

تحويل برنامج خطي من شكل إلى آخر :

1 كيفية تحويل برنامج خطي إلى شكل قانوني :

• تحويل تابع الهدف : إذا كان تابع الهدف من النوع تقليل فنحول إلى نوع تعظيم وذلك بال ضرب بـ 1 - أي أن :

$$\text{Min } Z = f(m) \longrightarrow \text{Max } Z = -f(m)$$

$$\text{Min } Z = 3x_1 + 5x_2 - 2x_3 \quad \text{مثال :}$$

$$\Rightarrow \text{Max } Z = -3x_1 - 5x_2 + 2x_3$$

• تحويل للمتباينات :

• تحويل للمتباينات من النوع \geq (أكبر أو يساوي) إلى متباينات من النوع \leq (أصغر أو يساوي)

$$a_1x_1 + a_2x_2 \geq b_1 \quad \text{أي :}$$

$$-a_1x_1 - a_2x_2 \leq -b_1$$

• تحويل الصيغة من النوع مساوية : حول القيود إلى متباينات مختلفات بالإشارة أول متباينة

من النوع أكبر أو يساوي والمتباينة الثانية من النوع أصغر أو يساوي .

ثم حول المتباينة الأولى (أكبر أو يساوي) تماماً الفقرة السابقة .

$$a_1x_1 + a_2x_2 = b \quad \text{مثال :}$$

$$a_1x_1 + a_2x_2 \geq b$$

$$a_1x_1 + a_2x_2 \leq b$$

$$-a_1x_1 - a_2x_2 \leq -b$$

الخطوة الأولى :

• تحويل المتباينة من النوع أصغر أو يساوي والتي تكون في الطرف الأسير ذو صيغة مطلقة

أولاً نقوم بتحويلها إلى متباينة : أحدهما من النوع أكبر أو يساوي والآخر من النوع أصغر أو يساوي

ثم حول المتباينة من النوع أكبر أو يساوي إلى متباينة من النوع أصغر أو يساوي .

$$|a_1x_1 + a_2x_2| \leq b \quad \text{مثال :}$$

$$a_1x_1 + a_2x_2 \leq b$$

$$a_1x_1 + a_2x_2 \geq -b$$

$$\Rightarrow a_1x_1 + a_2x_2 \leq b$$

$$-a_1x_1 - a_2x_2 \leq b$$

- **ملاحظة :** في الحالة السابقة نلاحظ أن للقيود x_1, x_2 لها غير محدود الإشارة مع

بُعد إشارة الطرف اليمنى من المتباينة وبما أنه الحالة نرسم للقيمة المرجحة بـ x^+

والقيمة السالبة x^-

وتحدد صيغته بالفرق المطلقة بين قيمته لما حال كون إشارته موجبة وما حال كون إشارته

$$x^+ - x^-$$

بالج

لذا فاعتبار $x \geq 0$ و $x^+ \geq 0$ وذلك وفقاً لمعادلات عدم السلبية.
 مثال: لدينا مسألة البرمجة الخطية والتي فيها المتغير x_3 غير محدود الإشارة.

$$\text{Min } Z = 3x_1 - 2x_2 + 5x_3$$

$$x_1 + 2x_2 + 3x_3 \leq 50$$

$$5x_1 + 8x_2 - x_3 \geq 0$$

$$3x_2 + 5x_3 = 70$$

$$|x_1 + 3x_2| \leq 40$$

هذه الشروط:

x_3 غير محدود الإشارة، $x_1, x_2 \geq 0$

المطلوب: تحويل هذه المسألة إلى الشكل القانوني:

• أولاً لنحول تابع الهدف إلى تابع تعظيم:

$$\text{Max } Z = -3x_1 + 2x_2 - 5x_3$$

هذه الشروط:

- المقيد الأول يبقى كما هو. (اهمزأوي)

- المقيد الثالث من النوع البرأوي فإنه اهمزأوي وذلك بهزبه بـ 1 -

- المقيد الثالث من نوع مساواة فإنه البرأوي واهمزأوي ثم نحول

البرأوي إلى اهمزأوي وذلك بهزبه بـ 1 -

- المقيد الرابع من نوع قيمة مطلقة فنحول إلى قيدين اهما البرأوي والاهمزأوي

أوي ثم نحول البرأوي إلى اهمزأوي وذلك بهزبه بـ 1 -

- شروط عدم السلبية تبقى كما هي.

- المقيد x_3 غير محدود الإشارة لذا نجد $x_3 = x_3^+ - x_3^-$ حيث $x_3^+ \geq 0, x_3^- \geq 0$

وبالتالي يصبح البرنامج الخطي بالشكل القانوني التالي:

$$\text{Max } Z = -3x_1 + 2x_2 - 5(x_3^+ - x_3^-)$$

هذه الشروط:

$$x_1 + 2x_2 + 3(x_3^+ - x_3^-) \leq 50$$

$$-5x_1 - 8x_2 + (x_3^+ - x_3^-) \leq 0$$

$$3x_2 + 5(x_3^+ - x_3^-) \leq 70$$

$$-3x_2 - 5(x_3^+ - x_3^-) \leq -70$$

$$x_1 + 3x_2 \leq 40$$

$$-x_1 - 3x_2 \leq 40$$

$$x_1, x_2, x_3^+, x_3^- \geq 0$$

37

2] كيفية تحويل برنامج خطي إلى الشكل القياسي :

نستخدم الشكل القياسي عند حل المسائل بطريقة Simplex .

في هذا الشكل يجب أن تكون المقيدات عبارة عن معادلات ، مما قد يشترط عدم المساواة فهي دائماً من النوع أكبر أو يساوي .

الطرف الايمن من المقيدات هو قيمة غير سالبة .

والتالي الهدف يمكن أن تكون من النوع Max Z , Min Z

بما أن المقيدات يجب أن تكون جميعها من النوع مساواة . فالمبتدئية من النوع اقل أو يساوي يمكن تحويله إلى مساواة وذلك بإضافة متغير إضافي إلى الطرف الايسر .

مثلاً : $a_1x_1 + a_2x_2 \leq b$

$$\Rightarrow a_1x_1 + a_2x_2 + s = b \Rightarrow a_1x_1 + a_2x_2 = b - s$$

اما المبتدئية من النوع اقل أو يساوي يمكن تحويله إلى مساواة وذلك بطرح متغير إضافي من الطرف الايسر :

مثلاً : $a_1x_1 + a_2x_2 \geq b$

$$\Rightarrow a_1x_1 + a_2x_2 - s = b$$

إذا أصبح مسألة البرمجة الخطية بعد وضعها بالشكل القياسي

$$\text{Min } Z \text{ or } \text{Max } Z = \sum_{j=1}^n c_j x_j$$

ضمن القيود :

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = b_i \quad ; \quad i = \overline{1, m}$$

$$x_j \geq 0 \quad ; \quad j = \overline{1, n}$$

مثال : حول مسألة البرمجة الخطية التالية من الشكل القانوني إلى الشكل القياسي :

$$\text{Max } Z = 5x_1 + 4x_2$$

ضمن الشروط :

$$2x_1 + 3x_2 \leq 6$$

$$-3x_1 + 2x_2 \leq 3$$

$$2x_1 + x_2 \leq 4$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

ان الشكل القياسي للبرنامج السابق يكون: $Max Z = 5x_1 + 4x_2$

خضعت الشروط : لتقوم بإضافة متحولات إضافية الى الطرف الايسر من القيود السابقة:

$$2x_1 + 3x_2 + S_1 = 6$$

$$-3x_1 + 2x_2 + S_2 = 3$$

$$2x_1 + x_2 + S_3 = 4$$

$$x_1, x_2 \geq 0, S_1, S_2, S_3 \geq 0$$

" في الاستحقاق يجب كتابة تابع الهدف بالشكل: $Max Z = 5x_1 + 4x_2 + 0S_1 + 0S_2 + 0S_3$

تذكيرة:

حل جملة معادلات خطية:

لتكن لدينا جملة المعادلات الخطية التالية حيث لدينا n متحول و m معادلة كتابي:

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2$$

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = b_m$$

* كل هذه الجملة تميز الحالات الثلاثة التالية:

الحالة الأولى: اذا كان عدد المتحولات n يساوي عدد المعادلات m اي $m = n$

فاننا نتبع ما يلي: حسب قيمة المحدد $|A|$ حيث $|A|$ عدد الامثاله وهما تميز ما يلي:

* $|A| \neq 0$ فان الجملة حل وحيد . وعبارة عن (x_1, x_2, \dots, x_n)

* $|A| = 0$ وان اكانت جميع المودات $\Delta x_j = \bar{a} = 0$ مفايرة للفرم فاجملة مستحيلة الكل

" حيث Δx_j هي المودات الناتجة عن المصفوفة A باستبدال العمود j بالعمود b_j "

وان اكانت جميع المودات $\Delta x_j = \bar{a} \neq 0$ اهنار فالجملة عدد لا نهائي من الحلول

الحالة الثانية: اذا كان عدد المتحولات n اقل من عدد المعادلات m فنحن نأخذ

معادلات بعدد المتحولات n . ثم نقوم بحلها مثل الحالة الأولى .

الحالة الثالثة: اذا كان عدد المتحولات n اكبر من عدد المعادلات m اي $n > m$

ناخذ عدد من المتحولات قدره $n - m$ ونضبطها قيماً اختيارية بحيث نتمكن من حل جملة عدد

معادلات يساوي عدد المتحولات قل تماماً الحالة الأولى .

ولكن المشكلة التي واجهتنا ما هي المتحولات التي نضعها حرة .

قدم الانفاق على امضاء المتحولات المرة القوية همن . وذلك لتسهيل العمل .

اننا اصبح لدينا المتحولات على الجملة هي: $(x_1, x_2, \dots, x_m, x_{m+1}, \dots, x_n)$

39

حيث نسمي المتحولات x_1, x_2, \dots, x_m بالمتحولات القاعدية (القائمة بعدة متحولات \Rightarrow عدد المعادلات).
 والمتحولات x_{m+1}, \dots, x_n بالمتحولات اللاقاعدية أو الحرة.
 • لا نعد من ضمنها المتحولات x_{m+1}, \dots, x_n جميعها اصفار وهم وجدنا اننا الحد احد المتحولات
 x_1, \dots, x_m مساوياً للصفر فنقدره نضعه الحد ب الحد للفضل.
 * ان عدد الحلول القاعدية للمكانة (اي الخيارات التي ممكن ان تتارها) هو

$$C_m^n = \frac{n!}{(n-m)! m!}$$

مثال لاجل $n=3, m=2$ فان عدد الاحتمالات هو 3

* تعريف الحد المخل القاعدي : اذا كان احد المتحولات القاعدية معدوماً اضافة
 الى المتحولات الحرة فاننا نسمي الحد بالحد القاعدي المخل او غير السالم.
 * اختيار الحلول القاعدية : لا خيار للحلول القاعدية اما يمكننا اتباع طريقة فاوسر
 او اتباع طريقة Simplex

① مثال : اذا كانت لدينا الجملة $m=2, n=3$:

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 + x_3 = 1 \\ 2x_1 + 3x_2 + 5x_3 = 3 \end{cases}$$
 نجد ان عدد الحلول القاعدية هي 3

والحلول هي : $(x_1, x_2, x_3) = (0, 1, 1)$ و $(x_1, x_2, x_3) = (1, 0, 0)$

من اجل الوصول الى الحد ادرى فنار هذا الحد القاعدي هي x_1, x_2 ونسب بدلالة x_3 .
 وبالمثل لاجل القيمة الثانية $[x_2, x_3]$ بدلالة x_1 و $[x_1, x_3]$ بدلالة x_2 .

② مثال :
$$\begin{cases} 3x_1 - x_2 + 2x_3 = 9 \\ 5x_1 - x_3 = 15 \end{cases}$$
 نجد الحلول بالمسار هي $(3, 0, 0), (3, 0, 0), (0, -39, -15)$
 حلين متغلبن $x_2=0, x_3=0$

لرطلب بالالة ايجاد الحلول القاعدية غير السالبة نقرم بعزل الحدود السالبة بديارها
 في المثال الثاني

Finished Lecture...