

CORSO DI LAUREA IN INGEGNERIA INFORMATICA E AUTOMATICA

Prova di esame di *Ricerca Operativa*

Gli studenti che devono sostenere l'esame da 6 CFU devono risolvere gli esercizi 1) e 2).
Tempo a disposizione 60 minuti.

Gli studenti che devono sostenere l'esame da 9 CFU devono risolvere gli esercizi 1), 2) e 3).
Tempo a disposizione 90 minuti.

✓ **Esercizio 1**

Un'industria deve costruire tre grandi silos per contenere un detergente liquido che viene poi prelevato da ciascun silos per essere trasportato a due centri di confezionamento (C1, C2) dove il detergente viene confezionato in confezioni pronte per essere vendute. Ci sono cinque aree disponibili (A1, A2, A3, A4, A5) su ciascuna delle quali è possibile costruire un silos. La tabella che segue riporta, per ciascuna area disponibile, il costo di costruzione (in migliaia di Euro) di un silos in quell'area, la capacità (in litri) che esso avrebbe se costruito in quell'area e il costo (in Euro) del trasporto di un litro di prodotto da un silos se costruito in quell'area a ciascuno dei centri di confezionamento:

	A1	A2	A3	A4	A5
costo costruzione	2	2.5	1.8	2.2	1.9
capacità massima	100000	230000	140000	170000	130000
C1	0.3	0.7	0.6	1	0.9
C2	1.1	0.9	1.2	0.7	0.6

Si vuole costruire un modello lineare che permetta di selezionare tre delle cinque aree disponibili per la costruzione dei tre silos e di determinare i quantitativi di detergente da prelevare da ciascuno dei silos costruiti per essere trasportato a ciascun centro di confezionamento in modo da minimizzare il costo complessivo e assicurando che al centro C1 arrivino almeno 150000 litri di detergente e al centro C2 arrivino almeno 250000 litri di detergente.

✓ **Esercizio 2**

Usando il metodo del simplesso risolvere il seguente problema di Programmazione Lineare

$$\begin{aligned} \max \quad & 3x_1 - x_2 + x_3 \\ & 2x_1 + x_2 \leq 6 \\ & x_2 + 2x_3 \geq 4 \\ & x_1 - x_3 \geq 3 \\ & x_i \geq 0 \end{aligned}$$

Esercizio 3

Risolvere con il metodo Branch & Bound il seguente problema di PLI

$$\begin{aligned} \max \quad & 4x_1 + 9x_2 + 8x_3 - 6x_4 + x_5 \\ & 2x_1 + 3x_2 + 2x_3 - 3x_4 + x_5 \leq 3 \\ & x_i \in \{0, 1\} \end{aligned}$$

Esercizio 1

Un'industria deve costruire tre grandi silos per contenere un detergente liquido che viene poi prelevato da ciascun silos per essere trasportato a due centri di confezionamento (C1, C2) dove il detergente viene confezionato in confezioni pronte per essere vendute. Ci sono cinque aree disponibili (A1, A2, A3, A4, A5) su ciascuna delle quali è possibile costruire un silos. La tabella che segue riporta, per ciascuna area disponibile, il costo di costruzione (in migliaia di Euro) di un silos in quell'area, la capacità (in litri) che esso avrebbe se costruito in quell'area e il costo (in Euro) del trasporto di un litro di prodotto da un silos se costruito in quell'area a ciascuno dei centri di confezionamento:

	A1	A2	A3	A4	A5
costo costruzione	2	2.5	1.8	2.2	1.9
capacità massima	100000	230000	140000	170000	130000
C1	0.3	0.7	0.6	1	0.9
C2	1.1	0.9	1.2	0.7	0.6

Si vuole costruire un modello lineare che permetta di selezionare tre delle cinque aree disponibili per la costruzione dei tre silos e di determinare i quantitativi di detergente da prelevare da ciascuno dei silos costruiti per essere trasportato a ciascun centro di confezionamento in modo da minimizzare il costo complessivo e assicurando che al centro C1 arrivino almeno 150000 litri di detergente e al centro C2 arrivino almeno 250000 litri di detergente.

$$x_i = \begin{cases} 1 & \text{se il silos è costruito in } A_i \\ 0 & \text{se il silos non è costruito in } A_i \end{cases} \quad i = 1, \dots, 5$$

$$y_{ij} = \text{quantità detergente del silos in } A_i \text{ per } C_j \quad i = 1, \dots, 5 \quad j = 1, 2$$

funzione obiettivo:

$$\min \left[2x_1 + 2.5x_2 + 1.8x_3 + 2.2x_4 + 1.9x_5 + (0.3 + 1.1)x_1 + (0.7 + 0.9)x_2 + (0.6 + 1.2)x_3 + (1 + 0.7)x_4 + (0.9 + 0.6)x_5 \right]$$

vincoli:

$$y_{11} + y_{12} \leq 100000x_1$$

$$y_{21} + y_{22} \leq 230000x_2$$

$$y_{31} + y_{32} \leq 140000x_3$$

$$y_{41} + y_{42} \leq 170000x_4$$

$$y_{51} + y_{52} \leq 130000x_5$$

$$y_{11} + y_{21} + y_{31} + y_{41} + y_{51} \geq 150000$$

$$y_{12} + y_{22} + y_{32} + y_{42} + y_{52} \geq 250000$$

$$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 = 3$$

$$y_{ij} \geq 0, \quad x_i \in \{0, 1\} \quad i = 1, \dots, 5, \quad j = 1, 2$$

Esercizio 2

Usando il metodo del simplesso risolvere il seguente problema di Programmazione Lineare

$$\begin{aligned} \max \quad & 3x_1 - x_2 + x_3 \\ \text{s.t.} \quad & 2x_1 + x_2 \leq 6 \\ & x_2 + 2x_3 \geq 4 \\ & x_1 - x_3 \geq 3 \\ & x_i \geq 0 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{min} \quad & -3x_1 + x_2 - x_3 \\ \text{PS} \quad & \begin{cases} 2x_1 + x_2 + x_4 = 6 \\ x_2 + 2x_3 - x_5 = 4 \\ x_1 - x_3 - x_6 = 3 \\ x_i \geq 0 \end{cases} \end{aligned} \quad A = \begin{bmatrix} x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & x_5 & x_6 \\ 2 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 2 & 0 & -1 & 0 \\ 1 & 0 & -1 & 0 & 0 & -1 \end{bmatrix}$$

FASE 1

$$\begin{aligned} \text{min} \quad & \alpha_1 + \alpha_2 \\ \begin{cases} 2x_1 + x_2 + x_4 = 6 \\ x_2 + 2x_3 - x_5 + \alpha_1 = 4 \\ x_1 - x_3 - x_6 + \alpha_2 = 3 \\ x_i \geq 0, \alpha_i \geq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 2 & 0 & -1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & -1 & 0 & 0 & -1 & 0 & 1 \end{bmatrix} \quad b = \begin{bmatrix} 6 \\ 4 \\ 3 \end{bmatrix}$$

$x_1 \quad x_2 \quad x_3 \quad x_4 \quad x_5 \quad x_6 \quad \alpha_1 \quad \alpha_2$

$$B = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \quad B^{-1}b = \begin{bmatrix} 6 \\ 4 \\ 3 \end{bmatrix} \quad B^{-1}N = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 2 & -1 & 0 \\ 1 & 0 & -1 & 0 & -1 \end{bmatrix}$$

$x_4 \quad \alpha_1 \quad \alpha_2$

$$C_B^T = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 \\ x_4 & \alpha_1 & \alpha_2 \end{bmatrix} \quad C_N^T = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ x_1 & x_2 & x_3 & x_5 & x_6 \end{bmatrix}$$

$$y^T = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & -1 & -1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -1 & -1 & -1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$h = 1 \quad \pi h = \begin{bmatrix} 2 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} \quad B^{-1}b = \begin{bmatrix} 6 \\ 4 \\ 3 \end{bmatrix}$$

$\bar{p} = \min \{3, \cdot, 3\} = 3 \rightarrow k = 1$. Esce x_4 entra x_1 .

$$\rightarrow \left[\begin{array}{ccc|ccc|c} 2 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 1 & 2 & -1 & 0 & 4 \\ 1 & 0 & 0 & -1 & 0 & -1 & 3 \end{array} \right] \sim \left[\begin{array}{ccc|ccc|c} 1 & 1/2 & 1/2 & 0 & 0 & 0 & 3 \\ 0 & 0 & 1 & 2 & -1 & 0 & 4 \\ 0 & -1/2 & -1/2 & -1 & 0 & -1 & 0 \end{array} \right]$$

$$C^T_B = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 \\ x_1 & x_1 & x_2 \end{bmatrix} \quad C^T_N = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ x_4 & x_2 & x_3 & x_5 & x_6 \end{bmatrix}$$

$$\gamma^T = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} -1/2 & 1/2 & 1 & -1 & -1 \end{bmatrix} = \\ = \begin{bmatrix} 1/2 & -1/2 & -1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$h = 2 \quad \pi h = \begin{bmatrix} 1/2 \\ 1 \\ -1/2 \end{bmatrix} \quad B^{-1}b = \begin{bmatrix} 3 \\ 4 \\ 0 \end{bmatrix}$$

$\bar{p} = \min \{6, 4, \cdot\} = 4 \quad k = 2$. Esce x_1 entra x_2 .

$$\rightarrow \left[\begin{array}{ccc|ccc|c} 1/2 & 1/2 & 0 & 0 & 0 & 0 & 3 \\ 1 & 0 & 1 & 2 & -1 & 0 & 4 \\ -1/2 & -1/2 & 0 & -1 & 0 & -1 & 0 \end{array} \right] \sim \left[\begin{array}{ccc|ccc|c} 0 & 1/2 & -1/2 & -1 & 1/2 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 2 & -1 & 0 & 4 \\ 0 & -1/2 & 1/2 & 0 & -1/2 & -1 & 2 \end{array} \right]$$

$$C^T_B = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 \\ x_1 & x_2 & x_3 \end{bmatrix} \quad C^T_N = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ x_4 & x_1 & x_3 & x_5 & x_6 \end{bmatrix}$$

$$\gamma^T = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} -1/2 & 1/2 & 0 & -1/2 & -1 \end{bmatrix} = \\ = \begin{bmatrix} 1/2 & 1/2 & 0 & 1/2 & 1 \end{bmatrix}$$

La SBA attuale è ottima. $\bar{x} = \begin{bmatrix} 1 & 4 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 2 \\ x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & x_5 & x_6 & x_1 & x_2 \end{bmatrix}$

Dato che x_2 è in base con valore non nullo, il problema originale è inammissibile.