

(س)

|     |                   |
|-----|-------------------|
| ١٧٢ | سياسه حفر         |
| ١٠١ | سمبلکس ( وولف )   |
| ٢١٣ | سمبلکس عديده أوجه |

(ش)

|                 |                      |
|-----------------|----------------------|
| ١٠٠             | شكل تريبيعي          |
| ١٩              | شروط ضرورية          |
| ١٢٩             | شروط تعامد           |
| ١٢٩             | شروط سويه            |
| ٢٥٧             | شركة متعدده الجنسيات |
| ١٨١ ، ١٨٠ ، ١٧٨ | شبكات مرافق          |
| ١٨١             | شبكات غاز            |

- شبيكات مرور ..... ١٧٨  
شبيكات كهرباء ..... ١٨٠

(ص)

- صناعات ( انتاج ) ..... ٣٥٦ ، ٣٥٥  
صناعة بتروليه ..... ١٧٢  
صناعة كيمياويه ..... ١٧٤

(ط)

- طريقة فيوناشى ..... ٣٧  
طريقة كوجنز ..... ٤٨  
طريقة الإسقاط الروزن ..... ٩٠  
طريقة فياكو ماكورميك ..... ٩٢  
طريقة هوك جيفز ..... ٥٦  
طريقة باول ..... ٦٣ ، ٥٨  
طريقة روزنبروك ..... ٦٤ ، ٦٢  
طريقة فان دى بان ..... ١٠٥  
طريقة وولف ( سمبلكس ) ..... ١٠١  
طريقة بارامتريه ..... ٣٠٧  
طريقة التفاعل الصريح ..... ٣٠٢  
طريقة التفاعل الضمنى ..... ٣٠٣  
طريقة التشغيل ..... ١٧٣  
طريقة التطوير ..... ١٧٧

(غ)

- غلاف محذب ..... ٧٦

(ع)

- عملية القطع ..... ٤٨

(ق)

- ٨٠ ، ١٩ ..... قيود عامله  
١٠٥ ..... قيود متبكه  
٣٠٨ ..... قيود توسط  
١٤٨ ..... قطع ( عمليه )

(ك)

- ١٢٦ ..... كثيره حدود  
١٢٦ ..... كثيره حدود موجب  
٩٦ ..... كيان طرى  
٩٨ ..... كيان صلب

(م)

- ٢٩٩ ، ٢٩٠ ، ٢٨٤ ، ٢١٢ ..... منفعه ( دوال )  
٧ ..... مصفوفه همسيه ( متاثله )  
٢٢ ..... مصفوفه يعقوبيه  
١٦١ ..... مصفوفه نيوتن رافسون  
١٦١ ..... مصفوفه تعاملد  
١٧٨ ..... مصفوفه الحدث  
٢٧٣ ..... مصفوفه الدفع  
٤١ ..... متجه اتجاه  
٤١ ..... متجه معدل  
١٦١ ..... متجه التعاملد  
٣٠٠ ..... متجه معجمى  
٣٤٤ ..... مثليه باريتو  
٨٧ ..... مخرجات  
٧٦ ..... مسطح قاطع

|                 |       |                        |
|-----------------|-------|------------------------|
| ١٣٧             | ..... | مسألة أوليه            |
| ١٤٠             | ..... | مسألة أوليه معدله      |
| ١٤٥             | ..... | مسألة ثنائيه           |
| ١٢٠             | ..... | مسألة رئيسيه           |
| ١٢٠             | ..... | مسألة جانبيه           |
| ١٣٥             | ..... | متباينه هندسيه         |
| ١٣٥             | ..... | متباينه حسابيه         |
| ٣٠٨ ، ٢٩٩       | ..... | مستويات حفز            |
| ٢١١             | ..... | مسألة مشاركه           |
| ٢١٤             | ..... | مسألة مشاركه خطيه عامه |
| ٢٢٢             | ..... | مسألة زكيبه الرحاله    |
| ١٩٧             | ..... | محتوى معلومى           |
| ٣٢٨             | ..... | معامل ترجيح            |
| ٣٦٨             | ..... | معيار شامل             |
| ٣٧١ ، ٢٢٤ ، ٢٢٢ | ..... | معالجة مياه            |
| ١٤ ، ١٢ ، ٩     | ..... | مضاعفات لاجراخ         |
| ١٧٨             | ..... | مرور                   |
| ٣٠              | ..... | منطقة إمكانيات         |
| ١٦              | ..... | منحدر داله             |
| ٣٣٦ ، ٣٣١       | ..... | موافقه إجماعيه         |
| ٣٨٢             | ..... | مؤشر الحاله الصحيه     |

(ن)

|     |       |                 |
|-----|-------|-----------------|
| ٧٦  | ..... | نقطه السرج      |
| ١٤  | ..... | نقطه الاستقرار  |
| ٨   | ..... | نظريه تايلور    |
| ٢٧٢ | ..... | نظريه المباريات |

## فهرس المؤلفين

رقم الصفحة

( ١ )

|           |                 |            |
|-----------|-----------------|------------|
| ١٠        | Allen R.G.      | آلن ر. ج   |
| ٩٦        | Allen Warren    | آلن وارن   |
| ١٨١       | Oneil           | أونيل      |
| ٢٠٠       | Abrahamson P.   | أبراهامسون |
| ٢٤٣       | Evans           | إيفانز     |
| ٣٥٥ ، ٢٧٤ | Adulbhan P.     | أدولبهان   |
| ٣٠٨       | Ignizio James   | إيجنيزيو   |
| ٣٤٧       | Atkins          | اتكينز     |
| ٢٢٤       | Abol Fadl       | أبو الفضل  |
| ٣٨١       | Albert Schueler | ألبرت شولر |
| ١٩٤       | Eren S.         | إيرين      |

( ب )

|           |                |           |
|-----------|----------------|-----------|
| ٥٨        | Powell, M.J.D. | باول      |
| ٥٨        | Broeck         | بروك      |
| ١١٧       | Boots, J.C.    | بوتز      |
| ١١٨       | Paul Kouch     | باول كوشي |
| ٢٤٣ ، ١٥٧ | J. Passy       | باسي      |
| ١٦٨       | S. Bradely     | برادلي    |
| ١٩٤       | Borison A.B.   | بوريسون   |
| ١٦        | Blau           | بلاو      |
| ٢١٢       | Brown, J.R.    | براون     |

۳۳۷ ..... Bard, Johanthan بارد  
۱۱۹ ..... Benders بندرز

(ت)

۱۶۰ ..... Todd تود  
۱۰۵ ..... Theil H. تایل  
۳۵۰ ، ۲۷۴ ..... Tabucanon Mario تابوکانون

(ج)

۱۲۵ ..... Gommory جوموری  
۱۸۸ ..... Grinolo جرنیولو

(د)

۲۳۰ ..... Daniel Taycen دانیل تایکن

(ر)

۳۴ ..... Rao راو  
۹۰ ، ۶۲ ..... Rosen روزن  
۲۸۷ ، ۲۸۰ ..... Ralph Keeny رالف کینی  
۳۸۱ ..... Ralf Stuer رالف سنویر  
۷۳ ..... Reeves ریفرز

(ز)

۸۳ ..... Zoutendiyk روتندایک  
۱۶ ..... Zener زینر

(س)

۱۹۸ ..... Saxane ساکسن  
۲۰۰ ..... Sandermane D. ساندرمان  
۲۶۲ ، ۲۵۷ ..... Sullieman Kassich سلیمان کاشیخ

(ش)

۳۰۸ ، ۱۶۶ ..... Charnes شارنز

(ط)

۱۹ ..... Tucker طوکر

(ف)

۱۰۰ ..... Van De Panne فان دی بان

۳۵ ..... Fibonacci فیبوناچی

۷۳ ..... Fletcher فلتشر

۱۶۸ ..... Frey S. فرای

۱۹۸ ..... Frund فروند

۲۸۴ ..... P. Fishburn فیشبورن

۳۶۹ ..... Freedmans فریدمان

۲۲۴ ، ۲۹۲ ..... Fiacco فیاکو

(ك)

۱۹ ..... Cohen کوهین

۷۶ ..... Kelly کیلی

۴۸ ..... Coggins کوچنز

۱۹۶ ..... Claren کلارین

۳۱۲ ..... Carol Marco کارول مارکو

۳۰۸ ، ۶۶ ..... Cooper کوپر

۱۰ ..... Quandt کوانت

(ل)

۲۳۹ ، ۱۹ ..... Lotfi L. Sefen لطفی لویز سیفین

۹۶ ..... Leon Ladson لیون لادسون

( م )

- ۱۴۷ ..... Maged Zohdi ماجد زهدی  
۱۸۰ ..... Mockstadt ماکوستاد  
۱۹۴ ..... P.A. Morris موريس  
۲۷۵ ، ۲۶۶ ..... Milan Zeleeny ميلان زيلينى  
۳۷۲ ..... Monarachi موناراشى  
۹۲ ..... Maccormik ماكورميك

( هـ )

- ۵۶ ..... Hook هوك  
۱۰۸ ..... Houthakkeer هاوناكوا  
۱۱۸ ..... G. Hadly هادلى  
۲۶۸ ..... Hwang هوانج  
۳۶۹ ..... Haimes هايمز  
۳۷۲ ..... Hahn Robert هاهن  
۱۰ ..... Handerson هاندرسون

( و )

- ۱۰۱ ..... Wolf وولف  
۳۴ ..... D.J. Wilde وايلد  
۱۷۱ ..... Warren وارن  
۱۷۹ ..... Wadrop وادروب  
۳۳۲ ..... Wendell Richard وندل  
۳۲۲ ..... Weistroffer وستروففر  
۱۵۷ ..... Willy Gochet ويلي جوخت  
۳۴۷ ..... Warbutron واربترون

( ى )

- ۲۳۰ ، ۱۵۷ ..... Yves Smeers يافز