

A sí

B no: $\underline{0} \notin \mathbb{B}$

C no: $\underline{0} \notin \mathbb{C}$

D no: $(1000), (0100) \in D$ ma $(1100) \notin D$

E $= \{(0000)\}$. sí

F sí

G no $\underline{0} \notin G$

In generale

- l'insieme delle soluzioni di un sistema di equazioni di I grado omogeneo (= termini noti $\forall 0$) è sott. vettoriale.
- .. l'insieme delle soluzioni di eq. non omogenee NON è sott. vettoriale ($\underline{0} \notin X$)

\therefore DI SOLITO L'INSIEME DELLE SOLUZIONI

 DI UN SISTEMA DI EQ. NON DI PRIMO GRADO NON È SOTT. VETTORIALE

ATTENZIONE: ci sono sistemi di eq. di grado > 1 che sono equivalenti (= hanno la stessa sol) a sistema lineare (e di primo grado).

$$(x+y-z)^2 = 0 \quad x+y-z=0$$

stessa sol.

$$x^2 + y^2 = 0 \quad \begin{array}{l} x=0 \\ y=0 \end{array} \quad \text{su } \mathbb{R}$$

COME COSTRUIRE SOTROPAZI

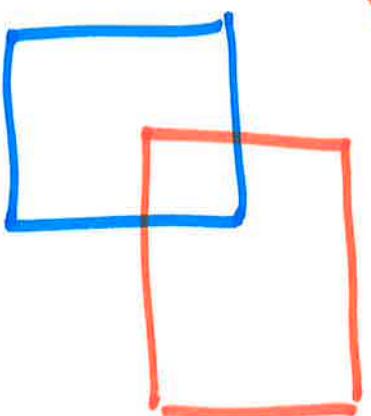
1) Siano $X, Y \subseteq V(K)$ soffospazi $\Rightarrow X \cap Y \subseteq V(K)$.

$X, Y \subseteq V(K) \Rightarrow \varrho \in X, \varrho \in Y$

$\Rightarrow X \cap Y \neq \emptyset$

$\forall \bar{a}, \bar{b} \in X \cap Y \quad \forall \alpha, \beta \in K \Rightarrow \alpha \bar{a} + \beta \bar{b} \in X$ poiché $X \subseteq V$
 $\alpha \bar{a} + \beta \bar{b} \in Y$ - $y \in V$

$\Rightarrow \alpha \bar{a} + \beta \bar{b} \in X \cap Y$



2) In genere $X \cup Y$ non è un soffosspazio.

($X \cup Y$ è not. $\Leftrightarrow X \subseteq Y$ oppure $Y \subseteq X$)

Injektiv sind

$$\bar{x} \in X - y$$

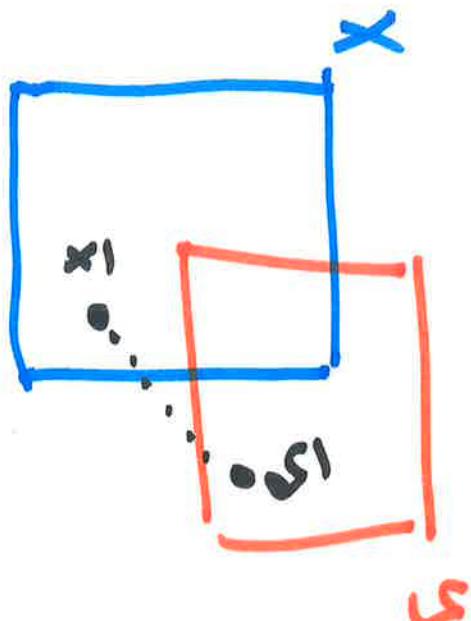
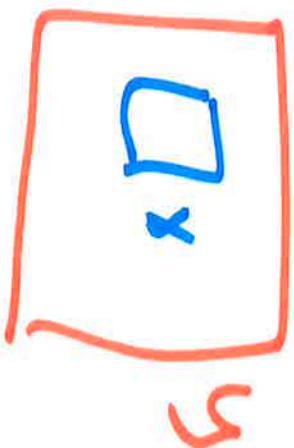
$$\bar{y} \in Y - x$$

$\Rightarrow \bar{x} + \bar{y} \notin X$ perchè x coniugato di y

$$\bar{x} + \bar{y} \neq y$$

$\Rightarrow \bar{x} + \bar{y} \notin X \cup y$.

$$\text{Se } X \subseteq Y \Rightarrow X \cup y = Y$$
$$y \subseteq X \Rightarrow X \cup y = X$$



Def: Siamo $X, Y \subseteq V(lk)$ definiamo

$$X + Y := \{ \bar{x} + \bar{y} \mid \bar{x} \in X, \bar{y} \in Y \}.$$

Teorema $X + Y \subseteq V(lk)$ ed è il più piccolo sott. che contiene sia X che Y .

Dim: 1) $X + Y \subseteq V(lk)$

Siamo $\bar{w} = \bar{x}_1 + \bar{y}_1 \in X + Y$

$$\bar{w} = \bar{x}_1 + \bar{y}_1$$

con $\bar{x}_1, \bar{y}_1 \in X, \bar{y}_1 \in Y$

$$\Rightarrow \alpha \bar{x}_1 + \beta \bar{y}_1 = \alpha (\bar{x}_1 + \bar{y}_1) + \beta (\bar{x}_1 + \bar{y}_1) = (\alpha \bar{x}_1 + \beta \bar{x}_1) + (\alpha \bar{y}_1 + \beta \bar{y}_1)$$

$$= \bar{x}_3 + \bar{y}_3 \in X + Y \text{ con } \bar{x}_3 = \alpha \bar{x}_1 + \beta \bar{x}_2 \in X$$

$$\bar{y}_3 = \alpha \bar{y}_1 + \beta \bar{y}_2 \in Y.$$

2) Supponiamo $Z \in V(\mathbb{K})$ con $X \leq Z$ ed $y \leq Z$.
 \Rightarrow in particolare $A_{\bar{x}} \cdot X A_{\bar{y}} \cdot y = \bar{x} + \bar{y} \leq Z$
 $\Rightarrow X + y \leq Z$

D

Def: Siano $X, y \in V(\mathbb{K})$. Si dice che la somma $X+y$ è diretta se si scrive $X \oplus y$
 $\#$ ogni vettore di $X+y$ si scrive in modo
unico come somma di un vettore di X
e di uno di Y .

$$X \oplus y \Leftrightarrow \forall \bar{x} \in X, \bar{y} \in Y : \bar{x} + \bar{y} = \bar{x} + \bar{y}$$

$$(\exists ! (\bar{x}, \bar{y}) \in X \times Y : \bar{x} = \bar{x} + \bar{y})$$

Teorema: Si sono $X, Y \in V(\mathbb{K})$ allora
 $X \oplus Y \Leftrightarrow X \cap Y = \{\vec{0}\}$.

DIM: Supponiamo $X \cap Y = \{\vec{0}\}$ e che $\exists \vec{z} \in X + Y$

valle che $\vec{z} = \vec{x}_1 + \vec{y}_1 = \vec{x}_2 + \vec{y}_2$ con $\vec{x}_1, \vec{x}_2 \in X$
 $\vec{y}_1, \vec{y}_2 \in Y$.

$$\Rightarrow \vec{x}_1 + \vec{y}_1 = \vec{x}_2 + \vec{y}_2 \Rightarrow \vec{x}_1 - \vec{x}_2 = \vec{y}_2 - \vec{y}_1$$

$\underbrace{\quad}_{\in X} \quad \underbrace{\quad}_{\in Y}$

$$\Rightarrow \vec{x}_1 - \vec{x}_2, \vec{y}_2 - \vec{y}_1 \in X \cap Y = \{\vec{0}\}.$$

$$\Rightarrow \vec{x}_1 = \vec{x}_2 \text{ e } \vec{y}_1 = \vec{y}_2 \Rightarrow X \oplus Y$$

Supponiamo $X \oplus Y$ e sia $\bar{z} \in X \cap Y$

\Rightarrow se fare $\bar{\alpha} \neq 0$ - dato un vettore

$$\bar{t} = \bar{x}_2 + \bar{y}_2 \in X + Y \text{ proveremo}$$

$$z_{\text{diverse}} \quad \bar{t} = \bar{t} + \bar{\alpha} - \bar{\alpha} =$$

$$= (\underbrace{\bar{x}_1 + \bar{\alpha}}_{\in X}) + (\underbrace{\bar{y}_2 - \bar{\alpha}}_{\in Y})$$

perché
 $\bar{\alpha} \in X \cap Y$

Allora \bar{t} è riunivocabile in 2 modi distinti
come somma di vettori \bar{x} ed \bar{y}
se nego $\bar{\alpha} = 0$

□

N.B.: Due vettori $X, Y \in V(\mathbb{K})$ hanno sempre in comune zero \Rightarrow

la loro infermazione non è mai nulla.

Se $X, Y = \begin{cases} 0 \\ \neq 0 \end{cases}$ ovvero X e Y sono insieme diretti, si dice che la loro infermazione è baudal.

Sistemi di dati, logica e algoritmi.

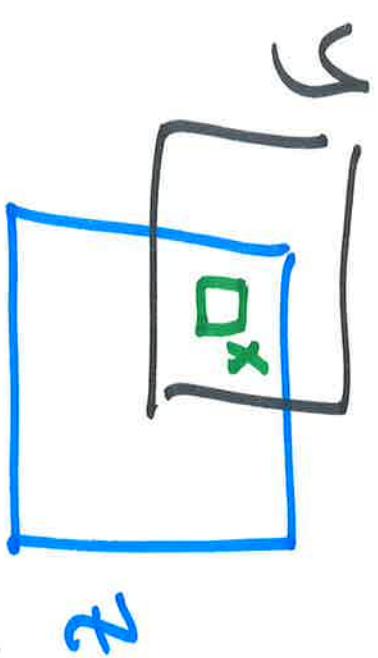
Sia $V(\mathbb{K})$ uno spazio vettoriale e sia $X \subseteq V$.
Sono insieme di V .

ci chiediamo quale sia il più piccolo sottospazio di V che contiene X (se esiste).

oss: 1) $V \leq V$ ed $X \subseteq V$. Quindi siamo surrott. di V

che contiene X esiste. ($\in V$ non).

1) Sia y, z due vettori di V che entrambi
conseguono $X \Rightarrow y, z$ è un vettore di
 \checkmark che contiene X .



→ naturalmente (postulazione) esiste un vettore
"più piccolo" che contiene X .

Individuo ha solo sottospazio con il

simbolo $\langle X \rangle$ oppure $L(X)$.

"chiamarsi
di X "

"comprendere
come è X "

< < ... >

Minore

Teorema: Sia $X \subseteq V(k)$.

$$\text{Chiamiamo } \mathcal{A}(X) = \left\{ \sum_{i=1}^n a_i \bar{x}_i \mid a_i \in k, \bar{x}_i \in X \text{ nel } V \right\}$$

insieme di tutte le combinazioni
lineari di un numero finito di elementi di X .

$X \neq \emptyset \rightarrow$

$$\mathcal{L}(\emptyset) = \{\emptyset\}.$$

Allora

- 1) $\mathcal{L}(X) \leq V(\{k\})$
- 2) $\mathcal{L}(X)$ è il più piccolo
soft. che unisce
 X .

$$\boxed{\mathcal{L}(X) = \langle X \rangle}$$

▲ in $\mathcal{L}(X)$ compiono c. limiti di un
numero finito di el. di X anche se X
è infinito.

DIM

v) dimostrate se $X \subseteq Z$ e $Z \leq V(\text{lk})$

ogni c-linea di un muro finito di denunci di X deve essere in Z .

Quindi se $\mathcal{L}(X)$ è nonspazio \Rightarrow è il più piccolo sottospazio che contiene X .

1) $\mathcal{L}(\emptyset) = \{\emptyset\}$ che è molto spazio è anche il più piccolo sottospazio di V ✓

2) Supponiamo $\bar{v} = \sum_{i=1}^n d_i \bar{x}_i$ $\bar{w} = \sum_{j=1}^m \beta_j \bar{x}_j$

mino 2 vettori di $\mathcal{L}(X)$.

possiamo sempre supporre che i vertici
 che compiono in \bar{v} ed in \bar{w} nella
 sommatoria siamo i medesimi (eventualmente
 con $c_{ff} = 0$) ed anche che il maggior
 cui numero nelle 2 espressioni non
 lo sfiora.

$$\bar{v} = \sum_{i=1}^{\kappa} d_i \bar{x}_i \quad \bar{w} = \sum_{j=1}^{\kappa} \beta_j \bar{x}_j$$

$$[v = 2(1000) + 3(0010)]$$

$$w = 1(0100) + 5(1111)$$

$$\bar{v} = \lambda(1000) + 3(0010) + 0(0100) + 0(1111)$$

$$\bar{w} = 0(1000) + 0(0010) + 1(0100) + 5(1111)$$

Verifichiamo le prop. di dimensioni.

$$\forall \alpha, \beta \in \mathbb{K}$$

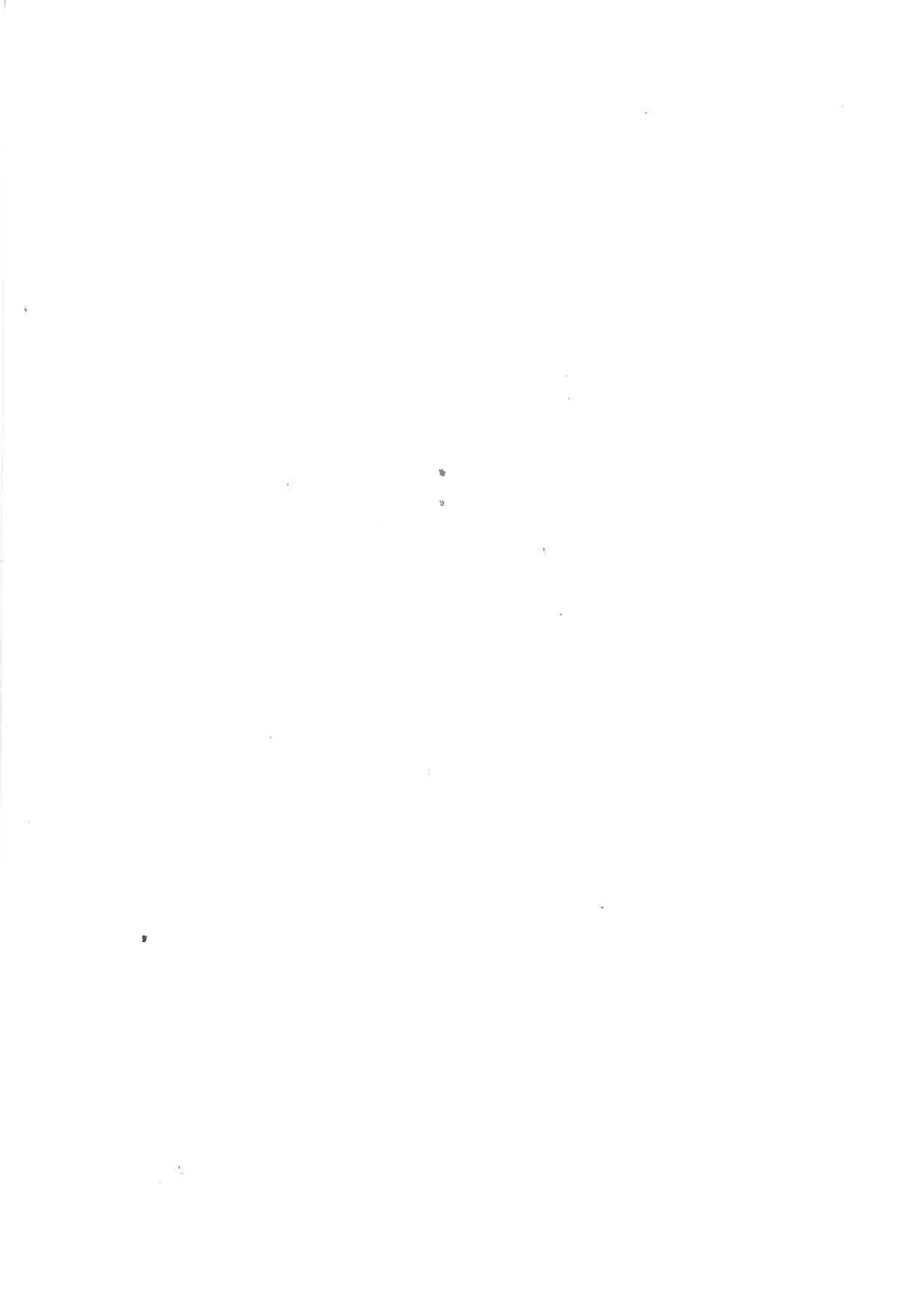
$$\gamma \bar{v} + \delta \bar{w} = \gamma \sum_{i=1}^k \alpha_i \bar{x}_i + \delta \sum_{i=1}^k \beta_i \bar{x}_i =$$

$$= \sum_{i=1}^k (\gamma \alpha_i \bar{x}_i + \delta \beta_i \bar{x}_i) =$$

$$= \sum_{i=1}^k (\gamma \alpha_i + \delta \beta_i) \bar{x}_i \in \mathcal{L}(X)$$

$$\square$$

Daf: Sia $W \subseteq V(\mathbb{K})$ ed $X \subseteq W$. Si dice che X è un insieme di generatori per W se



$$X = \{\bar{a}, \bar{b}, \bar{c}, \bar{d}\}.$$

$$\bar{X} = 2\bar{a} + 3\bar{b}$$

$$\bar{y} = 3\bar{c} + 5\bar{d}$$

↓

$$0\bar{a} + 0\bar{b} + 3\bar{c} + 5\bar{d}$$

$$2\bar{a} + 3\bar{b} + 0\bar{c} + 0\bar{d}$$

$$b(X) = W.$$

W è detto finitamente generato se

$\exists X \subseteq W, |X| < \infty$ tale che Span

$$b'(X) = W.$$

In generale $X \subseteq \mathcal{B}(X)$

$$\forall X \in V(\|k\| \Leftrightarrow X = \mathcal{B}(X))$$

$$\mathcal{L}(b(X)) = b'(X)$$

$$\mathbb{R}^3$$

$$|\mathbb{R}^3| = \infty$$

$$X = ((100), (010), (001), (111))$$

$$\mathcal{G}(x) = \mathbb{R}^3$$

$$Y = ((100), (010), (111))$$

$$\mathcal{G}(y) = \mathbb{R}^3$$

OSS: Si è X un insieme/punto di generatori per $V(lk)$ ⇒ ∀ y : $X \subseteq y \vee y$ è punto insieme/punto di generatori per $V(lk)$.

"Ingrandire un insieme di generatori è facile.

Se X insieme finito di generatori $V(k)$

$$Z \subseteq X \Rightarrow \mathcal{L}(Z) \subseteq \mathcal{L}(X)$$

$$\text{ma non è detto } \mathcal{L}(Z) = \mathcal{L}(X)$$

Esempio $X = ((100), (010), (001))$

$$\mathcal{L}(X) = \mathbb{R}^3$$

$$Z = ((100), (010))$$

$$\mathcal{L}(Z) = \left\{ \alpha(100) + \beta(010) \mid \alpha, \beta \in \mathbb{R} \right\} =$$

$$= \{(d, \beta, \alpha) \mid d, \beta \in \mathbb{R}\} \neq \mathbb{R}^3$$

Def: Si è $V(\mathbb{K})$ uno spazio vettoriale e

$S = (\bar{v}_1, \bar{v}_2, \dots, \bar{v}_r)$ una sequenza di vettori di $V(\mathbb{K})$. Allora ha sequenza S è detta

libera se l'unica comb. lineare dei cui vettori che dà 0 è quella con coeff. tutti 0.

In tale caso i vettori sono dette lineariamente indipendenti (o liberi).

Si detta legata (ed i suoi vettori lineariamente dipendenti) se non è libera

Subord se

$$d_1 \bar{V}_1 + d_2 \bar{V}_2 + \dots + d_t \bar{V}_t = \underline{0} \Rightarrow (d_1 \dots d_t) = (00 \dots 0)$$

Sogar se

$$\exists (d_1 \dots d_t) \neq (00 \dots 0) : d_1 \bar{V}_1 + \dots + d_t \bar{V}_t = \underline{0}.$$

Oss: S è logico se è solo se esiste una

di più elementi è combinazione lineare
dei cui vettori.

Dati:

Supponiamo S logico $\Rightarrow \exists (d_1 \dots d_t) \neq 0$

$$\text{Poi che } d_1 \bar{V}_1 + \dots + d_t \bar{V}_t = \underline{0}$$

$$\text{We } d_i \neq 0 \Rightarrow d_1 \bar{V}_1 = -d_2 \bar{V}_2 - \dots - d_t \bar{V}_t$$

e perche' $d_i \neq 0$ $\exists d_i^{-1} \in k$ e quindi:

$$\bar{V}_k = d_i^{-1}(d_1 \bar{V}_1) = d_i^{-1}(-d_2 \bar{V}_2 - \dots - d_k \bar{V}_k)$$

$\Rightarrow \bar{V}_k$ è c-linearmente degenere sulli vettori.

Viamo: sia $\bar{V}_k = \beta_2 \bar{V}_2 + \dots + \beta_k \bar{V}_k$

$$\Rightarrow \bar{V}_k - \beta_2 \bar{V}_2 - \dots - \beta_k \bar{V}_k = 0$$

è una c-lineare a coeff. non tutti 0

che dà $0 \Rightarrow S$ logica.

□

CONSEGUENZA: 1) Se $0 \in S \Rightarrow S$ è logica.

2) $\sum_{i \in S}$ in S ci sono 2 vettori linearmente

$\Rightarrow S$ è logica

$$\bar{v}_i - \bar{v}_j = 0$$

3) Sei in S ci sono 2 vettori proporzionali $\Rightarrow S$ è singolare.

$(\bar{e}, (100), (020))$ logica.

$$\bar{e} = 1 \cdot \underline{e} + 0 \cdot (100) + 0 \cdot (020)$$

$((100), (0,12), (100))$ logica

$$\bar{e} = 1 \cdot (100) + 0 \cdot (020) - 1 \cdot (100)$$

$((\bar{1}00), (200), (010))$ logica

$$\bar{e} = 2(100) - 1(200) + 0(010).$$

OSS: Se \exists numero libero e $n \in S \Rightarrow \mathcal{X}$ libera.

DIM: Se fosse \tilde{v} legata \Rightarrow Esistere due altri di V a cost. non nulli o che dà 0 .
 Escludiamo il caso lineare e c. lineare
 di vettori di S aggiungendo gli elementi
 di $S \setminus \{\tilde{v}\}$ moltiplicati per $0 \Rightarrow$ S legata \square

Teorema: Sia $X \subseteq V(lk)$ una sequenza di
 generatori per $V(lk)$.

Se X è legata allora $\exists \bar{x} \in X$ tale
 che $L(X) = L(X \setminus \{\bar{x}\})$.

[METODO DEGLI SCARTI SUCCESSIVI]

Dim: $X = \phi \Rightarrow$ nulla da dimostrare.

Se $X = (\bar{v}_1 \dots \bar{v}_n)$ regolare \Rightarrow esiste un vettore $\bar{v}_i \in X$ tale che

$$\bar{v}_i = \alpha_1 \bar{v}_1 + \dots + \alpha_{i-1} \bar{v}_{i-1} + \alpha_{i+1} \bar{v}_{i+1} + \dots + \alpha_n \bar{v}_n$$

\bar{v}_i c. linea reale dei razionali.

$$\text{ASSERISCO CHÉ } \mathcal{L}(X) = \mathcal{L}(X \setminus \{\bar{v}_i\}).$$

\Rightarrow chiaramente $\mathcal{L}(X \setminus \{\bar{v}_i\}) \subseteq \mathcal{L}(X).$

Sia ora $\bar{y} = \beta_1 \bar{v}_1 + \dots + \beta_i \bar{v}_i + \dots + \beta_n \bar{v}_n \in \mathcal{L}(X)$

$$\bar{y} = \beta_1 \bar{v}_1 + \dots + \beta_i (\alpha_1 \bar{v}_1 + \dots + \alpha_{i-1} \bar{v}_{i-1} + \alpha_{i+1} \bar{v}_{i+1} + \dots + \alpha_n \bar{v}_n) + \dots + \beta_n \bar{v}_n$$

\bar{y} è scritto come c. lineare di vettori di X
 in cui non compare più $\bar{v}_i \Rightarrow$
 $\Rightarrow \bar{y} \in b(X \setminus \{\bar{v}_i\}) \Rightarrow h(x) \leq b(X \setminus \{\bar{v}_i\})$

DA cui

$$h(x) = b(X \setminus \{\bar{v}_i\})$$

□

ALGORITMO

SCARTA SUCCESSIVI :

↓
 DA UNA SÉQ. DI GEN

FINITA RESTITUISCE

OPPURE UNA SÉQ.

UN'ERA DI GENERATORI.

X neg. di generatori
 $x = \phi?$ si \rightarrow rot. X FINI
 X libera $\xrightarrow{\alpha}$ rot. X FINI
 X legata \Rightarrow Primo \bar{v}_i e X
 c. lineare dei numeri
 poniamo $X \leftarrow X \setminus \{\bar{v}_i\}$

Def: Sia $V(\mathbb{K})$ uno spazio vettoriale su \mathbb{K}

Si dice BASE di $V(\mathbb{K})$ ogni insieme libero di generatori.

⚠ La definizione data è ridundante se

alcuni punti base ordinata. Gli

veri testi definiscono come base
un insieme libero di generatori.

$$\{\bar{a}, \bar{b}, \bar{c}\} = \{\bar{b}, \bar{a}, \bar{c}\}.$$

$$(\bar{a}, \bar{b}, \bar{c}) \neq (\bar{b}, \bar{a}, \bar{c})$$

Teorema: Si è $V(\mathbb{K})$ uno spazio vettoriale finitamente dimensionato.

e' nia B una sua qualsiasi base ordinata

$$B = (\bar{b}_1 \dots \bar{b}_n)$$

Allora per ogni vettore $\bar{v} \in V(\mathbb{K})$

esiste una ed una sola c. binaria degli elementi di B che dà \bar{v} .

Dimostrazione: se \exists $\bar{v} \in V(\mathbb{K})$ c. binaria degli elementi di B che dà $\bar{v} \Rightarrow B$ è una base di $V(\mathbb{K})$.

$$\boxed{\begin{array}{l} \mathcal{B} = (\bar{b}_1, \dots, \bar{b}_n) \iff \forall v \in V(k) \exists (\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in k^n : \\ \text{base ordinata} \\ \bar{v} = \alpha_1 \bar{b}_1 + \dots + \alpha_n \bar{b}_n. \end{array}}$$

DIM: \mathcal{B} base $\Rightarrow \mathcal{B}$ di generatori cioè $V = L(\mathcal{B})$

$$\Rightarrow \forall v \in V \exists (\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in k^n : \bar{v} = \alpha_1 \bar{b}_1 + \dots + \alpha_n \bar{b}_n$$

se ci fosse anche $(\beta_1, \dots, \beta_n) \in k^n$ con

$$(\beta_1, \dots, \beta_n) \neq (\alpha_1, \dots, \alpha_n) \text{ e } \bar{v} = \beta_1 \bar{b}_1 + \dots + \beta_n \bar{b}_n$$

$$\Rightarrow \underline{0} = \bar{v} - \bar{v} = (\alpha_1 \bar{b}_1 + \dots + \alpha_n \bar{b}_n) - (\beta_1 \bar{b}_1 + \dots + \beta_n \bar{b}_n) \\ = (\alpha_1 - \beta_1) \bar{b}_1 + \dots + (\alpha_n - \beta_n) \bar{b}_n$$

con almeno un $\alpha_i - \beta_i \neq 0$ perché \mathcal{B} libera.

$$V(k) \cdot \exists! (\lambda_1 \dots \lambda_v)^e | k^n : \bar{v} = a_1 \bar{b}_1 + \dots + a_v \bar{b}_v.$$

prendiamo $\bar{v} = 0 \Rightarrow (00\dots 0) = (\lambda_1 \dots \lambda_v)$ è l'unico
modo per scrivere $\Rightarrow B_3$ è libera!

Inoltre per ipotesi $V(\bar{v} \in V(k))$ è c. lineare dei vettori di

$B_3 \Rightarrow B_3$ di generatori

$\Rightarrow B_3$ base.

□

T_n $|R$

$$\sigma_3 = ((10), (01))$$

$$(3,5) = 3 \cdot (10) + 5 \cdot (01) \rightarrow (3,5)$$

$$\sigma'_3 = ((01), (10))$$

$$(3,5) = 5 \cdot (01) + 3 \cdot (10)$$

$$\rightarrow (5,3)$$

in corrispondenza

Lemma di Stein's:

\exists $V(k)$ n.o s.vett. finitamente generato ~~menten~~ contenente

A una sua seq. libera d'vkt.

B una sua seq. di generatori.

Allora

$$|A| \leq |B|$$

Una seq. libera ha al più tutti i vkti quindi:

una seq. di generatori.

i) Se A libera $\Rightarrow |A| \leq \min \{ |B| \mid B \text{ di genbr}\}$

Se B di genbr $\Rightarrow |B| \geq \max \{ |A| \mid A \text{ libera}\}$.

v) Se A e B sono ensembles basi di $V(\mathbb{K})$

$\Rightarrow |A|=|B|$. Ogni 2 basi di $V(\mathbb{K})$ hanno lo stesso numero di elementi.

DIM: A B

libere

gen.

libere

$$\begin{aligned} & \Rightarrow |A| = |B| \\ & \blacksquare \end{aligned}$$

Def: Sia $V(\mathbb{K})$ uno sp. vettoriale su \mathbb{K} .

Se $V(\mathbb{K}) = \{0\}$ si dice $\dim V(\mathbb{K}) = 0$

dimensione

Se $V(\mathbb{K}) \neq \{0\}$ si dice dim $V(\mathbb{K}) = n$

ove $n = |B|$ con B base di $V(\mathbb{K})$.

3) Sei A una seq. di generatori in uno s.v. V tale
di $\dim = n \Rightarrow A$ è libera.

4) Sei B una sq. libera di n vettori in uno s.v. V .
di $\dim = n \Rightarrow B$ è di generatori.

DIM 3) Se A fosse legata, per gli stadi success.

si trova $A' = A \setminus \{v\}$ con $|A'| = |A|-1$ di
generatori. Ma V ha dim. $n \Rightarrow \exists$ in V una seq.
libera di n vettori ed una seq. di $(n-1) = |A|-1$
generatori \Rightarrow assurdo $\Rightarrow A$ libera.

4) Se B non fosse di generatori $\Rightarrow \exists v \in V - L(B)$

$\Rightarrow B \cup \{v\}$ è libera perché

posto $B = (\bar{b}_1 \dots \bar{b}_n)$ e suppose

$$d_1 + \dots + d_n + B\bar{v} = 0$$

dove d_i sono numeri interi entro $|B|=0$ perché
altrimenti $-B\bar{v} = d_1\bar{b}_1 + \dots + d_n\bar{b}_n$

$$\Rightarrow \bar{v} = -B^{-1}(d_1\bar{b}_1 + \dots).$$

$$\text{e } \bar{v} \in L(B) \text{ ug}$$

ma a questo punto da B libere
sempre $d_1 = d_2 = \dots = d_n = 0 \Rightarrow B\bar{v} = 0$

$$\text{libere} \Leftrightarrow |B \cup \{\bar{v}\}| = n+1.$$

D'altra parte \exists un vettore non nullo
e quindi un generatore ug ne segue

$$B \text{ di generatori} \Rightarrow$$

5) Una seq. di generatori minimale
(cioè tale che ogni ms sottoseq. non
genera più) è una base.

6) Una seq. libera massimale

(cioè tale che non c'è contenuta in alcuna
seq. libera più grande) è una base.

OSS: Ogni sp. vettoriale $V(k)$ non ha s.t.
 $(V(lk) \neq \{0\})$ numerate basi.

• Se $V(lk)$ finitamente generato: prendere X un l.h.s.
di generatori e applicare gli acci: successivi
• Se $V(lk)$ non f.s. \rightarrow equiv. ad assenza delle scelte.

$\mathbb{R}[x] = \{ a_0 + a_1 x + \dots + a_n x^n \mid n \in \mathbb{N}, a_i \in \mathbb{R} \}$.

$$B = (1, x, x^2, x^3, \dots, x^n, \dots)$$

\mathbb{R} come s.rifondile in \mathbb{C} .

Dim di Steinitz: per assurdo

$$|A| > |B|$$

$$A = (\bar{a}_1 \bar{a}_2 \dots \bar{a}_n \bar{a}_{n+1} \dots \bar{a}_m)$$

$$B = (\bar{b}_1 \bar{b}_2 \dots \bar{b}_n)$$

Si possono sostituire ad una ad uno i vettori di B con vettori di A mantenendo la prop. di generare V

$$A = (\bar{a}_1 \dots \bar{a}_v \bar{a}_{v+1} \dots \bar{a}_w)$$

$$B = (b_1 \dots b_w)$$

$$B' = (\bar{a}_1 \bar{b}_2 \dots \bar{b}_w)$$

$$B'' = (\bar{a}_1 \bar{a}_2 \bar{b}_3 \dots \bar{b}_w)$$

\vdots

$$B''' = (\bar{a}_1 \bar{a}_2 \dots \bar{a}_w)$$

DI GEN.

operazione che $\bar{a}_w \in L(B'')$

quindi in A c'è un vettore che è
c. linearde dei numeri $\Rightarrow A$ logica

$$\bar{a}_1 = \bar{a}_1 h_1 + \dots + \bar{a}_w h_w \quad d_1 \neq 0 \Rightarrow \bar{b}_1 = d_1^{-1} (\bar{a}_1 - k_1 h_1 - \dots$$