

Sistemi compatibili

(Il metodo di Fourier-Motzkin)

Claudio Arbib

Università degli Studi di L'Aquila



Sommario

1. Sistemi di disequazioni lineari e poliedri
2. Poliedri e insiemi convessi
3. Disequazioni implicate
4. Sistemi compatibili
5. Proiezione di un poliedro
 - Definizione
 - Esempi
6. Teorema di Fourier
7. Algoritmo di Fourier-Motzkin
8. Applicazioni
9. Esempio

1. Sistemi di disequazioni e 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:

L'intersezione di un numero **finito** m di semispazi chiusi di \mathbb{R}^n definisce un **poliedro** 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. Poliedri e insiemi convessi

Definizione:

Osserviamo che non tutti i poliedri di \mathbb{R}^n si possono rappresentare algebricamente con un sistema di disequazioni lineari. Ad esempio questa stella:



Definizione:

$S \subseteq \mathbb{R}^n$ è **convesso** se, comunque si prendano $\mathbf{y}, \mathbf{z} \in S$, il punto $\mathbf{x} = \alpha\mathbf{y} + (1 - \alpha)\mathbf{z} \in S$ per ogni scelta di α in $[0, 1]$.

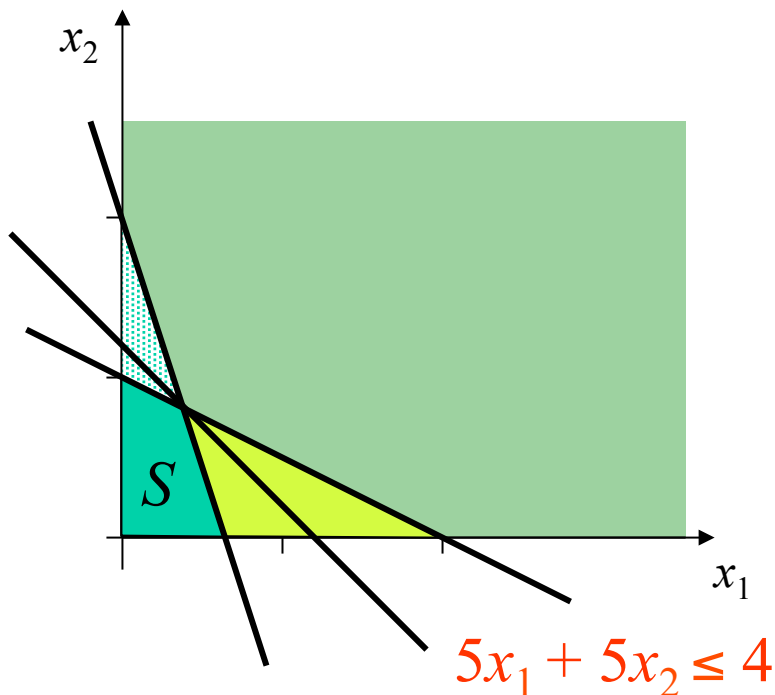
Teorema: $P(\mathbf{A}, \mathbf{b})$ è un poliedro convesso.

Dimostrazione: Siano $\mathbf{y}, \mathbf{z} \in P(\mathbf{A}, \mathbf{b})$, cioè $\mathbf{A}\mathbf{y} \leq \mathbf{b}$, $\mathbf{A}\mathbf{z} \leq \mathbf{b}$. Posto $\mathbf{x} = \alpha\mathbf{y} + (1 - \alpha)\mathbf{z}$, si ha $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{A}[\alpha\mathbf{y} + (1 - \alpha)\mathbf{z}] = \alpha\mathbf{A}\mathbf{y} + (1 - \alpha)\mathbf{A}\mathbf{z}$. Per ogni α scelto in $[0, 1]$, tanto α quanto $1 - \alpha$ risultano ≥ 0 : quindi servendosi dell'ipotesi su \mathbf{y} e \mathbf{z} si può scrivere $\alpha\mathbf{A}\mathbf{y} + (1 - \alpha)\mathbf{A}\mathbf{z} \leq \alpha\mathbf{b} + (1 - \alpha)\mathbf{b} = \mathbf{b}$. Perciò $\mathbf{x} \in P(\mathbf{A}, \mathbf{b})$.

3. Disequazioni implicate

Definizione:

$\beta \mathbf{x} \leq \gamma$ è una **disequazione implicata** dal sistema $\mathbf{Ax} \leq \mathbf{b}$ se ogni \mathbf{x} che soddisfa $\mathbf{Ax} \leq \mathbf{b}$ soddisfa anche $\beta \mathbf{x} \leq \gamma$



$$x_1 \geq 0$$

$$x_2 \geq 0$$

$$x_1 + 2x_2 \leq 1$$

$$3x_1 + x_2 \leq 2$$

3. Disequazioni implicite

Definizione:

Sia P un sistema di disequazioni in \mathbb{R}^n e P l'insieme delle sue soluzioni. Allora P è **minimale** se la rimozione di una sua qualsiasi disequazione restituisce un sistema il cui insieme di soluzioni contiene propriamente P .

Definizione:

$\beta x \leq \gamma$ è **combinazione conica** delle disequazioni $Ax \leq b \equiv \{a_i x \leq b_i, i = 1, \dots, m\}$ se e solo se

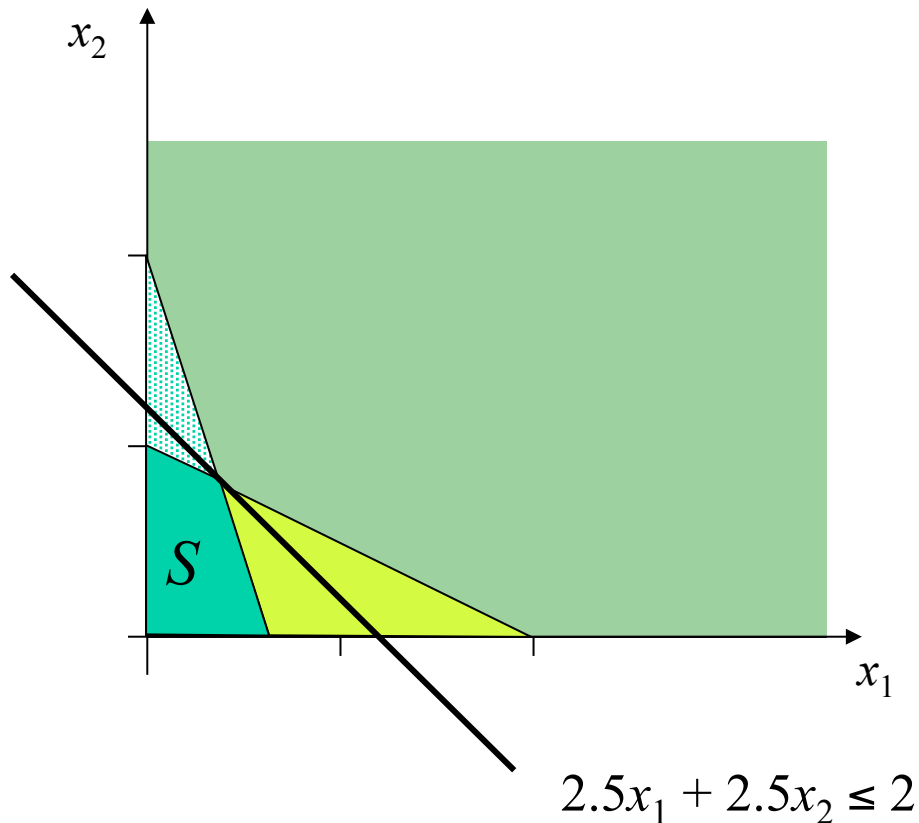
$$(\beta, \gamma) = \sum \lambda_i (a_i, b_i) \quad \lambda_i \geq 0$$

Proposizione:

Ogni disequazione ottenuta come combinazione conica di $Ax \leq b$ è una disequazione implicita.

3. Disequazioni implicite

Esempio:



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

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

$$1 \begin{pmatrix} 1 & 2 & 1 \end{pmatrix} +$$

$$0.5 \begin{pmatrix} 3 & 1 & 2 \end{pmatrix} =$$

$$\begin{pmatrix} 2.5 & 2.5 & 1.5 \end{pmatrix}$$

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

4. Sistemi compatibili

Definizione:

Un sistema di disequazioni lineari (= poliedro convesso) si dice **compatibile** (**incompatibile**) se (non) ammette soluzione.

Problema:

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

Principio:

Ciò che esiste, fa ombra

(Corollario: i vampiri non esistono)

5. Proiezione di un poliedro

Definizione: Sia $P \subseteq \mathbb{R}^n$ un poliedro.

Un insieme $P' \subseteq \mathbb{R}^{n-1}$ si dice **proiezione** di P nel sottospazio delle variabili $x_1, \dots, x_{k-1}, x_{k+1}, \dots, x_n$ se

- 1) $\forall \mathbf{w} = (w_1, \dots, w_{k-1}, w_{k+1}, \dots, w_n) \in P'$
 $\exists z \in \mathbb{R}$ tale che $(w_1, \dots, w_{k-1}, z, w_{k+1}, w_n) \in P$
- 2) $\forall \mathbf{u} = (u_1, \dots, u_{k-1}, u_k, u_{k+1}, \dots, u_n) \in P$
il vettore $(u_1, \dots, u_{k-1}, u_{k+1}, \dots, u_n) \in P'$

Esempio:

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

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

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

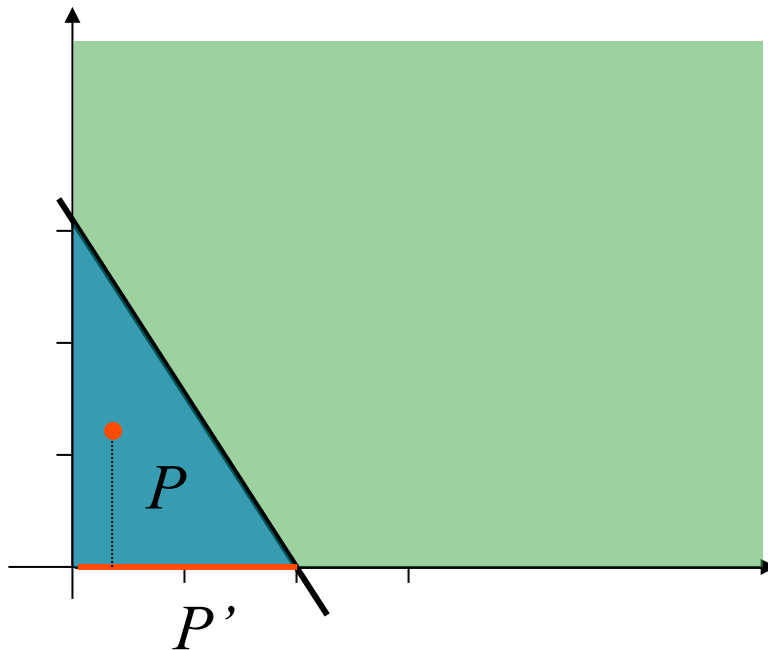
$$\text{evidentemente } (x_1, (6 - 3x_1)/2) \in P \quad \forall x_1 \in P'$$

5. Proiezione di un poliedro

Esempio:

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

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



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

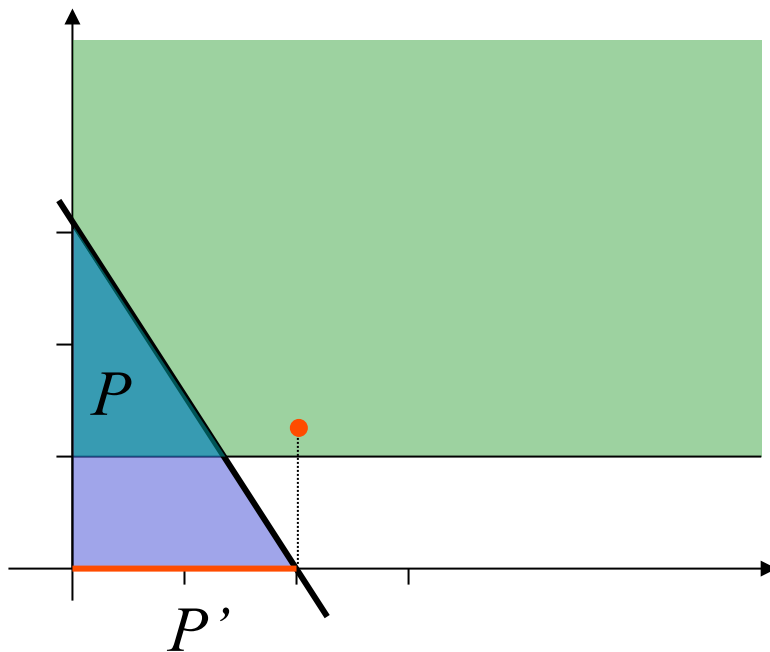
$\Rightarrow P'$ è proiezione di P

5. Proiezione di un poliedro

Esempio:

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

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



$\nexists y \in P$ tale che $y_1 = 2$

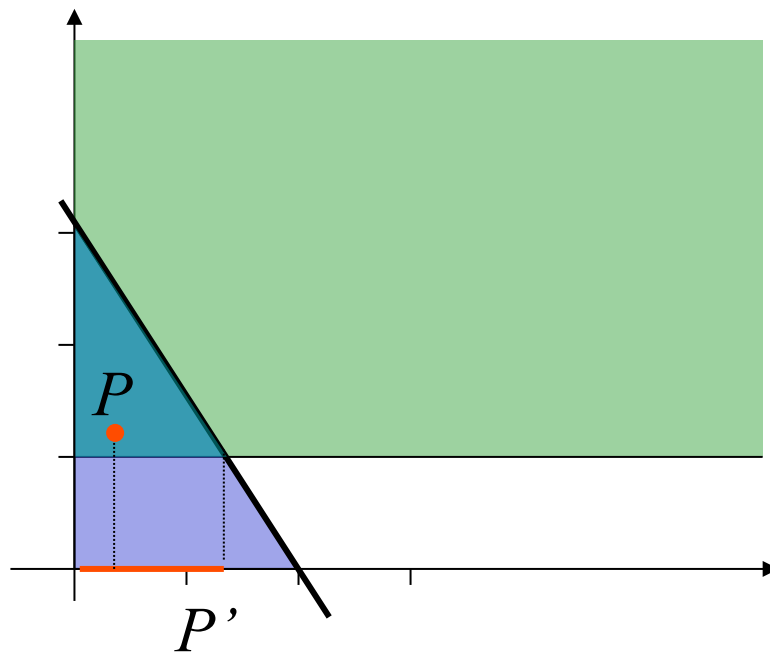
$\Rightarrow P'$ non è proiezione di P
perché non è verificata la (1)

5. Proiezione di un poliedro

Esempio:

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

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



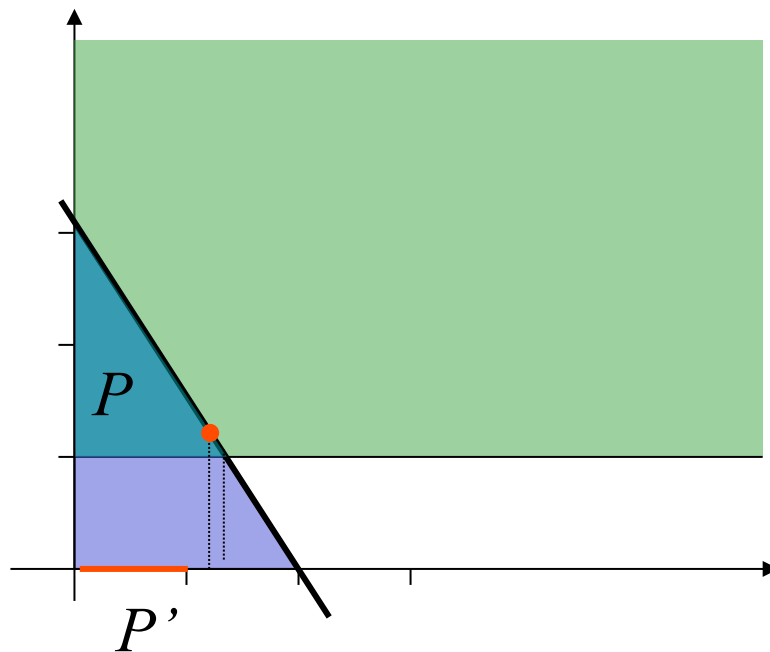
P' è proiezione di P

5. Proiezione di un poliedro

Esempio:

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

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



$$\exists (u_1, u_2) \in P : u_1 \notin P'$$

$\Rightarrow P'$ non è proiezione di P
perché non è verificata la (2)

6. 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 diseguaglianze di R_0
- 2) una diseguaglianza per ogni elemento in $R^+ \times R^-$

6. Teorema di Fourier

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

$$\begin{aligned} a_{h1}x_1 + a_{h2}x_2 + \dots + a_{hn}x_n &\leq b_h \quad \leftarrow \boxed{\text{riga } h} \\ a_{k1}x_1 + a_{k2}x_2 + \dots + a_{kn}x_n &\leq b_k \quad \leftarrow \boxed{\text{riga } k} \end{aligned}$$

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

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

6. Teorema di Fourier

- 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

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

6. Teorema di Fourier

- Riscriviamo l'ultima condizione

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

- 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:

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

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

6. 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 $(z, w_2, \dots, w_n) \in P$
- Viceversa, siccome P' è fatto di disequazioni implicate da P , ogni soluzione di P è soluzione anche di P' .

Fine della dimostrazione

7. 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 .

8. Applicazioni

Il **metodo di eliminazione di Fourier-Motzkin** 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

9. 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 $P \neq \emptyset$

9. Esempio

Riportiamo tutte le disuguaglianze 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)

9. 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.

9. 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:

$$S_0 = \{2, 4\} \quad S^+ = \{3\} \quad S^- = \{1\}$$

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

9. Esempio

Rinumeriamo le righe della tabella ottenuta.

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

Convienne 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

9. Esempio

Questa tabella corrisponde al sistema

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

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

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

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

9. 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

$$x_1 = 0$$

$$x_2 = -1$$

$$x_3 = 4$$