

G



D



D

Un modello di pianificazione della produzione di un'azienda elementare

ESERCIZIO 1. Scrivere il modello in programmazione lineare del seguente problema. Un'azienda alimentare deve pianificare la produzione di un prodotto per i prossimi 4 mesi. Non ci sono giacenze in magazzino all'inizio del periodo e non ce ne devono essere alla fine dei 4 mesi. La domanda mensile prevista è di **120 ton, 160 ton, 300 ton e 200 ton** rispettivamente (ipotesi: la produzione viene stoccati e rilasciata interamente a fine mese). La capacità produttiva mensile è **140 ton, 150 ton, 140 ton e 160 ton** rispettivamente ad un costo di **10 euro/ton**. In caso di necessità è possibile produrre in straordinario aumentando la capacità mensile di (al più) **50 ton, 75 ton, 70 ton e 80 ton** rispettivamente. La produzione straordinaria ha un costo addizionale di **6 euro/ton**. Inoltre, per garantire una produzione omogenea si vuole che la produzione ordinaria di ciascun mese sia almeno pari al **10%** della produzione totale dei primi tre. Le eventuali giacenze a fine mese costano **5 euro/ton**. L'obiettivo è quello di pianificare la produzione di costo minimo.

INDICI

$i \in \{1, 2, 3, 4\}$ mese di pianificazione

PARAMETRI (parametri del problema)

- d: domande previste (ton) nei mesi $i=1, 2, 3, 4$
- c: capacità produttiva (ton) per i-esimo mese
- p: costo di produzione (ϵ) per tonnellata
- q: costo mensile per lo straordinario
- m: minima produzione (%) di ogni mese rispetto ai primi 3
- s: costo giacente (ϵ) per tonnellata

VARIABILI DECISIONALI (al fine di prendere una decisione)

$$\left\{ \begin{array}{l} x_i: \text{quantità (ton) prodotta nel mese } i-\text{esimo con produzione ordinaria} \\ s_i: \text{quantità (ton) prodotta nel mese } i-\text{esimo con produzione straordinaria} \\ y_i: \text{quantità (ton) in giacenza nel mese } i-\text{esimo} \\ i = 1, 2, 3 \end{array} \right.$$

FUNZIONE OBIETTIVO

pianificare la produzione di costo minimo
 → costo totale produzione ordinaria

$$p(x_1 + x_2 + x_3 + x_4) = p \sum_{i=1}^4 x_i$$

→ costo produzione straordinaria

$$(p+q)(s_1 + s_2 + s_3 + s_4) = (p+q) \sum_{i=1}^4 s_i$$

→ costo giacenza

$$g(y_1 + y_2 + y_3) = g \sum_{i=1}^3 y_i$$

$$\min 10 \sum_{i=1}^4 x_i + 16 \sum_{i=1}^4 s_i + 5 \sum_{i=1}^3 y_i$$

ATTENZIONE!

- se non contiene variabili decisionali, non è una valida funzione obiettivo
- le uniche operazioni ammesse per le variabili sono: somma e sottrazione e prodotto per dei parametri (lineari!)
- le stesse considerazioni si estendono ai vincoli.

VINCOLI

$$x_1 + s_1 = 120 + y_1$$

$$x_2 + s_2 + y_1 = 160 + y_2$$

$$x_3 + s_3 + y_2 = 300 + y_3$$

$$x_4 + s_4 + y_3 = 200$$

$$x_1 \leq 0,1 \left[(x_1 + s_1) + (x_2 + s_2) + (x_3 + s_3) \right]$$

$$x_2 \leq 0,1 \left[(x_1 + s_1) + (x_2 + s_2) + (x_3 + s_3) \right]$$

$$x_3 \leq 0,1 \left[(x_1 + s_1) + (x_2 + s_2) + (x_3 + s_3) \right]$$

$$x_4 \leq 0,1 \left[(x_1 + s_1) + (x_2 + s_2) + (x_3 + s_3) \right]$$

$$x_i \geq 0,1 \sum_{j=1}^3 (x_j + s_j) \quad j = 1, \dots, 4$$

$$x_1 \leq 140, \quad x_2 \leq 150, \quad x_3 \leq 160, \quad x_4 \leq 160$$

$$s_1 \leq 50, \quad s_2 \leq 75, \quad s_3 \leq 70, \quad s_4 \leq 80$$

$$\min 10 \sum_{i=1}^4 x_i + 16 \sum_{i=1}^4 s_i + 5 \sum_{i=1}^3 y_i$$

soggetto a

$$x_1 + s_1 = 120 + y_1$$

$$x_2 + s_2 + y_1 = 160 + y_2$$

$$x_3 + s_3 + y_2 = 300 + y_3$$

$$x_4 + s_4 + y_3 = 200$$

$$x_i \geq 0,1 \sum_{j=1}^3 (x_j + s_j) \quad i = 1, \dots, 4$$

$$x_1 \leq 140, \quad x_2 \leq 150, \quad x_3 \leq 160, \quad x_4 \leq 160$$

$$s_1 \leq 50, \quad s_2 \leq 75, \quad s_3 \leq 70, \quad s_4 \leq 80$$

$$x_i, s_i, y_i \geq 0 \quad i = 1, \dots, 4$$

Un modello per l'ottimizzazione del saldo esportazioni-importazioni

ESERCIZIO 2. Lo stato di Islandia ha quattro industrie esportatrici: **acciaio, motori, elettronica e plastica**. Il ministro dell'economia di questo stato vuole massimizzare il saldo esportazioni-importazioni. La moneta di Islandia è il klutz. I prezzi in klutz sul mercato mondiale per unità di acciaio, motori, elettronica e plastica sono rispettivamente **500, 1500, 300 e 1200**. La produzione di una unità di **acciaio** richiede **0,02** unità di **motori**, **0,01** unità di **plastica**, **250** klutz di materie prime acquistate sul mercato mondiale e **mezzo anno-uomo** di manodopera. La produzione di una unità di **motori** richiede **0,8** unità di **acciaio**, **0,15** unità di **elettronica**, **0,11** unità di **plastica**, **300** klutz di materie prime acquistate sul mercato mondiale e **un anno-uomo** di manodopera. La produzione di una unità di prodotti **elettronici** richiede **0,01** unità di **acciaio**, **0,01** unità di **motori**, **0,05** unità di **plastica**, **50** klutz di materie prime acquistate sul mercato mondiale e **mezzo anno-uomo** di manodopera. La produzione di una unità di **plastica** richiede **0,03** unità di **motori**, **0,02** unità di **acciaio**, **0,05** unità di **elettronica**, **300** klutz di materie prime acquistate sul mercato mondiale e **due anni-uomo** di manodopera. La produzione di **motori** è limitata a **650000** unità, quella di **plastica** a **60000** unità. La manodopera totale disponibile in Islandia è di **\$30000** uomini per anno. Acciaio, motori, elettronica e plastica non possono essere importati, ma devono essere prodotti all'interno.

	A	M	E	P	anno mat anno prima
A	0,02	0,01	0,01	0,03	250
M	0,8	0,15	0,11	0,02	300
E	0,01	0,01	0,05	0,05	50
P	0,02	0,03	0,05	0,02	300

INDICI

$$i, j \in \{A, M, E, P\}$$

prodotti

PARAMETRI

p_i = Mezza mercato del prodotto

q_{ij} = quantità prodotto j per produrre prodotto i

c_i = costo per produrre prodotto i

M_i = quantità anno uomo per produrre prodotto i

L_i = limite produzione del prodotto $i = M_i / p_i$

U = manodopera (anno uomo) totale a disposizione

VARIABILI DECISIONALI

$x_i \in \mathbb{Z}^+$ unità prodotto per l'esportazione $i \in \{A, M, E, P\}$

$y_i \in \mathbb{Z}^+$ unità prodotto per uso interno $i \in \{A, M, E, P\}$

→ maximizzare saldo import export

• Prezzo totale prodotti per l'esportazione

$$P_A x_A + P_M x_M + P_E x_E + P_P x_P \rightarrow \sum_{i=A, M, E, P} p_i x_i$$

• Sottrarre il prezzo materie prime acquistate dal mercato per tutti i prodotti

$$C_A(x_A + y_A) + C_M(x_M + y_M) + C_E(x_E + y_E) + C_P(x_P + y_P) \rightarrow \sum_{i=A, M, E, P} c_i(x_i + y_i)$$

$$\max \sum_{i=A, M, E, P} p_i x_i - \sum_{i=A, M, E, P} c_i(x_i + y_i)$$

forma estesa

$$\max 500x_A + 1500x_M + 300x_E + 1200x_P - [250(x_A + y_A) + 300(x_M + y_M) + 50(x_E + y_E) + 300(x_P + y_P)]$$

VINCOLI

- Se produzione interne dove supportare produzione per uso interno e esportazione

$$y_A \geq 0,8(x_A + y_M) + 0,01(x_E + y_E) + 0,2(x_P + y_P)$$

$$y_M \geq 0,02(x_A + y_A) + 0,01(x_E + y_E) + 0,03(x_P + y_P)$$

$$y_E \geq 0,15(x_M + y_M) + 0,05(x_P + y_P)$$

$$y_P \geq 0,01(x_A + y_A) + 0,11(x_M + y_M) + 0,05(x_E + y_E)$$

$$\Rightarrow y_J \geq \sum_{i=A,M,E,P} q_{ij} (x_i + y_i) \quad J = A, M, E, P$$

- Se produzione motori e plastiche limitata

$$x_M + y_M \leq 650\,000$$

$$x_P + y_P \leq 600\,000$$

- non deve eccedere gli anni uomo disponibili.

$$0,5(x_A + y_A) + (x_M + y_M) + 0,5(x_E + y_E) + 2(x_P + y_P) \leq 830\,000$$

- vincoli di dominio

$$x_A, x_M, x_E, x_P \geq 0 \quad y_A, y_M, y_E, y_P \geq 0$$

$$\max \quad 500x_A + 1500x_B + 1200x_P - [250(x_A + y_A) + 300(x_M + y_M) + 50(x_E + y_E) + 300(x_P + y_P)]$$

Negatto a

$$y_A \geq 0,8(x_H + y_H) + 0,01(x_E + y_E) + 0,2(x_P + y_P)$$

$$y_M \geq 0,02(x_A + y_A) + 0,01(x_E + y_E) + 0,03(x_P + y_P)$$

$$y_E \geq 0,15(x_M + y_M) + 0,05(x_P + y_P)$$

$$y_P \geq 0,01(x_A + y_A) + 0,11(x_H + y_H) + 0,05(x_E + y_E)$$

$$x_M + y_M \leq 650\ 000$$

$$x_P + y_P \leq 600\ 000$$

$$0,5(x_A + y_A) + (x_H + y_H) + 0,5(x_S + y_E) + 2(x_P + y_P) \leq 830\ 000$$

$$x_A, x_H, x_E, x_P \geq 0 \quad y_A, y_H, y_E, y_P \geq 0$$

Un modello per l'ottimizzazione del profitto di un'azienda agricola

ESERCIZIO 3. Un'azienda agricola produce mais, soia e grano in tre tenute A, B, C. La tenuta A dispone di 600 ettari di terreno e di una riserva di $8 \times 10^6 \text{ m}^3$ di acqua. La tenuta B ha 700 ettari di terreno e $5 \times 10^6 \text{ m}^3$ di acqua. La terza dispone di 450 ettari e di $6 \times 10^6 \text{ m}^3$. Le produzioni di mais, soia e grano garantiscono rispettivamente profitti di 5, 7 e 6 Keuro/ettaro. I consumi di acqua sono di $20000 \text{ m}^3/\text{ha}$ per il mais, $10000 \text{ m}^3/\text{ha}$ per la soia e $10000 \text{ m}^3/\text{ha}$ per il grano. Le direttive della comunità europea richiedono che:

- almeno una tenuta lasci 200 ettari di terreno incolto, e
- l'estensione complessiva del terreno coltivato a soia dall'azienda non superi il 40% del totale del suolo coltivato.

Formulare il programma lineare per la massimizzazione del profitto.

INDICI

$$\begin{aligned} i &\in \{M, S, G\} && \text{cultura} \\ j &\in \{A, B, C\} && \text{tenuta} \end{aligned}$$

PARAMETRI

$$\begin{aligned} p_i & \text{ profitto (Keuro/ha) della cultura } i \\ a_{ij} & \text{ consumo di acque (m}^3/\text{ha) delle culture } i \\ e_j & \text{ ettari terreno tenuta } j \\ w_j & \text{ m}^3 \text{ acqua e disponizione delle tenute } j \\ t & \text{ limite minimo di terreno incolto per una delle tenute} \\ s & \% \text{ max soia} \end{aligned}$$

VARIABILI DECISIONALI

$$\begin{aligned} x_{ij} & \in \mathbb{R}^+ \text{ ettari della tenuta } j \text{ adibiti a cultura } i \\ y_j & \in \{0, 1\} \text{ variabile binaria se terreno } j \text{ limitato a } 200 \text{ ha } (y_j=1) \text{ oppure no } (y_j=0) \end{aligned}$$

variabili binarie quando bisogna SELEZIONARE uno o più elementi da un insieme devono essere legate (esse in relazione tramite dei vincoli) alle altre variabili del modello

FUNZIONE OBIETTIVO

$$\max 5(x_{MA} + x_{MB} + x_{MC}) + 7(x_{SA} + x_{SB} + x_{SC}) + 6(x_{GA} + x_{GB} + x_{GC})$$

$$\max \sum_{i=M,S,G} p_i \sum_{j=A,B,C} x_{ij}$$

VINCOLI

- ha a disposizione

$$x_{MA} + x_{SA} + x_{GA} \leq 600 - 200y_A$$

$$x_{MB} + x_{SB} + x_{GB} \leq 700 - 200y_B$$

$$x_{MC} + x_{SC} + x_{GC} \leq 450 - 200y_C$$

si "attiva" solo quando $y_i = 1$ (variabile binaria)
notare però mettendo tutte = 0

$$y_A + y_B + y_C \geq 1 \rightarrow \text{almeno una } y_i = 1$$

- limite capacità acqua

$$20000x_{MA} + 10000x_{SA} + 10000x_{GA} \leq 8 \cdot 10^6$$

$$20000x_{MB} + 10000x_{SB} + 10000x_{GB} \leq 5 \cdot 10^6$$

$$20000x_{MC} + 10000x_{SC} + 10000x_{GC} \leq 6 \cdot 10^6$$

- colture soia tot max 40%

$$x_{SA} + x_{SB} + x_{SC} \leq 0,4 \sum_{i=M,S,G} \sum_{j=A,B,C} x_{ij}$$

- min. di domini

$$x_{ij} \geq 0 \quad y_i \in \{0,1\} \quad i = M, S, G \quad j = A, B, C \quad y_A + y_B + y_C \geq 1$$

$$\max \quad 5(x_{MA} + x_{nB} + x_{nc}) + 7(x_{SA} + x_{SB} + x_{sc}) + 6(x_{GA} + x_{GB} + x_{Gc})$$

soggetto a

$$x_{MA} + x_{SA} + x_{GA} \leq 600 - 200y_A$$

$$x_{MB} + x_{SB} + x_{GB} \leq 700 - 200y_B$$

$$x_{MC} + x_{SC} + x_{Gc} \leq 450 - 200y_C$$

$$20000x_{MA} + 10000x_{SA} + 10000x_{GA} \leq 8 \cdot 10^6$$

$$20000x_{MB} + 10000x_{SB} + 10000x_{GB} \leq 5 \cdot 10^6$$

$$20000x_{MC} + 10000x_{SC} + 10000x_{Gc} \leq 6 \cdot 10^6$$

$$x_{SA} + x_{SB} + x_{SC} \leq 0,4 \leq \sum x_{ij}$$

$$y_A + y_B + y_C \geq 1 \quad i = M, S, G \quad j = A, B, C$$

$$x_{ij} \geq 0$$

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

$$i = M, S, G \quad j = A, B, C$$

Un modello per massimizzare il saldo costi-profitti di un'azienda

ESERCIZIO 4. Una ditta ha la possibilità di attivare, per l'anno corrente, la produzione di quattro tipi di prodotti **A, B, C e D**. Per ogni tipo di produzione, se attivata, la ditta si impegna a produrre un quantitativo minimo pari rispettivamente a **1000, 1500, 3000 e 2000** unità. La produzione di **A, B, C e D** richiede un costo fisso per l'attivazione delle rispettive linee di produzione ed una quantità di forza lavoro per ogni unità prodotta, ed ogni unità venduta fornisce un profitto, come specificato dalla seguente tabella (in euro).

Prodotto	Costo fisso	Forza lavoro unit.	Profitto unit.
A	14500	10	50
B	10000	15	60
C	8000	5	55
D	9000	14	80

La ditta dispone per l'anno in corso di **200000** unità complessive di forza lavoro. Inoltre i committenti per la quale essa lavora richiedono che nel caso venga attivata la produzione di **A** venga anche prodotto almeno uno tra **C o D**, almeno nei quantitativi minimi sopra indicati.

Formulare il programma lineare per decidere le produzioni da attivare e pianificare i quantitativi al fine di massimizzare il saldo costi-profitti.

INDICI

$i \in \{A, B, C, D\}$ tipo prodotto

PARAMETRI

qi quantitativo minimo del prodotto i

c_i costo fisso attivazione i

f_i forza lavoro per produzione unità i

p_i profitto unitario netto i

L forza lavoro per l'anno

VARIABILI DECISIONALI

$y_i \in \{0, 1\}$ indica se la produzione minima attivata ($y_i=1$) oppure no ($y_i=0$)

$x_i \in \mathbb{Z}^+$ numero di unità prodotte per il tipo i

x_i deve essere vincolata a y_i

sapere y_i ci serve sia per calcolare i costi di attivazione che modellare le richieste

FUNZIONE OBIEETTIVO

- profitto:

$$50x_A + 60x_B + 55x_C + 80x_D$$

- costi:

$$14500y_A + 10000y_B + 8000y_C + 9000y_D$$

VINCIU

se la produzione di un prodotto è attivata, allora il numero di unità prodotte non deve essere inferiore al limite prestabilito, altrimenti è 0 (se non è attivata)

se $y_i = 1$, allora $y_i \leq x_i < \infty$, altrimenti se $y_i = 0$, allora $x_i = 0$ ($= 0 \leq x_i \leq 0$)

→ bisogna considerare separatamente i limiti inferiori (\geq) da quelli superiori (\leq)

se $Y=1$ allora $x \geq (\leq) A$, altrimenti $x \geq (\leq) B$ che può essere scritto come

$$x \geq (\leq) Ay + B(1-Y)$$

limiti inferiori

$$x_A \geq 1000y_A \quad x_B \geq 1500y_B \quad x_C \geq 3000y_C \quad x_D \geq 2000y_D$$

limiti superiori

$$x_A \leq M y_A \quad x_B \leq M y_B \quad x_C \leq M y_C \quad x_D \leq M y_D$$

$M = \text{big-M}$

- capacità massima forza lavoro

$$10x_A + 15x_B + 5x_C + 16x_D \leq 2000000$$

Unità prodotto * lavoro necessario

- viene attivata A, almeno 1 fra C e D

se $y_A = 1$, allora $y_C + y_D \geq 1$, altrimenti $y_C + y_D \geq 0$

quindi: $y_C + y_D \geq 1 - y_A + 0(1-y_A)$, ovvero

$$y_A \leq y_C + y_D$$

vincoli di dominio

$$x_i \in \mathbb{Z}^+, y_i \in \{0, 1\} \quad i \in \{A, B, C, D\}$$

$$\begin{aligned} \max \quad & 50x_A + 60x_B + 55x_C + 80x_D \\ & - (14500y_A + 10000y_B + 8000y_C + 9000y_D) \end{aligned}$$

soggetto a

$$x_A \geq 1000y_A$$

$$x_B \geq 1500y_B$$

$$x_C \geq 3000y_C$$

$$x_D \geq 2000y_D$$

$$x_A \leq My_A$$

$$x_B \leq My_B$$

$$x_C \leq My_C$$

$$x_D \leq My_D$$

$$10x_A + 15x_B + 5x_C + 14x_D \leq 2000000$$

$$y_A \leq y_C + y_D$$

$$x_i \in \mathbb{Z}_+, y_i \in \{0, 1\}, \quad i \in \{A, B, C, D\}.$$

GAUSS-SORDAN

$$\begin{cases} -x_2 + 3x_3 + x_4 = 1 \\ 2x_1 + x_2 - x_4 = 0 \\ 2x_1 + x_2 - 2x_3 - 2x_4 = 1 \end{cases}$$

termini noti

$$\left(\begin{array}{cccc|c} x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & r_4 \\ 0 & -1 & 3 & 1 & 1 \\ 2 & 0 & 1 & -1 & -1 \\ 2 & 1 & -2 & -2 & 1 \end{array} \right) \quad \left(\begin{array}{c} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{array} \right) = \left(\begin{array}{c} 1 \\ 0 \\ -1 \\ 1 \end{array} \right)$$

$$\Rightarrow \left(\begin{array}{cccc|c} 0 & -1 & 3 & 1 & 1 \\ 2 & 0 & 1 & -1 & 0 \\ 2 & 1 & -2 & -2 & -1 \end{array} \right)$$

elemento pivot: alle n -esime iterazione è il primo
elemento $\neq 0$ che trovo delle n -esime riga in poi
nella colonna più a sinistra

3 tipi di trasformazioni elementari

1- righe non pivotali: $E_i \leftarrow E_i + 2E_{ir}$, con $\lambda = \frac{a_{is}}{a_{rs}}$

elemento rige i-esima
in colonna r-ema

rige com
pivot

elemento r-ema

2- considera la rige che appartiene all'elemento pivot a_{rs} e applica $E_r \leftarrow 2E_r$

con $\lambda = \frac{1}{a_{rs}}$

3- se necessario permuta la p-ima rige & la n-ima: $E_p \leftrightarrow E_n$

p = n° permutazione attuale

$$\left(\begin{array}{cccc|c} 0 & -1 & 3 & 1 & 1 \\ 2 & 0 & 1 & -1 & 0 \\ 2 & 1 & -2 & -2 & -1 \end{array} \right)$$

$$E_1 \leftarrow E_1 + 0E_2 \quad \left(\begin{array}{c} 0 \\ 2 \\ -1 \end{array} \right)$$

$$E_3 \leftarrow E_3 - E_2 \quad \left(\begin{array}{c} 0 \\ -\frac{1}{2} \\ -1 \end{array} \right)$$

$$\left(\begin{array}{cccc|c} 0 & -1 & 3 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & \frac{1}{2} & -\frac{1}{2} & 0 \\ 0 & 1 & -3 & -1 & -1 \end{array} \right)$$

colonna ridotta

$$\left(\begin{array}{cccc|c} 1 & 0 & \frac{1}{2} & -\frac{1}{2} & 0 \\ 0 & -1 & 3 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & -3 & -1 & -1 \end{array} \right)$$

$E_1 \leftrightarrow E_2$

$$\left(\begin{array}{c} -1 \\ 0 \\ 0 \end{array} \right)$$

$$E_1 \leftarrow E_1 + 0E_2$$

$$E_3 \leftarrow E_3 + E_2$$

$$E_2 \leftarrow \frac{1}{-1} E_2 = -E_2$$

$$\left(\begin{array}{cccc|c} 1 & 0 & \frac{1}{2} & -\frac{1}{2} & 0 \\ 0 & 1 & -3 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$$

→ elemento di stop → non posso più selezionare altri pivot! → scrivo il sistema

$$\begin{cases} x_1 = -\frac{1}{2}x_3 + \frac{1}{2}x_4 \\ x_2 = +5x_3 + x_4 \\ 0 = 0 \end{cases}$$

con x_3, x_4 variabili libere!
 ⇒ ammette infinite soluzioni

$$\begin{cases} x_1 = -\frac{1}{2}x_3 + \frac{1}{2}x_4 \\ x_2 = 3x_3 + x_4 - 1 \end{cases}$$

con x_3, x_4 variabili libere \leftarrow non formano parte delle matrice identità

altri casi:

$$\left(\begin{array}{cccc|c} 1 & 0 & \frac{1}{2} & -\frac{1}{2} & 0 \\ 0 & 1 & -3 & -1 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right) \xleftarrow{\text{(0=1)}} \text{il sistema non ammette soluzioni.}$$

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 1 & 2 \end{array} \right) \quad \text{il sistema ammette un'unica soluzione}$$

INDIPENDENZA LINEARE

se un insieme di vettori è un insieme di vettori (?) indipendenti
determinare base spazio vettori

Esercizio

$$S = \{v_1, v_2, v_3, v_4, v_5\} \text{ con}$$

$$v_1 = (1, 2, 1) \quad v_2 = (0, 1, 0) \quad v_3 = (1, 0, -1) \quad v_4 = (1, \frac{3}{2}, 0) \quad v_5 = (2, 1, 0)$$

1. S è LIBERO? (r. sono LINEARMENTE INDEPENDENTI)

2. determinare una base dello spazio $V = \mathcal{L}(S)$

3. determinare se possibile una base di $V = \mathcal{L}(S)$ contenente v_4

per determinare se un insieme è libero occorre risolvere il sistema lineare

$A_S x = 0$, dove A_S è la matrice avente come vettori colonne i vettori $v_1 \dots v_5$, x è il vettore delle incognite e 0 è il vettore nullo

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 & 2 \\ 2 & 1 & 0 & \frac{3}{2} & 1 \\ 4 & 0 & -1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \\ x_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

combinazione lineare = sommare, sottrarre fra loro i vettori o moltiplicarli per una costante (se $v_3 = v_1 + 2v_4$ allora non sono linearmente indipendenti)

N.B.: dalla teoria sappiamo che se il sistema ammette soluzioni oltre al vettore nullo $(0, 0, 0, 0, 0)^T$, allora i vettori non sono fra loro linearmente indipendenti.

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 & 2 \\ 2 & 1 & 0 & \frac{3}{2} & 1 \\ 4 & 0 & -1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \quad \begin{matrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{matrix} \leftarrow \text{non serve}$$

(l'ultima colonna ha tutti elementi nulli)

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 & 2 \\ 2 & 1 & 0 & \frac{3}{2} & 1 \\ 4 & 0 & -1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \quad E_2 \leftarrow E_2 - 2E_1 \quad E_1 \leftarrow E_1$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 & 2 \\ 0 & 1 & -2 & -\frac{1}{2} & -3 \\ 0 & 0 & -2 & -1 & -2 \end{pmatrix} \quad E_3 \leftarrow E_3 - E_1 \quad \frac{3}{2} - 2 = \frac{3-4}{2}$$

$E_p \leftrightarrow E_n \rightarrow p = n$

$$E_1 \leftarrow E_1 - 0E_2 \quad E_1 = E_1$$

$$E_3 \leftarrow E_3 - 0E_2$$

ridotto **ero**
gic
riolotta

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 & 2 \\ 0 & 1 & -2 & -\frac{1}{2} & -3 \\ 0 & 0 & -2 & -1 & -2 \end{pmatrix} \quad E_1 \rightarrow E_1 + \frac{1}{2}E_3 \quad E_3 \leftarrow -\frac{1}{2}E_3$$

$$E_2 \leftarrow E_2 - E_3$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad \boxed{\begin{pmatrix} \frac{1}{2} & 1 \\ \frac{1}{2} & -1 \\ \frac{1}{2} & 1 \end{pmatrix}} \quad \text{VARIABILI LIBERE}$$

il sistema $Ax=0$ ammette infinite soluzioni, quindi v_1, \dots, v_5 **NON SONO** linearmente indipendenti

Le basi di $L(S)$ hanno cardinalità 3 \Rightarrow Se le colonne ridotte della matrice ci permettono di dire che $B = \{v_1, v_2, v_3\}$ è una base

è possibile una base con v_4 ?

$$A' = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & -\frac{1}{2} & 1 \\ 0 & 1 & 0 & \frac{1}{2} & -1 \\ 0 & 0 & 1 & \frac{1}{2} & 1 \end{pmatrix}$$

pivot su quante colonne

se scelgo il $(-\frac{1}{2})$, allora ENTRA v_4 (4^a colonna)

ed ESCE IL VETTORE CHE HA SULLA STESSA RIGA

L'ELEMENTO **1** (in questo caso m)

se scelgo il secondo entra v_4 e esci v_2

se scelgo il terzo entra v_4 e esci v_3

$$E_2 = E_2 + E_1 \quad E_1 = -2E_1$$

$$E_3 = E_3 + E_1$$

$$\begin{pmatrix} -2 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 2 \end{pmatrix}$$

RISOLUZIONE DI UN PROBLEMA PROGRAMMAZIONE LINEARE CON METODO GRAFICO

$$\text{MAX } x_1 + 3x_2$$

oggetto obiettivo

$$x_1 + 2x_2 \leq 7 \quad r$$

$$2x_1 - 3x_2 \leq 6 \quad s$$

$$-2x_1 + 3x_2 \leq 9 \quad t$$

$$x_1, x_2 \geq 0 \quad \text{vincoli di dominio}$$

$$x_1 = x \quad x_2 = y$$

retta di equazione $x_1 + 2x_2 = 7$

x_1	x_2	$\rightarrow x_1=0, \text{ poi } x_2=0$
0	$\frac{7}{2}$	com'è disegno la retta
7	0	

se sostituiamo le coordinate dell'origine nel vincolo otteniamo $0+0 \leq 7$

retta di equazione $2x_1 - 3x_2 = 6$

x_1	x_2
0	-2
3	0

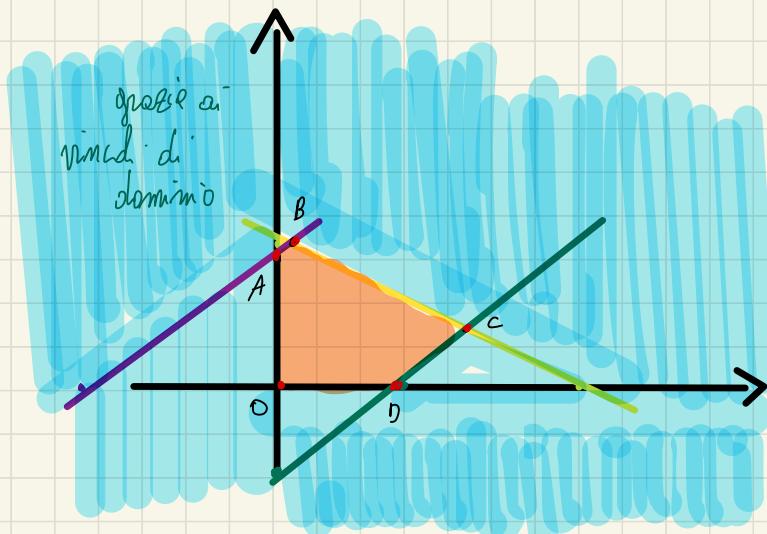
la retta passa per origine non in più alone sempre
 $0 \rightarrow \text{una volta } 0 \text{ e una volta tipo } 1$

origine $\rightarrow 0+0 \leq 6$

$-2x_1 + 3x_2 = 9$

x_1	x_2
0	3
$\frac{9}{2}$	0

origine $0+0 \leq 9$



2 CASI

- In uno dei VERTICI si trova la SOLUZIONE OTTIMA

- si hanno INFINITE soluzioni ottime \rightarrow intero VALORE DELLA FUNZIONE OBIETTIVO SU DUE

VERTICI e quindi TUTTI i PUNTI SUL LATO CHE CONGIUNGE I DUE VERTICI contengono una

SOLUZIONE OTTIMA

VERTICI

$$O(0, 0)$$

$$A(0, 3)$$

$$B\left(\frac{3}{7}, \frac{23}{7}\right) \rightarrow \text{intersezioni di rette}$$

$$C\left(\frac{33}{7}, \frac{8}{7}\right) \rightarrow \dots$$

$$D\left(\frac{3}{7}, 0\right)$$

$$\begin{cases} -2x_1 + 3x_2 = 9 \\ x_1 + 2x_2 = 7 \end{cases}$$

se intersecano $t \rightarrow$

se non $\rightarrow \dots$

$$\max x_1 + 3x_2$$

$$O \quad 0 \quad C \quad \frac{33}{7} + 3 \cdot \frac{8}{7} = \frac{57}{7}$$

$$A \quad 0 + 3 = 3 \quad D \quad 3 + 0$$

$$B \quad \frac{3}{7} + 3 \cdot \frac{23}{7} = \boxed{\frac{72}{7}}$$

sceglio il maggiore

$\rightarrow x_1 = \frac{3}{7} \quad x_2 = \frac{23}{7}$ è la soluzione ottima

ma se la regione ammissibile è illimitata?

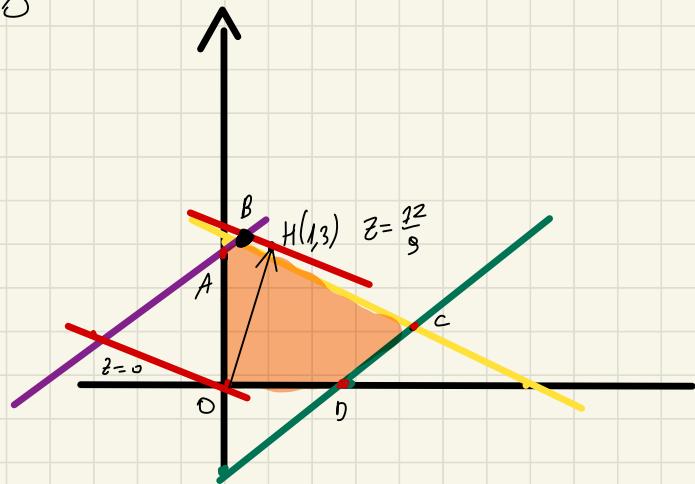
altro metodo!

(uno delle) \rightarrow è un fascio di rette //

In disegno una retta di **ISOPROFITTO** ponendo la funzione obiettivo $= k$ (variabile)

Come $k=0 \rightarrow x_1 + 3x_2 = 0$

x_1	x_2
0	0
-3	1



la retta che è data dalla funzione obiettivo uguale ad una costante, il valore della soluzione in tutti i punti di quella retta è uguale alla costante
(tutti su retta sono funzione obiettivo = 0)

per vedere dove nasce si traccia un vettore con origine nell'origine e le punte uguali ai coefficienti della funzione obiettivo (in questo caso 1 e 3)
Quindi quella è la direzione dove la retta di isoprofitto crescono
→ trasliamo la retta

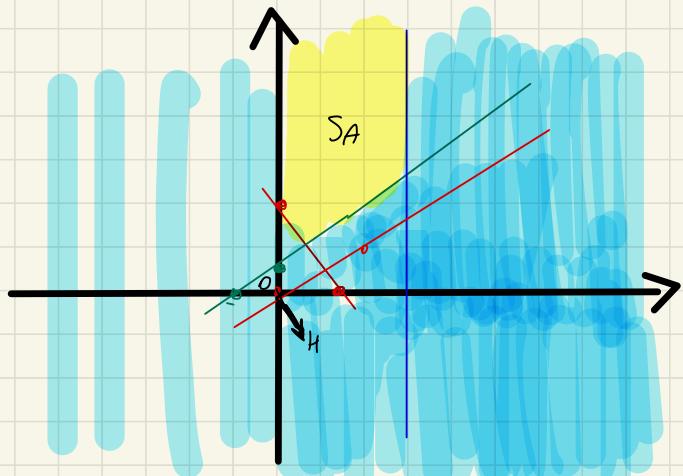
B è il punto di massimo

RISOLUZIONE DI UN PROBLEMA DI PROGRAMMAZIONE LINEARE CON IL METODO GRAFICO

$$\min z = \frac{1}{2}x_1 - x_2$$

soggetto a

$$\begin{aligned} 2x_1 + x_2 &\geq 3 \\ -x_1 + 2x_2 &\geq 1 \\ x_1 &\leq 3 \\ x_1, x_2 &\geq 0 \end{aligned}$$



- disegniamo retta γ_1 di equazione $2x_1 + x_2 = 3$

$$\begin{array}{ll} x_1 & x_2 \\ 0 & 3 \\ \frac{3}{2} & 0 \end{array}$$

- quale semipiano è incluso nella disequazione? $0+0 \geq 3 \rightarrow$ non contiene alcuno
- retta δ di equazione $-x_1 + 2x_2 = 1$

$$\begin{array}{ll} x_1 & x_2 \\ 0 & \frac{1}{2} \\ -1 & 0 \end{array}$$

- quale semipiano è incluso nella disequazione? $0+0 \geq 1 \rightarrow$ non contiene alcuno
- retta t di equazione $x_1 = 3$

semipiano nella disequazione? $0 \leq 3 \rightarrow$ sì

La regione è tuttavia illimitata.

Quisegno allora la retta di ISOCOSTO ($\leftarrow \min$, se forza max ISOPROFITTO)

Le rette di ISOCOSTO hanno equazione $\frac{1}{2}x_1 - x_2 = k$

quella nell'origine $\frac{1}{2}x_1 - x_2 = 0$

x_1	x_2
0	0
2	0

non interseca la regione ammissibile

→ vettore ott $\pi = \text{coefficienti variabili funzione obiettivo } \#(1, -1)$

la direzione di ott mi dice il verso dove otengo valori crescenti → cercando un minimo reale nella direzione opposta

NON ESISTONO SOLUZIONI OTTIME → partandomi riusco ad intersecare sempre l'area → otengo sempre soluzioni migliori → infinite soluzioni ottime

BASI AMMISSIBILI DI UN MODELO DI PROGRAMMAZIONE LINEARE

$$\min z = \frac{1}{2}x_1 - x_2$$

soggetto a

$$2x_1 + x_2 \geq 3$$

$$-x_1 + 2x_2 \geq 1$$

$$x_1 \leq 3$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

- FORMA STANDARD

→ se è di min, si porta a max cambiando segno alla funzione obiettivo

→ SURPLUS & SLACK → $x_l \geq -x_n$, $x_u \leq +x_n$ → le diseguaglianze diventano equazioni

→ tutte le variabili devono essere positive

$$\max z = -\frac{1}{2}x_1 + x_2$$

soggetto a

→ Dopo gli ≥ 3 , per rendere = fanno togliere una quantità

$$2x_1 + x_2 - x_3 = 3$$

$$-x_1 + 2x_2 - x_4 = 1$$

$$x_1 + x_5 = 3$$

$$x_1, \dots, x_5 \geq 0$$

$\rho(A) = 3 \rightarrow$ le ultime 3 colonne sono linearmente indipendenti ($\begin{pmatrix} 0 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$ e $\text{rang}(A)$ identica)

$$A = \left(\begin{array}{ccccc} 2 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ -1 & 2 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right) \quad \text{MATRICE con RANGO 3}$$

BASI AMMISSIBILI → se RANGO 3, tolgo 3 colonne alla volta

es: $\{A_2, A_3, A_4\}$ → notiamo che non sono linearmente indipendenti $\rightarrow \{x_2, x_3, x_4\}$ non è una base

es: $\{A_1, A_2, A_3\}$ → sono linearmente indipendenti

$$A_B X_B = B \quad \text{ritiro termini noti}$$

$$B = \{A_1, A_2, A_3\} \Rightarrow A_B = \begin{pmatrix} 2 & 1 & -1 \\ -1 & 2 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\begin{cases} 2x_1 + x_2 - x_3 = 3 \\ -x_1 + 2x_2 = 1 \\ x_1 = 3 \end{cases} \quad \begin{cases} x_2 = -3 + x_3 \\ -3 + 2(-3 + x_3) = 1 \\ x_1 = 3 \end{cases} \quad \begin{cases} x_2 = 2 \\ x_3 = 5 \\ x_1 = 3 \end{cases} \quad X_B = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \\ 5 \end{pmatrix}$$

Dono $\geq 0 \Rightarrow$ BASE AMMISSIBILE

$$B = \{A_1, A_2, A_3\} \Rightarrow A_B = \begin{pmatrix} 2 & 1 & 0 \\ -1 & 2 & -1 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\begin{cases} 2x_1 + x_2 = 3 \\ -x_1 + 2x_2 - x_4 = 1 \\ x_1 = 3 \end{cases} \quad \begin{cases} x_2 = -3 \\ -3 - 6 - x_4 = 1 \\ x_1 = 3 \end{cases} \quad \begin{cases} x_1 = 3 \\ x_2 = -3 \\ x_4 = -10 \end{cases} \quad X_B = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 \\ -3 \\ -10 \end{pmatrix}$$

$\leq 0 \rightarrow$ non è ammissibile

METODO DEL SIMPLEX STANDARD

soluzione ottima del seguente programma lineare con il metodo del simplex

$$\text{MAX } x_1 + 3x_2$$

soggetto a

$$x_1 + 2x_2 \leq 7$$

$$2x_1 - 3x_2 \leq 6$$

$$-2x_1 + 3x_2 \leq 9$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

FORMA STANDARD

co: se è un problema di minimo, diventa di massimo cambiando il segno

$$\text{min} z = x_1 - 4x_2 \stackrel{\text{co}}{\rightarrow} \text{max} z = -x_1 + 4x_2$$

c1: se il "vincolo con la virgola" è ≤ 0 , allora CAMBIO IL SEGNO a tutti i vincoli ed esso diventa ≥ 0

NB: le altre disequazioni non cambiano di segno

$$x_1 - x_2 \geq 4 \rightarrow -x_1 + x_2 \leq -4$$

$$x_1 - 2x_2 \leq - \rightarrow -x_1 + 2x_2 \leq 1$$

$$x_1, x_2 \leq 0 \rightarrow x_1, x_2 \geq 0$$

c2: se ho una variabile libera (vincoli senza la virgola), lo annullo sostituendola con $x_3^+ - x_3^-$

$$x_1 + x_2 + \underset{\text{libera}}{x_3} \leq 4 \rightarrow x_1 + x_2 + x_3^+ - x_3^-$$

c3: SURPLUS & SLACK per trasformare le disequazioni in equazioni

SURPLUS: $x \geq m$ SOTTRAGO x_m (arbitraria), per rendere i valori a sinistra uguali a quelli di destra

SLACK: $x \leq m$ AGGIUNGO x_m > ne faranno diverse per ciascuna variabile

$$x_1 + 2x_2 \geq 4 \quad x_1 + 2x_2 - x_3 = 4$$

$$x_1 + 2x_2 \leq 7 \quad x_1 + 2x_2 + x_4 = 7$$

$$x_1 \leq 5 \quad x_1 + x_5 = 5$$

$$x_1, x_2 \geq 0 \quad x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0$$

con le mani NON LIBERE

$$\max z = x_1 + 3x_2$$

soggetto a

$$x_1 + 2x_2 \leq 7$$

$$2x_1 - 3x_2 \leq 6$$

$$-2x_1 + 3x_2 \leq 9$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

FORMA STANDARD

$$\max z = x_1 + 3x_2$$

soggetto a

$$x_1 + 2x_2 + x_3 = 7$$

$$2x_1 - 3x_2 + x_4 = 6$$

$$-2x_1 + 3x_2 + x_5 = 9$$

$$x_1, \dots, x_5 \geq 0$$

ha RANGO 3, poniamo lo cambio 3 e 3

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & -3 & 0 & 1 & 0 \\ -2 & 3 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$\{x_3, x_4, x_5\}$ è una BASE AMMISSIBILE perché x_3, x_4, x_5 sono linearmente indipendente

ne facciamo il sistema:

$$\begin{cases} x_3 = 7 \\ x_4 = 6 \\ x_5 = 9 \end{cases} \quad \begin{pmatrix} x_3 \\ x_4 \\ x_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 7 \\ 6 \\ 9 \end{pmatrix} \leftarrow \text{sono tutte positive}$$

Tutte le variabili fuori base $[x_1, x_2]$ sono uguali a 0 \rightarrow questa BASE corrisponde all'origine

$$T(B) = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & -3 & 0 & 1 & 0 \\ -2 & 3 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad \begin{aligned} x_1 + 2x_2 + x_3 &= 7 \\ 2x_1 - 3x_2 + x_4 &= 6 \\ 2x_1 + 3x_2 + x_5 &= 9 \end{aligned}$$

porta a destra le
variabili fuori base

$$x_3 = 7 - x_1 - 2x_2$$

$$x_4 = 6 - 2x_1 + 3x_2$$

$$x_5 = 9 - 2x_1 + 3x_2$$

max $z = 0 + x_1 + 3x_2$ \rightarrow lo sciviamo perché il termine noto ci va a indicare quel è attualmente il valore di $z(B)$, ovvero la soluzione ammissibile che è associata alla base B

soggetto a

$$x_3 = 7 - x_1 - 2x_2$$

$$x_4 = 6 - 2x_1 + 3x_2$$

$$x_5 = 9 - 2x_1 + 3x_2$$

$$x_1, \dots, x_5 \geq 0$$

\rightarrow nella funzione obiettivo non ho massimo di questi simboli \rightarrow non so continuo

1. Criterio di ottimalità: coefficienti funzione obiettivo tutti negativi
 se non è soddisfatto seleziono la variabile fuori base x_5 con costo ridotto maggiore
 in questo caso è $3 \rightarrow x_2$ entrerà in base coefficiente maggiore fra le variabili fuori base
- QUELLO CHE HO
SCELTO PRIMA
2. Criterio di illimitatezza: coefficienti di x_5 tutti negativi
 Se non è così scelgo come elemento pieno quello che ha il rapporto minimo (fra termine noto della riga e l'elemento nella colonna x_5)

$$T(B) = \left(\begin{array}{ccccc|c} 1 & 2 & 1 & 0 & 0 & 7 \\ 2 & -3 & 0 & 1 & 0 & 6 \\ -2 & 3 & 0 & 0 & 1 & 9 \end{array} \right)$$

$\frac{7}{2}$
 non lo scelgo perché è già negativo
 $3 \rightarrow$ lo scelgo come elemento pieno

SAPPIAMO CUI USCIRÀ DI BASE: sulla riga del pieno vedo quale colonna ha valore 1 \rightarrow quella uscirà di base

\Rightarrow esce x_5 ed entra x_2

$$T(B) = \left(\begin{array}{ccccc|c} 1 & 2 & 1 & 0 & 0 & 7 \\ 2 & -3 & 0 & 1 & 0 & 6 \\ -2 & 3 & 0 & 0 & 1 & 9 \end{array} \right)$$

$l = \frac{\text{riga attuale}}{\text{pieno}}$

$$E_1 \leftarrow E_1 - \frac{2}{3} E_3$$

$$E_2 \leftarrow E_2 + E_3$$

$$E_3 \leftarrow \frac{1}{3} E_3$$

$$T(B) = \left(\begin{array}{ccccc|c} \frac{7}{3} & 0 & 1 & 0 & -\frac{2}{3} & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 15 \\ -\frac{2}{3} & 1 & 0 & 0 & \frac{1}{3} & 3 \end{array} \right)$$

$$\frac{7}{3}x_1 + x_2 - \frac{2}{3}x_5 = 1$$

$$x_4 + x_5 = 15$$

$$-\frac{2}{3}x_1 + x_2 + \frac{1}{3}x_5 = 3$$

$$\text{rapporto} \rightarrow x_3 = 1 - \frac{7}{3}x_1 + \frac{2}{3}x_5$$

$$x_6 = 15 - x_5$$

$$x_2 = 3 + \frac{2}{3}x_1 - \frac{1}{3}x_5$$

$$x_1, \dots, x_5 \geq 0$$

, costo ridotto positivo $\rightarrow x_1$ entra

$$\max z = 9 + 3x_1 - x_5$$

$$T(B) = \left(\begin{array}{ccccc|c} \frac{7}{3} & 0 & 1 & 0 & -\frac{2}{3} & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 15 \\ -\frac{2}{3} & 1 & 0 & 0 & \frac{1}{3} & 3 \end{array} \right)$$

dovrei fare $\frac{1}{\frac{7}{3}} = \frac{3}{7}$, ma tanto gli altri non lo prendono in considerazione perché sono $\leq 0 \rightarrow \frac{7}{3}$ è il pieno

$$\frac{1}{3} + \frac{2}{7} \left(\frac{-z}{3} \right) = \frac{1}{3} + \left(-\frac{z}{21} \right)$$

$$\frac{7}{21} - \frac{4}{21} = \frac{3}{21}$$

non è soddisfatto il criterio di illimitatezza?

$\frac{7}{3}$ è positivo!

$$E_1 \leftarrow \frac{3}{7} E_1$$

$$E_2 \leftarrow 0 \cdot E_1 + E_2$$

$$E_3 \leftarrow -\left(\frac{2}{3}, \frac{2}{7}\right) E_1 + E_3$$

$$E_1 \leftarrow \frac{3}{7} E_1$$

$$E_2 \leftarrow E_2$$

$$E_3 \leftarrow \frac{2}{7} E_1 + E_3$$

$$T(B'') = \left(\begin{array}{ccccc|c} 1 & 0 & \frac{3}{7} & 0 & -\frac{2}{7} & \frac{3}{7} \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 15 \\ 0 & 1 & \frac{2}{7} & 0 & -\frac{1}{7} & \frac{23}{7} \end{array} \right)$$

$$x_1 + \frac{3}{7} x_3 - \frac{2}{7} x_5 = \frac{3}{7}$$

$$x_6 + x_5 = 15$$

$$x_2 + \frac{2}{7} x_3 - \frac{1}{7} x_5 = \frac{23}{7}$$

$$\max Z = \frac{72}{9} - \frac{9}{7} k_3 - \frac{1}{7} k_5$$

$$x_1 = \frac{3}{7} - \frac{3}{7} k_3 + \frac{2}{7} k_5$$

$$x_6 = 15 - x_5$$

$$x_2 = \frac{23}{7} + \frac{1}{7} x_5 + \frac{3}{7} k_3$$

$$x_1, \dots, x_5 \geq 0$$

$$\max Z = 9 + 3x_1 + x_5;$$

$$9 + 3 \left(\frac{3}{7} - \frac{3}{7} x_3 + \frac{2}{7} x_5 \right) = 9 + \frac{9}{7} - \frac{9}{7} x_3 + \frac{6}{7} x_5 - x_5 = \frac{72}{9} - \frac{9}{7} k_3 - \frac{1}{7} k_5$$

$$-x_5$$

il criterio di ottimalità è SODDISFATO

METODO DEL SIMPLEX A PARTIRE DA UNA BASE DATA

determinare le soluzioni ottime del seguente problema lineare in forme standard con il metodo del Simplex a partire dalla base $B = \{x_1, x_2, x_5\}$

$$\max z = x_1 - 2x_2$$

soggetto a

$$-x_1 + 3x_2 - x_3 = 6$$

$$3x_1 + x_2 - x_4 = 3$$

$$x_1 + x_5 = 4$$

$$x_1, \dots, x_5 \geq 0$$

bisogna ridurre le colonne corrispondenti alle variabili x_1, x_2, x_5 comprese

$$(A|b) = \left(\begin{array}{ccccc|c} \boxed{-1} & 3 & -1 & 0 & 0 & 6 \\ 3 & 1 & 0 & - & 0 & 3 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 4 \end{array} \right) \quad \begin{array}{l} E_1 \leftarrow E_1 \\ E_2 \leftarrow E_2 + 3E_1 \\ E_3 \leftarrow E_3 + E_1 \end{array}$$

$$(A'|b') = \left(\begin{array}{ccccc|c} 1 & -3 & 1 & 0 & 0 & -6 \\ 0 & \boxed{10} & -3 & 1 & 0 & 21 \\ 0 & 3 & -1 & 0 & 1 & 10 \end{array} \right) \quad \begin{array}{l} E_1 \leftarrow E_1 + \frac{3}{10} E_2 \\ E_2 \leftarrow \frac{1}{10} E_2 \\ E_3 \leftarrow E_3 - \frac{3}{10} E_2 \end{array}$$

$$(A''|b'') = \left(\begin{array}{ccccc|c} 1 & 0 & \frac{1}{10} & -\frac{3}{10} & 0 & \frac{3}{10} \\ 0 & 1 & -\frac{3}{10} & -\frac{1}{10} & 0 & \frac{21}{10} \\ 0 & 0 & -\frac{1}{10} & \frac{3}{10} & 1 & \frac{31}{10} \end{array} \right) = T(B)$$

\Rightarrow già ridotto!

$$\max z = x_1 - 2x_2$$

$$x_1 = \frac{3}{10} - \frac{1}{10}x_3 + \frac{3}{10}x_4 + \frac{3}{10}x_5$$

$$x_2 = \frac{21}{10} + \frac{3}{10}x_3 + \frac{1}{10}x_4$$

$$x_5 = \frac{31}{10} + \frac{1}{10}x_3 - \frac{3}{10}x_4$$

$$x_1, \dots, x_5 \geq 0$$

$$\max z = \frac{3}{10} - \frac{1}{10}x_3 + \frac{3}{10}x_4 - 2 \left(\frac{21}{10} + \frac{3}{10}x_3 + \frac{1}{10}x_4 \right) = \frac{3}{10} - \frac{1}{10}x_3 + \frac{3}{10}x_4 - \frac{42}{10} - \frac{6}{10}x_3 - \frac{2}{10}x_4 = -\frac{39}{10} - \frac{7}{10}x_3 + \frac{1}{10}x_4$$

?

$$\max z = -\frac{39}{10} - \frac{7}{10}x_3 + \frac{1}{10}x_4 \Rightarrow \max z = \frac{39}{10} + \frac{7x_3}{10} - \frac{1}{10}x_4$$

↑
ottimalità non soddisfatta

$$T(B) = \left(\begin{array}{cccc|c} 1 & 0 & \frac{1}{10} & \frac{3}{10} & 0 & \frac{3}{10} \\ 0 & 1 & -\frac{3}{10} & -\frac{1}{10} & 0 & \frac{21}{10} \\ 0 & 0 & -\frac{1}{10} & \frac{3}{10} & 1 & \frac{34}{10} \end{array} \right)$$

$$\begin{aligned} E_1 &\leftarrow 10E_1 \\ E_2 &\leftarrow E_2 + 3E_1 \\ E_3 &\leftarrow E_3 + E_1 \end{aligned}$$

$$T(B') = \left(\begin{array}{cccc|c} 10 & 0 & 1 & -3 & 0 & 3 \\ 3 & 1 & 0 & -1 & 0 & 3 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 4 \end{array} \right) \quad -\frac{1}{10} \quad -\frac{3}{10}$$

\Rightarrow solo il criterio di illimitatezza \rightarrow esistono INFINITE soluzioni ottime
In formulazione in base B'

$$\begin{aligned} \max z &= x_1 - 2x_2 \quad \rightarrow \quad x_1 - 2(3 - 3x_1 + x_4) \rightarrow x_1 - 6 + 6x_1 - 2x_4 \quad \Rightarrow \max z = -6 + 7x_1 - 2x_4 \\ x_3 &= 3 - 10x_1 + 3x_4 \\ x_2 &= 3 - 3x_1 + x_4 \\ x_5 &= 4 - x_1 \\ x_1, \dots, x_5 &\geq 0 \end{aligned}$$

$$\stackrel{?}{\Rightarrow} \max z = 6 - 7x_1 + \underline{2x_4}$$

\uparrow
è possibile

DETERMINARE UNA BASE AMMISSIBILE DI PROGRAMMA LINEARE TRAMITE IL PROBLEMA DI PRIMA FASE

è in forma standard

$$\max Z = x_1 + 2x_2 - x_3$$

soggetto a

$$x_1 + 2x_2 - 6x_3 + x_4 = 8$$

$$-x_1 + x_3 = 6$$

$$x_2 + x_3 + x_4 = 3$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0$$

dovendo essere positivi.

$$(A|b) = \left(\begin{array}{cccc|c} 1 & 2 & -6 & 1 & 8 \\ -1 & 0 & 1 & 0 & 6 \\ 0 & 2 & 1 & 1 & 3 \end{array} \right)$$

non è possibile trovare una matrice che sia ugual alla matrice identità di rango massimo (numero righe)

i termini noti non sono tutti non negativi, quindi possiamo aggiungere variabili artificiali.

$$\max Z = -s_1 - s_2 - s_3$$

$$\begin{array}{l} x_1 + 2x_2 - 6x_3 + x_4 + s_1 = 8 \\ -x_1 + x_3 + s_2 = 6 \\ x_2 + x_3 + x_4 + s_3 = 3 \end{array}$$

$$x_1, \dots, x_4, s_1, s_2, s_3 \geq 0$$

$$(A|b) = \left(\begin{array}{cccc|ccc} 1 & 2 & -6 & 1 & 1 & 0 & 0 & 8 \\ -1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 6 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 3 \end{array} \right)$$

risolviamo il problema di prima fase e partire dalla base ammissibile $B = \{s_1, s_2, s_3\}$ per ottenere (se esiste) una base ammissibile per il problema di partenza

$$\max Z = -s_1 - s_2 - s_3 + 2x_1 + 3x_2 - 2x_3 + 2x_4$$

$$x_1 + 2x_2 - 6x_3 + x_4 + s_1 = 8$$

$$s_1 = 8 - x_1 - 2x_2 + 6x_3 - x_4$$

$$-x_1 + x_3 + s_2 = 6$$

$$s_2 = 6 + x_1 - x_3$$

$$x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + s_3 = 3$$

$$s_3 = 3 - x_2 - x_3 - x_4$$

$$x_1, \dots, x_4, s_1, s_2, s_3 \geq 0$$

$$\max Z = -x_1 - 2x_2 + 6x_3 - x_4 + 6 + x_1 - x_3 + 3 - x_2 - x_3 - x_4$$

$$\max \Xi = - (17 - 3x_2 + 2x_3 - 2x_4)$$

$$\max \Xi = - 17 + 3x_2 - 2x_3 + 2x_4$$

costo minimo maggiore

$$(A|b) = \left(\begin{array}{cccc|ccc} 1 & 2 & -4 & 1 & 1 & 0 & 0 & 8 \\ -1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 6 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 3 \end{array} \right) \xrightarrow{\substack{\text{E}_1 \leftarrow E_1 - E_3 \\ \text{E}_2 \leftarrow E_2 \\ \text{E}_3 \leftarrow E_3}}$$

\uparrow
entra in
base

\uparrow
base
di base

$$T(B) = \left(\begin{array}{cc|cc|cc} 1 & 0 & -6 & -1 & 1 & 0 & -2 & 2 \\ -1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 6 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 3 \end{array} \right)$$

$$S_1 = 2 - x_1 + 6x_3 + x_4 + 2S_3$$

$$\max \Xi = - 17 + 3(2 - x_3 - x_4 - S_3) - 2x_3 + 2x_4 \Rightarrow -17 + 9 - 3x_3 - 3x_4 - 3S_3 - 2x_3 + 2x_4$$

$$S_2 = 6 + x_1 - x_3$$

$$X_2 = 3 - x_3 - x_4 - S_3$$

$$\Rightarrow -8 - 5x_3 - x_4 - 3S_3$$

ottimale soddisfatto (≤ 0)

$$\max \Xi = -8 - 5x_3 - x_4 - 3S_3$$

soggetto a

$$S_1 = 2 - x_1 + 6x_3 + x_4 + S_3$$

$$S_2 = 6 + x_1 - 6x_3$$

$$X_2 = 3 - x_3 - x_4 - S_3$$

$$x_1, \dots, x_4, S_1, S_2, S_3 \geq 0$$

B' è la base ottima del programma di prima fase, con $\Xi^* \leq 0$

→ il programma lineare di partenza non ha soluzioni ammissibili (nella linea non è = 0 ma strettamente < 0)

$$\max Z = x_1 + x_2 + x_3$$

$$\begin{array}{rcl} x_1 + 2x_2 & + x_4 & = 4 \\ -x_2 - x_3 + x_5 & = 2 \\ x_1 & + x_5 & = 2 \end{array} \quad \left. \begin{array}{l} \text{termini noti} \geq 0 \\ (\text{è un'ipotesi per poter applicare il simplex sulla prima fase}) \end{array} \right.$$

$$x_1, \dots, x_5 \geq 0$$

$$(A|b) = \left(\begin{array}{ccccc|c} 1 & 2 & 0 & 1 & 0 & 4 \\ 0 & -1 & -1 & 1 & 0 & 2 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 2 \end{array} \right)$$

è piano già ridotto! Siamo libe variazile di slacker per la 3^a equazione

$$\max Z = -s_1 - s_2$$

$$\begin{array}{rcl} x_1 + 2x_2 & + x_4 & + s_1 = 4 \\ -x_2 - x_3 + x_5 & & + s_2 = 2 \\ x_1 & + x_5 & = 2 \end{array}$$

$$x_1, \dots, x_5, s_1, s_2 \geq 0$$

$$(A|b) = \left(\begin{array}{ccccc|c} 1 & 2 & 0 & 1 & 0 & 4 \\ 0 & -1 & -1 & 1 & 0 & 2 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 2 \end{array} \right) \quad \text{base ammissibile } B = \{s_1, s_2, x_5\}$$

$$T(B) = \left(\begin{array}{ccccc|c} 1 & 2 & 0 & 1 & 0 & 4 \\ 0 & -1 & -1 & 1 & 0 & 2 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 2 \end{array} \right)$$

$$\max Z = -(4 - x_1 - 2x_2 - x_5 + 2 + x_2 + x_3 - x_4) \rightarrow -(-x_1 - x_2 + x_3 - 2x_4 + 6) \rightarrow -6 + x_1 + x_2 - x_3 + \underline{2x_4}$$

Risultato 2

$$s_1 = 4 - x_1 - 2x_2 - x_5$$

$$s_2 = 2 + x_2 + x_3 - x_4$$

$$x_5 = 2 - x_1$$

$$x_1, \dots, x_5, s_1, s_2 \geq 0$$

$$T(B) = \left(\begin{array}{cccccc|c} 1 & 2 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 4 \\ 0 & -1 & -1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 2 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 2 \end{array} \right) \quad \left| \begin{array}{c} \frac{1}{2} \\ \frac{2}{1} \end{array} \right.$$

$$E_1 = E_1 - E_2$$

$$E_2 = E_2$$

$$E_3 = E_3$$

$$x_1 + 2x_2 + 2x_3 - 2s_2$$

$$T(B') = \left(\begin{array}{cccccc|c} 1 & 3 & 1 & 0 & 0 & 1 & -1 & 2 \\ 0 & -1 & -1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 2 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 2 \end{array} \right)$$

$$E_1 \leftarrow \frac{1}{3} E_1$$

$$E_2 \leftarrow E_2 + \frac{1}{3} E_1$$

$$E_3 \leftarrow E_3$$

$$\max Z = -6 + x_1 + x_2 - x_3 + 2(2 + x_2 + x_3 - s_2) \Rightarrow -2 + x_1 + 3x_2 + x_3 - 2s_2$$

entra ↑

$$x_1 = 2 - x_2 - 3x_3 + s_2$$

$$x_4 = 2 + x_2 + x_3 - s_2$$

$$x_5 = 2 - x_1$$

$$x_1, \dots, x_5, s_1, s_2 \geq 0$$

$$T(B'') = \left(\begin{array}{cccccc|c} \frac{1}{3} & 1 & \frac{1}{3} & 0 & 0 & \frac{1}{3} & -\frac{1}{3} & \frac{2}{3} \\ \frac{1}{3} & 0 & -\frac{2}{3} & 1 & 0 & \frac{1}{3} & \frac{2}{3} & \frac{8}{3} \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 2 \end{array} \right)$$

$$2 - x_1 - x_3 - s_1 + s_2$$

$$\max Z = -2 + x_1 + 3\left(\frac{2}{3} - \frac{1}{3}x_1 - \frac{1}{3}x_2 - \frac{1}{3}s_1 + \frac{1}{3}s_2\right) + x_3 - 2s_2 \Rightarrow 0 - s_1 - s_2$$

↑
criterio di ottimalità

doppetto ο

$$x_2 = \frac{2}{3} - \frac{1}{3}x_1 - \frac{1}{3}x_3 - \frac{1}{3}s_1 + \frac{1}{3}s_2$$

$$x_4 = \frac{8}{3} - \frac{1}{3}x_1 + \frac{2}{3}x_3 - \frac{1}{3}s_1 - \frac{2}{3}s_2$$

$$x_5 = 2 - x_1$$

$$x_1, \dots, x_5, s_1, s_2 \geq 0$$

⇒ {x₂, x₄, x₅} è una base ottima del programma di prima fase, con Z* = 0

⇒ {x₂, x₄, x₅} è una base AMMISCIBILE (non necessariamente ottima) del problema di partenza

abbiamo inoltre già la matrice per la riformulazione del problema di partenza rispetto alla base {x₂, x₄, x₅}

$$\max Z = x_1 + \left(\frac{2}{3} - \frac{1}{3}x_1 - \frac{1}{3}x_3\right) + x_3 \Rightarrow \frac{2}{3} + \frac{2}{3}x_1 + \frac{2}{3}x_3 \quad \text{NON è ottima}$$

doppetto ο

$$x_2 = \frac{2}{3} - \frac{1}{3}x_1 - \frac{1}{3}x_3$$

$$x_4 = \frac{8}{3} - \frac{1}{3}x_1 + \frac{2}{3}x_3$$

$$x_5 = 2 - x_1$$

$$x_1, \dots, x_5 \geq 0$$