

2- طريقة المرحلتين Two- Phase technique : تستخدم هذه الطريقة أيضاً عندما لا تكون جميع القيود من نوع أصغر من أو يساوي ( $\leq$ ) . تعتمد خطوات حل هذه الطريقة على مرحلتين ، وكما يلي :

أ- المرحلة الأولى Phase - I : تتضمن الخطوات التالية :

1. تحويل القيود إلى الصيغة القياسية وكما وضحت في الطريقة السابقة .
2. تلغى دالة الهدف الأصلية ويحل محلها دالة الهدف :  $min. R = \sum R_i$  باعتبار إن  $R_i$  هي المتغيرات الإصطناعية الموجودة في القيود ، أما القيود السابقة فتبقى كما هي .
3. تحل المسألة بالطريقة المبسطة ويتم التوقف عندما تكون قيمة  $R=0$  وتصبح المتغيرات الإصطناعية  $R_i$  متغيرات غير أساسية ، أي إن قيمها في الجدول الأخير تساوي صفر . وبخلافه ( أي إن  $R \neq 0$  ) يعنى لا يوجد حل أمثل للمسألة .

ب- المرحلة الثانية Phase-II : تتضمن الخطوات التالية :

1. تحذف أعمدة  $R_i$  من الجدول الأمثل السابق وبإحلال معاملات دالة الهدف الأصلية محل معاملات دالة الهدف للجدول الأخير .
2. تحل المسألة بالطريقة المبسطة للوصول إلى الحل الأمثل .

مثال-8 : حل نموذج المثال-7 بطريقة المرحلتين

Phase - I :

$$\begin{aligned}
 &min. \quad R = R_1 + R_2 \\
 &s.t. \quad X_1 + 5X_2 - 3X_3 - S_1 + R_1 = 15 \\
 &\quad \quad 5X_1 - 6X_2 + 10X_3 + S_2 = 20 \\
 &\quad \quad X_1 + X_2 + X_3 + R_2 = 5 \\
 &\quad \quad X_1, X_2, X_3, S_1, S_2, R_1, R_2 \geq 0
 \end{aligned}$$

		0	0	0	0	0	1	1		
B.C.	B.V.	$X_1$	$X_2$	$X_3$	$S_1$	$S_2$	$R_1$	$R_2$	R.H.S.	Ratio
$\leftarrow 1$	$R_1$	1	5	-3	-1	0	1	0	15	$3 \rightarrow \min.$
0	$S_2$	5	-6	10	0	1	0	0	20	..
1	$R_2$	1	1	1	0	0	0	1	5	5
$R_j - C_j$		2	$6 \uparrow$	-2	-1	0	0	0	20	..
0	$X_2$	1/5	1	-3/5	-1/5	0	1/5	0	3	..
0	$S_2$	31/5	0	32/5	-6/5	1	6/5	0	38	5.9
$\leftarrow 1$	$R_3$	4/5	0	8/5	1/5	0	-1/5	1	2	$1.25 \rightarrow \min$
$R_j - C_j$		4/5	0	$8/5 \uparrow$	1/5	0	-6/5	0	2	..
0	$X_2$	1/2	1	0	-1/8	0	1/8	3/8	15/4	
0	$S_2$	3	0	0	-2	1	2	-4	30	
0	$X_3$	1/2	0	1	1/8	0	-1/8	5/8	5/4	
$R_j - C_j$		0	0	0	0	0	-1	-1	0	

بما إن قيم  $R_1$  و  $R_2$  صفرية (أي إنها متغيرات غير أساسية) وإن قيمة  $R=0$  لذا  
 ننتقل إلى المرحلة الثانية بحذف عمودي  $R_1$  و  $R_2$  وإرجاع معاملات دالة الهدف الأصلية :

Phase-II :

		5	-6	-7	0	0		
B.C.	B.V.	$X_1$	$X_2$	$X_3$	$S_1$	$S_2$	R.H.S.	
-6	$X_2$	1/2	1	0	-1/8	0	15/4	
0	$S_2$	3	0	0	-2	1	30	
-7	$X_3$	1/2	0	1	1/8	0	5/4	
$Z_j - C_j$		-23/2	0	0	-1/8	0	-125/4	

لكون جميع معاملات دالة الهدف غير موجبة ودالة الهدف من نوع  $\min.$  ، لذا فالحل أمثل  
 وعليه فإن :  $X_1=0$  و  $X_2=15/4$  و  $X_3=5/4$  وإن قيمة دالة الهدف في نهايتها  
 الصغرى  $Z=-125/4$  وهو نفس الحل الذي حصلنا عليه في المثال السابق .

## تمارين الفصل الرابع

1- حول النماذج التالية إلى الصيغتين القانونية والقياسية :

$$\begin{aligned}
 1) \quad \max . \quad & Z = X_1 - 3X_2 \\
 \text{s.t.} \quad & -X_1 + 2X_2 \leq 5 \\
 & X_1 + 3X_2 = 10 \\
 & X_1, X_2 \text{ unrestricted in sign}
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 2) \quad \min . \quad & Z = 3X_1 - 3X_2 + 7X_3 \\
 \text{s.t.} \quad & X_1 + X_2 + 3X_3 \leq 40 \\
 & X_1 + 9X_2 - 7X_3 \geq 50 \\
 & 2X_1 + 3X_2 = 20 \\
 & |5X_2 + 8X_3| \leq 100 \\
 & X_1, X_2 \geq 0, \quad X_3 \text{ unrest.}
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 3) \quad \min . \quad & Z = -3X_1 + 4X_2 - 2X_3 + 5X_4 \\
 \text{s.t.} \quad & 4X_1 - X_2 + 2X_3 - X_4 = -2 \\
 & X_1 + X_2 + 3X_3 - X_4 \leq 14 \\
 & 2X_1 + 3X_2 - X_3 + 2X_4 \geq 2 \\
 & X_1, X_2 \geq 0, \quad X_3 \leq 0, \quad X_4 \text{ unrest.}
 \end{aligned}$$

2- مصنع ينتج أربعة منتجات  $A, B, C, D$  باستخدام ملكتين  $M_1, M_2$  ، الزمن المستغرق وكلفة إنتاج وحدة واحدة على كل من الماكنتين والوقت المتاح للإشغال لكل ملكة وسعر البيع للوحدة الواحدة لكل منتج موضحة في الجدول أدناه :

machines	Time per unit ( hours/unit)				Cost (I.D./hour)	Availability hours
	A	B	C	D		
$M_1$	2	3	4	2	10	500
$M_2$	3	2	1	2	15	380
Sales price (I.D./unit)	65	70	55	45	..	..

علماً إن الكلفة الكلية لإنتاج وحدة واحدة تعتمد مباشرة على زمن إشغال الملكة . المطلوب صياغة نموذج رياضي للبرمجة الخطية للمسألة أعلاه لتحقيق :  
 (أ) أقل كلفة إجمالية. و (ب) أعلى صافي ربح كلي .