

Métodos Cuantitativos. GADE. GADE - DERECHO.
Relación de ejercicios tema 3.

16. Dado el siguiente problema y su tabla final del Simplex,

$$\begin{aligned} \text{Max} \quad & z = x_1 + 3x_3 \\ \text{s.a.} \quad & x_1 + 2x_2 + 7x_3 \leq 4 \\ & x_1 + 3x_2 + x_3 \leq 5 \\ & x_1, x_2, x_3 \geq 0 \end{aligned}$$

Realiza el análisis de sensibilidad:

		1	0	3	0	0	
	VB	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	x_B
1	x_1	1	2	7	1	0	4
0	s_2	0	1	-6	-1	1	1
	$z_j - c_j$	0	2	4	1	0	4

a) Respecto a los coeficientes de las variables no básicas.

Solución:

Las variables no básicas son x_2 y x_3 luego haremos los cambios $c_2 \rightarrow \hat{c}_2$ y $c_3 \rightarrow \hat{c}_3$. Veamos el recorrido de ambos parámetros calculando $z_2 - \hat{c}_2$ y $z_3 - \hat{c}_3$:

$$z_2 - \hat{c}_2 = (1 \ 0) \cdot \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \end{pmatrix} - \hat{c}_2 = 2 - \hat{c}_2 \geq 0 \Leftrightarrow \hat{c}_2 \leq 2$$

$$z_3 - \hat{c}_3 = (1 \ 0) \cdot \begin{pmatrix} 7 \\ -6 \end{pmatrix} - \hat{c}_3 = 7 - \hat{c}_3 \geq 0 \Leftrightarrow \hat{c}_3 \leq 7$$

b) Respecto a los coeficientes de las variables básicas.

Solución:

La variable básica es x_1 . Así, $c_1 \rightarrow \hat{c}_1$.

$$\blacksquare \hat{c}_1: \quad \hat{z}_2 - c_2 = (\hat{c}_1 \ 0) \cdot \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \end{pmatrix} - 0 = 2\hat{c}_1 \geq 0 \Leftrightarrow \hat{c}_1 \geq 0$$

$$\hat{z}_3 - c_3 = (\hat{c}_1 \ 0) \cdot \begin{pmatrix} 7 \\ -6 \end{pmatrix} - 3 = 7\hat{c}_1 - 3 \geq 0 \Leftrightarrow \hat{c}_1 \geq \frac{3}{7}$$

$$\hat{z}_4 - c_4 = (\hat{c}_1 \ 0) \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ -1 \end{pmatrix} - 0 = \hat{c}_1 \geq 0 \Leftrightarrow \hat{c}_1 \geq 0$$

$$\hat{z} = (\hat{c}_1 \ 0) \cdot \begin{pmatrix} 4 \\ 1 \end{pmatrix} = 4\hat{c}_1$$

Tabla óptima si $\hat{c}_1 \geq \frac{3}{7}$.

c) Respecto al recurso b_1 :

Solución:

Estudiamos el recorrido de \hat{b}_1 mediante la expresión:

$$x_B = B^{-1}\hat{b}.$$

Para hallar la matrix B^{-1} nos fijamos en las columnas asociadas a las variables básicas iniciales en la tabla óptima:

		1	0	3	0	0	
	VB	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	x_B
1	x_1	1	2	7	1	0	4
0	s_2	0	1	-6	-1	1	1
	$z_j - c_j$	0	2	4	1	0	4

$$B^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ -1 & 1 \end{pmatrix}$$

Como queremos cambiar el recurso b_1 definimos el nuevo vector b, \hat{b} :

$$\hat{b} = \begin{pmatrix} \hat{b}_1 \\ 5 \end{pmatrix}$$

Veamos el recorrido:

$$x_B = B^{-1}\hat{b} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ -1 & 1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} \hat{b}_1 \\ 5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \hat{b}_1 \\ -\hat{b}_1 + 5 \end{pmatrix} \geq 0 \Leftrightarrow \begin{cases} \hat{b}_1 \geq 0 \\ \hat{b}_1 \leq 5 \end{cases}$$

La tabla se mantiene óptima si $\hat{b}_1 \in [0, 5]$. Además, el nuevo valor de la función objetivo será:

$$\hat{z} = \hat{c}_B^T x_B = (1 \ 0) \begin{pmatrix} \hat{b}_1 \\ -\hat{b}_1 + 5 \end{pmatrix} = \hat{b}_1.$$

d) Respecto al coeficiente tecnológico a_{22} .

Solución:

Observando la tabla inicial:

		1	0	3	0	0	
	VB	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	x_B
0	s_1	1	2	7	1	0	4
0	s_2	1	$a_{22} = 3$	1	0	1	5
	$z_j - c_j$	-1	0	-3	0	0	0

Estudiaremos el recorrido de a_{22} para que la tabla siga siendo óptima:

$$\hat{y}_k = B^{-1}\hat{a}_k; \quad \hat{z}_k - c_k = c_B^T \hat{y}_k - c_k$$

$$\hat{y}_2 = B^{-1}\hat{a}_2, \text{ donde } \hat{a}_2 = \begin{pmatrix} 2 \\ a_{22} \end{pmatrix} \text{ y } B^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ -1 & 1 \end{pmatrix}.$$

$$\hat{y}_2 = B^{-1}\hat{a}_2 = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ -1 & 1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 2 \\ a_{22} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ -2 + a_{22} \end{pmatrix},$$

$$\hat{z}_2 - c_2 = c_B^T \hat{y}_2 - c_2 = (1 \ 0) \cdot \begin{pmatrix} 2 \\ -2 + a_{22} \end{pmatrix} - 0 = 2 \geq 0$$

La tabla seguirá siendo óptima para cualquier valor de a_{22} .

e) Incorporando la nueva restricción $3x_1 + 7x_2 + x_3 \leq 14$.

Solución:

Observando la tabla final la solución óptima es $x^* = (4, 0, 0)$.

		1	0	3	0	0	
	VB	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	x_B
1	x_1	1	2	7	1	0	4
0	s_2	0	1	-6	-1	1	1
	$z_j - c_j$	0	2	4	1	0	4

Hay que comprobar si verifica la nueva restricción:

$$3 \cdot 4 + 7 \cdot 0 + 0 \leq 14$$

La solución óptima cumple la restricción por lo tanto, la solución sigue siendo óptima y la función óptima, también.

f) Incorporando la restricción $3x_1 + 7x_2 + x_3 \leq 7$.

Solución:

En este caso la solución óptima $x^* = (4, 0, 0)$ no verifica la restricción porque

$$3 \cdot 4 + 7 \cdot 0 + 0 \geq 7$$

Hay que incorporar esta nueva restricción a la tabla óptima de método simplex después de expresarla en forma estándar:

$$3x_1 + 7x_2 + x_3 + s_3 = 7$$

		1	0	3	0	0	0	
	<i>VB</i>	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	s_3	x_B
1	x_1	1	2	7	1	0	0	4
0	s_2	0	1	-6	-1	1	0	1
0	s_3	3	7	1	0	0	1	7
	$z_j - c_j$	0	2	4	1	0	0	4

Hay que transformar el elemento y_{31} en 0. Para ello hacemos la transformación

$$F_{3N} = F_3 - 3F_1 :$$

		1	0	3	0	0	0	
	<i>VB</i>	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	s_3	x_B
1	x_1	1	2	7	1	0	0	4
0	s_2	0	1	-6	-1	1	0	1
0	s_3	0	1	-20	-3	0	1	-5
	$z_j - c_j$	0	2	4	1	0	0	4

Esta tabla no es factible, tenemos que aplicar el **método simplex dual** para alcanzar de nuevo la factibilidad.

Sale de la base la variable básica s_3 y entrará en la base la variable x_3 pues

$$\max \left\{ \frac{4}{-20}, \frac{1}{-3} \right\} = \frac{4}{-20}.$$

Haciendo las transformaciones

$$F_P = \frac{F_3}{-20}; \quad F_{1N} = F_1 - 7F_P; \quad F_{2N} = F_2 + 6F_P$$

la nueva tabla queda así:

		1	0	3	0	0	0	
	<i>VB</i>	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	s_3	x_B
1	x_1	1	47/20	0	-1/20	0	7/20	9/4
0	s_2	0	7/10	0	-1/10	1	-6/20	5/2
3	x_3	0	-1/20	1	3/20	0	-1/20	5/20
	$z_j - c_j$	0	11/5	0	2/5	0	1/5	3

La solución óptima única es $x_1^* = \frac{9}{4}$, $x_2^* = 0$, $x_3^* = \frac{5}{20}$ con $z^* = 3$.

g) Incorporando la nueva variable x_4 de la siguiente forma:

$$\begin{aligned} \text{Max} \quad & z = x_1 + 3x_3 + 4x_4 \\ \text{s.a.} \quad & x_1 + 2x_2 + 7x_3 + x_4 \leq 4 \\ & x_1 + 3x_2 + x_3 + 0'5x_4 \leq 5 \\ & x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0 \end{aligned}$$

Solución:

El problema dual asociado a este problema primal seguirá teniendo dos variables duales (y_1, y_2) pero ahora tendrá una cuarta restricción dual:

$$y_1 + 0'5y_2 \geq 4$$

Observando la tabla óptima del problema primal

		1	0	3	0	0	
	VB	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	x_B
1	x_1	1	2	7	1	0	4
0	s_2	0	1	-6	-1	1	1
	$z_j - c_j$	0	2	4	$y_1^* = 1$	$y_2^* = 0$	4

La solución dual es $y^* = (1, 0)$. Hay que comprobar si verifica la restricción dual:

$$1 + 0'5 \cdot 0 \leq 4$$

No la cumple. Por tanto, hay que añadir en esta tabla óptima una nueva columna para x_4 con los elementos:

$$\hat{y}_4 = B^{-1}\hat{a}_4, \text{ donde } B^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ -1 & 1 \end{pmatrix} \text{ y } \hat{a}_4 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0'5 \end{pmatrix}.$$

$$\hat{y}_4 = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ -1 & 1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ 0'5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ -0'5 \end{pmatrix}$$

$$\hat{z}_4 - c_4 = c_B^T \hat{y}_4 - c_4 = (1 \ 0) \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ -0'5 \end{pmatrix} - 4 = -3$$

Como $z_4 - c_4 < 0$ podemos mejorar la solución. Para ello, aplicamos el método simplex. Introducimos en la base la variable x_4 y sale la variable x_1 .

Hacemos las transformaciones:

		1	0	3	4	0	0	
	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	s_1	s_2	x_B
1	x_1	1	2	7	1	1	0	4
0	s_2	0	1	-6	-1/2	-1	1	1
	$z_j - c_j$	0	2	4	-3	1	0	4

$$F_P = F_1; \quad F_{2N} = F_2 + \frac{1}{2}F_P$$

y obtenemos la tabla óptima:

		1	0	3	4	0	0	
	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	s_1	s_2	x_B
4	x_4	1	2	7	1	1	0	4
0	s_2	1/2	2	-5/2	0	-1/2	1	3
	$z_j - c_j$	3	8	25	0	4	0	16

La solución óptima única es $x_1^* = 0$, $x_2^* = 0$, $x_3^* = 0$, $x_4 = 4$ con $z^* = 16$.