Lezioni di Ricerca Operativa

Corso di Laurea in Informatica Università di Salerno

Lezione n° 14

Teoria della dualità:

- Teorema forte della dualità
- Teorema degli scarti complementari

R. Cerulli – F. Carrabs

2. Teorema (forte) della dualità

Data una coppia di problemi primale duale, (P) e (D), se uno dei due problemi ammette una soluzione ottima finita, allora anche l'altro problema ammette una soluzione ottima finita ed i valori ottimi delle funzioni obiettivo coincidono, i.e.

$$\underline{c}^T \underline{x}^* = \underline{b}^T \underline{w}^*$$

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

Dim.: Sia <u>x</u>* la soluzione ottima del primale e sia B la base ad esso associata.

$$\underline{x}^* = \begin{bmatrix} \underline{x}_B^* \\ \underline{x}_N^* \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} A_B^{-1} \underline{b} \\ \underline{0} \end{bmatrix} \quad \text{quindi} \quad \underline{c}^T \underline{x}^* = \underline{c}_B^T \underline{x}_B^* = \underline{c}_B^T A_B^{-1} \underline{b}$$

Sia $\underline{w}^{*T} = \underline{c}_B{}^T A_B{}^{-1}$, vogliamo dimostrare che questo vettore è una soluzione ammissibile ed ottima per (D).

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

• Ammissibilità ($\underline{w}^{*T} = \underline{c}_B^T A_B^{-1}$):

$$A^{T} \underline{w}^{*} \leq \underline{c} \iff \underline{w}^{*T} A \leq \underline{c}^{T} \implies \underline{c}_{B}^{T} A_{B}^{-1} A \leq \underline{c}^{T}$$

$$\iff \underline{c}_{B}^{T} A_{B}^{-1} A - \underline{c}^{T} \leq \underline{0}^{T}$$

$$\underline{c}_{B}^{T} A_{B}^{-1} \left[A_{B} \mid A_{N} \right] - \left[\underline{c}_{B}^{T} \mid \underline{c}_{N}^{T} \right] = \left[\underline{c}_{B}^{T} \mid \underline{c}_{B}^{T} A_{B}^{-1} A_{N} \right] - \left[\underline{c}_{B}^{T} \mid \underline{c}_{N}^{T} \right] =$$

$$= \left[\underline{c}_{B}^{T} - \underline{c}_{B}^{T} \mid \underline{c}_{B}^{T} A_{B}^{-1} A_{N} - \underline{c}_{N}^{T} \right] = \left[\underline{0} \mid \underline{c}_{B}^{T} A_{B}^{-1} A_{N} - \underline{c}_{N}^{T} \right] \leq \underline{0}^{T}$$

Poichè $\underline{c}_B^T A_B^{-1} A_N - \underline{c}_N^T \le \underline{0}^T$ è la condizione di ottimalità per (P) (problema di minimizzazione), è verificata l'ammissibilità.

Ottimalità:

Il valore della funzione obiettivo duale in \underline{w}^{*T} è:

$$\underline{w}^{*T}\underline{b} = \underline{c}_B{}^T A_B{}^{-1}\underline{b} = \underline{c}_B{}^T \underline{x}^*_B = \underline{c}^T \underline{x}^*$$

Dal Corollario 1 del teorema della dualità debole sappiamo che, essendo $\underline{c}^T \underline{x}^* = \underline{w}^{*T} \underline{b}$, anche \underline{w}^{*T} è ottima.

Dal teorema della dualità forte ricaviamo che, data la base ottima B del primale, <u>è possibile calcolare</u> velocemente la soluzione ottima del duale (D) tramite l'equazione:

$$\underline{\mathbf{w}}^{*T} = \underline{\mathbf{c}}^T{}_B \mathbf{A}_B^{-1}$$

Riassumendo

Se (P) è illimitato

(D) non è ammissibile

(P) ha soluzione ottima finita \Leftrightarrow (D) ha soluzione ottima finita (ed i valori delle loro f.o. coincidono)

Se (P) inammissibile \Rightarrow

(D) illimitato o inammissibile

Il Teorema dello "scarto complementare" (Complementary Slackness Theorem)

Consideriamo la coppia di problemi (P) e (D) in forma canonica e trasformiamoli in forma standard

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

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

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

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

$$max \underline{b}^{\mathsf{T}} \underline{w}$$

$$A^{\mathsf{T}} \underline{w} \le \underline{c}$$

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

$$max \underline{b}^{\mathsf{T}} \underline{w}$$

$$A^{\mathsf{T}} \underline{w} + I\underline{v} = \underline{c}$$

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

$$m \text{ var. } di \text{ slack}$$

Ad ogni variabile di (P) è associato un vincolo di (D) e quindi la corrispondente variabile di slack/surplus e viceversa.

3. Teorema della slackness complementare

Data la coppia di soluzioni \underline{x} e \underline{w} rispettivamente ammissibili per (P) e (D), \underline{x} e \underline{w} sono ottime per (P) e (D) se e solo se

$$s_j w_j = (\underline{a}^j \underline{x} - b_j) w_j = 0 \qquad j = 1, ..., m$$
$$v_i x_i = (c_i - a_i^T w) x_i = 0 \qquad i = 1, ..., n$$

dove <u>a</u>^j è la j-esima riga di A a_i è la i-esima colonna di A

Esercizio

$$\max -x_{1} + \frac{3}{2}x_{2}$$

$$-x_{1} + x_{2} \le 4$$

$$-\frac{1}{2}x_{1} + x_{2} \le 5$$

$$x_{1} \ge 0 \quad x_{2} \ge 0$$

- Scrivere il duale del problema e determinare una coppia di soluzioni primale-duale ammissibile.
- 2. Verificare che le soluzioni trovare soddisfano il teorema debole della dualità.
- 3. Verificare se le soluzioni trovate sono ottime.
- 4. Risolvere graficamente il primale ed individuare il punto di ottimo e la base B.
- 5. Calcolare la soluzione ottima del duale a partire dalla base ottima B.
- 6. Verificare utilizzando gli scarti complementari che le soluzioni trovate nei due punti precedent siano effettivamente ottime.

Esercizio

$$\max z = -x_1 + \frac{3}{2}x_2 \qquad \min g = 4w_1 + 5w_2$$

$$(P) \quad -x_1 + x_2 \le 4 \qquad (D) \qquad -w_1 - \frac{1}{2}w_2 \ge -1$$

$$-\frac{1}{2}x_1 + x_2 \le 5 \qquad w_1 + w_2 \ge \frac{3}{2}$$

$$x_1 \ge 0 \quad x_2 \ge 0 \qquad w_1 \ge 0 \quad w_2 \ge 0$$

$$x_1 = 1$$
, $x_2 = 4$, $z = 5$ $z = 5 \le 10 = g$ $w_1 = 0$, $w_2 = 2$, $g = 10$

$$x_1 = 2, \ x_2 = 6, z = 7$$
 $w_1 = \frac{1}{2}, \ w_2 = 1, g = 7$

$$\max -x_{1} + \frac{3}{2}x_{2}$$

$$-x_{1} + x_{2} \le 4$$

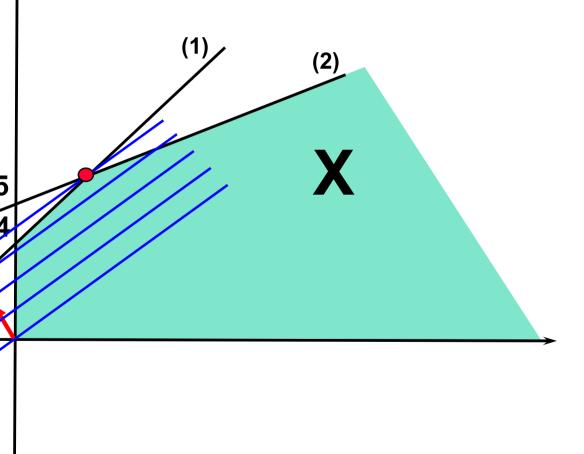
$$-\frac{1}{2}x_{1} + x_{2} \le 5$$

$$x_1 \ge 0 \ x_2 \ge 0$$

Punto di ottimo $\underline{x} = (2,6)$

Base ottima $B = \{1,2\}$

$$w^* = c_B A_B^{-1} = \begin{bmatrix} -1 & \frac{3}{2} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -2 & 2 \\ -1 & 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & 1 \end{bmatrix}$$



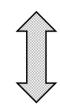
$$\max \ z = -x_1 + \frac{3}{2}x_2$$

min
$$g = 4w_1 + 5w_2$$

$$-w_1 - \frac{1}{2}w_2 \ge -1$$

$$w_1 + w_2 \ge \frac{3}{2}$$

$$w_1 \ge 0 \ w_2 \ge 0$$



min $g = 4w_1 + 5w_2$

$$-w_1 - \frac{1}{2}w_2 - v_1 = -1$$

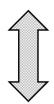
$$w_1 + w_2 - v_2 = \frac{3}{2}$$

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

$$-x_1 + x_2 \le 4$$

$$-\frac{1}{2}x_1 + x_2 \le 5$$

$$x_1 \ge 0$$
 $x_2 \ge 0$



$$\max \ z = -x_1 + \frac{3}{2}x_2$$

$$-x_1 + x_2 + s_1 = 4$$

$$-\frac{1}{2}x_1 + x_2 + s_2 = 5$$

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

$$\max \ z = -x_1 + \frac{3}{2}x_2$$

Esercizio

$$\min g = 4w_1 + 5w_2$$

$$-x_1 + x_2 + s_1 = 4$$

$$-w_{1} - \frac{1}{2}w_{2} - v_{1} = -1$$

(P)
$$-\frac{1}{2}x_1 + x_2 + s_2 = 5$$

 $x \ge 0, \quad s \ge 0$

(D)
$$w_1 + w_2 - v_2 = \frac{3}{2}$$

$$x_1 = 2, \ x_2 = 6 \Longrightarrow s_1 = 0, s_2 = 0$$

$$w_1 = \frac{1}{2}, \ w_2 = 1 \Longrightarrow v_1 = 0, v_2 = 0$$

$$\underbrace{(4+x_1-x_2)}_{s_1} * w_1 = (4+2-6) * \frac{1}{2} = 0 * \frac{1}{2} = 0$$

$$(5 + \frac{1}{2}x_1 - x_2) * w_2 = (5 + 1 - 6) * 1 = 0 * 1 = 0$$

$$s_j w_j = (\underline{a}^j \underline{x} - b_j) w_j = 0$$

$$(-w_1 - \frac{1}{2}w_2 + 1) * x_1 = (-\frac{1}{2} - \frac{1}{2} + 1) * 2 = 0 * 2 = 0$$

$$v_i x_i = (c_i - \underline{a}_i^T \underline{w}) x_i = 0$$

$$(w_1 + w_2 - \frac{3}{2}) * x_2 = (\frac{1}{2} + 1 - \frac{3}{2}) * 6 = 0 * 6 = 0$$