



## Programación Matemática. Relación 5 Curso 2016/17.

### Problema 1

Se considera el problema de optimización

$$\begin{array}{ll} \max & cx \\ \text{s.a.} & x \in X \end{array} \quad (P)$$

donde

$$X = \left\{ \begin{array}{rcl} -x_1 & +3x_2 & \leq 3 \\ 2x_1 & +x_2 & \leq 8 \\ x_1, & x_2 & \geq 0 \end{array} \right\}.$$

1. Representa gráficamente el conjunto poliédrico  $X$  y determina sus puntos extremos.
2. Determina el conjunto de vectores de coeficientes de la función objetivo,  $c$ , tales que el problema  $(P)$  tiene solución única en  $(x_1, x_2) = (3, 2)$ .
3. Indica si el vector  $(c_1, c_2) = (1, 1)$  es uno de los vectores en las condiciones del apartado anterior. En caso afirmativo escribe la tabla del simplex óptima,  $(T)$ .
4. Calcula los precios sombra correspondientes a la tabla  $(T)$ . Formula el problema dual de  $(P)$  y comprueba que el vector de precios sombra es su solución óptima.
5. Supongamos que ahora la segunda restricción de  $X$  es  $2x_1 + x_2 \leq 8 - \Delta$ . Determina  $\Delta_0$ , el máximo valor de  $\Delta$  para el que la base  $B$  óptima en  $(T)$ , sigue siendo óptima. Justifica el valor obtenido usando la representación gráfica.
6. Determina la solución óptima para  $\Delta = \frac{15}{2}$ .

### Problema 2

Se considera el problema de optimización  $P$ ,

$$\begin{array}{llllll} \max & x_1 & +3x_2 & & & +5x_5 \\ \text{s.a.} & x_1 & & -\frac{1}{4}x_3 & +\frac{7}{4}x_4 & +x_5 = \frac{7}{2} \\ & & x_2 & +\vartheta x_3 & +\frac{1}{4}x_4 & +3x_5 = \frac{3}{2} \\ & x_1, & x_2, & x_3, & x_4, & x_5 \geq 0, \end{array}$$

donde  $\vartheta$  es un número real. Sea la tabla  $T$ ,

$x_1$	1	0	$-\frac{1}{4}$	$\frac{7}{4}$	1	$\frac{7}{2}$
$x_2$	0	1	$\vartheta$	$\frac{1}{4}$	3	$\frac{3}{2}$

Determina los valores de  $\vartheta$  para los que el problema  $P$  tiene a la tabla  $T$  como tabla óptima; tiene solución ilimitada; tiene más de una solución básica factible óptima o es infactible.

### Problema 3

Se considera el problema de optimización  $P$ ,

$$\begin{array}{llllll} \max & x_1 & +\vartheta x_2 & -5x_3 & & \\ \text{s.a.} & x_1 & +x_2 & -x_3 & +x_4 & \leq 2 \\ & & x_2 & +x_3 & +x_4 & \geq 1 \\ & x_1, & x_2, & x_3 & & \geq 0, \end{array}$$

donde  $\vartheta$  es un escalar fijo.

1. Resuelve  $P$  para  $\vartheta = 1$ .
2. Determina los valores de  $\vartheta$  para los que el problema  $P \dots$ 
  - (a) tiene una única solución óptima
  - (b) tiene solución ilimitada
  - (c) tiene más de una solución óptima
  - (d) es infactible

#### Problema 4

Consideremos el problema:

$$\begin{array}{ll} \max & 2x_1 + x_2 + x_3 \\ \text{s.a:} & x_1 + 0x_2 + x_3 \leq 1 \\ & 0x_1 + x_2 + x_3 \leq 2 \\ & x_1 + x_2 + 0x_3 \leq 3 \\ & x_i \geq 0 \quad i = 1, 2, 3 \end{array}$$

1. Prueba que la solución básica  $x_1, x_2, x_3$  es óptima y halla el valor de las variables en el óptimo.
2. Escribe explícitamente el problema dual y halla su solución óptima.
3. ¿Cuál será la solución óptima si el valor del lado derecho de la tercera restricción se aumenta a  $b_3 = 3.5$ ?
4. Halla la solución óptima si se añade al problema original la restricción  $x_1 + x_2 + x_3 \leq 2.5$

#### Problema 5

Considérese el problema de Programación Lineal y su tabla óptima:

$$(P) : \begin{array}{ll} \max & 2x_1 + x_2 - x_3 \\ \text{s.a} & x_1 + 2x_2 + x_3 \leq 8 \\ & -x_1 + x_2 + 2x_3 \leq 4 \\ & x_i \geq 0, \forall i \end{array} \quad \begin{array}{c|ccccc|c} & x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & x_5 & \bar{b} \\ \hline x_1 & 1 & 2 & 1 & 1 & 0 & 8 \\ x_5 & 0 & 3 & 3 & 1 & 1 & 12 \\ \hline & 0 & -3 & -3 & -2 & 0 & \end{array}$$

1. Escribir el dual de (P).
2. Hallar la nueva solución óptima si  $c_2$  se cambia a 5. Hallar la solución si el coeficiente de  $x_3$  en la segunda restricción se cambia a 1.
3. Hallar la nueva solución si se añade la nueva restricción  $x_2 + x_3 \geq 2$ . Igualmente si se añade una nueva variable  $x_6$  con coeficiente en la función objetivo  $c_6 = 4$  y vector de restricción  $a_6^t = (1, 2)$ .

#### Problema 6

Un móvil puede desplazarse en la dirección de los vectores  $v_1 = (0, 1)$ ,  $v_2 = (1, -1)$  y  $v_3 = (-1, -1)$ , tardando 1 segundo en alcanzar, respectivamente  $v_1, v_2$  y  $v_3$ .

1. Formula como un problema de Programación Lineal el problema de encontrar el tiempo mínimo  $T(p_1, p_2)$  necesario para desplazarse desde el origen a un punto  $(p_1, p_2)$  del plano.
2. Formula el dual del problema anterior.
3. Describe la función  $\vartheta \mapsto T(\vartheta, 1)$ .

### Solución del problema 1

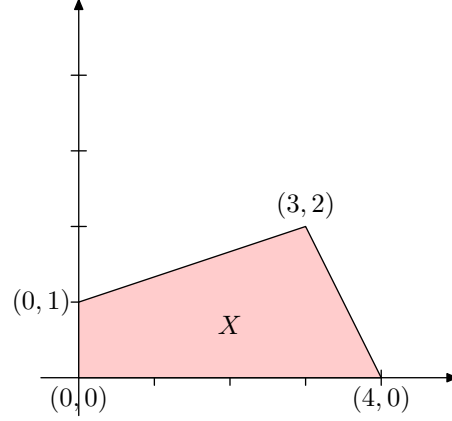


Figure 1: Conjunto factible  $X$

- 1.
2. El conjunto  $C^*$  de vectores de coeficientes pedido es

$$C^* = \left\{ \begin{array}{ccc} -c_1 & +2c_2 & > 0 \\ 3c_1 & +c_2 & > 0 \\ 3c_1 & +2c_2 & > 0 \end{array} \right\}.$$

- 3.

	1	1	0	0	
	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$LD$
$x_1$	1	0	$-\frac{1}{7}$	$\frac{3}{7}$	3
$x_2$	0	1	$\frac{2}{7}$	$\frac{1}{7}$	2
$-z$	0	0	$-\frac{1}{7}$	$-\frac{4}{7}$	-5

(T)

4. El vector  $u^*$  de precios sombra asociado a  $B$  es

$$c_B B^{-1} = -\frac{1}{7}[1, 1] \begin{bmatrix} 1 & -3 \\ -2 & -1 \end{bmatrix} = [\frac{1}{7}, \frac{4}{7}]$$

Por otro lado, el problema (D) dual de (P) tiene la siguiente formulación

$$\begin{array}{llll} \min & 3u_1 & +8u_2 & \\ \text{s.a.} & -u_1 & +2u_2 & \geq 1 \\ & 3u_1 & +u_2 & \geq 1 \\ & u_1, & & \geq 0 \\ & & u_2 & \geq 0 \end{array} \quad (D)$$

5. Al modificar el vector  $b$  de términos independientes, la columna del lado derecho de la tabla (T) se modifica del modo siguiente

$$B^{-1}\hat{b} = -\frac{1}{7} \begin{bmatrix} 1 & -3 \\ -2 & -1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 \\ 8 - \Delta \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 - \frac{3\Delta}{7} \\ 2 - \frac{\Delta}{7} \end{bmatrix} \geq 0.$$

Por tanto  $\Delta \leq 7$  y  $\Delta \leq 14$ , es decir,  $\Delta_0 = 7$ . Si representamos el conjunto  $\hat{X}$  dado por

$$\hat{X} = \left\{ \begin{array}{ccc} -x_1 & +3x_2 & \leq 3 \\ 2x_1 & +x_2 & \leq 8 - \Delta_0 = 1 \\ x_1, & x_2 & \geq 0 \end{array} \right\}.$$

queda

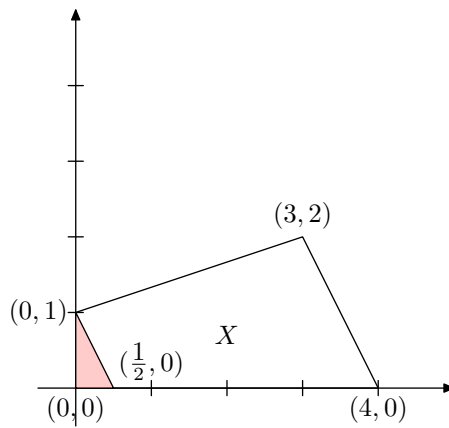


Figure 2: Conjunto factible ( $\hat{X}$ )

6.

	1	1	0	0	
	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$LD$
$x_1$	1	0	$-\frac{1}{7}$	$\frac{3}{7}$	$-\frac{3}{14}$
$x_2$	0	1	$\frac{2}{7}$	$\frac{1}{7}$	$\frac{13}{14}$
$-z$	0	0	$-\frac{1}{7}$	$-\frac{4}{7}$	$-\frac{10}{14}$

Haciendo un pivotaaje dual...

	1	1	0	0	
	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$LD$
$x_3$	-7	0	1	-3	$\frac{3}{2}$
$x_2$	2	1	0	1	$\frac{1}{2}$
$-z$	-1	0	0	-1	$-\frac{1}{2}$

### Solución del problema 3

$$\begin{aligned}
 \max \quad & x_1 + x_2 - 5x_3 \\
 \text{sa :} \quad & x_1 + x_2 - x_3 + x_4 - x_5 \leq 2 \\
 & \quad \quad \quad + x_2 + x_3 + x_4 - x_5 \geq 1 \\
 & x_1, \quad x_2, \quad x_3, \quad x_4, \quad x_5, \geq 0
 \end{aligned}$$

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	$x_7$	$x_8$	LD
$x_6$	1	1	-1	1	-1	1	0	0	2
$x_8$	0	1	1	1	-1	0	-1	1	1
$-z$	0	1	1	1	-1	0	-1	0	1

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	$x_7$	$x_8$	LD
$x_6$	1	0	-2	0	0	1	1	-1	1
$x_2$	0	1	1	1	-1	0	-1	1	1
$-z$	0	0	0	0	0	0	0	-1	0

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	$x_7$	LD
$x_6$	1	0	-2	0	0	1	1	1
$x_2$	0	1	1	1	-1	0	-1	1
$-z$	1	0	-6	-1	1	0	1	-1

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	$x_7$	LD
$x_1$	1	0	-2	0	0	1	1	1
$x_2$	0	1	1	1	-1	0	-1	1
$-z$	0	0	-4	-1	1	-1	0	-2