

المحاضرة السادسة

30/3/2015

مثال عند البرنامج المرافقة : نبحثنا لدينا البرنامج التالي :

$$Z = c_1 x_1 + c_2 x_2 + c_3 x_3 \rightarrow \text{Max}$$

$$\left. \begin{aligned} a_{11} x_1 + a_{12} x_2 + a_{13} x_3 &\leq b_1 \\ a_{21} x_1 + a_{22} x_2 + a_{23} x_3 &\geq b_2 \\ a_{31} x_1 + a_{32} x_2 + a_{33} x_3 &= b_3 \end{aligned} \right\} \text{هذه الشروط}$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

اولاً لايجاد البرنامج المرافقة للبرنامج السابق نقوم باجراء التحليل على الصور طلاء

جميع من الشكل \leq (اقل او يساوي) لأن تابع الهدف Max : كتاب :

$$Z = c_1 x_1 + c_2 x_2 + c_3 x_3 \rightarrow \text{Max}$$

$$y_1 \rightarrow a_{11} x_1 + a_{12} x_2 + a_{13} x_3 \leq b_1 \quad \text{شروط}$$

$$y_2 \rightarrow -a_{21} x_1 - a_{22} x_2 - a_{23} x_3 \leq -b_2$$

$$y_3^+ \rightarrow a_{31} x_1 + a_{32} x_2 + a_{33} x_3 \leq b_3$$

$$y_3^- \rightarrow -a_{31} x_1 - a_{32} x_2 - a_{33} x_3 \leq -b_3$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

إذا أصبح البرنامج الاصل جاهز لايجاد البرنامج المرافقة كتابي :

$$L = b_1 y_1 - b_2 y_2 + b_3 y_3^+ - b_3 y_3^- \rightarrow \text{Min}$$

هذه الشروط :

$$a_{11} y_1 - a_{21} y_2 + a_{31} y_3^+ - a_{31} y_3^- \geq c_1 \quad *$$

$$a_{12} y_1 - a_{22} y_2 + a_{32} y_3^+ - a_{32} y_3^- \geq c_2$$

$$a_{13} y_1 - a_{23} y_2 + a_{33} y_3^+ - a_{33} y_3^- \geq c_3$$

$$y_1, y_2, y_3^+, y_3^- \geq 0 \quad *$$

مثال ثاني : اوجد البرنامج المرافقة للبرنامج التالي :

$$Z = c_1 x_1 + c_2 x_2 + c_3 x_3 \rightarrow \text{Max}$$

$$a_{11} x_1 + a_{12} x_2 + a_{13} x_3 = b_1 \quad \text{هذه الشروط}$$

$$a_{21} x_1 + a_{22} x_2 + a_{23} x_3 = b_2$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

مثال ثالث: اوجد البرامج المرافقة للبرامج:

$$L = 3x_1 + 2x_2 + 5x_3 \rightarrow \text{Min}$$

$$x_1 + x_2 + 3x_3 \leq 4$$

$$x_1 + 4x_2 + 3x_3 \geq 2$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

نظريات مختلفة حول الترافقة:

- 1 ان النموذج المرافقة للنموذج الاصل هو النموذج الاصل
- 2 اذا كانت (x_1, \dots, x_n) حلاً مقبولاً للنموذج الاصل وكانت (y_1, \dots, y_m) حلاً مقبولاً للنموذج المرافقة فان قيمة تابع الهدف للنموذج الاصل لا تتجاوز قيمته في تابع الهدف للنموذج المرافقة عند هاذين الحلين: $\sum_{j=1}^n c_j x_j \leq \sum_{i=1}^m b_i y_i$ وذلك من اجل جميع الحلول المقبولة بما في ذلك الحل الاصل (تتحقق المساواة).
- 3 اذا كانت تابع الهدف في احد النموذجين (النموذج الاصل ومرافقه) غير محدود (ليس له حل مثلي) فان النموذج الاخر يكون غير قابل للحل
- 4 اذا كانت لاحد النموذجين المترافقين حل مثلي z فان للنموذج الاخر حل مثلي w وقيمة تابع الهدف فيه مساوية لـ $\text{Max } Z = \text{Min } L$
- 5 **نظرية الترافقة:** الشرط اللازم والكافي ليكون الحلين المقبولين (x_1, x_2, \dots, x_n) و (y_1, y_2, \dots, y_m) حلين مثاليين للنموذج الاصل ومرافقه هي ان تكون قيمتا تابعي الهدف لهما متساويتين وان تحققت الشرطين التاليين:

$$x_j \left(\sum_{i=1}^m a_{ij} y_i - c_j \right) = 0 \quad ; \quad j = \overline{1, n} \quad \dots \quad \text{[1]}$$

$$y_i \left(\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j - b_i \right) = 0 \quad ; \quad i = \overline{1, m} \quad \dots \quad \text{[2]}$$

هذا يعني انه يلزم ويكفي ان يحكم احد الجانبين متساوية للآخر في كل من المعادلتين [1] و [2]

وبعبارة اخرى: اذا كانت قيمة احد مركبتي الحل المثلي $x_j \neq 0$ في النموذج الاصل فان الحل المثلي للنموذج المرافقة يجب ان يتحقق له المعادلة لذلك المتحول مساوية تامة. اذا كانت $x_j \neq 0$ فان:

$$a_{1j} y_1 + a_{2j} y_2 + \dots + a_{mj} y_m = c_j$$

وبالمقابل اذا كان $y_i \neq 0$ فان المتراجعة المتبادلة لذلك المتحول تكون مساوية للآخر.

المضمون الاقتصادي للنموذج (البرنامج) المرافقة:

نوضح للمفهوم الاقتصادي من خلال المثال التالي:

تتبع إحدى الشركات نوعين من المنتجات A_1, A_2 وتستخدم لذلك نوعين من الموارد الأولية وإن المقادير اللازمة من هاتين المادتين لإنتاج واحدة لكل من المنتجات A_1, A_2 و الكمية الاحتياطية المتوفرة من كل واحد من A_1, A_2 مبيّنات بالجدول التالي:

المتاح	ماتيزم ذات الوحدة الواحدة		الكمية المتوفرة
	A_1	A_2	
المواد الأولية B_1	5	10	160
B_2	1	1	24
السر C_j	90	100	

المطلوب (1) أوجد لأحد المنتجات المثالية التي تقل قيمة منتجات هذه الشركة (البرنامج) أكبر ما يمكن.

(2) أوجد النموذج المرافقة.

(3) إذا كان للدالة المثالية للنموذج الإحصائي هو

$$Z = 2240 \quad x_1 = 16, \quad x_2 = 8$$

أوجد للدالة المثالية للنموذج المرافقة.

(4) ما المضمون الاقتصادي للبرنامج الإحصائي والبرنامج المرافقة.

(5) ما العلاقة بين الحلين.

الحل:

نفرض x_1 الكمية المنتجة من المنتج A_1 .

x_2 الكمية المنتجة من المنتج A_2 .

$$Z = 90x_1 + 100x_2 \rightarrow \text{Max}$$

$$y_1 \mid 5x_1 + 10x_2 \leq 160$$

$$y_2 \mid x_1 + x_2 \leq 24$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

$$L = 160y_1 + 24y_2 \rightarrow \text{Min}$$

$$5y_1 + y_2 \geq 90$$

$$10y_1 + y_2 \geq 100$$

$$y_1, y_2 \geq 0$$

$$x_j' (a_{1j}y_1 + a_{2j}y_2 + \dots + a_{mj}y_m - c_j) = 0 \quad \text{لدينا:}$$

من أجل $j = 1, 2$ و $i = 1, 2$.

$$x_1' (a_{11}y_1' + a_{21}y_2' - c_1) = 0$$

$$x_2' (a_{12}y_1' + a_{22}y_2' - c_2) = 0$$

$$j = 1$$

$$j = 2$$

$$\begin{aligned} 5y_1 + y_2 &= 90 \\ 10y_1 + y_2 &= 100 \\ \hline -5y_1 &= 10 \Rightarrow y_1 = 2 \\ y_2 &= 80 \end{aligned}$$

$$\Rightarrow \begin{aligned} 16(5y_1 + y_2 - 90) &= 0 \\ 8(10y_1 + y_2 - 100) &= 0 \end{aligned}$$

حل عمليات المعادلتين السابقتين نجد أن $y_1 = 2, y_2 = 80$

للتحققة فخرنا في $L: Z = 160(2) + 24(80) = 2240 = Z$

- * ان محولات التابع الاكبر هي تمثيلي الانتاج x_1, x_2 من A_1, A_2 ان هذه الكمية مبنوية بالاسعار تقطينا قيمة المنتج (اي قيمة هذه المنتجات)
- * ان المحولات هي تابع الهدف للمورد المرافقة هي عبارة عن الاسعار y_1, y_2 لراحة الموارد الاولية B_1, B_2 مضروبة بالكميات المتوفرة تقطينا قيمة للواد المتوفرة.
- ولذلك يمكن هذه للمحولات بالاسعار المسرية ((اسعار الظل))
- * ان المتراجحة الاوطى في النموذج المرافقة تعني ان هيكل ما يلزم من الموارد الاولية لصناعة واحدة من المنتج A_1 لا تقل عن سعر الوحدة الواحدة من هذا المنتج.
- مثلا: $5y_1 + y_2$ تعتبر عن قيمة تكلفة وحدة واحدة من المنتج A_1 ولدينا سعر الوحدة الواحدة من المنتج A_1 هو 90 ولكن فتاح الى التزم وحدة واحدة من المنتج A_1 اي يجب ان تكون التكلفة الترابوت اولى تكلفة الوحدة الواحدة بالأسود الحالات
- * ان المتراجحة الثانية هي النموذج المرافقة تعني ان هيكل ما يلزم من الموارد الاولية لصناعة واحدة من المنتج A_2 لا تقل عن سعر الوحدة الواحدة من المنتج.

ان النموذج الاصل يعطينا افضل قيمة للنتاج التي تجعل قيمة ذلك الانتاج اكبر ما يمكن والحد المثالي للنموذج المرافقة يعطينا افضل تكلفة اعداد للموارد الاولية.

حيث ان $Max Z = Min L$

تجارات الحد الامثل للبرنامج المرافقة يمثل الحد الاعلى لسعر الموارد الاولية حيث اننا اذا تجاوزنا هذه السعر سواء y_1 او y_2 نقتح ما حسارة.

واذا اهتمتينا هذه الموارد الاولية بنفس الاسعار نكون ما وضعه لاربع ولا حسارة.

اللا اولا تكلفة اذا اقتدنا ناسن اعداد اقل من ذلك فمنا على من المرافقة تكون قلنا التكلفة وزودنا الربح

نموذج الاسناد (التعيين): تقسم هذه النماذج بالاسناد الافضل لمختلف الموارد الرافقة والانتاجية على مختلف الاعمال المراد ايجادها تتناز هذه المسائل ببساطة معالجتها للمشاكل على عكس مسائل النقل. وفي معظم هذه المسائل تقسم اولى الاعمال المراد ايجادها مع الموارد وبالنسبة لتابع الهدف يمكن ان يكون Max, Min

نجد المسألة: لنفرض اننا نريد توزيع n عاملاً (أو آلة) على n عملاً حيث يقوم كل عامل بما يوزعه واحد فقط ويجب ان يكون له مجال الانتاج لهما أكبر ما يمكن. وذلك هي مشكلة الانتاجية (التكلفت) المحددة لكل من:

نرمز بـ c_{ij} لانتاج العامل i من العمل j حيث تقبل هذه الانتاجية بالمصفوفة التالية:

$$c_{ij} = \begin{bmatrix} c_{11} & c_{12} & \dots & c_{1n} \\ c_{21} & c_{22} & \dots & c_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ c_{n1} & c_{n2} & \dots & c_{nn} \end{bmatrix}$$

حيث c_{ij} هي تكلفة المصفوفة يمكن ان تكون مصفوفة تكاليف بدلاً من الانتاج.

هيمنة العمود في الرياضيات: نرمز بـ x_{ij} للمتكون الذي يأخذ قيمة تساوي الواحد عند تعيين العامل i من العمل j وبأخذ قيمة تساوي الصفر عند ما يكون العكس ونكتب مصفوفة المتحولات بالشكل:

$$x_{ij} = \begin{bmatrix} x_{11} & \dots & x_{1n} \\ \dots & \dots & \dots \\ x_{n1} & \dots & x_{nn} \end{bmatrix}$$

بما ان العامل الواحد لا يمكن ان يأخذ إلا عملاً واحداً فهذا يعني ان واحد فقط من المتحولات x_{ij} في الصف i سيأخذ قيمة تساوي الواحد اما بقيت المتحولات في ذلك الصف ستأخذ قيمة تساوي الصفر.

وبما ان العمل الواحد لا يمكن ان ينفذ الا من قبل عامل واحد فهذا يعني ان واحد فقط من المتحولات x_{ij} في العمود j سيأخذ قيمة تساوي الواحد اما بقيت المتحولات في ذلك العمود ستأخذ قيمة تساوي الصفر.

عند كتابة دالة الهدف على الشكل التالي:

$$Z = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij} \rightarrow \text{Max}$$

هيمنة الشروط:

$$x_{11} + x_{12} + \dots + x_{1n} = 1$$

شروط

$$x_{n1} + x_{n2} + \dots + x_{nn} = 1$$

العمل.

$$x_{11} + x_{21} + \dots + x_{n1} = 1$$

شروط

الآلات

$$x_{1n} + x_{2n} + \dots + x_{nn} = 1$$

مثال:

لنفرض انه لدينا ثلاثة اعمال A_1, A_2, A_3 ولدينا ثلاثة آلات B_1, B_2, B_3 كل عمل يمكن ان ينجز بشكل جيد باستخدام اي آلة من الآلات الثلاث . والمقابل كل آلة يمكن ان تنجز اي من الاعمال الثلاثة . المطلوب :

تحضير هذه الآليات للاعمال المطلوبة حيث نعلم انك الاسناد الامثل اي الاسناد الذي يعطينا التكلفة الكلية الدنيا ، علماً ان تكاليف هذه الاعمال وهي متعلقة باداء كل عمل معينة بالجدول المرفق وكل آلة عنصيرة لا اداء عمل واحد وكل عمل ينجز بواسطة آلة واحدة فقط وعليه فان عدد الآليات لسيارة عدد الاعمال . المطلوب : صياغة النموذج الرياضي بحيث تكون التكلفة اقل ما يمكن . **ديتج وضع الجدول بشكل اختياري** . جدول التكلفة .

Finished Lecture...

