

Alg. Lin. 25/11/14

$$\det_m : M_{m \times m}(\mathbb{R}) \rightarrow \mathbb{R}$$

$$\det(A) \neq 0 \iff \exists A^{-1} \iff \text{colonne base di } \mathbb{R}^m$$

Richiamo: $A \in M_{m \times n}(\mathbb{R})$:

$$\begin{aligned} \text{rank}(A) &= \dim(\text{Im}(A : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m)) \\ &= \dim. \text{stsp. di } \mathbb{R}^m \text{ generato da colonne di } A \end{aligned}$$

= max numero di colonne di A che costituiscono
un sistema lin. indep. di vettori -

Cor: $A \in M_{m \times n}(\mathbb{R})$:

$$\text{rank}(A) = m \iff \det(A) \neq 0$$

Def: diciamo che B è sottomatrice di A se si

ottiene da A cancellando alcune righe e/o colonne -

Diciamo che B' è una orlato di B se B si ottiene

da B' cancellando una sola riga e una sola colonna -

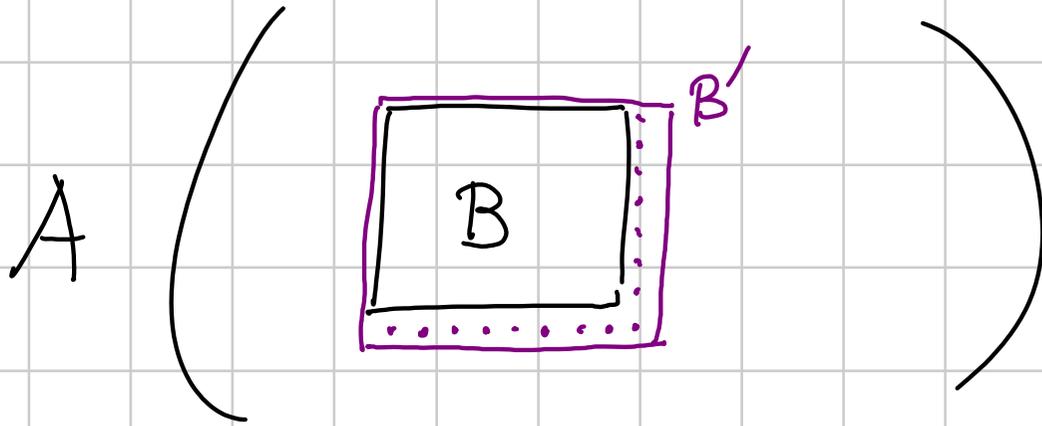
$$\underline{CS}: A = \begin{pmatrix} 1 & 3 & \pi & \sqrt{7} \\ -2 & 4 & e & 9 \\ 5 & -7 & 41 & 13 \end{pmatrix}$$

$$B = \begin{pmatrix} 4 & 9 \\ -7 & 13 \end{pmatrix} \text{ è sottomatrice di } A.$$

Le colonne di B in A sono:

$$\begin{pmatrix} 1 & 3 & \sqrt{7} \\ -2 & 4 & 9 \\ 5 & -7 & 13 \end{pmatrix} \text{ e } \begin{pmatrix} 3 & \pi & \sqrt{7} \\ 4 & e & 9 \\ 7 & 41 & 13 \end{pmatrix} -$$

Padr  ondata:



Oss: se $B \in M_{k \times k}(\mathbb{R})$ ogni sua ondata \bar{e}

in $M_{(k+1) \times (k+1)}$ -

Teo: sia $A \in M_{m \times m}$ e sia π t.c.

- esiste una sottomatrice B $\pi \times \pi$ di A con $\det(B) \neq 0$.
- per ogni sottomatrice B' di B si ha $\det(B') = 0$.

Allora $\text{rank}(A) = \pi$.

Conseguenza: algoritmo per calcolo del rango di A

(Teo: $\pi = 0$?) = In A tutti i coeff sono nulli?

si
rank(A) = 0

no

Fisso un certo coeff. $B^{(1)}$ non nullo;
ora: $(\text{Teo: } r=1)? =$ Le onlate di $B^{(1)}$
hanno tutte $\det = 0$?

si
rank(A) = 1

no

Fisso un sottospazio $\mathcal{B}^{(2)} \in M_{2 \times 2}$
con $\det \neq 0$; $(\text{Teo: } r=2)? =$

le onlate di $B^{(2)}$ hanno tutte $\det = 0$?

si
↓
 $\text{rank}(A) = 2$

no
↓

Fisso $B^{(3)}$ con $\det(B^{(3)}) \neq 0 \dots$

Punto importante: al j -esimo passo
devo calcolare il \det solo di tutte le onlate
di una fissata $j \times j$, non di tutte le $(j+1) \times (j+1)$.

Es: $A = \begin{pmatrix} \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \boxed{\cdot} & \cdot & \cdot & \boxed{\cdot} \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \boxed{\cdot} & \cdot & \cdot & \boxed{\cdot} \end{pmatrix}$ $B^{(2)}, \det(B^{(3)}) \neq 0.$

Algo: calcolo il det delle sottom. 3×3 di $B^{(2)}$ che sono 6
 Invece tutte le 3×3 sono: $4 \cdot \binom{5}{3} = 4 \cdot 10 = 40.$

Dimo: sappiamo: \exists sottom. B $n \times n$ con $\det \neq 0$
 e tutte le sue sottom. hanno $\det \neq 0.$ Oss:
 il rango di A non cambia se

* permutato le colonne (axis)

* permutato le righe (sto applicando una mappa $\mathbb{R}^m \rightarrow \mathbb{R}^m$ lineare invertibile — sion lineo delle coordinate) —

Diunque posso ricondurmi al caso in cui

$$A = \left(\begin{array}{c|c} B & \dots \\ \hline \dots & \dots \end{array} \right) \quad -$$

Ora introduco queste notazioni: $B = (v_1, \dots, v_\Omega)$

$$A = \left(\begin{array}{ccc|ccc} v_1 & \dots & v_n & w_{n+1} & \dots & w_m \\ \hline a_{n+1,1} & \dots & a_{n+1,n} & a_{n+1,n+1} & \dots & a_{n+1,m} \\ \vdots & & \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{m,1} & \dots & a_{m,n} & a_{m,n+1} & \dots & a_{m,m} \end{array} \right)$$

So che v_1, \dots, v_n è una base di \mathbb{R}^n

$\Rightarrow v_1, \dots, v_n$ sono lin. indip.

\Rightarrow le prime n col. A sono lin. indip.

So che

$$\det \begin{pmatrix} v_1 & \dots & v_n & w_j \\ a_{k,1} & \dots & a_{k,n} & a_{k,j} \end{pmatrix} = 0$$

$$\forall j > \pi, \forall k > \pi$$

è l'ondata di B ottenuta
aggiungendo riga k e col. j .

Poiché v_1, \dots, v_n è base di \mathbb{R}^n esistono
coeff $\alpha_1^j, \dots, \alpha_n^j$ t.c.

$$w^j = \alpha_1^j v_1 + \dots + \alpha_n^j v_n$$

Per il $\det(\dots) = 0$ ho due le matr. non ha
le colonne lin. indep. ma le prime π sì

\Rightarrow l'ultima colonna \bar{e} comb. lin. delle prime α

$$\Rightarrow \exists \beta_1^{k,j}, \dots, \beta_n^{k,j} \text{ t.c.}$$

$$\begin{pmatrix} w_j \\ a_{k,j} \end{pmatrix} = \beta_1^{k,j} \begin{pmatrix} v_1 \\ a_{k,1} \end{pmatrix} + \dots + \beta_n^{k,j} \begin{pmatrix} v_n \\ a_{k,n} \end{pmatrix}$$

$$\text{ciò che } w_j = \beta_1^{k,j} v_1 + \dots + \beta_n^{k,j} v_n$$

Ma ho l'espressione unica $\Rightarrow \beta_i^{k,j} = \alpha_i^j$
cioè $\beta_i^{k,j}$ non dipende da k ; allora

$$a_{k,j} = \alpha_1^j \begin{pmatrix} v_1 \\ a_{k,1} \end{pmatrix} + \dots + \alpha_n^j \begin{pmatrix} v_n \\ a_{k,n} \end{pmatrix} \quad \forall k > n$$

$$\Rightarrow \begin{pmatrix} w_j \\ a_{n+1,j} \\ \vdots \\ a_{m,j} \end{pmatrix} = \alpha_1^j \begin{pmatrix} v_1 \\ a_{n+1,1} \\ \vdots \\ a_{m,1} \end{pmatrix} + \dots + \alpha_n^j \begin{pmatrix} v_n \\ a_{n+1,n} \\ \vdots \\ a_{m,n} \end{pmatrix}$$

la j -ième
colonne de A
($j > n$)

le n -ième colonne de A

$\Rightarrow \text{rank}(A) \leq r$, me (visto prima)

$\text{rank}(A) \geq r \implies \text{OK}$



Sottospazi affini

Def: Sia V uno sp. vett. Un sottoinsieme E di V

si dice sottosp. affine se esiste $v \in V$ e

$W \subset V$ sottosp. vettoriale t.c.

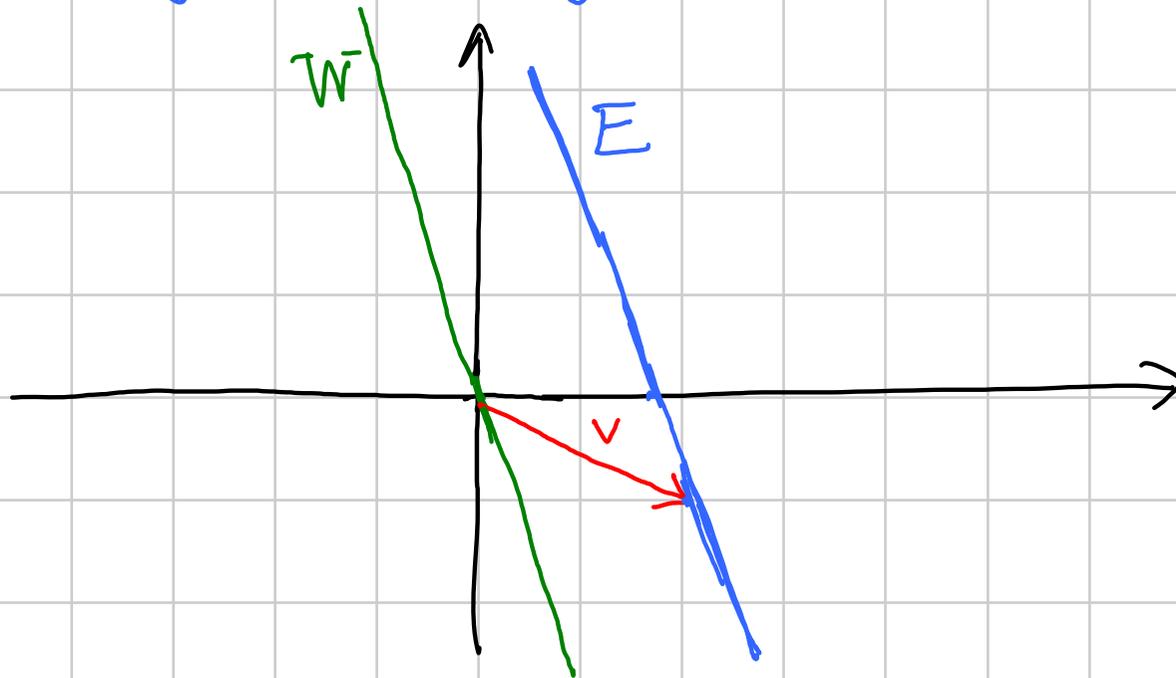
$$E = \{v + w : w \in W\}$$

Scriviamo $E = v + W$

\hookrightarrow muovo + tra vett. e stsp. vett.

$(Z + Y = \{z + y : z \in Z, y \in Y\} : \text{notez. coerente})$.

Significato:

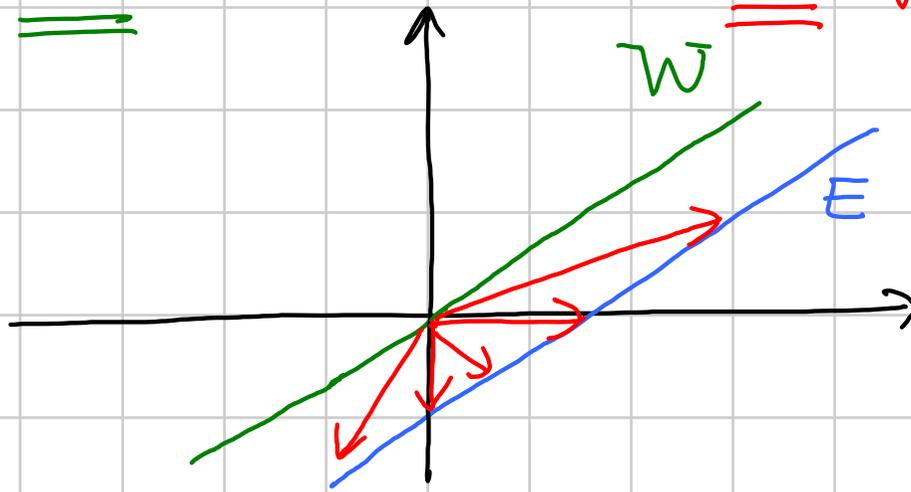


cioè E è ottenuto dal trasl. vett. W per traslazione
di vettore v (dunque E è il parallelo a W
passante per il secondo estremo di v) -

Q: E determina W ? E determina v ?

si

no : va bene qualsiasi
 $v \in E$



Prop: (a) Se $v + \bar{W} = v' + \bar{W}'$ allora $\bar{W}' = \bar{W}$

(b) $v + \bar{W} = v' + \bar{W} \iff v' \in v + \bar{W}$ -