Lezioni di Ricerca Operativa

Corso di Laurea in Informatica Università degli Studi di Salerno

Lezione n° 13

Teoria della dualità:

- Coppia di Problemi Primale/Duale
- Regole di Trasformazione
- Teorema debole della dualità

R. Cerulli - F. Carrabs

Ad ogni problema di PL (Primale) è associato un problema Duale

(n variabili, m vincoli)

(m variabili, n vincoli)

Problema Primale (P)

$$\min c_1 x_1 + \dots + c_n x_n$$
s.t.

$$a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n \ge b_1$$

•

$$a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n \ge b_m$$

$$x \ge 0$$

Problema Duale (D)

$$\max b_1 w_1 + \dots + b_m w_m$$

s.t.

$$a_{11}w_1 + \cdots + a_{m1}w_m \le c_1$$

•

$$a_{1n}w_1 + \dots + a_{mn}w_m \le c_n$$

$$\underline{w} \ge 0$$

Il problema D ha tante variabili quanti sono i vincoli di P e tanti vincoli quante sono le variabili di P.

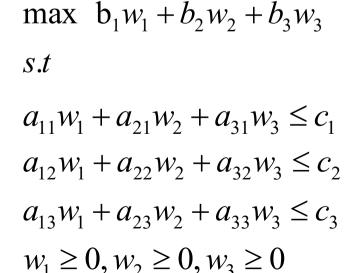
min $c_1 x_1 + c_2 x_2 + c_3 x_3$ s.t.

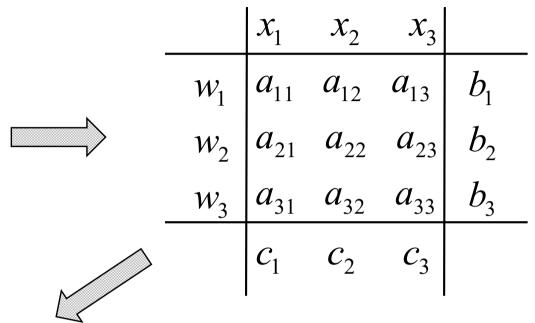
 $x \ge 0$

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 \ge b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 \ge b_2$$

$$a_{31}x_1 + a_{32}x_2 + a_{33}x_3 \ge b_3$$





Problema Primale (P)

min
$$c_1x_1 + \dots + c_nx_n$$

s.t.
 $a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n \ge b_1$
:
:
 $a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n \ge b_m$
 $\underline{x} \ge 0$

Problema Duale (D)

$$\max b_1 w_1 + \dots + b_m w_m$$
s.t.
$$a_{11} w_1 + \dots + a_{m1} w_m \le c_1$$

$$\vdots$$

$$a_{1n} w_1 + \dots + a_{mn} w_m \le c_n$$

$$\underline{w} \ge 0$$

In forma matriciale:

(P)
$$\min \ \underline{c}^T \underline{x}$$
 (D) $\max \ \underline{b}^T \underline{w}$

$$A\underline{x} \ge \underline{b} \qquad A^T \underline{w} \le \underline{c}$$

$$\underline{x} \ge \underline{0} \qquad \underline{w} \ge \underline{0}$$

$$\underline{x} \in \mathbf{R}^n \qquad \underline{w} \in \mathbf{R}^m$$

min
$$3x_1 + 4x_2$$
 s.t.

$$2x_1 + 1/2 x_2 \ge 3$$

$$4x_1 + x_2 \ge 2$$

$$1/5 x_1 \ge 7$$

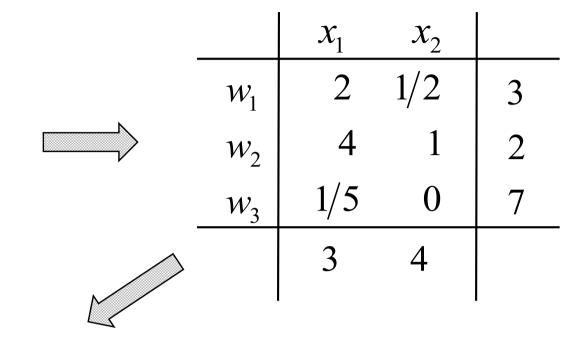
$$x_1, x_2 \ge 0$$

max	$3w_1 + 2w_2 + 71$	W_3
s.t		

$$2w_1 + 4w_2 + 1/5w_3 \le 3$$

$$1/2 w_1 + w_2 \le 4$$

$$w_1 \ge 0, w_2 \ge 0, w_3 \ge 0$$



Duale del problema duale

$$(P) \max \underline{b}^{T} \underline{w} - \min - \underline{b}^{T} \underline{w}$$

$$A^{T} \underline{w} \leq \underline{c}$$

$$\underline{w} \geq \underline{0}$$

$$\underline{w} \in \mathbf{R}^{m}$$

$$-A^{T} \underline{w} \geq -\underline{c}$$

$$\underline{w} \geq \underline{0}$$

$$\underline{w} \in \mathbf{R}^{m}$$

Il **duale** di questo problema è:

	<u>W</u>	
X	$-A^T$	$-\underline{c}^{\mathrm{T}}$
	$-\underline{b}^{\mathrm{T}}$	

$$-\max \quad -\underline{c}^T \underline{x} \qquad (D) \quad \min \quad \underline{c}^T \underline{x}$$

$$-A\underline{x} \le -\underline{b} \qquad \qquad A\underline{x} \ge \underline{b}$$

$$\underline{x} \ge \underline{0} \qquad \qquad \underline{x} \ge \underline{0}$$

$$\underline{x} \in \mathbf{R}^n \qquad \qquad x \in \mathbf{R}^n$$

Il duale del problema duale è il problema primale.

Duale di un Primale con vincoli di uguaglianza

(P)
$$\min \quad \underline{c}^T \underline{x}$$

$$A\underline{x} = \underline{b}$$

$$\underline{x} \ge \underline{0}$$

$$\underline{x} \in R^n$$

Trasformiamo i vincoli di uguaglianza in vincoli di maggiore o uguale come segue:

$$A\underline{x} = \underline{b}$$
 equivale a $A\underline{x} \ge \underline{b}$ $A\underline{x} \le \underline{b} \Rightarrow -A\underline{x} \ge -\underline{b}$

(P) min
$$\underline{c}^T \underline{x}$$

$$A\underline{x} \ge \underline{b}$$

$$-A\underline{x} \ge -\underline{b}$$

$$\underline{x} \ge \underline{0}$$

$$x \in \mathbb{R}^n$$

$$\begin{array}{c|cccc} & \underline{x} & \\ \underline{u} & A & \underline{b} \\ \underline{v} & -A & -\underline{b} \\ \hline c & & \end{array}$$

quindi si introducono 2m variabili duali, <u>u</u> e <u>v</u>

$$\max (\underline{b}^{T} \underline{u} - \underline{b}^{T} \underline{v})$$

$$A^{T} \underline{u} - A^{T} \underline{v} \leq \underline{c}$$

$$\underline{u} \geq \underline{0}, \underline{v} \geq \underline{0}$$

$$\underline{u}, \underline{v} \in R^{m}$$

$$\max (\underline{b}^{T} \underline{u} - \underline{b}^{T} \underline{v})$$

$$A^{T} \underline{u} - A^{T} \underline{v} \leq \underline{c}$$

$$\underline{u} \geq \underline{0}, \underline{v} \geq \underline{0}$$

$$u, v \in R^{m}$$

e sostituendo w= u - v si ottiene (D)

(P)
$$\min \quad \underline{c}^T \underline{x}$$
 (D) $\max \underline{b}^T \underline{w}$

$$A\underline{x} = \underline{b}$$

$$\underline{x} \ge \underline{0}$$

$$\underline{x} \in R^n$$

$$\underline{w} \in R^m$$

$$\underline{w} \in R^m$$

Calcolo del problema duale

- Dato un generico problema di PL, sarebbe possibile trasformarlo in uno equivalente in forma canonica di min/max per calcolarne il duale
- In realtà, questo non è necessario, in quanto è sempre possibile calcolare direttamente il duale del problema dato

Dualità: regole di trasformazione generali

	min	max	
Coefficienti f.o.	\underline{c}^T	<u>c</u>	Termini noti vincoli
Termini noti vincoli	<u>b</u>	\underline{b}^{T}	Coefficienti f.o.
Coefficienti vincoli	\boldsymbol{A}	\boldsymbol{A}^T	Coefficienti vincoli
<i>i</i> -mo vincolo (<i>i</i> =1m)	≥	≥0	
	≤	≤0	<i>i</i> -ma variabile
	=	n.v.	(<i>i</i> =1m)
<i>j</i> -ma variabile (<i>j</i> =1n)	≥0	≤	
	≤0	≥	<i>j</i> -mo vincolo (<i>j</i> =1n)
	n.v.	=	,

 $\min 5x_1 + 3x_2$

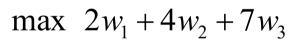
s.t.

$$x_1 + 4x_2 - 8x_3 \ge 2$$

$$7x_2 + 12x_3 \le 4$$

$$9x_1 - 8x_2 + x_3 = 7$$

$$x_1, x_2, x_3 \ge 0$$



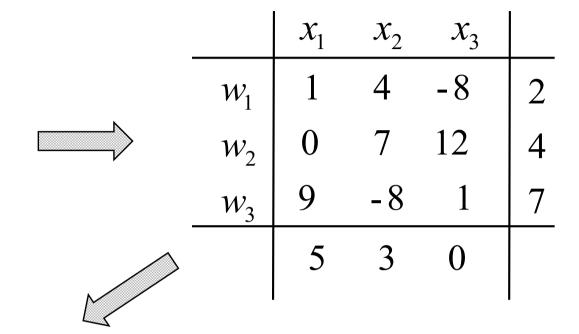
s.t.

$$w_1 + 9w_3 \le 5$$

$$4w_1 + 7w_2 - 8w_3 \le 3$$

$$-8w_1 + 12w_2 + w_3 \le 0$$

$$w_1 \ge 0, w_2 \le 0, w_3 \ n.v.$$



La teoria della Dualità è importante perchè:

- le soluzioni di (P) e (D) sono legate tra loro;
- la soluzione ottima del duale è un bound sulla soluzione ottima del primale.
- le soluzioni duali hanno un'interpretazione economica utile per l'analisi di sensitività (post-ottimalità);
- sulla teoria della dualità sono basati algoritmi, quali il Simplesso Duale e l'Algoritmo Primale-Duale, alternativi al Simplesso (Primale) utili per certe classi di problemi;
- può in certi casi essere conveniente risolvere D al posto di P (conviene risolvere il problema con il minor numero di vincoli)

Siano dati i problemi

(P)
$$\min \quad \underline{c}^T \underline{x}$$
 (D) $\max \quad \underline{b}^T \underline{w}$
 $A\underline{x} \ge \underline{b}$ $A^T \underline{w} \le \underline{c}$
 $\underline{x} \ge \underline{0}$ $\underline{w} \ge \underline{0}$

1. Teorema (debole) della dualità

Siano <u>x</u> e <u>w</u> soluzioni ammissibili rispettivamente per (P) e (D), allora $_{T}$

$$\underline{c}^T \underline{x} \ge \underline{b}^T \underline{w}$$

Dimostrazione:

$$\hat{x}$$
 soluzione $\Rightarrow A\hat{x} \ge b$

Poichè
$$\hat{\underline{w}} \ge \underline{0} \implies \hat{\underline{w}}^T (A\hat{\underline{x}}) \ge \hat{\underline{w}}^T \underline{b} \implies (A\hat{\underline{x}})^T \hat{\underline{w}} \ge \underline{b}^T \hat{\underline{w}} \implies \hat{\underline{x}}^T A^T \hat{\underline{w}} \ge \underline{b}^T \hat{\underline{w}}$$

$$\underline{x}\underline{y} = \underline{y}^T \underline{x}^T$$

$$\underline{\hat{w}}$$
 soluzione $\Rightarrow A^T \underline{\hat{w}} \leq \underline{c}$

Poichè
$$\hat{\underline{x}} \ge 0 \implies \hat{\underline{x}}^T A^T \hat{\underline{w}} \le \hat{\underline{x}}^T \underline{c}$$

$$\hat{\underline{x}}^T c = \underline{c}^T \hat{\underline{x}} \ge \hat{\underline{x}}^T A^T \hat{\underline{w}} \ge \underline{b}^T \hat{\underline{w}}$$

Poichè

 $(\underline{x}\underline{y})^T = \underline{y}^T \underline{x}^T$

Corollario 1

Se \underline{x} è una soluzione ammissibile per (P) e \underline{w} una soluzione ammissibile per (D) tali che $\underline{c}^T\underline{x}=\underline{b}^T\underline{w}$ allora \underline{x} e \underline{w} sono soluzioni ottime dei rispettivi problemi.

Dimostrazione.

Supponiamo per assurdo che \underline{x} non sia ottimo per (P). Quindi esiste un'altra soluzione ammissibile \underline{x}^* di (P) tale che $\underline{c}^T\underline{x}^* < \underline{c}^T\underline{x}$. Ma poiché per ipotesi $\underline{c}^T\underline{x} = \underline{b}^T\underline{w}$ si ha che $\underline{c}^T\underline{x}^* < \underline{b}^T\underline{w}$. Assurdo perchè va contro la tesi del teorema debole della dualità.

Corollario 2

Se il problema primale (P) è illimitato inferiormente allora il duale (D) è inammissibile. Viceversa se il duale (D) è illimitato superiormente il primale (P) è inammissibile.

Dimostrazione.

Supponiamo che il valore ottimo del primale (P) sia $-\infty$ e che il problema duale ammetta una soluzione \underline{w} . Dal teorema della dualità debole si ha che $\underline{c}^{\mathsf{T}}\underline{x} \ge \underline{b}^{\mathsf{T}}\underline{w}$ per una qualsiasi soluzione ammissibile x di (P). Questo implica che $\underline{b}^{\mathsf{T}}\underline{w} \le -\infty$. Assurdo.

Il corollario 2 stabilisce che l'illimitatezza di un problema implica l'inammissibilità del suo duale. Tuttavia questa non è una proprietà simmetrica ossia se un problema è inammissibile non è detto che il suo duale sia illimitato. Per esempio:

(P)
$$\min -x_1 - x_2$$

 $-x_1 + x_2 \ge 1$
 $x_1 - x_2 \ge 1$
 $x_1, x_2 \ge 0$

Calcolare il duale di *(P)* e risolvere entrambi i problemi graficamente