

Metodo per vedere se dei vettori sono l. indep.

$$(\bar{v}_1, \dots, \bar{v}_k) \in V_n(\mathbb{K}) \quad B = (\bar{e}_1, \dots, \bar{e}_n)$$

$$\Phi_B(\bar{v}_1) = (v_{11} \dots v_{1n})$$

$$\Phi_B(\bar{v}_2) = (v_{21} \dots v_{2n})$$

$$A = \begin{bmatrix} v_{11} & \dots & v_{1n} \\ v_{21} & \dots & v_{2n} \\ \vdots & & \vdots \\ v_{k1} & \dots & v_{kn} \end{bmatrix}$$

$$\Phi_B(\bar{v}_k) = (v_{k1} \dots v_{kn}).$$

$$\Rightarrow (\bar{v}_1, \dots, \bar{v}_n) \text{ sono l. indep.}$$

$\Leftrightarrow A$  contiene un  
minore  $M$  di ordine  $k$   
con  $\det(M) \neq 0$ .



$$B = (\rightarrow, \uparrow)$$

$$\Phi_B(v) = (2, 2)$$

$$\bar{v} = 2 \rightarrow + 2 \nearrow$$

$$\Phi_B(w) = \text{M.S.} \left( \frac{5}{2}, 2 \right)$$

$$\bar{w} = 5 \rightarrow + 2 \nearrow$$

$$\begin{vmatrix} 2 & 2 \\ \frac{5}{2} & 2 \end{vmatrix} = 4 - 5 = -1 \neq 0$$

rows indep.

Def: Sia  $A \in \mathbb{K}^{m,n}$ . Si dice che la matrice  $A$  ha ranko  $k$  se  $A$  contiene un minore  $M_{k \times k}$  con  $\det(M) \neq 0$  ed ogni minore  $(k+1) \times (k+1)$  contenuto in  $A$  ha  $\det = 0$ .

Se non  $\exists$  un minore non singolare (i.e. con  $\det \neq 0$ ) contenuto in  $A$   $\Rightarrow$  si dice che  $A$  ha ranko  $0$ .

$$\text{ranko}(A) = \text{rk}(A) = \rho(A) = \text{rank}(A)$$

i.e.  $\text{id est} = \text{cioè}$

oss  $\rho(A) \leq \min(m,n)$ . Se  $\rho(A) = \min(m,n) \Rightarrow$  si dice che  $A$  ha ranko pieno

(= rango massimo = full rank).

$$\begin{bmatrix} \square^2 \\ \square^2 \\ \square^2 \\ \square^2 \\ \square^2 \end{bmatrix} \begin{matrix} \leftarrow 2 \text{ righe} \\ \leftarrow 2 \text{ righe} \end{matrix}$$

5 column

- 1) il rango è (relativamente) facile da calcolare.
- 2) il rango è legato alla nozione di dimensione.

**Teorema (di Kronecker).** Sia  $A \in \mathbb{K}^{m,n}$ .

Indichiamo con  $R(A) \subseteq \mathbb{K}^n$  l'insieme di tutte le righe di  $A$  e con  $C(A) \subseteq \mathbb{K}^m$  l'insieme di tutte le colonne di  $A$ .

Allora  $\rho(A) = \dim R(A) = \dim \mathcal{L}(C(A))$ .

Il rango di  $A$  coincide con la dim dello spazio vettoriale generato dalle sue righe e con la dim. dello spazio vettoriale generato dalle sue colonne.

DIM: Invarianti sotto osserviamo che  $A$  matrice  $M$  e che

$$M_{kk} \quad \text{ci ha } \det(M) = \det(M^T)$$

quindi qualsiasi proprietà del rango che vale per

$R(A)$  vale anche per  $C(A)$  perché

$$R(A) = C(A^T) \quad \text{e} \quad C(A) = R(A^T) \Rightarrow \rho(A) = \rho(A^T).$$

IN DETERMINANTE: se  $A$  contiene un minore  $M$  non sing. di ordine  $k \Rightarrow A$  contiene il minore

$\tau_M$  non angolare di ordine  $k$ ,  
e se ogni minore  $M_i$  di ordine  $(k+1) \times (k+1)$   
di  $A$  ha  $\det = 0$  ( $\Leftrightarrow$  ogni minore  $\tau M_i$  di  $\tau A$   
ha  $\det \neq 0$ ).

Mostriamo che  $\dim \mathcal{L}(R(A)) = \rho(A)$ .

- Supponiamo  $\rho(A) = k \Rightarrow \exists$  un minore  $M$  di  
dimensione  $k \times k$  contenuto in  $A$  con  $\det(M) \neq 0$ .  
Sia  $A'$  la sottomatrice di  $A$  formata dalle sole  
righe che interessano  $M \Rightarrow A' \in \mathbb{K}^{k \times n}$  e  
contiene un minore  $k \times k$  di non angolare  
 $\Rightarrow$  le righe di  $A'$  sono linearmente libere  $\Rightarrow$

$\Rightarrow \dim \mathcal{L}(R(A')) = k$  e quindi

$$\dim \mathcal{L}(R(A)) \geq \dim \mathcal{L}(R(A')) = k.$$

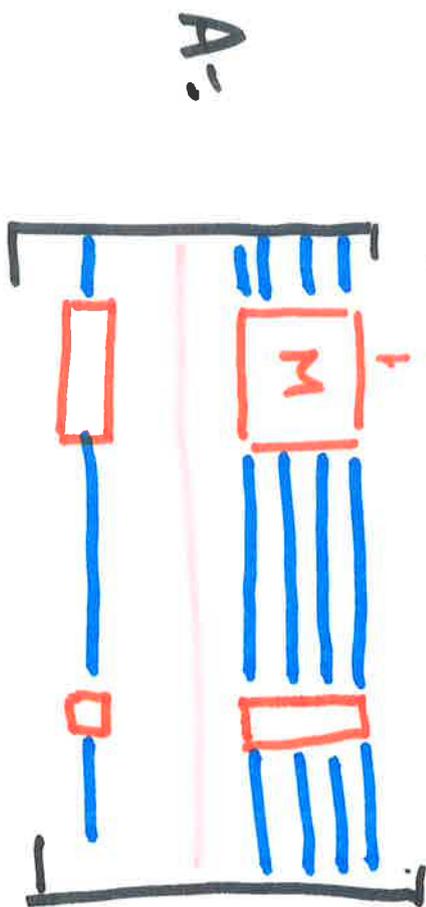
Se per assurdo  $\dim \mathcal{L}(R(A)) > k \Rightarrow$  esiste fra le righe di  $A$  almeno una seq. di  $k+1$  vettori linearmente indipendenti.

possiamo usare il Lemma di Cayley-Hamilton della base per raggiungere uno di questi vettori di  $R(A')$ . Sia  $A''$  lo matrice che da da ha come righe quelle  $k+1$  righe

indipendenti  $\Rightarrow \exists$  un minore  $(k+1) \times (k+1)$  di

$A''$  con det  $\neq 0$  ma ~~MA~~ tale minore è anche un minore di  $A \Rightarrow \nexists$  ASSURDO perché

A ha rango  $k$ .



$A'' =$  righe di  $A'$  + righe aggiunte  
 dove avere rango  $k+1$



ASSURDO PERCHÉ  $\rho(A) = k$

ed  $A''$  è una sottomatrice di  $A$ .

$\square \in M_{k,k}$

$[E] = A'$

Le  $k$  righe di  $A'$  sono lin. dip.

$\Rightarrow \dim \mathcal{L}(R(A)) \geq$

$\dim \mathcal{L}(R(A')) = k$ .

— righe aggiunte in  $A''$



per assurdo  $\exists z$

$\dim \mathcal{L}(R(A)) > \dim \mathcal{L}(R(A'))$ .

$$\rho(A) = k \Rightarrow \dim \mathcal{L}(R(A)) = k$$

viceversa: supponiamo  $\dim \mathcal{L}(R(A)) = k$

$\Rightarrow A$  contiene  $k$  righe l. indep  $\Rightarrow$

$\Rightarrow$  posto  $A'$  la matrice che contiene  $k$  di righe  
si vede che  $A'$  contiene un minore  $M'$  con

$$M' \in \mathbb{K}^{k \times k} \text{ e } \det(M') \neq 0 \Rightarrow \rho(A) \geq k.$$

D'altro canto se fosse  $\rho(A) > k \Rightarrow \rho(A) \geq k+1$   
ed esisterebbe in  $A$  un minore  $M'' \in \mathbb{K}^{(k+1) \times (k+1)}$   
con  $\det(M'') \neq 0 \Rightarrow$  le righe di  $A$  intere  $k+1$   
da  $M''$  sono libere  $\Rightarrow \dim \mathcal{L}(R(A)) \geq k+1$

$$\text{by ASSURDO} \Rightarrow \rho(A) = k$$

□

Esempio

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 & 0 & 1 & 3 & 0 & 1 \\ 2 & 4 & 0 & 2 & 6 & 0 & 2 \\ 2 & 4 & 0 & 0 & 4 & 1 & 1 \\ 2 & 3 & 0 & 1 & 4 & 1 & 2 \end{bmatrix}$$

$$\in \mathbb{K}_{4,7}$$

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

$$\dim \mathcal{L}(R(A)) \geq 2$$

# minori  $3 \times 3$  possibili:  $\binom{7}{3} \cdot \binom{4}{3}$

$$\frac{7!}{3! \cdot 4!} \cdot 4 \quad \binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!}$$

In quanti modi ordinati posso scegliere  $k$  elementi da un insieme di  $n$  :  $n$

1° elemento  $n$  possibilità  
2° elemento  $n-1$  possibilità

⋮

$k$ ° elemento:  $(n-k+1)$  possibilità

$$\Rightarrow \text{TOTALE} \quad n(n-1)\dots(n-k+1) = \frac{n!}{(n-k)!}$$

il numero di possibili disposizioni dei  $k$  elementi che abbiamo selezionato è  $k!$

$\Rightarrow$  TOTALE POSSIBILI SCELTE NON ORDINATE

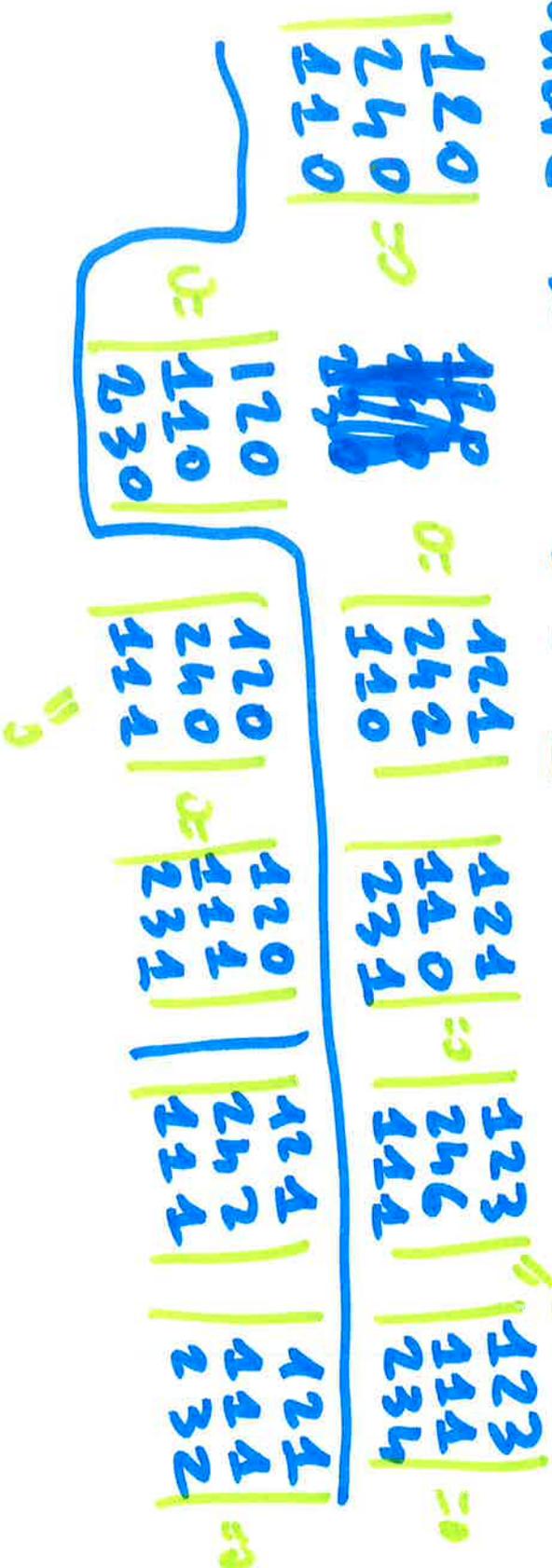
$$\frac{n!}{(n-k)!} \cdot \frac{1}{k!} = \frac{n!}{k!(n-k)!} = \binom{n}{k}$$

$$(x+y)^n = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} x^i y^{n-i}$$

In realtà basta considerare i minori  $3 \times 3$  che contengono il nostro minore  $2 \times 2$

Invece che  $\binom{7}{3} \cdot \binom{4}{3}$  minori possibili

ragionare in  $5 \cdot 2 = 10$  minori.



$$P(A) = 2$$

In particolare una base di  $\mathcal{L}(R(A))$  è data da

$$B_R = \left( \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 0 \\ 1 \\ 3 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right) \subseteq \mathbb{K}^7$$

Abbiamo anche che  $\dim \mathcal{L}(C(A)) = 2$  ed una base di  $\mathcal{L}(C(A))$  è data dalle colonne intere del  $2 \times 7$  con  $\det \neq 0$

$$B_C = \left( \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 2 \\ 2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 2 \\ 5 \\ 1 \\ 3 \end{pmatrix} \right) \subseteq \mathbb{K}^4$$

$$\underline{\underline{\text{N.B.}}} \quad \mathcal{L}(C(A)) \neq \mathcal{L}(R(A))$$

Si calcoli la dimensione di

$\mathcal{L}(R_k)$  ove  $R_k = ((1k0), (111), (001))$   
al variare di  $k$ .

⇒ METTiamo i VETTORI A MATRICE

$$A = \begin{pmatrix} 1 & k & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$\dim \mathcal{L}(R_k) = 3 \Leftrightarrow \rho(A) = 3 \Leftrightarrow \det(A) \neq 0$ .

$$\det(A) = \begin{vmatrix} 1 & k \\ 1 & 1 \end{vmatrix} = 1 - k.$$

Se  $k \neq 1 \Rightarrow \dim \mathcal{L}(R_k) = 3$

$$\forall k=1 \Rightarrow A_2 = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \in \mathcal{P}(A_2) = 2$$

$$\Rightarrow \dim \mathcal{L}(R_k) = 2$$

COROLLARIO: Siano  $\bar{v}_1 \dots \bar{v}_r \in V_n$  ( $1 \leq r$ ) dei vettori  
 $\in \mathcal{B} = (\bar{e}_1 \dots \bar{e}_n)$  una base.

Allora  $\dim \mathcal{L}(\bar{v}_1 \dots \bar{v}_r) = \mathcal{R}(A)$  ove  
 $A$  è la matrice che ha come  
 righe (colonne) le componenti dei  
 vettori  $\bar{v}_i$  rispetto a  $\mathcal{B}$ .

Def: Sia  $A \in \mathbb{K}^{m \times n}$ ,  $M \in \mathbb{K}^{k \times k}$  un minore quadrato di  $A$  di ordine  $k$ . Si dice orbito di  $M$  ogni minore  $(k+1) \times (k+1)$  di  $A$  che contiene  $M$ .

Teorema (degli orbiti). Sia  $A \in \mathbb{K}^{m \times n}$ .

Allora  $\rho(A) = k \Leftrightarrow \exists$  un minore  $M \in \mathbb{K}^{k \times k}$  di ordine  $k$  di  $A$  con  $\det(M) \neq 0$  ed ogni orbito di  $M$  ha  $\det = 0$ .

Dim Se  $\rho(A) = k$  per definizione  $\forall$  minore  $(k+1) \times (k+1)$  ha  $\det = 0 \Rightarrow$  in particolare tutti i minori due convergono a  $0 \Rightarrow$  FINE.

Sia  $A \in K^{m,n}$  ed  $M$  un minor  $k \times k$  tale che  
tutti i suoi orlati abbiano  $\det = 0$  e  $\det(A) \neq 0$ .

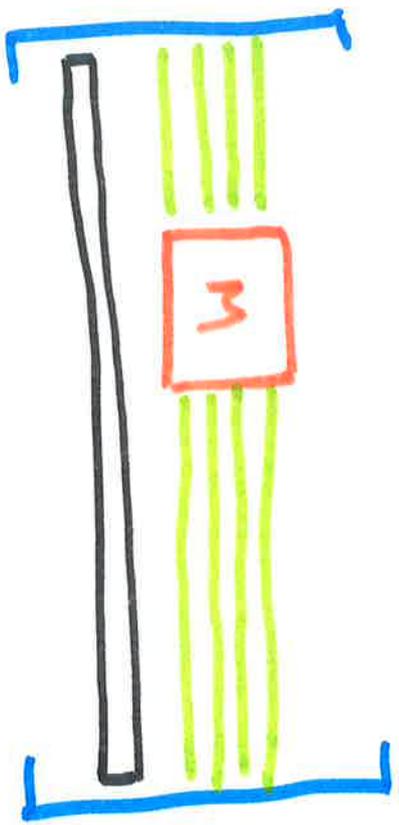
Mostriamo che deve essere  $\rho(A) = k$ .

Supponiamo per assurdo  $\rho(A) \geq k+1 > k$   
e consideriamo l'insieme delle righe di  $A$   
intersezione di  $M \Rightarrow$  questo è un insieme di

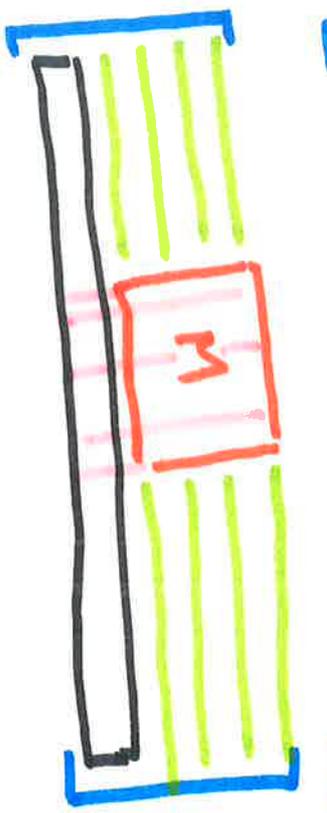
$k$  righe linearmente indep. ma  $\rho(A) \geq k+1$

$\Rightarrow \dim L(R(A)) \geq k+1 \Rightarrow$  esiste almeno  
una altra riga di  $A$  indep. rispetto a  
righe che compongono  $M$ .

Sia  $A'$  la matrice ottenuta da quella  
 che contiene le righe di  $M$  seguite da  
 tutte righe.  $A' \in \mathbb{K}^{k+1, n}$ .



$$= A \in \mathbb{K}^{m, n}$$



$$= A' \in \mathbb{K}^{k+1, n}$$

oss:  $\dim \mathcal{L}(R(A')) = k+1 = \dim \mathcal{L}(C(A'))$ .

Ragioniamo sulle colonne di  $A'$ . Ce ne sono  $k+1$   
 in  $\mathcal{L}$ . Le colonne in  $\mathcal{L}$  sono da  $M$  sono un

Sistemi liberi di  $k$  colonne. Con il teorema di completeamento della base possiamo aggiungere ad esse un'altra colonna indep.

$$\begin{bmatrix} \boxed{M} \\ \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \end{bmatrix} = A' e_k \quad k_{r+1, n} \rightarrow \begin{bmatrix} \boxed{M} \\ \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \end{bmatrix}$$

osserviamo che il minore  $M'$  di  $A'$

ottenuto aggiungendo tale colonna ad  $M$

è  $(k+1) \times (k+1)$  ed ha come colonne un

insieme libero di vettori  $\Rightarrow \det(M') \neq 0$

ed esiste un orloso di  $M$  con  $\det \neq 0 \Rightarrow \text{ly}$

ASSURDO PERCHÉ VALORE DI  $M$  HA  $\det = 0$

□

COME CALCOLARE IL RANGO DI UNA  
MATRICE  $A$ .

1) con il teorema degli  $\alpha$ 13k:

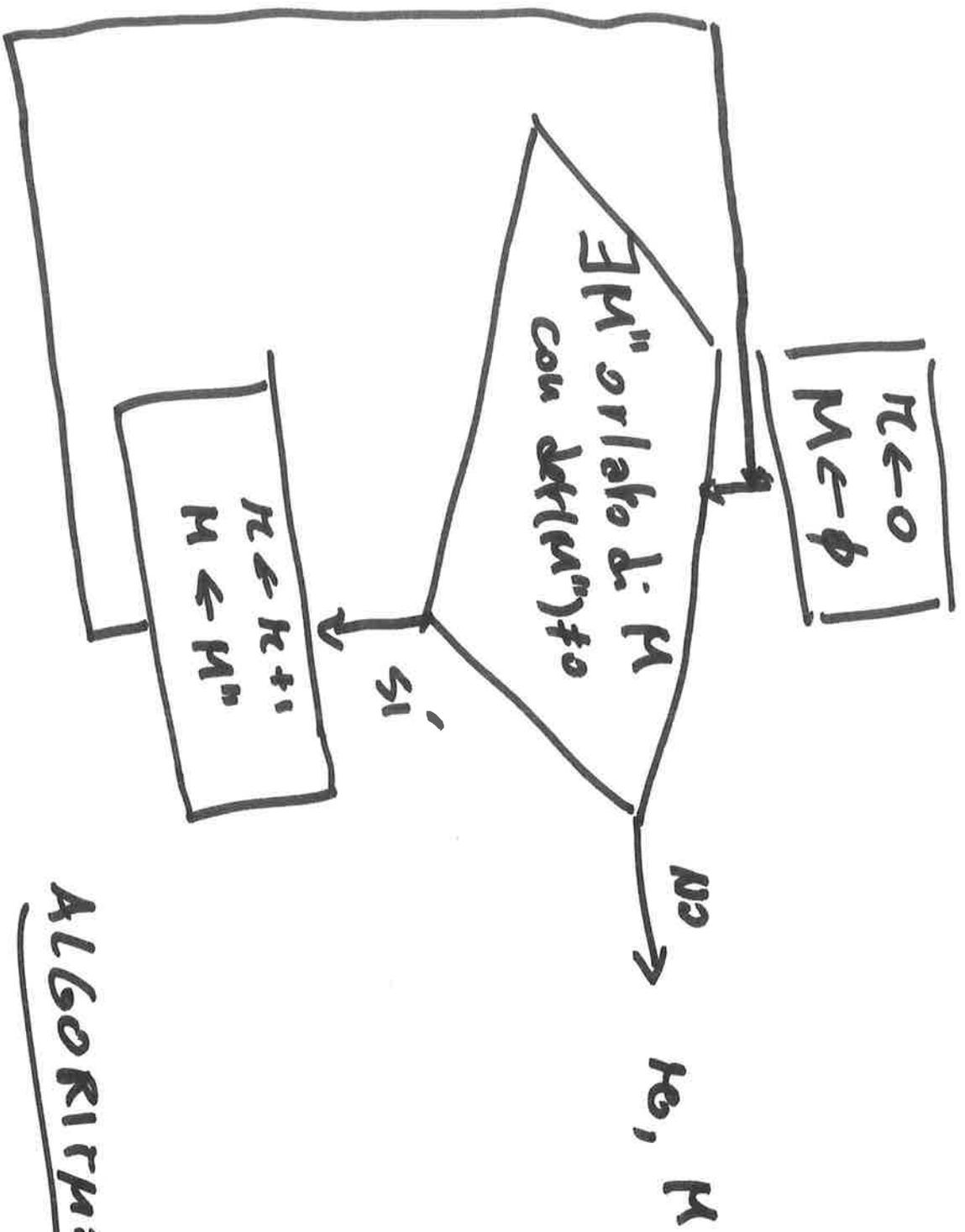
1)  $n_0 \leftarrow 0$  ~~stessa~~  
 $M \leftarrow \phi$

2) cerchiamo un  
minore  $M'$   $(k+1) \times (k+1)$   
che contenga  $M$  e tale  
che  $\det(M') \neq 0$

$\downarrow$   
se esiste  $\Rightarrow M \in M'; k \leftarrow k+1$   
e torniamo al  
punto 2

altrimenti  $\Rightarrow$  restituiamo  $M$  ed  $n$ .

$M$  è detto minore fondamentale e  $n$  è detto il  
rango di  $A$ .



ALGORITMO

N.B.: Quando dico che una matrice  $A$  contiene un minore  $B$  formalmente intendo che  $B$  è ottenibile da  $A$  cancellando un certo numero di righe o colonne di  $A$ .

In altre parole  $B$  è una "sottomatrice" di  $A$ .

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 3 & 5 & 6 & 7 \\ 0 & 1 & 2 & 3 \end{bmatrix} \text{ OK} \quad \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 3 & 5 & 6 & 7 \\ 0 & 1 & 2 & 3 \end{bmatrix} \text{ OK}$$

~~$$\begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 3 & 5 & 6 & 7 \\ 0 & 1 & 2 & 3 \end{bmatrix} \text{ NO}$$~~

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 0 & 3 & 4 & 0 \\ 0 & 1 & 6 & 5 & 3 & 9 \\ 1 & 1 & k & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\begin{vmatrix} 3 & 4 & 0 \\ 0 & 3 & 9 \\ 0 & 0 & 1 \end{vmatrix} \neq 0$$

calcolare  $P(A)$  al variare di  $k$ .

$$M_1 = (ca) \quad \det M_1 \neq 0 \Rightarrow P(A) \geq 1$$

$$M_2 = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \quad \det M_2 \neq 0 \Rightarrow P(A) \geq 2$$

$$\begin{array}{c|c|c} \begin{vmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 0 & 1 & 6 \\ 1 & 1 & k \end{vmatrix} & \begin{vmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & 1 & 5 \\ 1 & 1 & 0 \end{vmatrix} & \begin{vmatrix} 1 & 2 & 4 \\ 0 & 1 & 3 \\ 1 & 1 & 0 \end{vmatrix} \\ \hline \begin{vmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 0 & 1 & 6 \\ 1 & 1 & k \end{vmatrix} & \begin{vmatrix} 1 & 2 & 4 \\ 0 & 1 & 3 \\ 1 & 1 & 0 \end{vmatrix} & \begin{vmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 0 & 1 & 9 \\ 1 & 1 & k \end{vmatrix} \end{array}$$

$P(A) \geq 3$  se almeno uno dei  $h$  det. di cui sopra è  $\neq 0$

$$\begin{vmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 0 & 1 & 6 \\ 1 & 1 & k \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 0 & 1 & 6 \\ 0 & -1 & k \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} 1 & 3 \\ 0 & -1 \end{vmatrix} \neq 0$$

$$\Rightarrow \dim(A) = 3. \quad V_K$$

Siamo ora  $U, W \leq V_K(\mathbb{R})$ .

Abbiamo definito  $U+W = \{ \bar{u} + \bar{w} \mid \bar{u} \in U, \bar{w} \in W \}$   
e dimostriamo che  $U+W = \mathcal{L}(U \cup W)$

In particolare se  $B_U = \text{base di } U$   
 $B_W = \text{base di } W$ .

$$\mathcal{L}(B_U \cup B_W) = U+W$$

in quanto  $\mathcal{L}(B_U) = U \subseteq \mathcal{L}(B_U \cup B_W)$

$$\mathcal{L}(B_W) = W \subseteq \mathcal{L}(B_U \cup B_W)$$

ed ovviamente

$$\mathcal{L}(B_u \cup B_w) \stackrel{e}{=} \mathcal{L}(M \cup N) \text{ e } \mathcal{P} = M \cup N.$$

**Calcolare**  $\dim(M+N)$  se conosciamo  $B_u$  e  $B_w$   
è facile. Mettiamo a matrice  $\mathcal{L}$   
componenti di tutti i vettori di  $B_u \cup B_w$   
e poi calcoliamo il rango.

$$M = \mathcal{L}((1000), (0011))$$

$$N = \mathcal{L}((1100), (0110))$$

calcolare  $\dim(U_{k+1})$  al variare di  $k$ .

$$P \begin{pmatrix} 1 & k & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\rho(A) \geq 2$$

$$\rho(A) \geq 3$$

$$\det(A) = \begin{vmatrix} 1 & k & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & 0 \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} 1 & k \\ 1 & 1 \end{vmatrix} = 0 \quad \text{se } k=1 \\ \neq 0 \quad \text{se } k \neq 1$$

RISPOSTA:  $\dim(U_{k+1}) = 3$  se  $k=1$

$$\dim(U_{k+1}) = 4 \quad \text{se } k \neq 1$$

se  $k \neq 1 \Rightarrow B_U \cup B_W$  è una base per  $U_{k+1}$

se  $k=1 \Rightarrow B_U \cup B_W$  è base.

oss: In generale se  $U, W \subseteq V(K)$  e  $B_U, B_W$  sono basi di  $U$  e  $W$  rispettivamente allora  $B_U \cup B_W$  è un sistema di generatori per  $U+W$  ma non è detto sia libero.

Def: Siano  $U, W \subseteq V(K)$  si dice che la somma  $U+W$  è diretta e si scrive  $U \oplus W$  se ogni vettore di  $U+W$  si scrive in modo unico come somma di un vettore di  $U$  e un vettore di  $W$

$M \oplus W \Leftrightarrow \forall \bar{x} \in M+W \exists! (\bar{x}, \bar{w}) \in M \times W:$   
 $\bar{x} = \bar{x} + \bar{w}.$

in simboli.

(Le somma è diretta  $\Leftrightarrow M+W \cong M \times W$ )

Proposizione: Se  $M \oplus W \Rightarrow B_U \cup B_W$  è una base della somma.

(basta far vedere che  $B_U \cup B_W$  è libero; infatti già sappiamo che è di generatori).

DIM: Sia  $B_U = (\bar{e}_1 \dots \bar{e}_m)$ ,  $B_W = (\bar{e}'_1 \dots \bar{e}'_k)$   
e supponiamo  $\exists (\alpha_1 \dots \alpha_m \beta_1 \dots \beta_k) \neq \underline{0}$   
con  $\alpha_1 \bar{e}_1 + \dots + \alpha_m \bar{e}_m + \beta_1 \bar{e}'_1 + \dots + \beta_k \bar{e}'_k = \underline{0}$

$\Rightarrow \underline{0} \in U+W$  ma  $\underline{0}$  si scrive in modo

unico come  $\underline{0} \in U + \underline{0} \in W$

$\Rightarrow \alpha_1 \bar{e}_1 + \dots + \alpha_m \bar{e}_m = \underline{0} \in U$

$\beta_1 \bar{e}_1 + \dots + \beta_k \bar{e}_k = \underline{0} \in W$

$\Rightarrow \alpha_1 = \alpha_2 = \dots = \alpha_m = 0$

$\beta_1 = \beta_2 = \dots = \beta_k = 0$

□

(dipende anche dal teorema che usi).

Teorema:  $U \cap W \subset \Rightarrow U \cap W = \{ \underline{0} \}$ .

N.B.: Se  $U \cap W \Rightarrow \boxed{\dim U \cap W} = \dim U + \dim W$   
per questo visto sopra

$$= \dim U + \dim W - 0 =$$

$$= \dim M + \dim W - \dim \{0\} =$$

$$= \dim M + \dim W - \dim (M \cap W)$$

In questo caso, per il teorema da dimostrare dimostrare.

DIM Teoremi.

$$H_p: M \oplus W -$$

Supponiamo  $\exists \bar{x} \in M \cap W$  con

$$\bar{x}: M \cap W = \{0\}$$

$$\bar{x} \neq 0$$

$$\Rightarrow \forall \bar{x} \in M \cap W \quad \exists! (\bar{u}_1, \bar{w}_1) \in M \times W \text{ con}$$

$$\bar{x} = \bar{u}_1 + \bar{w}_1 = (\bar{u}_1 + \bar{x}) + (\bar{w}_1 - \bar{x}).$$

$$\text{se } \bar{x} \in M \cap W \Rightarrow \bar{u}_1 + \bar{x} \in M, \bar{w}_1 - \bar{x} \in W$$

$$\text{e se } \bar{x} \neq 0 \quad \bar{u}_1 + \bar{x} \neq \bar{u}_1, \bar{w}_1 - \bar{x} \neq \bar{w}_1$$

ms allora

$\bar{x}$  si scrive in almeno 2

modi come somma di un vettore di  $U$   
e di un vettore di  $W$ .  $u_1 \Rightarrow \bar{x} = \underline{0}$

Hp:  $U \cap W = \{ \underline{0} \}$

F:  $U \cap W$ .

Supponiamo  $\exists \bar{x} \in U \cap W$  con

$$\bar{x} = \bar{u}_1 + \bar{w}_1 = \bar{u}_2 + \bar{w}_2$$

con  $(\bar{u}_1, \bar{w}_1) \neq (\bar{u}_2, \bar{w}_2)$

$$\Rightarrow \bar{u}_1 + \bar{w}_1 = \bar{u}_2 + \bar{w}_2 \Rightarrow$$

$$\bar{u}_1 - \bar{u}_2 = \bar{w}_2 - \bar{w}_1 \in W$$

$\in U$

$$\text{ed } \bar{u}_1 - \bar{u}_2 \neq \underline{0} \Rightarrow$$

$$\bar{u}_1 - \bar{u}_2 = \bar{w}_2 - \bar{w}_1 \in U \cap W$$

My ASSURDO perché  $U \cap W = \{ \underline{0} \}$

□

La somma  $M \oplus W$  è diretta se e solamente se  $M \cap W = \{0\}$  è banale.

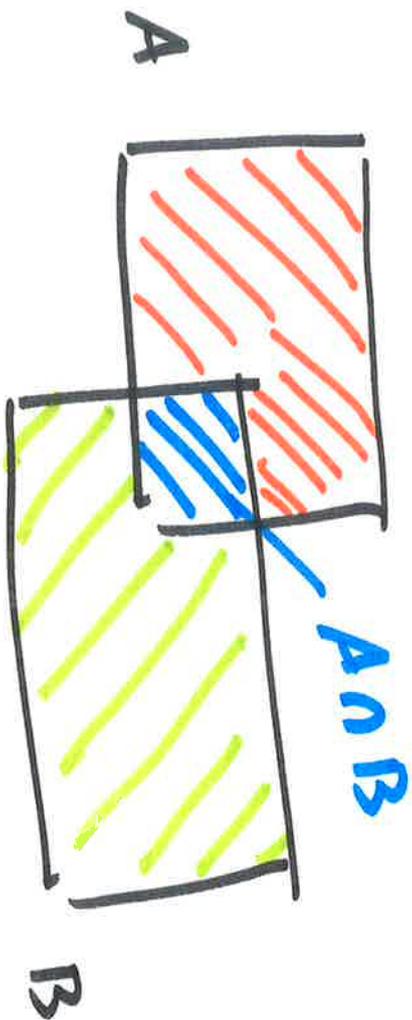
## Teorema (Formula di Grassmann)

$$\dim M + \dim W - \dim M \cap W = \dim (M + W).$$

La formula di Grassmann richiama il cosiddetto principio di inclusione/esclusione.

Siano  $A, B$  due insiemi  $\Rightarrow$

$$|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|$$

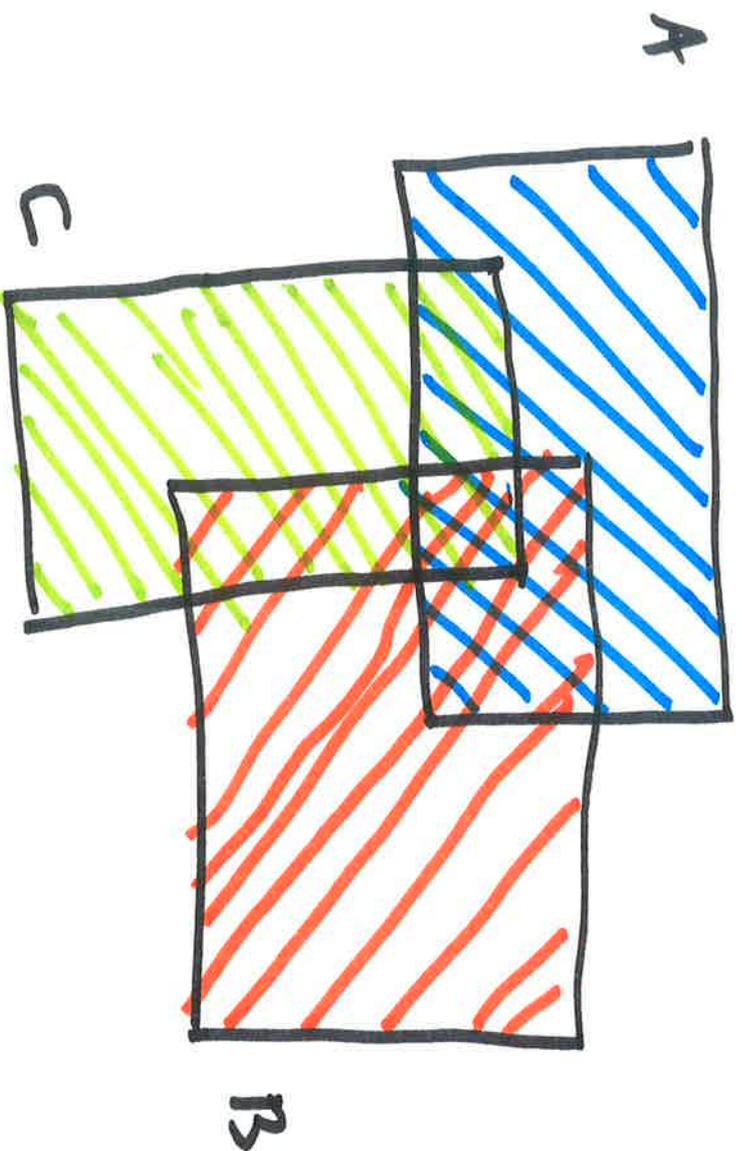


$$|A \cup B| = |A \setminus B| + |B \setminus A| + |A \cap B|$$

$$|A \setminus B| = |A| - |A \cap B|$$

$$|B \setminus A| = |B| - |A \cap B|$$

$$\begin{aligned} |A \cup B| &= |A \setminus B| + |A \cap B| + |B \setminus A| + |A \cap B| \\ &= |A| + |B| - |A \cap B| \end{aligned}$$



$$|A \cup B \cup C| = |A| + |B| + |C| - |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| + |A \cap B \cap C|$$

$$|A| + |B| + |C| - (|A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C|) = |A \cup B \cup C| - |A \cap B \cap C|$$