

10/14 / 2014

المحاضرة السابعة

بعض النماذج اللاتخطية

نموذج نقل المواد بأقصى فترة زمنية «من نماذج النقل»

يختلف هذا النموذج عن النماذج السابقة بأنه لا يوجد هنا نقل كافة الأحمال من مراكز الإنتاج (التوزيع) إلى مراكز الاستهلاك بأقصى فترة زمنية ممكنة
 وهناك مثل هذه المسائل عند وضع مخطط نقل المواد سريعة العطب كالمليب والادوية والأغذية...
 كذلك عند وضع مخطط لتأمين الطائرات القتالية في حالة الحرب حيث لا يكون الهدف من النقل بأسرع طابعين داخل كلفة ممكنة ..
 ونصيح المسألة ونموذجها الرياضي على الشكل التالي:

المسألة:

لنفرض أن لدينا m مركزاً لتجهيز مادة ما.

وطاقت تلك المراكز كحدود بالكميات التالية: a_1, a_2, \dots, a_m

وأن لدينا n مركز استهلاكي

وتطلبها كحدود من تلك المادة بالكميات b_1, b_2, \dots, b_n

$$\sum_{i=1}^m a_i = \sum_{j=1}^n b_j \quad \text{ونفرض أن}$$

كما نفترض أن تكلفة الوحدة الأزمنة اللازمه لنقل الأحمال المتوزعة المركز i إلى المركز

تساوي $[t_{ij}]$..

نقترح $[x_{ij}]$ مقدار حمولة نقله من المركز i إلى المركز j عندئذ نجد:

$$\sum_{j=1}^n x_{ij} = a_i \quad i = \overline{1, m} \quad \text{الشروط المسألة 1}$$

$$\sum_{i=1}^m x_{ij} = b_j \quad j = \overline{1, n}$$

$$x_{ij} \geq 0 \quad i = \overline{1, m}, j = \overline{1, n}$$

أما نابع الهدف فلا يمكن استغلاله على شكل تابع رياضي ولكنها مستقلة
 أهم صفاته وخصائصه ..

نظام أن أي نقطة للتعلم $\{z_j, x_j\}$ لا تتضمن غير $m+n-1$ حقولا قاموس غير معلم
 وأنه مقابل أي نقطة معلومة z_j, x_j يوجد صيغة من الأرتبة t_j نزلها $[t_j]_x$
 لا تعتبر نقطة إلا إذا كانت متبذرت على صيغها ..

وبذلك إن أي صيغة تنفيده نقطة والتي نزلها بالرمز t_x تساوي أكبر عنصر
 في الخلية $[t_j]_x$ وذلك في $t_x = \text{Max} [t_j]_x$
 ومما يسهل علينا تحديد الخلال القاصية فإن الخلية التالية :

$$t_x^* = \text{Max} [t_j]_x$$

$$t_x^* = \text{Min } t_x$$

$$t_x^* = \text{Min} (\text{Max} [t_j]_x)$$

وهو نابع الهدف ..

نعم بعض النماذج اللانقطية والتي يمكن قولها إن نماذجها مطوية عما في المثال التالي ..

مسألة يوجد في ورشة ميكانيكية آلة تقطيع بالاصطناع و 5 آلات مزودة بمطاطة
 وتقسيم لهذه الآلات لانتاج قطع بحجمية من جزئين 1 ، 2
 وتقطعا بنهاية كلا من الآلات لأي من الجزئين بالجدول التالي ..

الجزء	زمن الانتاج دقيقة / جزء	
	القطب	الفرز والمطاطة
1 x_1	3 دقائق	20 دقيقة
2 x_2	5 دقائق	15 دقيقة

ترغب بالمحافظة على أعباء عمل مستوازية بين الآلات حيث لا تعمل أي آلة بما جازي عن
 30 دقيقة في اليوم عن تقوية المواد الآلات ..

نقص من أن أعمال الفرز والمزاولة تقوم على كفاءة من آلات الفرز والمزاولة المحسنة
 ونقص من أن طول يوم العمل العادي 8 ساعات
المطلوب: قسم زمن عمل الآلة المصنوعة العدد الأقصى من القطع المجهزة

$$8 \text{ ساعات عمل} = 60 \times 8 = 480 \text{ دقيقة عمل في اليوم}$$

نقص من x_1 عدد الأجزاء الأولى المنتجة يوميا من القسم الأول

x_2 - الثانية - الثاني

• عدد العمل على آلة الفرز والمزاولة: $20x_1 + 15x_2 \rightarrow$ الوقت الذي يحتاجه 200

• عدد ساعات الإنتاجية من أجل الآلة المزاولة $\rightarrow 5$

$$4x_1 + 3x_2 \leq 480 \text{ أ.ي.}$$

$$3x_1 + 5x_2 \leq 480 \text{ • عدد العمل على آلة القرب:}$$

• ويمكن تمثيل قيد العوارض على أبعاد عمل الآلات بالمثل التالي

$$\left| (4x_1 + 3x_2) - (3x_1 + 5x_2) \right| \leq 30$$

$$\left| 3x_1 - 2x_2 \right| \leq 30$$

هذا القيد عند نظري على استعماله بالتقدير الطبيعي التاليين

$$-30 \leq 3x_1 - 2x_2 \leq 30$$

$$\Rightarrow \begin{cases} x_1 - 2x_2 \leq 30 \\ 2x_2 - x_1 \leq 30 \end{cases}$$

تابع الهدف: لما كان عدد القطع المجهزة يمكن أن يتجاوز العدد الأقصى من أجزاء 2،

المنتجة، فنعتبر تابع الهدف بجعل القيمة $Z = y$

$$y = \text{Min}(x_1, x_2) \text{ و}$$

إذا أصبح الموضوع على الشكل التالي:

الموضوع الرابع

أوجد القيمة العظمى للدالة Z متساوية y ضمن الشروط:

$$4x_1 + 3x_2 \leq 420$$

$$3x_1 + 5x_2 \leq 480$$

$$x_1 - 2x_2 \leq 30$$

$$2x_2 - x_1 \leq 30$$

$$y \leq x_1$$

$$y \leq x_2$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

التمارين المرافقة

إن لكل نموذج خطي نموذج مرافق حيث أنه إذا وجد حلاً لقيمة النموذجين هناك حل للآخر. حيث تتساوى قيمة تابع الهدف للنموذجين عند الحل الأمثل. ونحن نلاحظ أن إيجاد النموذج المرافق ضروري في العديد من المسائل وخاصة في الحالة التي يكون عندها عدد الشروط أقل من عدد المتغيرات. تشكيل النموذج المرافق:

لنرمز أنه لدينا نموذج خطي بمتغيرات n متساوية y ونكون من تابع هدف في صورة تعظيم وشروط متساوية أصغر أو مساوي. ونعبر عن البرنامج الأصلي بزيادة الشكل التالي:

$$Z = C_1 x_1 + C_2 x_2 + \dots + C_n x_n \rightarrow \text{Max} = \left(\sum_{j=1}^n C_j x_j \rightarrow \text{Max} \right)$$

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

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

⋮

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

$$x_j \geq 0$$

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

$$j = \overline{1, n}$$

شكل البرامج المرافق:

$$L = b_1 y_1 + b_2 y_2 + \dots + b_m y_m \rightarrow M_{in}$$

$$a_{11} y_1 + a_{12} y_2 + \dots + a_{1m} y_m \geq c_1$$

$$a_{21} y_1 + a_{22} y_2 + \dots + a_{2m} y_m \geq c_2$$

$$a_{n1} y_1 + a_{n2} y_2 + \dots + a_{nm} y_m \geq c_n$$

ملاحظة: يمكن تشكيل نموذج مرافق لكل نموذج خطي

يمكن اعتبار النموذج الثاني نموذج أصلي، من هذه الحالة يكون النموذج الأول نموذج مرافق:

طريقته بناء النموذج المرافق

1 - إذا كان تابع الهدف في النموذج الأصلي بصورة تعظيم (تقليل)

فإن تابع الهدف في النموذج المرافق بصورة تقليل (تعظيم).

2 - تقابل كل شرط أوجيد في البرامج الأصلي متغيراً في النموذج المرافق

وتقابل كل شرط أوجيد في البرامج المرافق متغيراً في النموذج الأصلي

3 - إذا كان تابع الهدف في أي من النموذجين بصورة تعظيم فإن الوجود يكون بصورة

(أقل أو يساوي)، وإذا كان تابع الهدف بصورة تقليل فإن الوجود يكون بصورة

(أكبر أو يساوي).

4 - معادلات تابع الهدف في النموذج المرافق هي قيم الطرف الأيمن لشرط النموذج الأصلي

وقيم الطرف الأيمن لشرط النموذج المرافق هي معادلات تابع الهدف في النموذج الأصلي

5 - إذا كان عدد المتغيرات m وعدد المتحولات n في النموذج الأصلي

فإن عدد n $>$ m $>$ n - المرافق

6 - معادلات المتكاملية في الشرط للنموذج المرافق هي نفس معادلات المتكاملية

الشرط للنموذج الأصلي مع تبديل معادلات الأسطر والأعمدة. هذا يعني أن معادلات

السطر أو الشرط للنموذج الأصلي هي نفس معادلات المتكاملية في الشرط للنموذج المرافق

		الموزع الأصلي				الطرف الأيمن	تابع الهدف للمرافعة
		x_1	x_2	...	x_n		
الموزع المرافعة	y_1	a_{11}	a_{12}	...	a_{1n}	b_1	$b_1 y_1$
	y_2	a_{21}	a_{22}	...	a_{2n}	b_2	$b_2 y_2$

	y_m	a_{m1}	a_{m2}	...	a_{mn}	b_m	$b_m y_m$
\geq الطرف الأيمن		c_1	c_2	...	c_n		
تابع الهدف الأصلي		$c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_n x_n$					

نفرسه لنا الموزع الأصلي التالي:

(مثال)

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

$$a_{11} x_1 + a_{12} x_2 + a_{13} x_3 \leq b_1 \quad \text{صفتي القيود}$$

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

$$a_{31} x_1 + a_{32} x_2 + a_{33} x_3 = b_3$$

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

المطلب: أوجد الموزع المرافعة للموزع السابق

أولا سنجري بعض التعديلات على الموزع الأصلي:

• نقرب الصيغة الأولى بـ (-) لتصبح المتراصة أصغر أو تساوي وذلك لمتوافقة Max

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

• نحول المساواة في الصيغة الثالثة إلى متراجعتين على الشكل

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

$$a_{31} x_1 + a_{32} x_2 + a_{33} x_3 \geq b_3$$

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

نصف كتابة المتعدد بواسطة المتغير:

$$\begin{array}{l}
 y_1 \\
 y_2 \\
 y_3^+ \\
 y_3^-
 \end{array}
 \left|
 \begin{array}{l}
 a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 \leq b_1 \\
 -a_{21}x_1 - a_{22}x_2 - a_{23}x_3 \leq -b_2 \\
 a_{31}x_1 + a_{32}x_2 + a_{33}x_3 \leq b_3 \\
 -a_{31}x_1 - a_{32}x_2 - a_{33}x_3 \leq -b_3
 \end{array}
 \right.$$

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

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

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

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

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

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

أخطاء كل: أوجه المتعدد المرفقة للمتعدد المتكامل

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

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

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

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

$$\begin{array}{l}
 y_1^+ \\
 y_1^- \\
 y_2^+ \\
 y_2^-
 \end{array}
 \left|
 \begin{array}{l}
 a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 \leq b_1 \\
 -a_{11}x_1 - a_{12}x_2 - a_{13}x_3 \leq -b_1 \\
 a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 \leq b_2 \\
 -a_{21}x_1 - a_{22}x_2 - a_{23}x_3 \leq -b_2
 \end{array}
 \right.$$

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

$$a_{11}y_1^+ - a_{11}y_1^- + a_{21}y_2^+ - a_{21}y_2^- \geq c_1$$

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

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

$$\begin{array}{l}
 y_1^+ > y_1^- \\
 y_2^+ > y_2^-
 \end{array}$$

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

$$x_1 + x_2 + 2x_3 \leq 4$$

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

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

بالعقل على المتغيرات x_1, x_2, x_3 نقاومة Min

$$y_1 \quad | \quad -x_1 - x_2 - 2x_3 \geq -4$$

$$y_2 \quad | \quad x_1 + 4x_2 + 3x_3 \geq 2$$

$$Z = -4y_1 + 2y_2 \rightarrow \text{Max} \quad \text{والهدف}$$

$$-y_1 + y_2 \leq 3 \quad \text{من المتغير}$$

$$-y_1 + 4y_2 \leq 2$$

$$-2y_1 + 3y_2 \leq 5$$

$$y_1, y_2 \geq 0$$

نظرات مختلفة حول التوافق:

① إن المتزوج المرافقة للمتزوج المرافقة هو المتزوج الأصلي لنفسه

② إذا كان x_1, \dots, x_n متقبولا للمتزوج وكان

y_1, \dots, y_n متقبولا للمتزوج المرافقة

فإن قيمة تابع الهدف في المتزوج الأصلي لا تتجاوز قيمة تابع الهدف في المتزوج المرافقة

وذلك من أجل جميع الحلول المقبولة بما فيها الحل الأمثل

③ إذا كان تابع الهدف في أصل المتزوجين غير متحول (ليس له حل أفضل)

فإن المتزوج الآخر يكون غير قابل للحل لقدر من المتزوجين -

④ إذا كان لأصل المتزوجين حل المتراصفين حل فذلك قد يكون للمتزوج الآخر حل متساو قد يكون

$$\text{قيمة تابع الهدف المتساويين متساويين} \quad \text{Max } Z = \text{Min } L$$

5) الشروط اللازمة والثاني لتكون المثلث التعاقبي

$$x_{i+1} = x_i + \alpha_i \quad , \quad y_{i+1} = y_i + \beta_i$$

فإن ضلبي للمؤثر الأصلي ومرتبته

هي n ، فبما تأتي هذه لها عناصر وبتناك ذاته وفقا للشرطين التاليين:

$$\begin{cases} (1) \quad \sum_{i=1}^n \alpha_i = 0 & \text{حيث } z = \bar{z} \\ (2) \quad \sum_{i=1}^n \beta_i = 0 & \text{حيث } z = \bar{z} \end{cases}$$

هذا يعني أنه يلزم وبشكل أن يكون أحد المثلثين مساويا للصفر في كل من العلامتين 1، 2، بجعله أفرز. إذا كانت قيمة أحد مثلثي المثلث الثاني $z = \bar{z}$ لا تساوي الصفر للمؤثر الأصلي فإن المثلث للمؤثر المرافقة يجعل المترابطة المقابلة لذلك المتحول $z = \bar{z}$ مساوية لثمة

المصفوفات الاقتصادية للبرنامج المرافقة.

نوضحه مماضلا المثلث التالي:

تتبع إحدى المركبات نوعين من المنتجات A_1, A_2 وتستقيم لذلك نوعين من المواد

الاولية، A_1 ، A_2 ، وأن المقادير اللازمة من هاتين المادتين لا يتجاوزان كمية من كل من المنتجين A_1, A_2 والكمية الأصغرى المطلوبة المتوفرة منها، وسعر البيع لكل واحدة من A_1, A_2 قيمة بالحدود:

المنتجات الواد الأولية	طالما أن كل الوحدة اللازمة		الكميات المتوفرة
	A_1	A_2	
B_1	5	10	160
B_2	1	1	24
C_j	90	100	

المطلوب:

1- اوصف الخطة الإنتاجية المثالية التي تجعل قيمة منتجات هذه الشركة (استراتيجي)

أكبر ما يمكن

2- اوصف النموذج المبرمج

3- اذكر ان كل المتالي النموذج البرمجي هو

$$x_1 = 16$$

$$x_2 = 8$$

$$Z = 2240$$

اوصف كل المتالي النموذج المبرمج

ثم المقصود من تصادق البرامج الاصلية والبرامج المبرمجة وما العلاقة بين الخطين

نقطة التحسين

نفس x_1 التي استخرجت من A_1

$A_2 = x_2$

$$Z = 90x_1 + 100x_2 \rightarrow \text{Max} \quad \text{قيمة المنتجات أكبر ما يمكن}$$

$$1) \quad 5x_1 + 10x_2 \leq 160$$

$$2) \quad x_1 + x_2 \leq 24$$

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

$$5y_1 + y_2 \geq 90$$

$$10y_1 + y_2 \geq 100$$