

الصيغة العامة لنموذج البرمجة الخطية

الصيغة العامة لنموذج البرمجة الخطية تتضمن دالة الهدف (ح)، في حالتها (Max) و (Min) ، و n من متغيرات القرار و M من القيود، معززة بالعلاقات الرياضية التي من الممكن أن تأخذها وهي $(\leq, =, \geq)$.

و يمكن التعبير عن الصيغة العامة للنموذج الرياضي للبرمجة الخطية و على النحو الآتي

$$\begin{aligned} \text{Max } Z &= \sum_{j=1}^n C_j X_j \\ \text{or} \quad \text{Min } Z & \end{aligned}$$

دالة الهدف
← n من المتغيرات

s.t.

$$\sum a_{ij} X_j \begin{pmatrix} \leq \\ \text{or } = \\ \text{or } \geq \end{pmatrix} b_i \quad ; i=1, 2, \dots, m$$

← m من القيود

$$X_j \geq 0$$

← شرط عدم السالبة
 $j=1, 2, \dots, n$

٢ - ان الرمز $(Z, X_j, C_j, a_{ij}, b_i)$ الواردة في الصيغة السابقة

تأخذ نفس البقريه الواردة في الساعده السابقه كمن صياغة النموذج الرياضي للبرمجة الخطية.

ان الصيغة العامة لنموذج البرمجة الخطية تأخذتوجين من الصيغ عند التطبيق، كالآتي :-

١ - الصيغة القانونية

٢ - الصيغة القياسية او المعيارية

اولاً الصيغة القانونية

ان الصيغة القانونية لنموذج البرمجة الخطية في حالة التقليم تأخذ الشكل الآتي

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

s.t.

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

$$X_j \geq 0 \quad (j=1, 2, \dots, n)$$

ان خصائصه الصيغة القانونية في هذه الحالة هي :-

١ - ان دالة الهدف من النوع تقليم Max

٢ - ان علامات جميع قيود النموذج تكون من نوع اقل او يساوي ($\leq$)

٣ - ان جميع متغيرات القرار تكون مقيدة بالاشارة اي ان $X_j \geq 0$

ب - حالة التقليل Minimization

إن الصيغة القانونية Canonical Form، لتوزيع البرمجة الخطية في حالة التقليل تأخذ الشكل الآتي

$$\text{Min } Z = \sum_{j=1}^n C_j X_j$$

$$\text{s.t.} \quad \sum a_{ij} X_j \geq b_i \quad \text{و } i = 1, 2, \dots, m$$

$$X_j \geq 0 \quad \text{و } j = 1, 2, \dots, n$$

إن خصائص الصيغة القانونية في حالة التقليل هي:

- 1- أن دالة الهدف Z تكون من النوع Minimum
- 2- أن علاماتها جميع قيود التوزيع تكون $\geq$
- 3- أن جميع متغيرات القرار تكون مفيدة بالشرط أي $X_j \geq 0$

ثانياً - الصيغة القياسية Standard Form

هذه الصيغة القياسية او المعيارية افضل من الصيغة السابقة من الناحية التطبيقية ، كونها تعتمد على مسائل البرمجة الخطية بصورة اعمد طرق الحل السابقة ، ويمكن الحصول على الصيغة القياسية لتوزيع البرمجة الخطية من الصيغة القانونية بعد اجراء بعض التحويلات الرياضية حسب نوع المسألة ، وفيما يلي الوصف العام للحصول على الصيغة القياسية في مالنّي التعظيم والتقليل و كالاتي :-

1- حالة التعظيم

يمكن الحصول على الصيغة القياسية لتعدد البرمجة الخطية في حالة الـ Max وفقاً للنظرات الآتية :-

1. اضافة المتغيرات الراكدة (Slack variables) الى قيود الصيغة القانونية لقرئ تحويل المتباينات الى معادلات
2. اضافة المتغيرات الراكدة (S_i) ايضاً الى دالة الهدف ، بحاصل صف
3. تفهيم شرط عدم السالبة ، هي المتغيرات الراكدة (S_i) باعتبارها تمثل مستلزمات الانتاج غير المستقلة الى جانب متغيرات القرار X_i

فرضاً أنه ما تقدم تكون الصيغة القياسية لتحويل البرمجة الخطية وكما يلي

1- حالة التقدير Max
 أن الصيغة القياسية لتحويل البرمجة الخطية إلى حالة Max هو

$$\text{Max } Z = \sum_{j=1}^n C_j X_j + 0 \sum_{i=1}^m S_i$$

s.t

$$\sum a_{ij} X_j + S_i = b_i \quad i = 1, 2, \dots, m$$

$$X_j \geq 0, S_i \geq 0 \quad j = 1, 2, \dots, n$$

2- حالة التقليل Min

أن الصيغة القياسية لتحويل البرمجة الخطية هو

$$\text{Min } Z = \sum_{j=1}^n C_j X_j$$

s.t-

$$\sum a_{ij} X_j \geq b_i \quad i = 1, \dots, m$$

$$X_j \geq 0$$

$$j = 1, \dots, n$$

ويمكن الحصول على الصيغة القياسية لتحويل البرمجة الخطية في حالة التقليل، بإتباع الخطوات الآتية

1- طرح المتغيرات الزائدة S_i من قيود الصيغة القانونية، لفرض تحويل

المساواة إلى معادلات حيث أن S_i هي متغير وهمية تمثل الفرق بين الجانب الأيمن والأيسر لكل قيد

2- إضافة المتغيرات الاصطناعية (Artificial variable) إلى قيود

المسألة، لمعالجة الاشارات السالبة للمتغيرات الزائدة (S_i)، ليتم التأكد

مع شرط عدم السالبة $S_i \geq 0$

3- طرح المتغيرات الزائدة S_i من دالة الهدف بمعامل سطر مع

إضافة المتغيرات الاصطناعية R_i للدالة، مسبوقه بكميات

افتراضية M / غالباً ما تكون الكمية M كمية كبيرة جداً ومن

مضاعفات العدد 10

4- تضمين شرط عدم السالبة لقيد متغيرات القرار X_j

وكل قيود ما تقدم يسمى صياغة النموذج القياسي للبرمجة الخطية بما لا يتعدى

$$\text{Min } Z = \sum_{j=1}^n C_j X_j - 0 \sum_{i=1}^m S_i + M \sum_{i=1}^m R_i$$

s.t.

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} X_j - S_i + R_i = b_i \quad i = 1, 2, \dots, m$$

$$X_j \geq 0, R_i \geq 0, S_i \geq 0 \quad i = 1, 2, \dots, m$$

M is very large

حيث أن S_i - المتغير الزائد R_i - المتغير الاصطناعي M - تمثل معامل المتغير الاصطناعي وهي كمية كبيرة جداً

Ex 1 لدينا نموذج البرمجة الخطية الذي

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

s.t.

$$6x_1 + 3x_2 \geq 30$$

$$4x_1 + 2x_2 \geq 40$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

والمتطلبات الكتب الصيغة القياسية لنموذج البرمجة الخطية السابقة

$$\text{Min } Z = 2x_1 + 3x_2 - 0s_1 - 0s_2 + MR_1 + MR_2$$

s.t.

$$6x_1 + 3x_2 - s_1 + R_1 = 30$$

$$4x_1 + 2x_2 - s_2 + R_2 = 40$$

$$x_1, x_2, s_1, s_2, R_1, R_2 \geq 0$$

مثال
نجد القيمة القصوى للهدف
البرمجة الخطية

$$\text{Max } Z = 10x_1 + 20x_2$$

s.t.

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

$$5x_1 + 4x_2 \leq 60$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

نجد القيمة القصوى للهدف
البرمجة الخطية

$$\text{Max } Z = 10x_1 + 20x_2 + 0s_1 + 0s_2$$

$$2x_1 + 3x_2 + s_1 = 30$$

$$5x_1 + 4x_2 + s_2 = 60$$

$$x_1, x_2, s_1, s_2 \geq 0$$

مثال

ملاحظة

ان احد فرضيات طريقة السمبلكس ان الاطراف اليمنى للقيود تكون موجبة اذ ان المتغير الوهمي ليحل متغير اساسي في الحد الممكن الاساسي الابتدائي وفي حالة القيد $\geq$ سيأخذ المتغير الوهمي s_i قيمة سالبة وللقطب كالحالة المشكلة يتم اضافة متغير اصطناعي وعليه يكون المتغير الاصطناعي هو المتغير الاساسي الابتدائي

- يكون معامل R (الـ M) قيمته كبيره جداً فننقله على

تقليل دالة الهدف في حالة التقليل وتقليل دالة الهدف في حالة القليل لكي يتم استبعاد المتغير الاصطناعي من الحل الأمثل

حيث يبدأ الحل بمطابقة المتغيرات الاصطناعية للسؤال الذي ان الحد الأمثل سوف يعطي قيم صفرية للمتغيرات الاصطناعية وهذا مايسمى بطريقة M الكبيره

والجدول الآتي يوضح الصيغ التي تم استخدامها للقيود ودالة الهدف لتحويل
المعادلة إلى الصيغة القياسية

نوع العلامة الرياضية	آلية استخدام R_i و S_i مع القيود	دالة الهدف R_i و S_i	
		Max	Min
أقل أو يساوي	$+ S_i$	$+0S_i$	$+0S_i$
أكبر أو يساوي	$+ S_i + R_i$	$-0S_i - MR_i$	$-0S_i + MR_i$
يساوي	$+ R_i$	$-MR_i$	$+MR_i$

Ex3) لدينا نموذج البرمجة الخطية العام التالي

$$\text{Max } Z = 3x_1 + 6x_2$$

$$\text{s.t. } x_1 + 2x_2 \leq 10$$

$$2x_1 = 6$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

وال المطلوب هو التحويل الى الصيغة القياسية

S.1

صيغة عامة

$$\text{Max } Z = 3x_1 + 6x_2$$

$$x_1 + 2x_2 \leq 10$$

$$2x_1 = 6$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

صيغة قياسية

$$\text{Max } Z = 3x_1 + 6x_2 + 0s_1 - MR_1$$

$$x_1 + 2x_2 + s_1 = 10$$

$$2x_1 + R_1 = 6$$

$$x_1, x_2, s_1, R_1 \geq 0$$

Ex4) حول نموذج البرمجة الخطية العام التالي الى الصيغة القياسية

$$\text{Min } Z = 5x_1 + 10x_2$$

s.t.

$$3x_1 + 6x_2 \geq 30$$

$$4x_2 = 10$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

S.1

$$\text{Min } Z = 5x_1 + 10x_2 - 0s_1 + MR_1 + MR_2$$

s.t.

$$3x_1 + 6x_2 - s_1 + R_1 = 30$$

$$4x_2 + R_2 = 10$$

$$x_1, x_2, s_1, R_1, R_2 \geq 0$$