

Esercizio 3. Il signor Rossi è proprietario di una grande catena di supermercati e ha deciso di aprire 5 nuovi negozi. Ha a disposizione 10 possibili locali e ha stimato che p_i è il guadagno relativo all'apertura del supermercato nel locale i -esimo ($i = 1, \dots, 10$). Formulare un problema di programmazione lineare intera per determinare quali locali considerare per l'apertura dei supermercati tenuto conto che:

- se un supermercato viene aperto nel secondo locale, ne deve essere aperto uno anche nel terzo locale
- se vengono aperti i supermercati nei locali 1 e 7, non può essere aperto il supermercato nel locale 8,
- se vengono aperti i supermercati nei locali 3 o 4, non può essere aperto il supermercato nel locale 5.

FOGLIO 7

Variabili: $x_i \in \{0, 1\}$ $i = 1, \dots, 10$

AND	V	F
V	V	F
F	F	F

$$x_i = \begin{cases} 1 & \text{se apro il supermercato nel locale;} \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

X_i = "apro il supermercato nel locale i "

VINCOLI:

$$1) \text{ Aprire 5 nuovi negozi} \Leftrightarrow \sum_{i=1}^{10} x_i = 5$$

AND	V	F
V	F	V
F	V	V

$$2) X_2 \Rightarrow X_3 \Leftrightarrow 1 - x_2 + x_3 \geq 1 \Leftrightarrow x_3 \geq x_2$$

↑
Infatti se
 $x_2 = 1$

$$3) X_1 \wedge X_7 \Rightarrow \bar{X}_8 \Leftrightarrow (\bar{X}_1 \wedge \bar{X}_7) \vee \bar{X}_8$$

$\Leftrightarrow x_3 \geq 1$ quindi il
vincolo ha senso

$$(1 - x_1) + (1 - x_7) + (1 - x_8) \geq 1 \Leftrightarrow x_1 + x_7 + x_8 \leq 2$$

$$4) X_3 \vee X_4 \Rightarrow \bar{X}_5 \Leftrightarrow (\bar{X}_3 \vee \bar{X}_4) \vee \bar{X}_5 \Leftrightarrow (\bar{X}_3 \wedge \bar{X}_4) \vee \bar{X}_5$$

OR	V	F
V	V	V
F	V	F

$$\Leftrightarrow (\bar{X}_3 \vee \bar{X}_5) \wedge (\bar{X}_4 \vee \bar{X}_5)$$

$$\Leftrightarrow (1 - x_3) + (1 - x_5) \geq 1 \Leftrightarrow x_5 \leq 1 - x_3$$

$$(1 - x_4) + (1 - x_5) \geq 1 \Leftrightarrow x_5 \leq 1 - x_4$$

OR	V	F
V	F	F
F	F	V

$$(\text{se vogliamo esprimere } X_1 \wedge X_7 \Rightarrow \overline{X}_8 \wedge \overline{X}_2 \Leftrightarrow (\overline{X}_1 \wedge \overline{X}_7) \Rightarrow \overline{X}_8 \wedge \overline{X}_2)$$

$$x_1 + x_7 + x_8 \geq 2$$

$$x_1 + x_7 + x_2 \geq 2$$

$$((\overline{X}_1 \wedge \overline{X}_7) \vee \overline{X}_8)$$

$$\wedge ((\overline{X}_1 \wedge \overline{X}_7) \vee \overline{X}_2)$$

Esercizio 4. Lorenzo deve trasferirsi e deve traslocare n oggetti di dimensione a_j , $j = 1, \dots, n$. Sta quindi pensando di comprare m scatole di cartone e affittare un camion di dimensione Q . Ogni scatola ha dimensione b_i , $i = 1, \dots, m$. Lorenzo vuole capire se può fare un unico viaggio e si rivolge a voi, esperti di modelli di programmazione lineare intera: potete aiutare Lorenzo?

Variabili : $x_{ij} \in \{0, 1\}$ $i = 1, \dots, m$
 $j = 1, \dots, n$

$$x_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{se l'oggetto } j \text{ è inserito nella scatola } i \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

$$\delta_i \in \{0, 1\} \quad i = 1, \dots, m$$

$$\delta_i = \begin{cases} 1 & \text{se la scatola } i \text{ viene inserita nel camion} \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

Vincoli :

- Assegno ogni oggetto ad una scatola : $\sum_{i=1}^m x_{ij} = 1 \quad j = 1, \dots, n$

- Vincolo di Knapsack per la scatola : $\sum_{j=1}^n a_j x_{ij} \leq b_i \quad i = 1, \dots, m$

- Vincolo di Knapsack : $\sum_{i=1}^m b_i \delta_i \leq Q$

- L'oggetto j è inserito nel camion se viene preso la scatola δ_i a cui è assegnato :

$$x_{ij} = 1 \Leftrightarrow \delta_i = 1 \quad j = 1, \dots, n$$

"Inserisco j nella scatola i "

δ_i = "prendo la scatola i "

$$x_{ij} \vee \delta_i \rightarrow 1 - x_{ij} + \delta_i \geq 1 \Leftrightarrow \delta_i \geq x_{ij}$$

Il problema e' di ammissibilita':

$$\min C^T X$$

$$\sum_{i=1}^m x_{ij} = 1 \quad j = 1, \dots, n$$

$$\sum_{j=1}^n a_j x_{ij} \leq b_j \quad i = 1, \dots, m$$

$$\sum_{i=1}^m b_i \delta_i \leq Q$$

$$x_{ij} \leq \delta_i \quad j = 1, \dots, n \\ i = 1, \dots, m$$

$$x_{ij} \in \{0, 1\}$$

$$\delta_i \in \{0, 1\}$$

Ammette una
soluzione ammissibile?

Esercizio 3. Una compagnia petrolifera dispone di 5 pozzi (P_1, P_2, P_3, P_4, P_5) dai quali può estrarre petrolio. Le quantità massime di petrolio estraibili giornalmente da ciascuno dei pozzi e il costo di estrazione di un ettolitro di petrolio è riportato nella seguente tabella

	P_1	P_2	P_3	P_4	P_5
quantità massime	1000	900	850	700	1200
costo unitario(€)	170	125	200	160	130

La compagnia deve pianificare giornalmente l'estrazione del petrolio scegliendo quali dei pozzi utilizzare e la quantità di petrolio da estrarre da ciascuno di essi dovendo soddisfare esattamente una richiesta giornaliera di 3000 ettolitri di petrolio minimizzando il costo complessivo dato dal costo di estrazione e dal costo giornaliero degli operai addetti; quest'ultimo costo è differenziato a seconda dei pozzi ed è riportato nella tabella seguente

	P_1	P_2	P_3	P_4	P_5
Costo operai(€)	50	55	45	48	52

Costruire un modello lineare che rappresenti il problema di pianificazione descritto tenendo conto che il costo degli operai è legato all'utilizzazione di un determinato pozzo cioè tale costo esiste solo se il corrispondente pozzo è effettivamente utilizzato.

FOGLIO 8

Variabili : $x_i \quad i = 1, \dots, 5$ quantità di hl di petrolio
estrazionato giornalmente da P_i

$$f_i \in \{0, 1\}$$

$$f_i = \begin{cases} 1 & \text{se } P_i \text{ è utilizzato} \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

$$\text{Min } 170x_1 + 125x_2 + 200x_3 + 160x_4 + 130x_5$$

$$+ 50f_1 + 55f_2 + 45f_3 + 48f_4 + 52f_5$$

$$\sum_{i=1}^5 x_i = 3000$$

$$x_i > 0 \Rightarrow f_i = 1$$

$$x_i - M_i f_i \leq 0 \quad M_i = \text{quantità massima di } x_i$$

$$i = 1, \dots, 5$$

$$x_i \geq 0$$

$$f_i \in \{0, 1\}$$

Esercizio 1. Scrivere in forma standard i seguenti problemi di programmazione lineare:

$$\begin{array}{ll} \min & x_1 + x_2 - 2x_3 \\ & x_1 + x_2 \leq 3 \\ & x_1 \leq 1 \\ & x_3 \geq 0 \end{array}$$

$$\begin{array}{ll} \min & 2x_1 + x_2 \\ & x_1 - x_2 \leq 3 \\ & -1 \leq x_1 \leq 1 \\ & x \geq 0 \end{array}$$

$$1) \quad \min \quad x_1 + x_2 - 2x_3$$

$$x_1 + x_2 \leq 3$$

$$x_1 \leq 1$$

$$x_3 \geq 0$$

\Leftrightarrow

$$\min \quad x_1 + x_2 - 2x_3$$

$$x_1 + x_2 + x_4 = 3$$

$$x_1 + x_5 = 1$$

$$x_1 = x_6 - x_7$$

$$x_2 = x_8 - x_9$$

$$x_i \geq 0 \quad i = 1, \dots, 9$$

$$\min \quad x_6 - x_7 + x_8 - x_9 - 2x_3$$

\Leftrightarrow

$$x_6 - x_7 + x_8 - x_9 + x_4 = 3$$

$$x_6 - x_7 + x_9 = 1$$

$$x_i \geq 0 \quad i = 1, \dots, 9$$

$$2) \quad \min \quad 2x_1 + x_2$$

$$x_1 - x_2 + x_3 = 3$$

$$x_1 + x_5 = 1$$

$$x \geq 0$$

Esercizio 2. Determinare le SBA dei problemi di programmazione lineare aventi per insiemi ammissibili i seguenti poliedri:

$$P_1 = \left\{ x \in \mathbb{R}^4 : \begin{array}{l} x_1 - x_2 + x_3 + x_4 = 1 \\ -x_1 + 3x_3 = 1 \\ x \geq 0 \end{array} \right\} \quad P_2 = \left\{ x \in \mathbb{R}^4 : \begin{array}{l} x_1 - 2x_2 - x_3 + x_4 = 2 \\ 2x_1 - x_2 - x_3 = 1 \\ x \geq 0 \end{array} \right\}$$

$$P_3 = \left\{ x \in \mathbb{R}^5 : \begin{array}{l} x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 = 1 \\ 2x_1 + x_3 = 2 \\ x \geq 0 \end{array} \right\} \quad P_4 = \left\{ x \in \mathbb{R}^5 : \begin{array}{l} x_1 - x_2 - 2x_3 + x_5 = 2 \\ x_1 + x_3 + x_4 = 1 \\ x \geq 0 \end{array} \right\}$$

P₁) $A = \begin{pmatrix} 1 & -1 & 1 & 1 \\ -1 & 0 & 3 & 0 \end{pmatrix}$ $b = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$ $n = 4$
 $m = 2$

$$\binom{n}{m} = \frac{4!}{2!2!} = 6$$

Tutte le possibili riduzioni da A:

considero tutte le rottomatuci di A

$$I_{B_1} = \{1, 2\} \quad B_1 = \begin{pmatrix} 1 & -1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix} \quad B_1^{-1} = \begin{pmatrix} 0 & -1 \\ -1 & -1 \end{pmatrix}$$

$$B_1^{-1}b = \begin{pmatrix} -1 \\ -2 \end{pmatrix} \quad B_1 \text{ e' una base NON ammissibile}$$

$$I_{B_2} = \{1, 3\} \quad B_2 = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ -1 & 3 \end{pmatrix} \quad B_2^{-1} = \frac{1}{4} \begin{pmatrix} 3 & -1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} \quad B_2^{-1}b = \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \end{pmatrix}$$

$$\bar{x} = \begin{pmatrix} 1/2 \\ 0 \\ 1/2 \\ 0 \end{pmatrix} \text{ e' una SBA}$$

$$I_{B_3} = \{1, 4\} \quad B_3 = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix} \quad B_3^{-1} = \begin{pmatrix} 0 & -1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} \quad B_3^{-1}b = \begin{pmatrix} -1 \\ 2 \end{pmatrix} < 0$$

non e' amm.

$$I_{B_4} = \{2, 3\}$$

$$I_{B_5} = \{2, 4\}$$

da finire

$$I_{B_6} = \{3, 4\}$$

For P_2 ottengo una sola SBA : $\bar{X} = \begin{pmatrix} 1/2 \\ 0 \\ 0 \\ 3/2 \end{pmatrix}$

For P_3 ottengo una SBA degenera : $\bar{X} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$ generata da $B_1 = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 2 & 0 \end{pmatrix}$ e $B_2 = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 2 & 1 \end{pmatrix}$

Per P_4 ottengo 4 SBA di cui una degenera

$$X^1 = \begin{pmatrix} 4/3 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} \quad X^2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 2 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} \quad X^3 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 3 \\ 0 \end{pmatrix} \quad X^4 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 2 \end{pmatrix}$$

soluzioni altrui poliedri
da fare

Esercizio 2. Determinare i vertici dei seguenti poliedri:

$$P_1 = \left\{ x \in \mathbb{R}^3 : \begin{array}{l} 3x_1 - x_2 + x_3 \leq 3 \\ -x_1 - 3x_3 \geq -6 \\ x_1 \geq 0 \\ x_2 \geq 0 \end{array} \right\} \quad P_2 = \left\{ x \in \mathbb{R}^3 : \begin{array}{l} x_1 - 2x_2 - x_3 \geq -2 \\ 2x_1 - x_2 - x_3 \geq 1 \\ x_1 \geq 0 \\ x_2 \geq 0 \\ x_3 \geq 0 \end{array} \right\}$$

$$P_3 = \left\{ x \in \mathbb{R}^3 : \begin{array}{l} x_1 + x_2 + x_3 \leq 4 \\ -2x_1 + x_3 \geq -1 \\ x_2 \geq 0 \\ x_3 \geq 0 \end{array} \right\} \quad P_4 = \left\{ x \in \mathbb{R}^3 : \begin{array}{l} x_1 - x_2 - 2x_3 \geq -3 \\ x_1 - 2x_2 - x_3 \geq 1 \\ x_1 \geq 0 \\ x_2 \geq 0 \\ x_3 \geq 0 \end{array} \right\}$$

DA FARE

soluzioni:

