Módulo 3: Dualidad

Departamento MACC

Matemáticas Aplicadas y Ciencias de la Computación

Universidad del Rosario

Primer Semestre de 2021

Agenda

- Dualidad
- 2 El problema dual
- 3 Relaciones primal-dua
- 4 Holgura complementaria



Dualidad

- Problema lineal asociado
- Se resuelve simultáneamente
- Puede usarse para obtener solución al problema original
- Interpretación económica
- Problema original: Primal
- Problema asociado: Dual

Dualidad

Ejemplo:

• Una compañía relojera produce dos tipos de relojes, un tipo de gama media (GM) y otro tipo de gama alta (GA), los cuales vende a 2 y 3 pesos respectivamente. Para producir un reloj GM se necesita un gramo de plata y dos gramos de oro, mientras que para producir un reloj GA se necesita un gramo de plata y un gramo de oro. LA compañía cuenta con 3 gramos de plata y 4 de oro. La empresa desea maximizar sus ingresos por la venta de relojes.

Agenda

- Dualidad
- El problema dual
- 3 Relaciones primal-dua
- 4 Holgura complementaria

Formato canónico de dualidad

Problema primal (P):

$$\min c'x$$

s.a.
$$Ax \ge b$$

$$x \ge 0$$

Problema dual (D):

$$\max w'b$$

s.a.
$$w'A \leq c'$$

$$w \ge 0$$

Formato canónico de dualidad - Ejemplo

Primal:

min
$$3x_1 + 2x_2$$

s.a. $3x_1 + x_2 \ge 4$
 $5x_1 + 2x_2 \ge 7$
 $x_1 + 3x_2 \ge 5$
 $x_1, x_2 \ge 0$

Formato canónico de dualidad - Ejemplo

Primal:

min
$$3x_1 + 2x_2$$

s.a. $3x_1 + x_2 \ge 4$
 $5x_1 + 2x_2 \ge 7$
 $x_1 + 3x_2 \ge 5$
 $x_1, x_2 \ge 0$

$$\begin{aligned} & \max \ 4w_1 + 7w_2 + 5w_3 \\ & \text{s.a.} \ 3w_1 + 5w_2 + w_3 \leq 3 \\ & w_1 + 2w_2 + 3w_3 \leq 2 \\ & w_1, w_2, w_3 \geq 0 \end{aligned}$$

Formato estándar de dualidad

Problema primal:

min
$$c'x$$

s.a. $Ax = b$
 $x \ge 0$

Formato estándar de dualidad

Problema primal:

min
$$c'x$$

s.a. $Ax = b$
 $x > 0$

Problema dual:

max
$$w'b$$

s.a. $w'A \le c'$
 w no restringido

Formato estándar de dualidad - Ejemplo

Primal:

min
$$3x_1 + 2x_2$$

s.a. $3x_1 + x_2 + 2x_3 = 4$
 $5x_1 + 2x_2 + 4x_3 = 7$
 $x_1, x_2, x_3 \ge 0$

Formato estándar de dualidad - Ejemplo

Primal:

min
$$3x_1 + 2x_2$$

s.a. $3x_1 + x_2 + 2x_3 = 4$
 $5x_1 + 2x_2 + 4x_3 = 7$
 $x_1, x_2, x_3 \ge 0$

max
$$4w_1 + 7w_2$$

s.a. $3w_1 + 5w_2 \le 3$
 $w_1 + 2w_2 \le 2$
 $2w_1 + 4w_2 \le 0$
 w_1, w_2 no restringidas

$$\max w'b$$
s.a. $w'A \le c'$

$$w \ge 0$$

Dual:

$$\max w'b$$
s.a. $w'A \le c'$

$$w \ge 0$$

1

min
$$-b'w$$

s.a. $-A'w \ge -c$
 $w > 0$

Dual:

$$\max w'b$$
s.a. $w'A \le c'$

$$w \ge 0$$

1

min
$$-b'w$$

s.a. $-A'w \ge -c$
 $w > 0$

Dual del Dual:

$$\max y'(-c)$$
s.a. $y'(-A') \le -b'$

$$y \ge 0$$



Dual:

$$\max w'b$$
s.a. $w'A \le c'$

$$w \ge 0$$



min
$$-b'w$$

s.a. $-A'w \ge -c$
 $w > 0$

Dual del Dual:

$$\max y'(-c)$$
s.a. $y'(-A') \le -b'$
 $y \ge 0$

1

min c'ys.a. $Ay \ge b$ y > 0

min		max	
Variable		Restricción	
Restricción		Variable	

min		max	
Variable	≥ 0	Restricción	<
Restricción		Variable	no rest.

min		max	
Variable	≥ 0	Restricción	<
Restricción	<u>></u>	Variable	≥ 0 no rest.

min		max	
	≥ 0		\leq
Variable		Restricción	
	no rest.		=
	<u>></u>		≥ 0
Restricción		Variable	
	=		no rest.

min		max	
	≥ 0		<u> </u>
Variable	≤ 0	Restricción	\geq
	no rest.		=
Restricción	<u> </u>		≥ 0
		Variable	
	=		no rest.

min		max	
Variable	≥ 0		\leq
	≤ 0	Restricción	>
	no rest.		=
Restricción	<u>></u>	Variable	≥ 0
	<u> </u>		≤ 0
	=		no rest.

Ejemplo 1:

Primal:

min
$$3x_1 + 2x_2$$

s.a. $3x_1 + x_2 \le 4$
 $5x_1 + 2x_2 = 3$
 $x_1 \ge 0$
 $x_2 \le 0$

$$\max 4w_1 + 3w_2$$

s.a. $3w_1 + 5w_2 \le 3$
 $w_1 + 2w_2 \ge 2$
 $w_1 \le 0$
 w_2 no rest.

Agenda

- Dualidad
- El problema dual
- Relaciones primal-dual
- 4 Holgura complementaria

Formato canónico de dualidad

Problema primal (P):

$$\min c'x$$

s.a.
$$Ax \geq b$$

$$x \ge 0$$

Problema dual (D):

$$\max w'b$$

s.a.
$$w'A \leq c'$$

$$w \ge 0$$

Dualidad débil

- x_0 : sol. factible primal (min)
- w₀: sol. factible dual (max)
- $Ax_0 \ge b \Leftrightarrow w_0'Ax_0 \ge w_0'b$
- $c' \geq w_0' A \Leftrightarrow c' x_0 \geq w_0' A x$
- $\Rightarrow c'x_0 \geq w'_0b$
- Para todo par de soluciones factibles x_0 y w_0 de los problemas de min. y max., $c'x_0 \ge w_0'b$

Dualidad débil (cont.)

- x_0 : sol. factible primal (min)
- w₀: sol. factible dual (max)
- Si $c'x_0 = w'_0b \Rightarrow x_0$ y w_0 soluciones óptimas
- Si uno de los problemas no tiene óptimo finito, el otro no es factible
- Si uno de los problemas no es factible, el otro puede no tener óptimo finito o no ser factible

Dualidad fuerte

- El primal tiene una solución óptima finita ⇔ el dual también la tiene
- El valor óptimo de sus funciones objetivo coincide

- Defina $w' = c'_B B^{-1}$ en la solución básica factible óptima del primal
- w es una solución factible del dual
- $w'b = c'_B B^{-1}b = c'_B x_B = c'x \Rightarrow w$: sol. óptima del dual

Teorema Fundamental de Dualidad

Teorema

Para una pareja de problemas P y D, una y solo una de las siguientes afirmaciones es cierta

- P y D tienen soluciones óptimas x^* y w^* tales que $c'x^* = b'w^*$
- Un problema no tiene óptimo finito y el otro no es factible
- Ambos problemas son no factibles

Ejemplo

Primal:

min
$$3x_1 - 2x_2$$

s.a. $x_1 + x_2 \le 3$
 $x_1, x_2 \ge 0$

$$\begin{array}{l}
\text{max } 3w \\
\text{s.a. } w \leq 3 \\
w \leq -2 \\
w \leq 0
\end{array}$$

- Soluciones factibles primal: $x = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 3 \\ 0 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 0 \\ 2 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 0 \\ 3 \end{bmatrix}$
- Soluciones factibles dual: w = -5, -10, -3, -2
- Soluciones óptimas: $x = \begin{bmatrix} 0 \\ 3 \end{bmatrix}$, w = -2
- Iteraciones del simplex: $I_B = \{1\} \rightarrow \{3\} \rightarrow \{2\}$

Ejemplo 2

Primal:

min
$$3x_1 - 2x_2$$

s.a. $x_1 + x_2 \le -3$
 $x_1, x_2 \ge 0$

- Primal no factible
- Dual sin óptimo finito

$$max - 3w$$
s.a. $w \le 3$

$$w \le -2$$

$$w < 0$$

Ejemplo 3

Primal:

min
$$3x_1 - 2x_2$$

s.a. $x_1 + x_2 \le -3$
 $x_1 + x_2 \ge 3$
 $x_1 \le 0, x_2 \ge 0$

- Primal no factible
- Dual no factible

max
$$-3w_1 + 3w_2$$

s.a. $w_1 + w_2 \ge 3$
 $w_1 + w_2 \le -2$
 $w_1 \le 0, w_2 \ge 0$

Agenda

- Dualidac
- 2 El problema dual
- 3 Relaciones primal-dua
- 4 Holgura complementaria

Holgura complementaria

Teorema

Un par de soluciones factibles x y w para los problemas P y D, respectivamente, son óptimas si y solo si

- (c'-w'A)x=0 y
- ② w'(Ax b) = 0

$$(c_j - w^{*'}a_j)x_j^* = 0, \ j = 1, \ldots, n$$

$$w_i^*(a^ix^*-b_i)=0, i=1,\ldots,m$$

Implicaciones:

• Si
$$w_i^* > 0 \Rightarrow a^i x^* = b_i, i = 1, ..., m$$

• Si
$$a^i x^* > b_i \Rightarrow w_i^* = 0, i = 1, ..., m$$

• Si
$$x_j^* > 0 \Rightarrow w^{*'}a_j = c_j, \ j = 1, \dots, n$$

• Si
$$w^{*'}a_j < c_j \Rightarrow x_j^* = 0, \ j = 1, \dots, n$$

Ejemplo:

min
$$2x_1 + 2x_2 + 3x_3$$

s.a. $x_1 + x_2 + 3x_3 \ge 4$
 $2x_1 + x_2 + x_3 \ge 3$
 $x_1, x_2, x_3 \ge 0$

$$\max 4w_1 + 3w_2$$
s.a. $w_1 + 2w_2 \le 2$

$$w_1 + w_2 \le 2$$

$$3w_1 + w_2 \le 3$$

$$w_1, w_2 \ge 0$$

Solución gráfica del dual:

- Intersección de $w_1 + 2w_2 \le 2$ y $3w_1 + w_2 \le 3$
- $w^{*'} = [4/5 \ 3/5] > 0$, $w^{*'}b = 5$

Holgura complementaria $((c_j - w'^*a_j)x_i^* = 0)$:

•
$$j = 1$$
, $2 - [4/5 \ 3/5] \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \end{bmatrix} = 0 \Rightarrow (2-2)x_1^* = 0$

•
$$j = 2$$
, $2 - [4/5 \ 3/5] \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix} = 0 \Rightarrow 3/5x_2^* = 0 \Rightarrow x_2^* = 0$

•
$$j = 3$$
, $3 - [4/5 \ 3/5] \begin{bmatrix} 3 \\ 1 \end{bmatrix} = 0 \Rightarrow (3-3)x_1^* = 0$

Holgura complementaria $(w_i^*(a^ix^*-b_i)=0)$:

•
$$i = 1$$
, $w_1^* = 4/5 \Rightarrow a^1 x^* = b_1 : \begin{bmatrix} 1 & 1 & 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1^* \\ x_2^* \\ x_3^* \end{bmatrix} = 4 \Rightarrow x_1^* + 3x_3^* = 4$

•
$$i = 2$$
, $w_2^* = 3/5 \Rightarrow a^2 x^* = b_2 : \begin{bmatrix} 2 & 1 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1^* \\ x_2^* \\ x_3^* \end{bmatrix} = 3 \Rightarrow 2x_1^* + x_3^* = 3$

- $x_1^* = 4 3x_3^*$
- $2x_1^* + x_3^* = 2(4 3x_3^*) + x_3^* = 8 5x_3^* = 3 \Rightarrow x_3^* = 1$
- $\bullet \Rightarrow x_1^* = 1$

•
$$c'x^* = \begin{bmatrix} 2 & 2 & 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} = 5$$