

Geometria 2023/108

← alg. estrazione, alg. completamente in avanti, all'indietro
stessa cosa, dalla verifica l'indipendenza lineare + risulta in lista di generatori

alg. est. ind. retro

- prende l'ultimo della lista
- guarda se: zero elem. precedenti lo potremmo cedere
- lo tengo se è lin. indip. non possiamo all'elem. precedente e non lo considero più (lo segno) **sulla base di cui è superfluo!**

discussione dello sp. vettoriale:

finemente generato \iff ammette base

lista lin. indip.
lista generatore

Lemma 1: V s.v., $B = \{v_1, \dots, v_n\}$ $n \in \mathbb{N}$ base di V

aggiungendo o togliendo un vettore dalla lista non ho più una base
se togliamo: perché, anche se rimane lista lin. indip., non è più lista di generatori!
se aggiungiamo: la lista non è più lin. indip.! anche se rimane lista di gen.

se aggiungiamo $\notin V$: non è più base...
non l'ho nella V

Lemma 2 "della scomposizione"

Se V s.v. e $B = \{v_1, \dots, v_k\}$ $k \in \mathbb{N}$ lin. indip.

$U = \text{Span}(v_1, \dots, v_k)$ ossia base di U

SOSTITUIAMO a uno dei vettori v_i un vettore u che è C.L.

di v_1, \dots, v_k \iff i coeff. del vettore v_i nella C.L. non è nulla,

la lista risultante rimane base di U .

Dim: sost. v_k e d. \rightarrow

$$u = \sum_{n=1}^k \alpha_n v_n \quad \text{condizioni } \alpha_k \neq 0$$

$$B' = \{v_1, \dots, v_{k-1}, u\}$$

posto di v_k

$$\left(\sum_{n=1}^{k-1} \beta_n v_n \right) + \beta_k \left(\sum_{n=1}^k \alpha_n v_n \right) = 0$$

$$(\beta_1 + \beta_k \alpha_1) v_1 + \dots + (\beta_{k-1} + \beta_k \alpha_{k-1}) + \beta_k \alpha_k v_k = 0$$

$$\begin{cases} \beta_1 + \beta_k \alpha_1 = 0 \\ \beta_2 + \beta_k \alpha_2 = 0 \\ \dots \\ \beta_{k-1} + \beta_k \alpha_{k-1} = 0 \\ \beta_k \alpha_k = 0 \end{cases} \quad \text{tutti } \beta_k = 0$$

condizioni $\neq 0$

$\neq \beta_k = 0$

Dim: $B = \{v_1, \dots, v_k\}$ dimostriamo perché la sost. funziona

$u \in \text{Span}(v_1, \dots, v_k)$

$\rightarrow \text{Span}(v_1, \dots, v_k, u) = \text{Span}(v_1, \dots, v_k)$

superfluo

$$u = \alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_k v_k$$

$$v_k = \frac{u - \alpha_1 v_1 - \dots - \alpha_{k-1} v_{k-1}}{\alpha_k}$$

$\alpha_k \neq 0$

$v_k \in \text{Span}(v_1, \dots, v_{k-1}, u) \rightarrow v_k$ è superfluo

Lemma 3

u elem.

Lemma 2 qui rimborsato del 3!

Sia $B = \{v_1, \dots, v_n\}$ base di V s.v.

Se $D = \{v_1, \dots, v_n\}$ contiene vett. lin. indip. allora D è una base di V

u elem. **la sost. la base**
 \rightarrow se rimane u lin. indip. allora funziona

Dim: $n=3$

$$B = \{v_1, v_2, v_3\}$$

$$D = \{w_1, w_2, w_3\}$$

lin. indip.

in una lista lin. indip. $\neq 0$

dimostr. D base di V s.v. con base B , $D \subset V$ $V = \text{Span}(B)$

$\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3$ non sono contempor. $= 0$

$$w_1 = \alpha_1 v_1 + \alpha_2 v_2 + \alpha_3 v_3 \quad \text{perché } w_1 \in V$$

$$w_1 \neq 0$$

per lemma 2: $\{w_1, v_2, v_3\}$ è base di V

$$w_2 = \beta_1 w_1 + \beta_2 v_2 + \beta_3 v_3 \quad \text{non tutti } = 0$$

altamente C.L. di v_1 ! ($\beta_1 w_1 + \beta_2 v_2$) e
noi vogliamo 3 vett. lin. indip. per avere base!

per lemma 2: $\{w_1, w_2, v_3\}$

$\beta_3 \neq 0$

altamente C.L. di v_1, v_2 ! ($\beta_1 w_1 + \beta_2 v_2$)

per lemma 2: $\{w_1, w_2, w_3\}$ è una base!

Teorema

Sia V s.v. fin. gen.

Se B, D sono basi di V , hanno stessa dimensione $\rightarrow n$ vettori

Dim:

$$B = \{v_1, \dots, v_k\} \quad k \text{ vettori}$$

$$D = \{v_1, \dots, v_l\} \quad l \text{ vettori}$$

basi di V s.v.

Hp. $k = l$

per assurdo:

se $k > l$, potremmo togliere elementi da B , ecco il numero rimanendo base

perché rimaniamo lin. indip. \rightarrow lemma 3

ma per il lemma 1 ciò non dovrebbe succedere \rightarrow IMPOSSIBILE $\rightarrow 1$ vs. 3

se $k < l$ stessa cosa

\rightarrow rimane solo $k = l$

Def.: si chiama DIMENSIONE dello s.v. il n° vettori che sta in una sua qualunque base

dim $V = n$

no: solo in s.v.

dim V

dim V

indice \rightarrow

dependente dal campo su cui si lavora

ad es. in \mathbb{R} base è su \mathbb{C} , \mathbb{C} è su \mathbb{R} ed i!

$$\dim = 1 \iff \dim = 2$$

$$\dim \mathbb{R}_k[x] = n+1$$

$$\dim \mathbb{R}_k = n$$

$$\dim \{1, x, x^2, \dots, x^n\}$$

$$\dim E_0^3 = 3$$



Inoltre se U s.v. V chiama dim U il n° vett. di una base di U

Conv.: Se $U = \{0_V\}$ dim $U = 0$ e non ha base \rightarrow perché v. nullo non è lin. indip.

Teorema

Sia V s.v. fin. gen. $n = \dim V$

Sia U s.v. V

allora $(U \text{ e fin. gen.}) \iff$ implicito per

$$0 \leq \dim U \leq n$$

Dim: Se in $V \exists$ s.v. U non fin. gen., V non è fin. gen.

Dim: (alg)

si: dim $U = 0$

$$U = \{0_V\}$$

no, allora $\exists v_1 \in U \mid v_1 \neq 0_V$

\downarrow

$$\text{Span}(v_1) = U?$$

si: dim $U = 1$

no, allora $\exists v_2 \in U \mid v_2 \notin \text{Span}(v_1)$

e $\{v_1, v_2\}$ sono sicuramente lin. indip.

\downarrow

$$\text{Span}(v_1, v_2) = U?$$

si: $U = 2$

no, allora $\exists v_3 \in U \mid v_3 \notin \text{Span}(v_1, v_2)$

e $\{v_1, v_2, v_3\}$ lin. indip.

\downarrow

$$\text{Span}(v_1, v_2, v_3) = U?$$

si: $U = 3$

no

\vdots

\vdots

$$\text{Span}(v_1, \dots, v_{n-1})$$

si: dim $U = n-1$

no: allora $\exists v_n \in U$

\downarrow

$$\text{Span}(v_1, \dots, v_n)$$

si: dim $U = n$

no: impossibile, altrimenti per lemma 3 abbiamo

superando il numero di elementi di una base \rightarrow tutti lin. indip., non possiamo avere oltre altrimenti sfuriamo da V

se dim $U = n$

allora $U = V$

$$\rightarrow \text{quindi in } \mathbb{C}^3 \leftarrow \begin{matrix} v_1 \\ v_2 \\ v_3 \end{matrix}$$

Corollario: Sia V s.v. fin. gen.

$$① \dim V = n$$

$$② \{v_1, \dots, v_n\} \text{ lin. indip.}$$

$$③ \{v_1, \dots, v_n\} \text{ lista di gen. di } V$$

sono equivalenti: se 2 valgono, anche la terza

$$② + ③ \rightarrow \text{base di } V \rightarrow \text{Lemma 3} \rightarrow ①$$

$$① + ② \rightarrow \text{Lemma 3} \rightarrow \text{base di } V \rightarrow ③$$

$$① + ③ \rightarrow \text{alg. estrazione verifica lin. ind. (nessuno zero)}$$

Es.:

$$\{v_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}, v_2 = \begin{pmatrix} 2 \\ 0 \end{pmatrix}, v_3 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}\} \text{ base di } \mathbb{R}^3?$$

① numer. giusto \checkmark

perché ② o ③ a scelta:

più veloci indip. lin.:

$$\alpha v_1 + \beta v_2 + \gamma v_3 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$\begin{cases} \alpha + \beta = 0 \\ \alpha + 2\beta + \gamma = 0 \\ \alpha + \gamma = 0 \end{cases} \rightarrow \begin{cases} \alpha + \beta = 0 \\ \alpha + 3\beta = 0 \end{cases} \rightarrow \alpha, \beta, \gamma = 0 \checkmark$$

$$\beta = -\alpha$$

$$\gamma = -\alpha$$

$$\downarrow$$

$$\beta = \gamma$$