

# Sistemi compatibili

## (Il metodo di Fourier-Motzkin)

*Claudio Arbib*

Università degli Studi di L'Aquila



# Sommario

1. Poliedri
2. Diseguaglianze implicate
3. Poliedri compatibili
4. Proiezione di un poliedro
  - Definizione
  - Esempi
5. Teorema di Fourier
6. Algoritmo di Fourier-Motzkin
7. Applicazioni

# 1. Poliedri

## Definizione:

Siano  $\mathbf{a} \in \mathbb{R}^n$ ,  $b \in \mathbb{R}$ . L'insieme

$$H = \{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n: \mathbf{a}\mathbf{x} = b\} \subseteq \mathbb{R}^n$$

si dice iperpiano. L'insieme

$$S = \{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n: \mathbf{a}\mathbf{x} \leq b\} \subseteq \mathbb{R}^n$$

si dice **semispazio chiuso**.

## Definizione:

Un **poliedro** è l'intersezione di un numero **finito**  $m$  di semispazi chiusi di  $\mathbb{R}^n$ .

Quindi  $\forall \mathbf{A} \in \mathbb{R}^{m \times n}$ ,  $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^m$  l'insieme

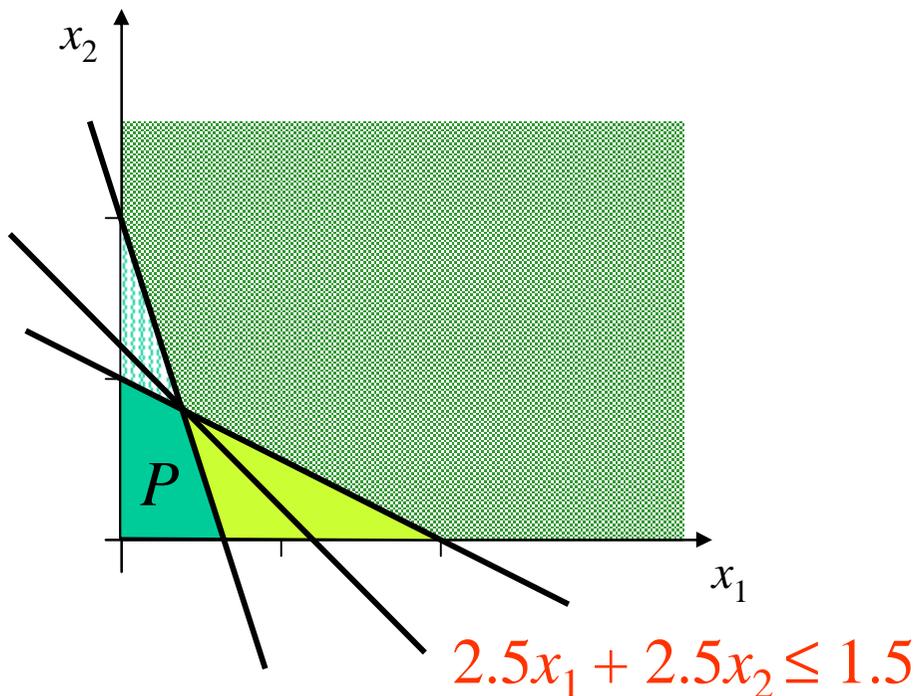
$$P(\mathbf{A}, \mathbf{b}) = \{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n: \mathbf{A}\mathbf{x} \leq \mathbf{b}\} \subseteq \mathbb{R}^n$$

definisce un poliedro. In particolare,  $\emptyset$ ,  $H$ ,  $S$ ,  $\mathbb{R}^n$  sono poliedri.

## 2. Diseguaglianze implicite

### Definizione:

$\mathbf{b}\mathbf{x} \leq \mathbf{g}$  è una **diseguaglianza implicita** dal sistema  $\mathbf{A}\mathbf{x} \leq \mathbf{b}$  se ogni  $\mathbf{x}$  che soddisfa  $\mathbf{A}\mathbf{x} \leq \mathbf{b}$  soddisfa anche  $\mathbf{b}\mathbf{x} \leq \mathbf{g}$



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

# Diseguaglianze implicite

## Definizione:

Un sistema di disequazioni è **minimale** se non contiene disequazioni implicite.

## Definizione:

$\mathbf{b}\mathbf{x} \leq \gamma$  è **combinazione conica** delle disequazioni  $\mathbf{A}\mathbf{x} \leq \mathbf{b} \iff \{\mathbf{a}_i\mathbf{x} \leq b_i, i = 1, \dots, m\}$  se e solo se

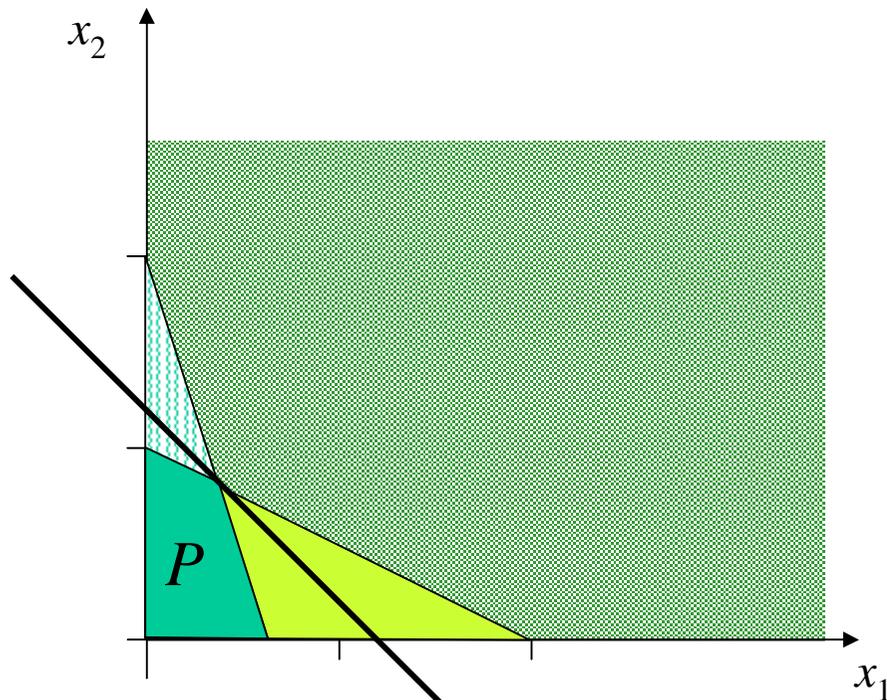
$$(\mathbf{b}, \gamma) = \sum l_i(\mathbf{a}_i, b_i) \quad l_i \geq 0$$

## Teorema:

Ogni disequazione ottenuta come combinazione conica di  $\mathbf{A}\mathbf{x} \leq \mathbf{b}$  è una disequazione implicita.

# Diseguaglianze implicite

Esempio:



$$\begin{array}{rcl} 0(x_1 & \geq 0) & + \\ 0(x_2 & \geq 0) & + \\ 1(x_1 + 2x_2 & \leq 1) & + \\ 0.5(3x_1 + x_2 & \leq 1) & = \\ \hline 2.5x_1 + 2.5x_2 & \leq 1.5 & \end{array}$$

$$1 = (0, 0, 1, 0.5)$$

$$2.5x_1 + 2.5x_2 \leq 1.5$$

# 3. Poliedri compatibili

## Definizione:

Un poliedro si dice **compatibile** (**incompatibile**) se (non) ammette soluzione.

## Problema:

Stabilire se un dato poliedro  $P(\mathbf{A}, \mathbf{b})$  è o no compatibile

## Principio:

Ciò che esiste, fa ombra

(Corollario: i vampiri non esistono)

# 4. Proiezione di un poliedro

Definizione: Sia  $P(\mathbf{A}, \mathbf{b}) \subseteq \mathbb{R}^n$  un poliedro.

Allora il poliedro  $P(\mathbf{A}', \mathbf{b}') \subseteq \mathbb{R}^{n-1}$  si dice **proiezione** di  $P(\mathbf{A}, \mathbf{b})$   
se  $\mathbf{x} \in P(\mathbf{A}', \mathbf{b}') \Leftrightarrow \exists z \in \mathbb{R}$  tale che  $(\mathbf{x}, z) \in P(\mathbf{A}, \mathbf{b})$ .

Esempio:

$$P: \quad x_1 \geq 0, \quad x_2 \geq 0, \quad 3x_1 + 2x_2 \leq 6$$

$$P' : \quad 0 \leq x_1 \leq 2$$

$$\text{poniamo } z = (6 - 3x_1)/2 \geq 0 \quad \forall x_1 \in P'$$

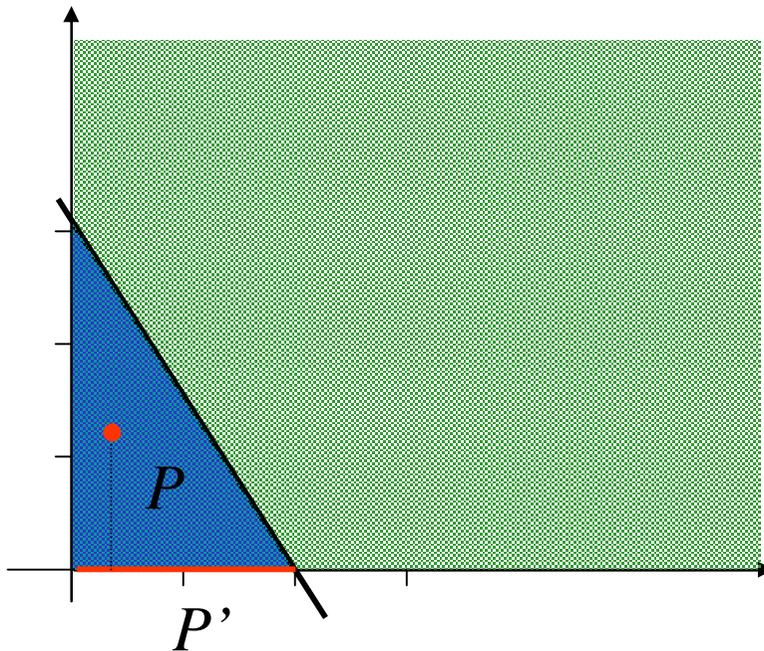
$$\text{evidentemente } (x_1, (6 - 3x_1)/2) \in P \quad \forall x_1 \in P'$$

# Proiezione di un poliedro

Esempio:

$$P : \quad x_1 \geq 0 \quad x_2 \geq 0 \quad 3x_1 + 2x_2 \leq 6$$

$$P' : \quad 0 \leq x_1 \leq 2$$



$$\forall x_1 \in P', \exists z: (x_1, z) \in P$$

$$\forall (x_1, x_2) \in P, x_1 \in P'$$

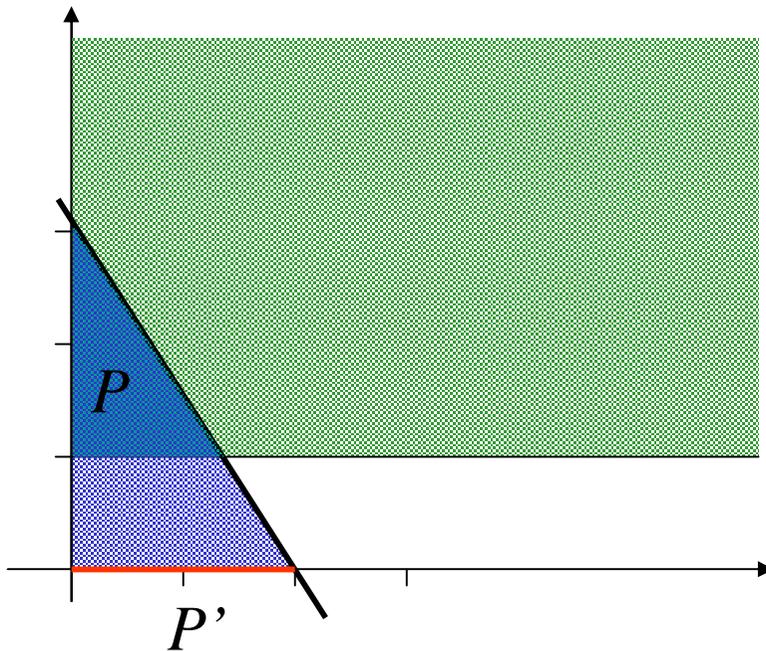
$\Rightarrow P'$  è proiezione di  $P$

# Proiezione di un poliedro

Esempio:

$$P : \quad x_1 \geq 0 \quad x_2 \geq 1 \quad 3x_1 + 2x_2 \leq 6$$

$$P' : \quad 0 \leq x_1 \leq 2$$



$\nexists \mathbf{x} \in P$  tale che  $x_1 = 2$

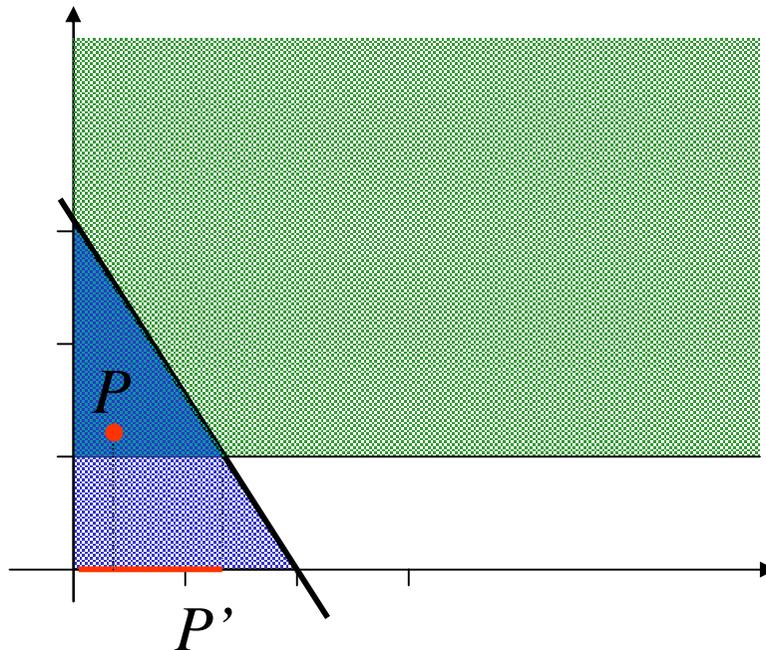
$\Rightarrow P'$  non è proiezione di  $P$

# Proiezione di un poliedro

Esempio:

$$P : \quad x_1 \geq 0 \quad x_2 \geq 1 \quad 3x_1 + 2x_2 \leq 6$$

$$P' : \quad 0 \leq x_1 \leq 4/3$$



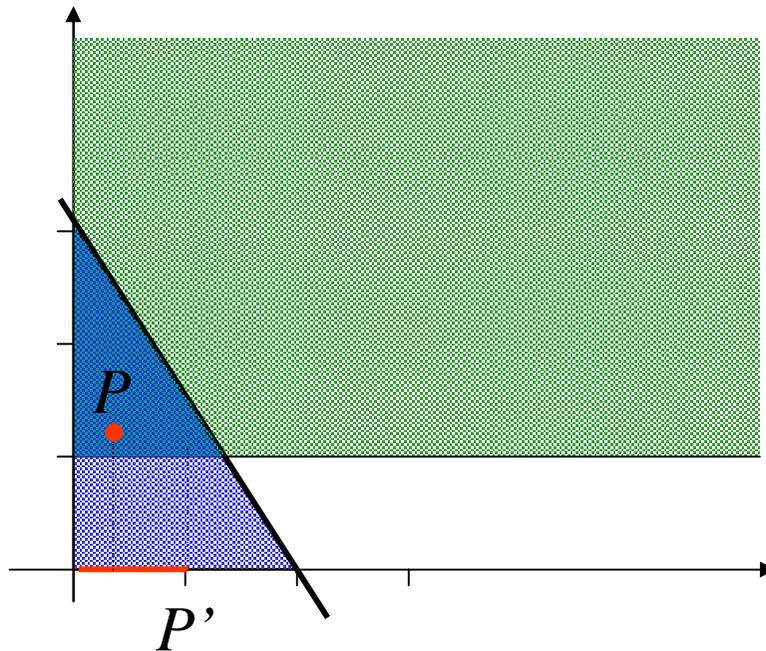
$P'$  è proiezione di  $P$ ?

# Proiezione di un poliedro

Esempio:

$$P : \quad x_1 \geq 0 \quad x_2 \geq 1 \quad 3x_1 + 2x_2 \leq 6$$

$$P' : \quad 0 \leq x_1 \leq 1$$



$P'$  è proiezione di  $P$ ?

# 5. Teorema di Fourier

Sia dato il poliedro  $P$

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n \leq b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n \leq b_2$$

...

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n \leq b_m$$

Dividiamo l'insieme delle righe  $R$  in 3 sottoinsiemi:

$$R_0 = \{i \in R: a_{i1} = 0\}, R^+ = \{i \in R: a_{i1} > 0\}, R^- = \{i \in R: a_{i1} < 0\}$$

Costruiamo un nuovo poliedro  $P'$  contenente:

- 1) tutte le disequazioni di  $R_0$
- 2) una disequazione per ogni elemento in  $R^+ \times R^-$

# Teorema di Fourier

- Una diseguaglianza del tipo (2) è associata a una riga  $h \in R^+$  e una riga  $k \in R^-$

$$a_{h1}x_1 + a_{h2}x_2 + \dots + a_{hn}x_n \leq b_h \quad \leftarrow \begin{array}{|c|} \hline \text{riga } h \\ \hline \end{array}$$

$$a_{k1}x_1 + a_{k2}x_2 + \dots + a_{kn}x_n \leq b_k \quad \leftarrow \begin{array}{|c|} \hline \text{riga } k \\ \hline \end{array}$$

- La diseguaglianza di  $P'$  si ottiene per combinazione conica delle due
  - dividendo la prima per  $a_{h1}$
  - dividendo la seconda per  $|a_{k1}|$
  - sommandole insieme

~~$$\left( \frac{a_{h1}}{a_{h1}} + \frac{a_{k1}}{|a_{k1}|} \right) x_1 + \left( \frac{a_{h2}}{a_{h1}} + \frac{a_{k2}}{|a_{k1}|} \right) x_2 + \dots + \left( \frac{a_{hn}}{a_{h1}} + \frac{a_{kn}}{|a_{k1}|} \right) x_n \leq \left( \frac{b_h}{a_{h1}} + \frac{b_k}{|a_{k1}|} \right)$$~~

# Teorema di Fourier

Osservazione: Il nuovo sistema di disequazioni  $P'$  **non** contiene la variabile  $x_1$

Teorema (Fourier)  $P'$  è una proiezione di  $P$  nello spazio delle variabili  $x_2, \dots, x_n$ .

## Dimostrazione

- Sia  $\mathbf{w} = (w_2, \dots, w_n) \in P'$ . Dobbiamo mostrare che esiste uno scalare  $z$  tale che  $(z, w_2, \dots, w_n) \in P$ .
- Per ogni  $i \in R_0$  si ha  $a_{i2}w_2 + \dots + a_{in}w_n \leq b_i$
- Per ogni  $h \in R^+, k \in R^-$  si ha inoltre

$$\left( \frac{a_{h2}}{a_{h1}} + \frac{a_{k2}}{|a_{k1}|} \right) w_2 + \dots + \left( \frac{a_{hn}}{a_{h1}} + \frac{a_{kn}}{|a_{k1}|} \right) w_n \leq \left( \frac{b_h}{a_{h1}} + \frac{b_k}{|a_{k1}|} \right)$$

# Teorema di Fourier

- Riscriviamo l'ultima condizione

$$\frac{a_{k2} w_2}{|a_{k1}|} + \dots + \frac{a_{kn} w_n}{|a_{k1}|} - \frac{b_k}{|a_{k1}|} \leq \frac{b_h}{a_{h1}} - \frac{a_{h2} w_2}{a_{h1}} - \dots - \frac{a_{hn} w_n}{a_{h1}}$$

- Al variare di  $k$  in  $R^-$  (di  $h$  in  $R^+$ ) il primo (secondo) membro descrive una classe  $C$  (una classe  $D$ ) di numeri reali, e tutti gli elementi di  $C$  risultano  $\leq$  degli elementi di  $D$
- Dunque esiste un **elemento di separazione  $z$**  tale che:

$$\frac{a_{k2} w_2}{|a_{k1}|} + \dots + \frac{a_{kn} w_n}{|a_{k1}|} - \frac{b_k}{|a_{k1}|} \leq z \quad \forall k \in R^-$$

$$\forall h \in R^+ \quad z \leq \frac{b_h}{a_{h1}} - \frac{a_{h2} w_2}{a_{h1}} - \frac{a_{hn} w_n}{a_{h1}}$$

# Teorema di Fourier

- Le ultime due disequazioni si possono riscrivere:

$$a_{k1}z + a_{k2}w_2 + \dots + a_{kn}w_n \leq b_k \quad \forall k \in R^-$$

$$a_{h1}z + a_{h2}w_2 + \dots + a_{hn}w_n \leq b_h \quad \forall h \in R^+$$

- Inoltre,  $\forall i \in R_0$  si ha

$$0z + a_{i2}w_2 + \dots + a_{in}w_n \leq b_i$$

- Ne segue che  $(z, w_2, \dots, w_n) \in P$
- Per concludere la dimostrazione dobbiamo viceversa far vedere che comunque si prenda  $\mathbf{w} \notin P$  non esiste  $z \in \mathbb{R}$  per il quale  $(z, \mathbf{w}) \in P$ .

# Teorema di Fourier

- Dire che  $w \notin P'$  significa dire che

$$\begin{aligned}
 & a_{i2}w_2 + \dots + a_{in}w_n > b_i \quad \text{per qualche } i \in R_0 \text{ oppure} \\
 C \ni & \left[ \frac{a_{k2}w_2}{|a_{k1}|} + \dots + \frac{a_{kn}w_n}{|a_{k1}|} - \frac{b_k}{|a_{k1}|} \right] > \left[ \frac{b_h}{a_{h1}} - \frac{a_{h2}w_2}{a_{h1}} - \dots - \frac{a_{hn}w_n}{a_{h1}} \right] \in D \\
 & \quad \text{per qualche } (h, k) \in R^+ \times R^-
 \end{aligned}$$

- Nel primo caso è ovviamente **violata la corrispondente disequazione** di  $P$ .
- Nel secondo, esiste un elemento della classe  $C$  che risulta maggiore di un elemento della classe  $D$ , quindi queste **non ammettono alcun separatore  $z$** .

Fine della dimostrazione

# 6. Algoritmo di Fourier-Motzkin

- Il Teorema di Fourier permette di ridurre il problema di decidere se un poliedro è o meno vuoto a quello di decidere se è o meno vuota **una sua proiezione**
- Poiché la proiezione di un poliedro è ancora un poliedro, il teorema **può essere ripetutamente applicato**, fino a pervenire a un poliedro del quale sia semplice decidere
- Ad esempio, si può applicare il teorema  $n - 1$  volte: in questo caso il poliedro risultante  $P^{(n-1)}$  sarà **un intervallo dell'asse reale**, eventualmente vuoto o illimitato
- Ovvero, si può applicare il teorema per  $n$  volte: in questo caso il poliedro risultante  $P^{(n)}$  avrà la forma  $\mathbf{0} \cdot \mathbf{x} \leq \mathbf{t}$ . Si danno allora 2 casi:
  - se  $\mathbf{t} \geq 0$ ,  $P^{(n)}$  è **banalmente compatibile**, in quanto descrive l'intero  $\mathbb{R}^n$ , e quindi anche  $P$  è compatibile;
  - se esiste un indice  $i$  tale che  $t_i < 0$ , allora  $P^{(n)}$  è **banalmente incompatibile**, e così  $P$ .

# 7. Applicazioni

- L'applicazione ripetuta del Teorema di Fourier costituisce il **Metodo di Eliminazione di Fourier-Motzkin**
- Questo metodo si può applicare per
  - Decidere se un poliedro è vuoto oppure no
  - Costruire la rappresentazione implicita di  $\text{conv}(S)$  per un insieme finito  $S \subset \mathbb{R}^n$
  - Risolvere un problema di Programmazione Lineare

# Esempio

Sia  $P$  il poliedro costituito dalle  $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^3$  tali che

$$3x_1 - x_2 \leq 4$$

$$x_1 - 2x_3 \leq -6$$

$$2x_1 + 2x_2 + x_3 \leq 2$$

$$x_1 \geq 0$$

Vogliamo capire se  $P \neq \emptyset$

# Esempio

Riportiamo tutte le disequazioni in forma di  $\leq$ , e costruiamo una tabella contenente i coefficienti del sistema

1)	3	-1	0	4
2)	1	0	-2	-6
3)	2	2	1	2
4)	-1	0	0	0

(in colore **rosso** sono riportati i termini noti  
in **blu** gli indici di riga)

# Esempio

1)	3	-1	0	4
2)	1	0	-2	-6
3)	2	2	1	2
4)	-1	0	0	0

Scegliamo una variabile (colonna) da eliminare. La scelta può essere effettuata **in base al numero di nuove righe** generate dall'eliminazione.

- Dall'eliminazione della colonna 1 nascono  $3 \times 1 = 3$  **nuove righe**.
- Dall'eliminazione della colonna 2 o della colonna 3 ne nascono  $2 + 1 \times 1 = 3$ .

Decidiamo di eliminare la **colonna 2**, in quanto 2 delle nuove righe provengono dall'insieme  $R_0$ , e sono pertanto già presenti in tabella.

# Esempio

1)	3	-1	0	4
2)	1	0	-2	-6
3)	2	2	1	2
4)	-1	0	0	0

Gli insiemi  $R_0$ ,  $R^+$  e  $R^-$  risultano così costituiti:

$$R_0 = \{2, 4\} \quad R^+ = \{3\} \quad R^- = \{1\}$$

Pertanto,  $R^+ \times R^-$  contiene la sola coppia 31.

La riga corrispondente si ottiene moltiplicando per 2 la riga 1 e sommandola alla riga 3. La tabella si riscrive

2)	1	0	-2	-6
4)	-1	0	0	0
31)	8	0	1	10

# Esempio

Rinumeriamo le righe della tabella ottenuta.

1)	1	0	-2	-6
2)	-1	0	0	0
3)	8	0	1	10

Conviene ora applicare il metodo alla colonna 3. Si ha

$$R_0 = \{2\}, R^+ = \{3\}, R^- = \{1\}$$

e ancora una volta  $R^+ \times R^-$  contiene la sola coppia 31.

La riga corrispondente si ottiene moltiplicando per 2 la riga 3 e sommandola alla riga 1. La tabella si riscrive

2)	-1	0	0	0
31)	17	0	0	14

# Esempio

Questa tabella corrisponde al sistema

$$\begin{array}{l} 1) \quad x_1 \geq 0 \\ 2) \quad 17x_1 \leq 14 \end{array}$$

La proiezione  $P''$  di  $P$  sull'asse  $x_1$  è dunque rappresentata dall'intervallo (non vuoto)  $[0, 14/17]$ . Quindi anche  $P$  è non vuoto. In particolare possiamo ottenere un punto di  $P$  scegliendo un  $x_1 \in P''$  e ricavando  $x_2$  e  $x_3$  in base alle tabelle precedenti.

Poniamo ad esempio  $x_1 = 0$ . Dalla prima tabella della pagina precedente ricaviamo le condizioni

$$\begin{array}{l} 1) \quad -2x_3 \leq -6 \quad \text{cioè} \quad x_3 \geq 3 \\ 3) \quad x_3 \leq 10 \end{array}$$

Quindi  $x_3 \in [3, 10]$ . Possiamo scegliere ad esempio  $x_3 = 4$ .

# Esempio

Sostituendo ora  $x_1 = 0$  e  $x_3 = 4$  nella tabella iniziale

1)	3	-1	0	4
2)	1	0	-2	-6
3)	2	2	1	2
4)	-1	0	0	0

ricaviamo le condizioni

$$-x_2 \leq 4$$

$$2x_2 + 4 \leq 2$$

vale a dire  $x_2 \in [-4, -1]$ . Una soluzione del sistema è quindi ad esempio

$$x_1 = 0$$

$$x_2 = -1$$

$$x_3 = 4$$