

Ad ogni problema di PL P , chiamato PROBLEMA PRIMA,
 è possibile associare un altro problema di PL D ,
 chiamato PROBLEMA DUALE che condivide con P gli
 stessi dati.

(Coppia P-D simmetrica)

$$P \begin{cases} \min & c^T x \\ Ax & \geq b \\ x & \geq 0 \end{cases} \quad D \begin{cases} \max & b^T y \\ A^T y & \leq c \\ y & \geq 0 \end{cases}$$

(Coppia P-D della forma STD)

$$P_{fs} \begin{cases} \min & c^T x \\ Ax & = b \\ x & \geq 0 \end{cases} \quad D_{fs} \begin{cases} \max & b^T y \\ A^T y & \leq c \end{cases}$$

Possiamo quindi notare:

- L'operatore "min" in P viene trasformato in "max" in D
- Ad ogni variabile di P corrisponde un vincolo in D
- Ad ogni vincolo di P corrisponde una variabile in D
- A variabili vincolate in P corrispondono vincoli di disuguaglianza in D
- A vincoli di eguaglianza in P corrispondono variabili libere in D

Sappiamo che il duale di P è

$$\min c^T x \quad Ax \geq b \quad x \geq 0 \quad \xrightarrow{\text{DUALE}} \quad \max b^T y \quad A^T y \leq c \quad y \geq 0$$

$$\max b^T y \quad A^T y \leq c \quad y \geq 0 \quad \xrightarrow{\text{D nella forma di P}} \quad -\min -b^T y \quad -A^T y \geq -c \quad y \geq 0$$

Si cambia il segno delle variabili

ESEMPIO 1

$$\begin{array}{ll} \min & 5x_1 + 3x_2 - 7x_3 + 8x_4 \\ & x_1 + x_2 + 3x_3 \geq 8 \\ & -2x_1 - 7x_2 + x_3 + 5x_4 \geq 3 \\ & 2x_2 - 6x_3 + 8x_4 \geq 2 \\ & x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0 \end{array} \quad \begin{array}{ll} \max & 8y_1 + 3y_2 + 2y_3 \\ & y_1 - 2y_2 + 2y_3 \leq 5 \\ & y_1 - 7y_2 \leq 3 \\ & 3y_1 + y_2 - 6y_3 \leq -7 \\ & 5y_2 + 8y_3 \leq 8 \\ & y_1, y_2, y_3, y_4 \geq 0 \end{array}$$

ESEMPIO 2

$$\begin{array}{ll} \min & 2x_1 - 4x_2 - 5x_3 \\ & 5x_1 + 3x_2 + 2x_3 = 5 \\ & -2x_1 - 4x_2 = -3 \\ & x_1, x_2, x_3 \geq 0 \end{array} \quad \begin{array}{ll} \max & 5y_1 - 3y_2 \\ & 5y_1 - 2y_2 \leq 2 \\ & 3y_1 + 4y_2 \leq -4 \\ & 2y_1 \leq -5 \\ & y_1, y_2, y_3 \geq 0 \end{array}$$

ESEMPIO 3

$$\begin{array}{ll} \min & -3x_1 + 3x_2 + 4x_3 - 5x_4 \\ & x_1 + x_2 - 3x_3 + 6x_4 = 9 \\ & -3x_1 + 6x_2 + 2x_3 - 7x_4 \leq 3 \\ & 2x_1 - 3x_2 - x_3 + 5x_4 \geq 2 \\ & x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0 \end{array} \quad \begin{array}{ll} \max & 9y_1 + 3y_2 + 2y_3 \\ & y_1 - 3y_2 + 2y_3 \leq -3 \\ & y_1 + 6y_2 - 3y_3 \leq 3 \\ & -3y_1 + 2y_2 - y_3 \leq 4 \\ & 6y_1 - 7y_2 + 5y_3 \leq -5 \\ & y_1, y_2, y_3 \geq 0 \end{array}$$

ESEMPIO 4

$$\begin{array}{ll} \max & 8x_1 + 3x_2 - 2x_3 \\ & x_1 - 6x_2 + x_3 \geq 2 \\ & 5x_1 + 7x_2 - 2x_3 = -5 \\ & x_1 \leq 0 \quad x_2 \geq 0 \quad x_3 \geq 0 \end{array} \quad \begin{array}{ll} \min & 2y_1 - 4y_2 \\ & y_1 + 5y_2 \leq 8 \\ & -6y_1 + 7y_2 \geq 3 \\ & y_1 - 2y_2 = -2 \\ & y_1 \leq 0 \quad y_2 \geq 0 \end{array}$$

	MIN		MAX	
VARIABILI	≥ 0	\Leftrightarrow	\leq	VINCOLI
	≤ 0	\Leftrightarrow	\geq	
	≥ 0	\Leftrightarrow	$=$	
VINCOLI	\geq	\Leftrightarrow	≥ 0	VARIABILI
	\leq	\Leftrightarrow	≤ 0	
	$=$	\Leftrightarrow	≥ 0	

TEOREMA DUALITÀ DEBOLLE

Per ogni coppia P-D se $P(D)$ è infattibile (o punito...)
 ilimitato, allora $D(P)$ è inammissibile

NB. non è necessariamente vero il contrario

Se uno tra P o D non ammette soluzioni allora anche l'altro non la ammette.

TEOREMA DUALITÀ FORTE

Se il problema P ammette soluzioni ottima x^* , allora anche il problema D ammette soluzioni ottima