

Vale il Teorema Data una matrice A :
 Il rango per righe coincide con il rango per colonne.

Dim. più avanti.

Esempi ① Matrice identica

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

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

rango per righe e per colonne è 2

$$④ \begin{pmatrix} 0 & 1 & 3 & 4 \\ 2 & \frac{1}{2} & 1 & -1 \\ 4 & 0 & -1 & -6 \end{pmatrix} \quad \text{rg } \bar{=} 2$$

$$E_m = (\delta_{ij})_{i,j=1, \dots, m}$$

SISTEMI LINEARI DI EQUAZIONI

$A = (a_{ij})$ matrice $m \times n$ a entrate in K

$b_1, \dots, b_m \in K$

$$(*) \begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = b_m \end{cases}$$

con x_1, \dots, x_n incognite è un sistema lineare di m equazioni in n incognite

A è la matrice ^{dei coefficienti} del sistema

$(A|b)$ è la matrice completa, dove $b = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix}$

Una soluzione di (*) è un vettore $v \in K^n$,
 $v = (v_1, \dots, v_n)$ h.c. $\begin{cases} a_{11}v_1 + \dots + a_{1n}v_n = b_1 \\ \vdots \\ a_{m1}v_1 + \dots + a_{mn}v_n = b_m \end{cases}$

Se $b_1 = \dots = b_m = 0$ sistema omogeneo

$$(*) \begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = 0 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = 0 \end{cases} \quad \text{è il sistema omogeneo associato al sistema } (*).$$

Un sistema omogeneo ha sempre la soluzione nulla $(0, \dots, 0)$

Se un sistema lineare ha almeno una soluzione si dice compatibile. Un sistema lineare omogeneo è sempre compatibile.

Un sistema lin. non omogeneo può essere o no compatibile; se lo è può avere una o più soluzioni.

$$n=m=1 \quad ax = b$$

$$\text{Se } a \neq 0 \quad x = \frac{b}{a} \quad 1! \text{ soluzione}$$

Se $a=0, b \neq 0$ non compatibile.

Se $a=b=0$, ogni $v \in K$ è soluzione.

OSSERVAZIONE IMPORTANTE.

Il sistema lineare (*) si può scrivere anche nella forma

$$x_1 \begin{pmatrix} a_{11} \\ \vdots \\ a_{m1} \end{pmatrix} + x_2 \begin{pmatrix} a_{12} \\ \vdots \\ a_{m2} \end{pmatrix} + \dots + x_n \begin{pmatrix} a_{1n} \\ \vdots \\ a_{mn} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix},$$

$$\text{ovvero } x_1 a^1 + x_2 a^2 + \dots + x_n a^n = b.$$

Quindi: il sistema è compatibile \iff il

Il vettore b è combinazione lineare dei vettori a^1, \dots, a^n , cioè se $b \in \langle a^1, \dots, a^n \rangle$: spazio delle colonne di A .

In tal caso una soluzione è data dai coefficienti di una comb. lin. di a^1, \dots, a^n uguale a b . Se a^1, \dots, a^n sono in più linearmente indipendenti, la soluzione è unica.

Esempi di conseguenze di questa osservazione.

Es. Sistema omogeneo: se le colonne di A sono lin. dipendenti, ci sono soluzioni non nulle. \Leftrightarrow "se e solo se"
Ogni colonna è un vettore di K^m ; le colonne sono n : se $n > m$ certamente il sistema ha soluzioni non banali.

Es. Caso $m = n$.

Ho tante equazioni quante incognite. Se le colonne sono lin. indep., costituiscono una base di K^m . Allora, qualunque sia (b) , il sistema ha 1! soluzione.

Primo metodo di risoluzione dei sistemi lineari: algoritmo di eliminazione di Gauss.

Si trasforma il sistema di partenza (*) in un sistema lineare equivalente, mediante trasformazioni elementari sulla

matrice completa $(A:b)$.

Due sistemi lineari si dicono equivalenti se hanno le stesse soluzioni (o nessune di soluzioni).

Trasformazioni elementari di matrici.

$$A = (a_{ij})_{\substack{i=1 \dots m \\ j=1 \dots n}} = \begin{pmatrix} a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ a_m \end{pmatrix}$$

I tipo: moltiplicazione di una riga per uno scalare $\lambda \neq 0$

$$\begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_i \\ \vdots \\ a_m \end{pmatrix} \xrightarrow{\text{I}} \begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ \lambda a_i \\ \vdots \\ a_m \end{pmatrix}$$

II tipo: addizione della j -esima riga alla i -esima

$$\begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_i \\ \vdots \\ a_j \\ \vdots \\ a_m \end{pmatrix} \xrightarrow{\text{II}} \begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_i + a_j \\ \vdots \\ a_j \\ \vdots \\ a_m \end{pmatrix}$$

III tipo: addizione alla i -esima riga di un multiplo della j -esima

$$\begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_i \\ \vdots \\ a_j \\ \vdots \\ a_m \end{pmatrix} \xrightarrow{\text{III}} \begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_i + \lambda a_j \\ \vdots \\ a_j \\ \vdots \\ a_m \end{pmatrix}$$

$$\text{III} = \left(\underset{\substack{\uparrow \\ \text{moltiplica} \\ \text{per } \lambda}}{\text{I}} \rightarrow \text{II} \rightarrow \underset{\substack{\uparrow \\ \text{moltiplica} \\ \text{per } \frac{1}{\lambda}}}{\text{I}} \right)$$

IV tipo: scambio di 2 righe

$$\begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_i \\ \vdots \\ a_j \\ \vdots \\ a_m \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_j \\ \vdots \\ a_i \\ \vdots \\ a_m \end{pmatrix}$$

si può ottenere applicando

I e II
(Fincher, pag. 94)

In fatti:

$$\begin{pmatrix} a_i \\ \vdots \\ a_j \end{pmatrix} \xrightarrow{\text{I}} \begin{pmatrix} a_i \\ \vdots \\ -a_j \end{pmatrix} \xrightarrow{\text{II}} \begin{pmatrix} a_i \\ \vdots \\ a_i - a_j \end{pmatrix} \xrightarrow{\text{III}} \begin{pmatrix} a_j \\ a_i - (a_i - a_j) \\ \vdots \\ a_i - a_j \end{pmatrix} \rightarrow$$

$$\xrightarrow{\text{II}} \begin{pmatrix} a_j \\ \vdots \\ a_i \end{pmatrix}.$$

Oss. Siano $W = \langle w_1, \dots, w_r \rangle$, $U = \langle u_1, \dots, u_s \rangle$ sottospazi finitamente generati di V .

Si ha che $W = U$ se e solo se $w_1, \dots, w_r \in \langle u_1, \dots, u_s \rangle$ e $u_1, \dots, u_s \in \langle w_1, \dots, w_r \rangle$.

In fatti $w_1, \dots, w_r \in \langle u_1, \dots, u_s \rangle \Rightarrow \langle w_1, \dots, w_r \rangle$ è contenuto in $\langle u_1, \dots, u_s \rangle$ (perché il sottospazio generato da w_1, \dots, w_r è minimo tra tutti i sottospazi contenenti w_1, \dots, w_r).

D'altra parte $u_1, \dots, u_s \in \langle w_1, \dots, w_r \rangle \Rightarrow \langle u_1, \dots, u_s \rangle \subseteq \langle w_1, \dots, w_r \rangle$, e si ha la doppia inclusione.

Da ciò segue:

p_1 è il primo elemento non nullo della matrice: primo pivot. Sotto è tutto 0.

p_2 è il primo elemento non nullo della 2^a riga, ecc.

Oss. Le righe m_1, m_2, \dots, m_r sono linearmente indipendenti e le successive sono nulle, dunque m_1, \dots, m_r formano una base dello spazio delle righe di M , e $r = \text{rank di } M$ (per righe).

Dim.

Se $\lambda_1 m_1 + \dots + \lambda_r m_r = 0$, si ha:

$$\lambda_1 (0 \dots 0, p_1, m_{1j_2+1}, \dots) + \lambda_2 (0 \dots 0, p_2, m_{2j_2+1}, \dots) + \dots + \lambda_r (0 \dots 0, p_r, m_{rj_2+1}, \dots) = 0$$

$$(0 \dots 0, \lambda_1 p_1, \dots, \lambda_2 p_2 + \lambda_1 m_{1j_2+1}, \dots, \lambda_2 p_2 + \lambda_1 m_{1j_2+1} + \lambda_2 m_{2j_2+1}, \dots) = 0$$

Perciò $\lambda_1 = 0, \lambda_2 = 0, \dots, \lambda_r = 0$.

Algoritmo Si parte da una matrice $M \in M(m \times n, K)$ e la si trasforma in una matrice M' a scala. Se M è nulla abbiamo finito. Altrimenti sia m^{i+1} la prima colonna non nulla.

Scambiando eventualmente la prima riga con una riga successiva, poniamo supporre che $m_{1j_1} \neq 0$, e poniamo $p_1 = m_{1j_1}$.

Ora sommiamo alla riga h -esima, per ogni $h \geq 2$, un opportuno multiplo della I riga, in modo da annullare tutti gli elementi sotto a m_{1j_1} . D'ora in poi la prima riga resta fissa.

Consideriamo ora le righe m_2, \dots, m_2 : se sono tutte nulle abbiamo finito. Altrimenti sia j_2 l'indice della prima colonna che contiene un elemento non nullo nelle righe dalla seconda in poi. Poniamo supp., eventualmente scambiando la seconda riga con una successiva, di avere $m_{2j_2} \neq 0$, e lo poniamo p_2 .

Ora annulliamo tutti gli elementi sotto a p_2 con transf. elem. del III tipo. E così via, finché si arriva ad avere l'ultimo pivot nell'ultima riga, oppure le ultime righe tutte nulle.

Esempio 1.

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

↑ colonna nulla ↑ colonna non nulla

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

↑ colonna nulla sotto al I elem.
↑ colonna non nulla sotto al I elem.

IV
→
conviene avere 1 come pivot, se possibile

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

$$\text{IV} \rightarrow \left(\begin{array}{ccc|cc} 0 & 1 & -2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -5 \end{array} \right) \rightarrow \left(\begin{array}{ccc|cc} 0 & 1 & -2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -5 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$$

Il rango è 3; i pivot sono nelle colonne

$$j_1=2, j_2=4, j_3=5.$$

b_1, b_2, b_3 sono l.u. indip.

↑ colonna non nulla sotto la riga

pono farlo diventare 1 con la I

Se un sistema lineare ha la matrice completa a gradini, lo si risolve con il metodo di risoluzione all'indietro.

Esempio 2.

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 + x_3 = -1 \\ 2x_1 + x_2 - x_3 = 1 \\ -x_1 - x_2 + 2x_3 = 1 \end{cases} \quad \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 2 & 1 & -1 \\ 2 & 1 & -1 & 1 \\ -1 & -1 & 2 & 1 \end{array} \right) \xrightarrow{\text{III}}$$

$$\rightarrow \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 2 & 1 & -1 \\ 0 & -3 & -3 & 3 \\ 0 & 1 & 3 & 0 \end{array} \right) \xrightarrow{\text{I}} \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 2 & 1 & -1 \\ 0 & 1 & 1 & -1 \\ 0 & 1 & 3 & 0 \end{array} \right)$$

$$\rightarrow \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 2 & 1 & -1 \\ 0 & 1 & 1 & -1 \\ 0 & 0 & 2 & 1 \end{array} \right) \quad \begin{array}{l} \text{a gradini.} \\ \text{Parto dall'ultima.} \end{array}$$

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

Il sistema ha 1! soluzione.

Scrittura per indicare i sistemi lineari

$$(*) \quad Ax = b$$

$$(**) \quad Ax = 0$$

Prop.

(i) Sia $W = \{v \in K^n \mid Av = 0\}$, soluzioni del sistema omogeneo $(**)$: è un sottospazio vettoriale di K^n .

Supp. (*) compatibile.

(ii) $S = \{v \in K^n \mid Av = b\}$ non è un sottosp. vett. se il sist. non è omogeneo; è del tipo $S = \bar{v} + W$, dove \bar{v} è una soluzione particolare $\{ \bar{v} + w \mid w \in W \}$

Dim-

(i) $W \ni 0$ ed è chiuso risp. a somma e prod. esterno.

(ii) Se il sist. non è omogeneo, 0 non è una soluzione, quindi S non è sottospazio.

$$\text{Se } Aw = 0, \text{ e } A\bar{v} = b \Rightarrow A(\bar{v} + w) = b.$$

$$\text{Vicev. se } A\bar{v} = b \text{ e } Av = b \Rightarrow A(v - \bar{v}) = 0$$

e quindi $v - \bar{v} \in W$.

$\bar{v} + W$ è un laterale di W in K^n/W ,
è la classe \bar{v} di \bar{v} .

Ma si ha anche la seguente definizione:

Def. V sp. vettoriale

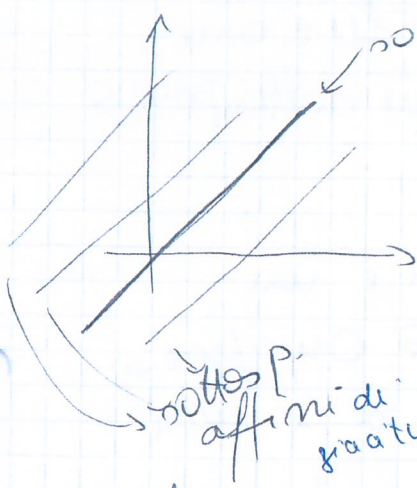
un sottosp. affine di V è un sottoinsieme di V
del tipo $S = \bar{v} + W$; W sottosp. vett. detto
(parante per \bar{v})

giacitura di S.

Oss. Se $u \in S$, $u = v + w$, allora $u + W = v + W$.

Infatti:
 $u + w' = v + (w + w') \in v + W$.

$v + w' = (u - w) + w' = u + (w' - w) \in u + W$.



Posso sostituire v con qualunque altro punto di S .

Def. di dimensione.
 Si pone $\dim S = \dim W$.

Se $\dim W = 0$, trova i singoli elementi di V :
 sottospazi di dimensione 0.

Risoluzione dei sistemi omogenei: come trovare $\dim W$ e una sua base (W sp. delle soluz.)

Es.

$$\begin{cases} x_2 + 2x_4 - x_5 - 4x_6 = 0 \\ x_3 - x_4 - x_5 + 2x_6 + x_7 = 0 \\ x_2 + 2x_4 + x_5 - 2x_6 = 0 \\ x_3 - x_4 + 2x_6 - x_7 = 0 \\ x_2 + x_3 + x_4 + x_7 = 0 \end{cases}$$

matrice
 associate

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 2 & -1 & -4 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & -1 & 2 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 2 & 1 & -2 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & 0 & 2 & -1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 2 & -1 & -4 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & -1 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 3 & 2 & +2 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & 0 & 2 & -1 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & 1 & 4 & 1 \end{pmatrix}$$

→

$$\left(\begin{array}{cccc|cc} 0 & 1 & 0 & 2 & -1 & -4 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & -1 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 2 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & -2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 2 & 2 & 0 \end{array} \right) \rightarrow$$

$$\left(\begin{array}{cccc|cc} 0 & 1 & 0 & 2 & -1 & -4 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & -1 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & -2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \end{array} \right) \rightarrow$$

$$\rightarrow \left(\begin{array}{cccc|cc} 0 & 1 & 0 & 2 & -1 & -4 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & -1 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right) \leftarrow$$

a gradini
 $i_1=2, i_2=3, i_3=5, i_4=6$
 rank 4

si gradini equivalente

Il rank è

$$x_6 + 2x_7 = 0$$

$$x_5 + x_6 = 0$$

$$x_3 - x_4 - x_5 + 2x_6 + x_7 = 0$$

$$x_2 + 2x_4 - x_5 - 4x_6 = 0$$

x_7 : libero

$$x_6 = -2x_7$$

$$x_5 = -x_6 = 2x_7$$

x_4 libero

$$x_3 = x_4 + x_5 - 2x_6 - x_7 =$$

$$= x_4 + 2x_7 + 4x_7 - x_7 =$$

$$= x_4 + 5x_7$$

$$x_2 = -2x_4 + x_5 + 4x_6$$

$$= -2x_4 + 2x_7 - 8x_7$$

$$= -2x_4 - 6x_7$$

x_1 libero

Parametri liberi sono le incognite ~~contenute~~ delle colonne non contenenti i pivot. Sono $n-r$.

Con la stessa sequenza di trasformaz. elem. trasformo in matrici a gradini sia A sia $A' = (A|b)$. Sia $r = \text{rg}(A)$

\mathbb{I} ranghi sono diversi se ^{è solo se} nell'ultima colonna ho più di r elementi;

\mathbb{II} Ho un pivot nella riga $r+1$.

In tal caso l'ultima equazione non è compatibile. ■

Ricapitolando: Sia A $m \times n$.

Il sist. lineare $Ax = b$ è compatibile se e solo se $\text{rg} A = \text{rg}(A|b)$: rank per righe.

In particolare se il sistema è omogeneo è compatibile e

l'insieme delle soluzioni è un sottospazio vettoriale di K^n di dimensione $n-r$, dove $r = \text{rg}(A)$.

Se il sistema non è omogeneo, ^{è incompatibile} l'insieme delle soluzioni è del tipo

$S = \bar{v} + W_0$, dove \bar{v} è una soluzione e

W_0 è lo spazio delle soluzioni del sistema omogeneo associato $Ax = 0$.

È ~~uno spazio~~ sottospazio affine di K^n di dimensione pari a $\dim W_0 = n - \text{rg} A = n - \text{rg}(A|b)$.

Per risolvere il sistema, si riduce $(A|b)$ a gradini. Dopo aver verificato che i ranghi siano uguali, si procede

col metodo di sostituzione all'indietro, che fornisce una soluzione particolare e una base per W_0 .

Esempio

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

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

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

compatibile

$$j_1 = 1, j_2 = 3$$

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

x_4 param. libero

$$x_3 = -x_4 - 1$$

x_2 param. libero

$$x_1 = 2x_2 - x_3 + 1 = 2x_2 + x_4 + 1 + 1 = 2x_2 + x_4 + 2$$

$$\begin{aligned} (2x_2 + x_4 + 2, x_2, -x_4 - 1, x_4) &= \\ = x_2 (2, 1, 0, 0) + x_4 (1, 0, -1, 1) + (2, 0, -1, 0) &= \\ & \underbrace{\quad}_{w} \quad \underbrace{\quad}_{w'} \end{aligned}$$

$W_0 = \langle w, w' \rangle$ ha due \vec{v} , (w, w') è una base.

$\vec{v} = (2, 0, -1, 0)$ è una soluz. partic., ottenuta per $x_2 = x_4 = 0$.