

تحليل الحساسية في البرمجة الخطية

إضافة متغيرات جديدة وقيود جديدة في نفس الوقت

ا.م.د. عواد كاظم شعلان

تقديم

يعتبر تحليل الحساسية الحلقة الأهم في موضوع البرمجة الخطية ويهتم بتحديد المدييات التي يبقى عندها الأساس (basis) لجدول الحل الامثل بدون تغيير لكل من الحالات الآتية (تغير الامكانيات أو الموارد المتاحة) (حدود القيود) (تغير معاملات دالة الهدف) (الأرباح أو الخسائر)، تغير المعاملات الفنية (معاملات المتغيرات في القيود)، إضافة متغيرات جديدة، إضافة قيود جديدة^[1]. ولم تناقش هذه المواضيع بصورة مجتمعة فيما ناقشت الدراسات موضوع التغيرات في معاملات دالة الهدف والتغيرات في حدود القيود في أن واحد^[2].

مشكلة البحث والهدف من البحث:

غالباً ما تتغير أكثر من معلمة من معاملات المشكلة وقد تدخل على المشكلة متغيرات جديدة مثل الحاجة إلى إنتاج منتج جديد أو حصول تغيرات

تستوجب استخدام الموارد المتاحة في مرافق إنتاجية قائمة أو مستحدثة وهو ما يستوجب دراسة هذه التغيرات مجتمعة لمعرفة الحاجة إلى تغيير أساس (basis) جدول الحل الامثل أو إبقاءه على ما هو عليه ويهدف هذا البحث إلى دراسة إضافة متغيرات جديدة وفرض قيود جديدة في نفس الوقت على مشكلة البرمجة الخطية.

الجانب النظري:

بغية عدم الإسهاب في هذا الموضوع لنفرض أن المطلوب هو تعظيم دالة الهدف لمشكلة البرمجة الخطية (1)؛

$$\begin{aligned} \max z &= \underline{C}^T \underline{X} \\ \text{s.t.} \quad & \underline{A} \underline{X} \leq b \\ & \underline{X} \geq 0 \end{aligned} \quad (1)$$

حيث؛

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{bmatrix}$$

$$\underline{X}^T = (X_1, X_2, \dots, X_n)$$

$$\underline{C}^T = (C_1, C_2, \dots, C_n)$$

$$\underline{b}^T = (b_1, b_2, \dots, b_m)$$

والجدول 1 يوضح جداول ال Simplex لهذه المشكلة؛

الجدول a-1 الصيغة المعيارية لجدول ال Simplex لمشكلة تعظيم دالة الهدف

Z	1	\underline{X}^T	\underline{S}^T	sol.
$\underline{0}$	\underline{S}	A	I	\underline{b}
$Z_j -$	C_j	$-\underline{C}^T$	$\underline{0}^T$	0

والتي تعاد صياغتها بطريقة التجزئة كما في الجدول b-1

الجدول b-1 الصيغة المعيارية لجدول ال Simplex لمشكلة تعظيم دالة الهدف بعد التجزئة

Z	1	\underline{X}_1^T	\underline{X}_2^T	\underline{S}_1^T	\underline{S}_2^T	sol.
$\underline{0}_1$	\underline{S}_1	A_{11}	A_{12}	I_1	0	\underline{b}_1
$\underline{0}_2$	\underline{S}_2	A_{21}	A_{22}	0	I_2	\underline{b}_2
$Z_j -$	C_j	$-\underline{C}_1^T$	$-\underline{C}_2^T$	$\underline{0}_1^T$	$\underline{0}_2^T$	0

حيث؛

X_1 المتغيرات الأساسية في جدول الحل الامثل،
 X_2 المتغيرات الغير أساسية في جدول الحل الامثل.

وقد قسمت معاملات المشكلة بما يتناسب وتجزئة المتجه \underline{X} إلى المتجهين \underline{X}_1 و \underline{X}_2 .

وبضرب الجدول b-1 بالمصفوفة H_1 [3] ،

$$H_1 = \begin{bmatrix} A_{11}^{-1} & 0 & 0 \\ -A_{21}A_{11}^{-1} & I_1 & 0 \\ \underline{C}_1^T A_{11}^{-1} & \underline{0}_1^T & 1 \end{bmatrix}$$

نحصل على الجدول ٢ الذي يمثل الحل الأمثل (إن وجد) لهذه المشكلة.

الجدول ٢ الحل الأمثل لمشكلة تعظيم دالة الهدف إن وجد

Z	1	\underline{X}_1^T	\underline{X}_2^T	\underline{S}_1^T	\underline{S}_2^T	sol.
\underline{C}_1	\underline{X}_1	I_1	$A_{11}^{-1} A_{12}$	A_{11}^{-1}	0	$A_{11}^{-1} \underline{b}_1$
$\underline{0}_2$	\underline{S}_2	0	$A_{22} - A_{21} A_{11}^{-1} A_{12}$	$-A_{21} A_{11}^{-1}$	I_2	$\underline{b}_2 - A_{21} A_{11}^{-1} \underline{b}_1$
$Z_j -$	C_j	$\underline{0}_1^T$	$-\underline{C}_2^T + \underline{C}_1^T A_{11}^{-1} A_{12}$	$\underline{C}_1^T A_{11}^{-1}$	$\underline{0}_2^T$	$Z = \underline{C}_1^T A_{11}^{-1} \underline{b}_1$

وبعد الحصول على الحل الأمثل كما في الجدول ٢ ظهرت مشكلتان هما: الحاجة إلى إدخال متغيرات جديدة \underline{X}_3 وإضافة قيود جديدة بنفس الوقت بحيث يمكن صياغة هذه المشكلة بشكلها الجديد كما في الجدول a-3 بطريقة التجزئة.

الجدول a-3: الصيغة القياسية لمشكلة البرمجة الخطية بعد إضافة متغيرات جديدة وفيوود جديدة

Z	1	\underline{X}_1^E	\underline{X}_2^T	\underline{X}_3^T	\underline{S}_1^T	\underline{S}_2^T	\underline{S}_3^T	sol.
\underline{O}_1	\underline{S}_1	A_{11}	A_{12}	A_{13}	I_1	0	0	b_1
\underline{O}_2	\underline{S}_2	A_{21}	A_{22}	A_{23}	0	I_2	0	b_2
\underline{O}_3	\underline{S}_3	A_{31}	A_{32}	A_{33}	0	0	I_3	b_3
$\underline{Z}_j - C_j$	C_j	$-C_1^T$	$-C_2^T$	$-C_3^T$	0_1^T	0_2^T	0_3^T	0

في جدول ال Simplex

وبضرب الجدول a-3 بالمصفوفة H_2

$$H_2 = \begin{bmatrix} A_{11}^{-1} & 0 & 0 & 0 \\ -A_{21}A_{11}^{-1} & I_1 & 0 & 0 \\ -A_{31}A_{11}^{-1} & 0 & I_2 & 0 \\ C_1^T A_{11}^{-1} & 0_2^T & 0_3^T & 1 \end{bmatrix}$$

نحصل على الجدول b-3 وهو ما يمثل تطبيقاً لخطوات الحل بطريقة ال Simplex التي طبقت على الجدول ٢ مع توسيعها بما يتلاءم وتطبيقها على الجدول a-3، وهذه المرحلة من الجدول b-3 ستكون المحور الذي يعتمد عليه هذا البحث.

لا يختلف الجدول b-3 عن الجدول 2 سوى بوجود الحالات التالية:

١. الصف S_3

٢. العمود X_3^T

٣. العمود S_3^T

وبذلك فإن تأثير إضافة قيود جديدة أو متغيرات جديدة يعالج من خلال تحليل الحساسية لهذه الاختلافات.

نتيجة ١ **

البرهان: جده $b_{3,1} = b_3 - A_{31} A_{11}^{-1} b_1$ الحاجة إلى تغيير أساس basis
الحل الأمثل (تأثير القيود).

البرهان :

إذا كان تطبيق خطوات الحل بطريقة الـ Simplex قد تم بصورة صحيحة يجب أن تكون جميع عناصر المتجه $b_{3,1} \geq 0$ فإذا وجدت أحد القيم أقل من الصفر $b_{3,1} < 0$ فهذا يعني إن هنالك خطأ في تطبيق قاعدة (اصغر نسبة موجبة) التي يعتمد عليها في تحديد الصف الأمثل (المتغير الخارج)، أي إن أحد القيود الجديدة تؤثر على أساس basis الحل الأمثل وهو ما يوجب إعادة الحل من جديد

نتيجة ٢:

** الباحث

يحدد المتجهان $b_{3,1} \geq 0$ و $-C_{3,1} < 0$ الحاجة إلى توسيع أساس basis الحل الأمثل

حيث؛

$$b_{3,1} = b_3 - A_{31} A_{11}^{-1} b_1$$

$$-C_{3,1} = -C_3 + C_1^T A_{11}^{-1} A_{13}$$

البرهان:

إذا كانت عناصر المتجه $b_{3,1} \geq 0$ (غير سالبة)؛ وكانت جميع عناصر المتجه $-C_{3,1} \geq 0$ (غير سالبة)، فإن الحل هو الحل الأمثل.

أما إذا كان احد عناصر المتجه $-C_{3,1}$ سالبة $-C_{3,1} < 0$ فهذا يعني إن الحل غير أمثل وإن هنالك فرصة لدخول متغيرات جديدة من المتجه X_3 في أساس basis الحل الأمثل.

من خلال التوجه إلى التوجيه 1 ومن ملاحظة الجدول b-3 يبدو واضحا وجود جسيب المتجهين $b_{3,1}$ و $-C_{3,1}$ ، فإذا كانت جميع عناصر المتجهين غير السالبة فإن الجدول b-3 يمثل جدول الحل الأمثل لمشكلة البرمجة الخطية بعد إضافة القيود الجديدة والمتغيرات الجديدة في نفس الوقت ويبقى أساس الحل الأمثل هو X_1 وإن جميع المتغيرات الجديدة X_3 لا تدخل الحل الأمثل، أي إن قيم هذه المتغيرات تساوي صفرا.

الجدول b-3 شكل جدول ال Simplex بعد تنفيذ الخطوات التي طبقت على
الجدول b-1 على الجدول a-3.

Z	1	\underline{X}_1^T	\underline{X}_2^T	\underline{X}_3^T	\underline{S}_1^T	\underline{S}_2^T	\underline{S}_3^T	sol
\underline{C}_1	\underline{X}_1	I_1	$A_{11}^{-1}A_{12}$	$A_{11}^{-1}A_{13}$	A_{11}^{-1}	0	0	$A_{11}^{-1}\underline{b}_1$
$\underline{0}_2$	\underline{S}_2	0	$A_{22} - A_{21}A_{11}^{-1}A_{12}$	$A_{23} - A_{21}A_{11}^{-1}A_{13}$	$-A_{21}A_{11}^{-1}$	I_2	0	$\underline{b}_2 - A_{21}A_{11}^{-1}\underline{b}_1$
$\underline{0}_3$	\underline{S}_3	0	$A_{32} - A_{31}A_{11}^{-1}A_{12}$	$A_{33} - A_{31}A_{11}^{-1}A_{13}$	$-A_{31}A_{11}^{-1}$	0	I_3	$\underline{b}_3 - A_{31}A_{11}^{-1}\underline{b}_1$
$\underline{Z}_j - \underline{C}_j$	0	0	$-\underline{C}_2^T + \underline{C}_1^T A_{11}^{-1}A_{12}$	$-\underline{C}_3^T + \underline{C}_1^T A_{11}^{-1}A_{13}$	$\underline{C}_1^T A_{11}^{-1}$	$\underline{0}_2^T$	$\underline{0}_3^T$	$\underline{C}_1^T A_{11}^{-1}\underline{b}_1$

إما إذا كانت بعض قيم المتجه $b_{3,1}$ سالبة يجب إعادة الحل لان للقيود الجديدة تأثيرا على أساس الحل الامثل. إما إذا كانت بعض قيم المتجه $-C_{3,1}$ سالبة وكانت جميع قيم المتجه $b_{3,1} \geq 0$ موجبة فان بعض أو جميع المتغيرات الجديدة ستدخل الحل مما يؤدي إلى توسيع أساس basis الحل الامثل .
مثال ١:

مصنع ينتج ثلاث منتجات A, B, C يمر كل منتج بثلاث مراحل. الجدول ٤ يوضح عدد الساعات اللازمة لكل منتج في كل مرحلة، عدد الساعات المخصصة لكل مرحلة وربحية الوحدة الواحدة من كل منتج. والمطلوب تعظيم أرباح الإنتاج
الجدول ٤: الوقت اللازم للوحدة الواحدة من كل منتج الوقت المخصص لكل مرحلة وربحية الوحدة الواحدة من كل منتج

الوقت المخصص للمرحلة	المنتج			المرحلة
	C	B	A	
٨٤	٤	٢	٢	١
٩٠	٥	٠	١	٢
٥٦	١	٤	٢	٣
	٣٠	٥٠	١٠	ربحية الوحدة

تصاغ هذه المشكلة كما في (٢)؛

$$\text{Max } Z = 10X_1 + 50X_2 + 30X_3$$

$$\text{s.t. } 2X_1 + 2X_2 + 4X_3 \leq 84$$

$$X_1 + 0X_2 + 5X_3 \leq 90 \quad (2)$$

$$2X_1 + 4X_2 + X_3 \leq 56$$

$$X_1, X_2, X_3 \geq 0$$

والجدول 5-a يمثل جدول ال Simplex لهذه المشكلة فيما يمثل الجدول 5-b الحل الامثل لها.

الجدول a-5 جدول أل Simplex للمشكلة (٢)

	1	-10	-50	-30	0	0	0	0
	Z	X ₁	X ₂	X ₃	S ₁	S ₂	S ₃	b
0	S ₁	2	2	4	1	0	0	84
0	S ₂	1	0	5	0	1	0	90
0	S ₃	2	4	1	0	0	1	56
	Z-C	-10	-50	-30	0	0	0	0

الجدول b-5 جدول الحل الأمثل للمشكلة ٢

	1	-10	-50	-30	0	0	0	0
	Z	X ₁	X ₂	X ₃	S ₁	S ₂	S ₃	B
30	X ₃	0.29	0	1	0.29	0	-0.14	16
0	S ₂	-	0	0	-1.43	1	0.71	10
		0.43						
50	X ₂	0.43	1	0	-0.07	0	0.29	10
	Z-C	20	0	0	5	0	10	980

بعد الوصول إلى الحل الأمثل تقرر أن تكون هناك مرحلة إنتاجية رابعة للمنتجات أعلاه، بالإضافة إلى دراسة إمكانية إنتاج منتج جديد X₄ يمر بأربعة مراحل إنتاجية. وفيما يلي أمثلة توضيحية للحالات التي تواجه هذه المتغيرات.
مثال ٢:

افرض إن المشكلة بصيغتها العامة كما في (٣):

$$\begin{aligned}
 \text{Max } Z &= 10X_1 + 50X_2 + 30X_3 + 32X_4 \\
 \text{s.t} \quad & 2X_1 + 2X_2 + 4X_3 + 2X_4 \leq 84 \\
 & X_1 + 0X_2 + 5X_3 + 4X_4 \leq 90 \quad (3) \\
 & 2X_1 + 4X_2 + X_3 + 2X_4 \leq 56 \\
 & X_1 + 2X_2 + 2X_3 + 2X_4 \leq 67 \\
 & X_1, X_2, X_3, X_4 \geq 0
 \end{aligned}$$

الجدول a-6 يمثل جدول ال Simplex لهذه المشكلة والجدول b-6 يمثل حل هذه المشكلة كما لو أن X_4 ؛ والقيد الرابع لم يدخل في الحل الأمثل ويظهر من الجدول b-6 إن المتغير X_4 سيدخل في أساس الحل الأمثل فيما يمثل الجدول c-6 الحل الأمثل لها.

الجدول a-6 جدول ال Simplex للمشكلة (٣)

	1	-10	-50	-	-	0	0	0	0	0
				30	29					
	Z	X_1	X_2	X_3	X_4	S_1	S_2	S_3	S_4	b
0	S_1	2	2	4	2	1	0	0	0	84
0	S_2	1	0	5	4	0	1	0	0	90
0	S_3	2	4	1	2	0	0	1	0	56
0	S_4	1	2	2	2	0	0	0	1	67
Z-C		-10	-50	-	-	0	0	0	0	0
				30	32					

الجدول b-6 جدول الحل قبل معالجة القيد الجديد والمتغير X_4 للمشكلة (٣).

	1	-10	-50	-30	-29	0	0	0	0	0
	Z	X_1	X_2	X_3	X_4	S_1	S_2	S_3	S_4	b
30	X_3	0.29	0	1	0.29	0.29	0	-	0.14	0
0	S_2	-0.43	0	0	2.57	-	1	0.71	0	10
50	X_2	0.43	1	0	0.43	-	0	0.29	0	10
0	S_4	-0.43	0	0	0.57	-	0	-	1	15
Z-C		20	0	0	-2	5	0	10	0	980

الجدول c-6 جدول الحل الامثل للمشكلة (٣).

	1	-10	-	-30	-29	0	0	0	0	0
	Z	X ₁	X ₂	X ₃	X ₄	S ₁	S ₂	S ₃	S ₄	b
30	X ₃	0.33	0	0	0	0.44	-0.11	-0.22	0	14.89
32	X ₄	-0.17	0	0	1	-	0.39	0.28	0	3.89
						0.56				
50	X ₂	0.50	1	0	0	0.17	-0.17	0.17	0	8.33
0	S ₄	-0.33	0	0	0	-	-0.22	-0.44	1	12.78
						0.11				
Z-C		19.67	0	0	0	3.89	0.78	10.56	0	987.78

مثال ٣: افرض ان المشكلة بصيغتها العامة كما في (٤)؛

$$\text{Max } Z = 10X_1 + 50X_2 + 30X_3 + 29X_4$$

$$\text{s.t.} \quad 2X_1 + 2X_2 + 4X_3 + 2X_4 \leq 84$$

$$X_1 + 0X_2 + 5X_3 + 4X_4 \leq 90 \quad (4)$$

$$2X_1 + 4X_2 + X_3 + 2X_4 \leq 56$$

$$X_1 + 2X_2 + 2X_3 + 2X_4 \leq 45$$

$$X_1, X_2, X_3, X_4 \geq 0$$

الجدول a-7 يمثل جدول ال Simplex لهذه المشكلة و الجدول b-7 يمثل حل هذه المشكلة كما لو أن X، والقيود الرابع لم يدخل في الحل الامثل. ويظهر من الجدول b-7 ان للقيود الرابع تأثيرا على الحل الامثل إذ لم يتم تطبيق قاعدة اقل نسبة موجبة لتحديد الصف الامثل (المتغير الخارج) كما في الجدول c-7 الذي يمثل الحل الامثل.

الجدول a-7 جدول ال Simplex للمشكلة (٤)

	1	-10	-	-30	-29	0	0	0	0	0
			50							
	Z	X ₁	X ₂	X ₃	X ₄	S ₁	S ₂	S ₃	S ₄	b
0	S ₁	2	2	4	2	1	0	0	0	84
0	S ₂	1	0	5	4	0	1	0	0	90
0	S ₃	2	4	1	2	0	0	1	0	56
0	S ₄	1	2	2	2	0	0	0	1	45
Z-C		-10	-	-30	-29	0	0	0	0	0
			50							

الجدول b-7 جدول الحل قبل معالجة القيد الجديد والمتغير X₄ للمشكلة (٤)

	1	-10	-	-30	-29	0	0	0	0	0
			50							
	Z	X ₁	X ₂	X ₃	X ₄	S ₁	S ₂	S ₃	S ₄	b
30	X ₃	0.29	0	1	0	0.29	0	-0.14	0	16
0	S ₂	0	0	0	3	-1	1	1	0	10
50	X ₂	0	1	0	0	0	0	0	0	10
0	S ₄	0	0	0	1	0	0	0	1	-7
Z-C		20	0	0	0	5	0	10	0	980

الجدول c-7 جدول الحل الامثل للمشكلة (٤)

	1	-10	-	-30	-29	0	0	0	0	0
			50							
	Z	X ₁	X ₂	X ₃	X ₄	S ₁	S ₂	S ₃	S ₄	b
0	S ₁	1	0	0	-	1	0	0.67	-2.33	16.33
					1.33					
0	S ₂	1	0	0	0.67	0	1	1.67	-3.33	33.33
50	X ₂	1	1	0	0.33	0	0	0.33	-0.17	11.17
30	X ₃	0	0	1	0.67	0	0	-0.33	0.67	11.33
Z-C		40	0	0	7.67	0	0	6.67	11.67	898.33

مثال ٤: افرض ان المشكلة بصيغتها العامة كما في (٥)؛

$$\text{Max } Z = 10X_1 + 50X_2 + 30X_3 + 32X_4$$

$$\text{s.t. } 2X_1 + 2X_2 + 4X_3 + 2X_4 \leq 84$$

$$X_1 + 0X_2 + 5X_3 + 4X_4 \leq 90 \quad (5)$$

$$2X_1 + 4X_2 + X_3 + 2X_4 \leq 56$$

$$X_1 + 2X_2 + 2X_3 + 2X_4 \leq 45$$

$$X_1, X_2, X_3, X_4 \geq 0$$

الجدول a-8 يمثل جدول ال Simplex لهذه المشكلة، والجدول b-8 يمثل حل هذه المشكلة كما لو ان X_4 والقيد الرابع لم يدخل في الحل الامثل، ويظهر من الجدول b-8 ان للقيد الرابع تأثيرا على الحل الامثل إذ لم يتم تطبيق قاعدة اقل نسبة موجبة لتحديد الصف الامثل (المتغير الخارج) وان المتغير X_4 لا يدخل إلى أساس الحل الأمثل؛ كما في الجدول c-8 الذي يمثل الحل الامثل.

الجدول a-8 جدول ال Simplex للمشكلة (٥)

	1	-10	-	-30	-32	0	0	0	0	0
			50							
	Z	X_1	X_2	X_3	X_4	S_1	S_2	S_3	S_4	b
0	S_1	2	2	4	2	1	0	0	0	84
0	S_2	1	0	5	4	0	1	0	0	90
0	S_3	2	4	1	2	0	0	1	0	56
0	S_4	1	2	2	2	0	0	0	1	45
	Z-C	-10	-	-30	-32	0	0	0	0	0
			50							

الجدول b-8 جدول الحل قبل معالجة القيد الجديد والمتغير X4 للمشكلة (٥)؛

	1	-10	-	-30	-29	0	0	0	0	0
	Z	X ₁	X ₂	X ₃	X ₄	S ₁	S ₂	S ₃	S ₄	b
30	X ₃	0.29	0	1	0.29	0.29	0	-0.14	0	16
0	S ₂	-	0	0	2.57	-	1	0.71	0	10
		0.43				1.43				
50	X ₂	0.43	1	0	0.43	-	0	0.29	0	10
						0.07				
0	S ₄	-	0	0	0.57	-	0	-0.29	1	-7
		0.43				0.43				
Z-C		20	0	0	-2	5	0	10	0	980

الجدول c-8 جدول الحل الامثل للمشكلة (٥)؛

	1	-10	-	-30	-29	0	0	0	0	0
	Z	X ₁	X ₂	X ₃	X ₄	S ₁	S ₂	S ₃	S ₄	b
0	S ₁	1	0	0	-	1	0	0.67	-2.33	16.33
					1.33					
0	S ₂	1	0	0	0.67	0	1	1.67	-3.33	33.33
50	X ₂	0.50	1	0	0.33	0	0	0.33	-0.17	11.17
30	X ₃	0	0	1	0.67	0	0	-0.33	0.67	11.33
Z-C		15	0	0	4.67	0	0	6.67	11.67	898.33

الاستنتاجات:

من خلال ما تقدم، وبالأستعانة بالجدول 3-b نجد إن إضافة قيود جديدة إلى مشكلة البرمجة الخطية في الوقت الذي نرغب فيه بإنتاج منتج جديد يتحدد بالمتجهين $-C_{3.1}$ و $b_{3.1}$ حيث

$$b_{3.1} = b_3 - A_{31} A_{11}^{-1} b_1$$

$$-C_{3.1} = -C_3 + C_1^T A_{11}^{-1} A_{13}$$

فإذا كان:

أ_ جميع قيم $-C_{3.1}$ و $b_{3.1}$ موجبة فليس للقيود الجديدة تأثير على الحل الأمثل، ولا توجد فرصة اقتصادية لإنتاج منتج جديد، أي لا توجد حاجة لإعادة الحل من جديد.

ب_ إذا وجدت قيم سالبة في المتجه $-C_{3.1}$ وكانت جميع قيم المتجه $b_{3.1}$ غير سالبة، يجب توسيع أساس الحل الأمثل بإدخال عناصر جديدة من المتجه X_3 .

ج_ إذا وجدت قيم سالبة في المتجه $b_{3.1}$ وقيم سالبة في المتجه $-C_{3.1}$ يجب إعادة الحل من جديد.

د: إذا وجدت قيم سالبة في المتجه $b_{3.1}$ وكانت جميع قيم المتجه $-C_{3.1}$ غير سالبة، يجب إعادة الحل من جديد، وتغيير أساس الحل الأمثل، لأن للقيود الجديدة تأثيراً على أساس الحل الأمثل.

ملاحظة:

إذا كانت دالة الهدف Min سنتكلم عن $C_{3.1}$ بدلا من $-C_{3.1}$ أيما وردت في البحث وذلك عند استخدام طريقة M-tech. حيث سنضع قيمة كبيرة جداً لـ M.

المصادر:

- ١_ جِزَاع، عبد نِيَاب، بحوث العمليات، بغداد ١٩٨٥
- ٢_ سلمان، ضوية، استخدام أسلوب البرمجة العلمية في تخطيط الإنتاج، مجلة العلوم الاقتصادية والإدارية، المجلد ٨، العدد ٢٨، ٢٠٠١.
- ٣_ شعلان، عواد كاظم، أسلوب جديد لمعالجة مشكلة برمجة الأعداد الصحيحة في البرمجة الخطية، المجلة العراقية للعلوم الإدارية، المجلد ١، العدد ٣، آذار ٢٠٠٢، جامعة كربلاء.

يونس

هي
الص
وتك
تؤم
والب
ويما
من