

## نذبة رياضية

المحاضرة الثانية عشرة

١١/٤/٥٨

### البرمجة اللادفعية

مقدمة:

- أجريت في السنوات الأخيرة بحوث كثيرة تناول حلولاً لها مسائل البرمجة اللادفعية حيث أنه يوجد عائق رئيسي يعترض دراسة البرمجة اللادفعية، وهو التكلفة الواصلة من التقنيات المطبقة حالياً في معالجة المسائل الخاصة بالبرمجة اللادفعية حيث تم اقتراح العديد من الإجراءات الخوارزمية لحل مسائل البرمجة اللادفعية، ولكن مجموعة دليلها أثبتت ففلية أزمافففة في التعامل مع مشاكل واقففة.
  - إن بعضاً من أفضف التقنفات تتناول تقرففات معينة وتتخدم مسائل برمفة فففة فرففة، وفيما ففف ستعرف على الأسس والبارئ المرفة للبرمفة اللادففة.
  - وستعرف عدة خوارزمفات مرفة مستخدمة في حل مسائل البرمفة اللادففة.
- هفث أن الخوارزمفات الفف ستعرف لها تم اففطارها للأسباب التالية:
- 1) استخداما السائف من الناففة الملفة وهصولا على نسبة ففاع مرتفعة.
  - 2) كل خوارزمية متفافة توضع مزجاً أساساً ففما فففلق بل مسائل البرمفة اللادففة.
  - 3) فرفجت هففران من أجل حواسفب رقفة.

**تعرفف المسألة:** تعرف المسألة ببرنامف رياضي نمف:

أدجف الفففة الصغرى للناج:  $f(x) \rightarrow \text{Min}$   
هفث  $x \in E^n$  مع مراعاة القفود:

$$H_j(x) = 0 \quad ; \quad j = \overline{1, n}$$

$$G_k(x) \leq 0 \quad ; \quad k = \overline{1, m}$$

$$x = (x_1, x_2, \dots, x_n)$$

هنا تقدم التعريف الآتية :

- في الحالة السابقة لدينا  $n$  متحول قرار

$n$  قيد مادة

$m$  قيد مترجمات

- نفهم أنه إذا كان تابع الهدف وتوابع القيود خطية فعمل مسألة برمجة خطية

وهذا ما درسناه في المحاضرات السابقة .

أما إذا كان تابع الهدف أو القيود توي توابع لخطية فإن الحالة تقع حالة برمجة لخطية .

- إن قيود عدم اليقين مشكلة هنا فمن قيود المترجمات .

**ملحوظة:** يمكن التعبير عن كل البراني الرياضي بالكل البت .

- إن أي شعاع  $x$  يقع مجموعة  $n$  قيد مادة وال  $m$  قيد مترجمات يدعى حلاً نقولاً أو حلاً نافذاً .

- ندعو أية مجموعة فاصلة من المتولات التي تغطي تيمة أصغرية لـ  $f(x)$

شعاع حل أمثل نمر له بالرمز  $x^*$  ، وهو ليس وهدياً بالضرورة

حيث أن العديد من مسائل البرمجة الخطية لأربعة حل تؤدي إلى نفس

القيمة الأصغرية لـ  $f(x)$  .

- وإن القرار بأن مسألة برمجة لخطية تلك أو لا تلك حلاً أملاً يتعلق بكون أو عدم كون

الحالة محددة بالنسبة لمتولات الحل الخاصة بها .

- إن تعيين ما إذا كان هناك حل أمثل موجود للحالة برمجة لخطية محددة هو أمر

يتعلق بتابع الهدف ومجموعة القيود

## التتابع المتزايدة والمتناقصة :

\* لتكن لدينا مجموعة النقاط :  $x_1, x_2, \dots, x_n$   
حيث :  $x_1 < x_2 < \dots < x_n$   
إذا كان :  $f(x_1) < f(x_2) < \dots < f(x_n)$   
عندها نقول إن التتابع متزايد تماماً :

\* أما إذا كان من أجل :  $x_1 < x_2 < \dots < x_n$   
فإن :  $f(x_1) > f(x_2) > \dots > f(x_n)$   
عندها نقول إن التتابع متناقص تماماً .

\* أما إذا كان من أجل :  $x_1 < x_2 < \dots < x_n$   
فإن :  $f(x_n) \leq f(x_{n+1})$   
عندها نقول إن التتابع متزايد .

\* وإذا كان من أجل :  $x_1 < x_2 < \dots < x_n$   
فإن :  $f(x_n) \geq f(x_{n+1})$   
عندها نقول إن التتابع متناقص .

- إن تزايد وتنقص التتابع يحدد لنا فيما إذا كان التتابع أحادي النمط أو متعدد الأنماط :

المقصود بالتابع أحادي النمط : إذا كان التتابع  $f(x)$  متزايد (متناقص) تماماً ضمن مجال معين إلى قيمة معينة ثم يتناقص (تزايد) عندها نقول إن هذا التتابع أحادي النمط وبالتالي يكون للتتابع قيمة واحدة (واحد واحد)

المقصود بالتابع متعدد الأنماط : إذا كان للتتابع أكثر من قيمة وأكثر من واحد ضمن مجال معين فيسمى هذا التتابع تابعاً متعدد الأنماط .

### النقطة السنامية (المحلية):

تكون مقابلة لحد أمثل أي ضمن مجال معين حول هذه النقطة ، مع ملاحظة أن الحد يكون أعلى من نقاط أخرى ضمن فضاء الحلول بأكمله .  
وبما أنه من الممكن وجود العديد من هذه النقاط خلال صياغة برمجة لخطية عامة فإن هذه النقاط تدعى نقاطاً مستقرة أو نقاط صفرى محلية .

### ملاحظة (٥):

يمكن أن تكون النقاط مستقرة عند زاوية صفرى محلية أو عند نقطة انعطاف أو عند زاوية عظمى ، حيث يدعى أفضل حل أمثل الزاوية الصفرى الشولية .

### ملاحظة (٦):

تغطي معظم فوارزميات البرمجة الخطية حلولا هي زوايات صفرى محلية ، والسبب الأساسي لذلك هو الإجراءات الخوارزمية التي تعتمد على الخواص المحلية لمآلة برمجة لخطية .  
وعندما لا تكون الزاوية صفرى فيجب اختبار حلول أو صفرى محلية متبادلة لتعيين الحل الأفضل .  
مع ملاحظة أن العديد من المائل الواقعية تمتلك فقط زاوية صفرى شولية .

### ملاحظة (٧):

إن ضم المآلة أو إجراءات البدء ياعد في إيجاد الزوايات الصفرى الشولية وفي حالات معينة يكون أي حل مسير كحل أمثل محلي في الواقع هو حل أمثل شولي .

تصنيفات التوابيع:  
تُصنّف التوابيع وفقاً لما يلي:

- \* توابيع مستمرة
- توابيع غير مستمرة (منقطعة)
- توابيع منقطعة

\* التوابيع المحدبة والتوابيع المقعرة:

تعريف التابع المحدب: يكون التابع  $f(x)$  محدباً على مجال تعريفه إذا كان لأجل أية نقطتين  $x_1, x_2$  في فضاء بعده  $n$  تتحقق المتراجحة التالية:

$$f[(1-\theta)x_1 + \theta x_2] \leq (1-\theta)f(x_1) + \theta f(x_2)$$

حيث  $0 \leq \theta \leq 1$

تعريف التابع المقعر: يعرف التابع المقعر بشكل مشابه ولكن بإشارة تراجم مقلوبة.

المعنى الهندسي للتعريف السابق:

إذا كان تابع ما محدب (مقعر) ورسمه فقط بيانياً بين نقطتين على سطحه فإن المرز من الخط الذي يصل هاتين النقطتين سيوضع بشكل كامل إلى أسفل (أعلى) ذلك التابع.

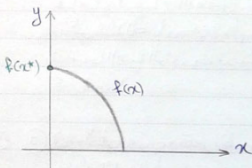
وهنا نقدم الحقائق التالية:

- 1- لا تتعلق تعريف تابع محدب (مقعر) بكون التابع مستمراً وغير مستمر.
- 2- يمكن أن يكون تابع ما مقعراً في منطقة ومحدباً في أخرى.
- 3- التابع الخطي محدب ومقعر معاً.

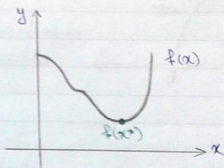
## تأثير التفرع والتعدد في البحث عن الحل المثالي:

(1) **حل أعظمي أو حد أصغري - غير مقيد:**

إذا كانت مسألة البرمجة اللغوية تتألف من تابع هدف فقط، وكان هذا التابع محدباً (مقعراً) فإن وجود حل أمثل وحيد عند نقطة تقع داخل المنطقة النافذة حيث نستخدم عندها جميع المتغيرات أو عند نقطة صلبة.



حل محلي للمألة غير مقيدة  
القيمة العظمى



حل داخلي للمألة غير مقيدة  
القيمة الصغرى

(2) **إيجاد القيمة العظمى - مقيد:**

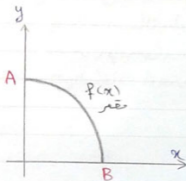
إذا كانت مسألة البرمجة اللغوية تتألف من تابع هدف وتقيود، فإن كون الحل الأمثل وحيد يتوقف على طبيعة كل من التابع ومجموعة القيود. فإذا كان التابع الهدف مقعراً، ومجموعة القيود تشكل منطقة محدبة عندها يوجد حل أعظمي وحيد للمألة، وبالتالي فإن أية نقطة مستقرة يجب أن تكون حلاً أعظماً محتملاً.

(3) **إيجاد القيمة الصغرى - مقيد:**

إذا كانت مسألة البرمجة اللغوية تتألف من تابع هدف وتقيود. وكان التابع الهدف محدباً ومجموعة القيود تشكل منطقة محدبة، فإن أية نقطة مستقرة تكون حلاً أصغراً محتملاً.

٤ إيجاد القيمة الأصفريّة (الذئبيّة) لتابع مقعر أو محدب :  
 إذا كانا نقوم بإيجاد القيمة الأصفريّة (الذئبيّة) لتابع مقعر أو محدب فإن الحل الأمثل سيوجد عند إحدى النقاط الحدية لمجموعة القيود .

مثلاً : إيجاد القيمة الأصفريّة للتابع  $f(x)$  المقعر المرسوم .



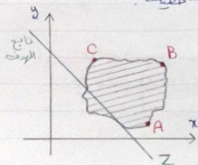
هناختار لإختبار النقطتين  $A, B$  .  
 ويمكن المثلثة بأنه في معظم مسائل البرمجة اللخطية لا سيما الصيغ الواقعية قد تكون مجموعة نقاط الحل كبيرة جداً .

٥ هام : التتابع الخطي محدب ومقعر بنفس الوقت :

يشكل التتابع الخطي نقطة من مسائل الأمثل لإجمالاً .  
 وحسب تعريف التتابع المحدب والتتابع المقعر فإن التتابع الخطي محدب ومقعر معاً .  
 لذا إذا كانت فضاء الحل محدباً يمكن إيجاد الحل عند الحدود .

٦ مناطق غير محدبة :

إذا شكلت مجموعة القيود فضاء حلول غير محدب عندها يمكن لأي إمرأ هوارزي يعتمد على المتوازي المحلثة لالة البرمجة اللخطية أن يبتغ نقطة مستقرة ، وقد لا تكون الخطية .  
 شمولية ، ولذا أصفريّة شمولية .  
 وهذه اللقطات صحيحة متى لو كان تابع الهدف ذو طبيعة خطية .



مثلاً : يفرض أن النقاط  $A, B, C$  هي حدود مثلية فإنه لإيجاد القيمة العظمى لـ  $Z$  ، نجد أن  $B$  نقطة شمولية .

## المصفوفات الصغرى الأساسية:

إذا كانت المصفوفة المربعة  $Q$  ذات الأبعاد  $n \times n$ .  
فإن المصفوفة الصغرى الأساسية من الرتبة  $k$  هي مصفوفة ذات أبعاد  $k \times k$   
فضل عليها بإهمال أي سطر والأعمدة المقابلة لها في المصفوفة  $Q$

$$Q = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{bmatrix} \quad \text{مثال:}$$

إن المصفوفات الصغرى الأساسية من الرتبة 1 هي أساساً العناصر القطرية.  
أما المصفوفات الصغرى الأساسية من الرتبة 2 فهي:

$$\begin{bmatrix} 5 & 6 \\ 8 & 9 \end{bmatrix} \quad \begin{bmatrix} 1 & 3 \\ 7 & 9 \end{bmatrix} \quad \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 4 & 5 \end{bmatrix}$$

والمصفوفة الصغرى الأساسية من الرتبة 3 هي  $Q$  نفسها.

تعريف: نستخدم للمصفوفة الصغرى الأساسية بالمعنى الأساسي، حيث أنه لكل  
مصفوفة مربعة من القياس  $n \times n$  يوجد  $2^n - 1$  مصفوفة أساسية.

## المصفوفة الصغرى الأساسية الرئيسية:

فضل عليها من الرتبة  $k$  للمصفوفة  $n \times n$  بإهمال الأسطر  $n - k$  الأخيرة والأعمدة  
المقابلة لها.

\* في المثال السابق: تكون المصفوفة الصغرى الأساسية الرئيسية من الرتبة 1 هي [1]  
حيث أنه لدينا الطرين الأخيرين والمعددين المقابلين لهما.

أما المصفوفة الصغرى الأساسية الرئيسية من الرتبة 2 هي:

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 4 & 5 \end{bmatrix}$$

أما المصفوفة الصغرى الأساسية الرئيسية من الرتبة 3 هي  $Q$  نفسها.

تعريف: يبلغ عدد المصفوفات الصغرى الأساسية الرئيسية في المصفوفة  $n \times n$   
 $n$  مصفوفة.

## المصفوفة المعروفة الموجبة - المعروفة السالبة :

توجد بعض الاختبارات لتعيين المصفوفة فيما إذا كانت معرفة موجبة أو معرفة سالبة أو شبه معرفة موجبة أو شبه معرفة سالبة .

وهذه الاختبارات تنطبق على المصفوفات المتناظرة فقط !

أما إذا كانت  $Q$  غير متناظرة فإننا نطبق الاختبار على المصفوفة  $\frac{Q + Q'}{2}$  حيث  $Q'$  هي منقول  $Q$  .

### \* اختبار المصفوفة للمعرفة الموجبة :

- 1) يجب أن تكون كل العناصر القطرية موجبة تماماً .
- 2) يجب أن تكون كل المميزات الأساسية الرئيسية موجبة تماماً .

### \* اختبار للمصفوفة شبه المعرفة الموجبة :

- 1) يجب أن تكون جميع العناصر القطرية غير سالبة .
- 2) يجب أن تكون كل المميزات الأساسية الرئيسية غير سالبة .

وللمعزة : لإثبات أن مصفوفة  $Q$  معرفة سالبة (شبه معرفة سالبة) يكفي أن نثبت أن المصفوفة  $(-Q)$  معرفة موجبة (شبه معرفة موجبة) .

نهاية المحاضرة الثانية عشرة