

Linear Programming Models

نماذج البرمجة الخطية.

تعريف البرمجة الخطية (LP)

اسلوب رياضي لتوزيع مجموعة من الموارد والامكانيات المحددة على عدد من الحاجيات المتنافسة على هذه الموارد ضمن مجموعة من القيود والعوامل الثابتة بحيث يحقق لهذا التوزيع افضل نتيجة ممكنة اى ان يكون توزيعها مثاليا.

The Components of a Linear Programming
مكونات نموذج البرمجة الخطية

1. Objective Function:

دالة الهدف

وتبين هذه الدالة الهدف المنشود والذي نرغب في تحقيقه ويكون الهدف عادة هو الوصول الى اقصى ربح ممكن او اقل كلفة.

2. Constraints or Restrictions:

القيود او
القيود

وتشير هذه القيود عادة الى كميات المواد المتاحة او العلاقات الفنية التي توصلها وتحتاج كل وحدة انتاج من كل مورد من الموارد المتاحة المحدودة.

3. Non-negativity

سُرْم اللام الية

وبعني هذا السُرْم ان جميع المتغيرات في المشكلة عند الدراسة لا يمكن ان تكون سالبة بل تكونا قوسية او صفرية.

والان سوف نعرضنا او نتعرف بعض من نماذج البرمجة الخطية

1. Production Model نموذج الانتاج

Description of Production Model

الوصف العام لنموذج الانتاج

m : no. of resources. عدد المصادر الاولية

n : no. of productions. عدد المواد المنتجة

a_{ij} : The no. of units of resource i required to produce one unit of production j .

عدد الوحدات الاولية من نوع i المستخدمة في انتاج j .

b_i : max. no. of units of resource i .

الكمية من المواد الاولية من نوع i .

x_j : no. of units of production j .

عدد وحدات الانتاج j .

c_j : The profit per unit for production j .

ربح الوحدة الواحدة من الانتاج j .

النموذج الرياضي

Mathematical Model

$$\text{Max } Z = \sum_{j=1}^n c_j x_j \quad \dots (1)$$

s.t.

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \leq b_i \quad i = 1, \dots, m \quad \dots (2)$$

$$x_j \geq 0 \quad , \quad \forall j \quad (j=1, \dots, n) \quad \dots (3)$$

2. Diet Model

النموذج الغذائي

Description of Diet Model
الموصف العام للنموذج
m: no. of the important materials that the body required it.

عدد المواد الضرورية التي يحتاجها الجسم الي.

n: no. of food contains the important materials.
عدد المواد الغذائية المتوفرة فيها المواد الضرورية.

a_{ij} : No. of units of the material i is found in the food j.

عدد الوحدات الضرورية من نوع i الموجودة في المادة الغذائية من نوع j.

b_i : The min. no. of units of material i

اقل عدد من وحدات المادة الضرورية i.

x_j : no. of units of the food j .

عدد الوحدات من المادة الغذائية من نوع j .

c_j : Cost per units for food j .

كلفة الوحدة الواحدة من المادة الغذائية من نوع j .

النموذج الرياضي Mathematical Model

$$\text{Min } Z = \sum_{j=1}^n c_j x_j \quad \dots (1)$$

s.t.

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \geq b_i \quad \text{و } i=1, \dots, m \quad \dots (2)$$

$$x_j \geq 0 \quad \forall j (j=1, \dots, n) \quad \dots (3)$$

③ Transportation Model نموذج النقل

m : no. of origins . عدد المخازن
 n : no. of Destinations . عدد المقاصد
 a_i : The total amount of available in origin i .
كمية الإمداد المتوفرة في المخزن i .
 b_j : The total amount of required in destination j .
كمية الإمداد المطلوبة من المقصد j .

X_{ij} : The no. of units to be shipped from i to destination j .
عدد وحدات الإمداد المطلوب نقلها من المخزن i إلى المقصد j .

C_{ij} : The cost of shipped one from origin i to destinations j .
تكلفة الوحدة الواحدة من المخزن i إلى المقصد j .

النموذج الرياضي Mathematical Model

$$\text{Min } Z = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij} X_{ij} \quad \text{--- (1)}$$

s.t.

$$\sum_{j=1}^n X_{ij} = a_i, \quad (i=1, \dots, m) \quad \text{--- (2)}$$

كمية البضاعة المتوفرة

$$\sum_{i=1}^m X_{ij} = b_j, \quad (j=1, \dots, n) \quad \text{--- (3)}$$

كمية البضاعة المطلوبة

$$X_{ij} \geq 0 \quad \forall i, j \quad \left(\begin{array}{l} i=1, \dots, m \\ j=1, \dots, n \end{array} \right)$$

$$\sum_{i=1}^m a_i = \sum_{j=1}^n b_j \quad \text{--- (4)}$$

شرط الاتزان

والجدول التالي يوضح النموذج الرياضي

$c_{11} X_{11}$	$c_{12} X_{12}$	----	$c_{1n} X_{1n}$	a_1
$c_{21} X_{21}$	$c_{22} X_{22}$	---	$c_{2n} X_{2n}$	a_2
\vdots				
$c_{m1} X_{m1}$	$c_{m2} X_{m2}$	---	$c_{mn} X_{mn}$	a_m
b_1	b_2	...	b_n	$\frac{\sum a_i}{\sum b_j}$

والجدول التالي يوضح النموذج
available

x_{11}	x_{12}	...	x_{1n}	1
x_{21}	x_{22}	...	x_{2n}	1
⋮				⋮
x_{n1}	x_{n2}	...	x_{nn}	1
Required	1	1	...	1

ملاحظة : يعتبر نموذج التعيين هو عبارة عن
مشكلة مصاحبة ونموذج النقل من
ذلك ولا خلاف ان

$$n = m = 1$$

Q// Write the Math. model of the following

	2	3	7
	4	5	8
10		5	

Sol-

$$\text{Max } Z = \sum_{i=1}^2 \sum_{j=1}^2 C_j X_j$$

s.t.

$$\left. \begin{aligned} 2x_{11} + 3x_{12} &= 7 \\ 4x_{21} + 5x_{22} &= 8 \end{aligned} \right\} \begin{array}{l} \text{كمية البضاعة المتوفرة} \\ \text{available} \end{array}$$

$$\left. \begin{aligned} 2x_{11} + 4x_{21} &= 10 \\ 3x_{12} + 5x_{22} &= 5 \end{aligned} \right\} \begin{array}{l} \text{كمية البضاعة المطلوبة} \\ \text{required} \end{array}$$

$$\sum_{i=1}^2 a_i = \sum_{j=1}^2 b_j = 15 \quad \text{شرط التوازن}$$

$$X_{ij} \geq 0 \quad \begin{array}{l} i=1,2 \\ j=1,2 \end{array}$$

Assignment Model

نموذج التخصيص أو التوزيع

Suppose we have n persons to be perform n jobs, let the effectiveness of person i to perform job j is C_{ij} ($i=1, \dots, n, j=1, \dots, n$).

let x_{ij} be zero one variable defined as;

$$x_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{if person } i \text{ performed } j \\ 0 & \text{o.w} \end{cases}$$

\Rightarrow

n : jobs

n : persons

C_{ij} : the effectiveness of the person i to perform job j

$$x_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{if person } i \text{ performed } j \\ 0 & \text{o.w} \end{cases}$$

Mathematical Model النموذج الرياضي

$$\text{Min } Z = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n C_{ij} x_{ij} \quad \dots (1)$$

s.t.

$$\left. \begin{aligned} \sum_{j=1}^n x_{ij} &= 1 & i=1, \dots, n \\ \sum_{i=1}^n x_{ij} &= 1 & j=1, \dots, n \end{aligned} \right\} (2)$$

$$x_{ij} \in \{0, 1\} \quad \forall i, j \quad \dots (3)$$

والحدود القايية يوضع النموذج

available

x_{11}	x_{12}	...	x_{1n}	1
x_{21}	x_{22}	...	x_{2n}	1
⋮				⋮
x_{n1}	x_{n2}	...	x_{nn}	1
1	1	...	1	

required

ملاحظة: يعتبر نموذج التعيين هو عبارة عن
 مسألة خاصة من نماذج النقل من خلال
 ملاحظة انه

$$n = m = 1$$

البرمجة الخطية العامة لتماذج البرمجة الخطية

من الأمثلة السابقة يمكن وضع صيغة عامة لتعديل البرمجة الخطية Linear Programming Model تبين دالة الهدف والشروط أو القيود والشروط الإضافية

$$\text{Min } Z = \sum_{j=1}^n C_j X_j \quad \dots (1)$$

s.t.

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} X_j \geq b_i, \quad (i=1, \dots, m) \quad \dots (2)$$

$$X_j \geq 0 \quad \forall j \quad (j=1, \dots, n) \quad \dots (3)$$

ويمكن كتابة بالشكل التالي

$$\text{Min } Z = CX \quad \dots (1)$$

s.t.

$$AX \geq B \quad \dots (2)$$

$$X \geq 0 \quad \dots (3)$$

حيث أن

$$C = (c_1, c_2, \dots, c_n), \quad X = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix}, \quad B = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_m \end{bmatrix},$$

$$A = (a_{ij})_{mn} \quad i=1, \dots, m, \quad j=1, \dots, n, \quad 0 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$

ارضياً يمكن كتابة بالمثل التالي

$$\text{Min } Z = C_1 x_1 + C_2 x_2 + \dots + C_n x_n \quad \dots (1)$$

س.ت.

$$\left. \begin{aligned} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n &\geq b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n &\geq b_2 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n &\geq b_m \end{aligned} \right\} \dots (2)$$

$$x_j \geq 0 \quad \forall j (j=1, 2, \dots, n) \quad \dots (3)$$

ملاحظات هامة في البرمجة الخطية

1- تكون دالة الهدف من نوع تعظيم Max او من نوع تصغير Min.

2. تكون الدالة Z دالة خطية اذا حققت الشروط التالية

$$1- Z(x_1 + \gamma_1, \dots, x_n + \gamma_n) = Z(x_1, \dots, x_n) + Z(\gamma_1, \dots, \gamma_n)$$

$$2- rZ(x_1, \dots, x_n) = Z(rx_1, \dots, rx_n)$$