

Sottospazio: vettoriale

$V(Ik)$ tipo vettoriale

$X \subseteq V(Ik)$ no finiscono

X è sottospazio \Leftrightarrow

X soddisfa gli assiomi di s.v.
e rispetta le operazioni
di V oppure ha
risultato e inverso ad X .

vogliamo che il dominio

sia $X \times X$ per +

e $Ik \times X$ per -

ed il codominio sia X .

+_v: $V \times V \rightarrow V$

+_t: $X \times X \rightarrow V$ restituzione

+_r: $X \times X \rightarrow X$ riconcilia.

Def: Siano $a_1, a_2, \dots, a_n \in \mathbb{K}$ scalari
 $\bar{v}_1, \bar{v}_2, \dots, \bar{v}_n \in V(\mathbb{K})$ vettori

si dice combinazione lineare con gli scalari a_1, \dots, a_n
dei vettori $\bar{v}_1, \dots, \bar{v}_n$ il vettore
 $a_1\bar{v}_1 + a_2\bar{v}_2 + \dots + a_n\bar{v}_n = \bar{w}$

Oss: poiché il prod. di un vettore per uno scalare è un vettore e con più vettori si somma due vettori si verifica che $\bar{w} \in V$.

Mno spazio vettoriale è chiuso rispetto le c. lineari:
di noi vettori.

✓ Per hendo $\lambda \in \mathbb{K}$ e facendo c. lineari: si

$X \neq \emptyset$
 $X \subseteq V(\mathbb{K})$ è sottospazio vettoriale di
 $V(\mathbb{K})$ e si scrive $X \leq V(\mathbb{K})$

x è vettore se

- X è chiuso rispetto a comb. lineari
di molti elementi

in altre parole x è vettore

$$\boxed{\forall \alpha, \beta \in \mathbb{K}, \forall \bar{x}, \bar{y} \in X: \alpha \bar{x} + \beta \bar{y} \in X}$$

Dm: (\Rightarrow) HP: $X \subseteq V(\mathbb{K})$
 \exists X chiuso rispetto c. linea di \mathbb{K}_2 suoi
vettori.

per ipotesi $+ : X \times X \rightarrow X$ non operazioni
 $\cdot : lk \times X \rightarrow X$

$\forall X$ che hanno immagine finita
 contenuta in $X \Rightarrow \forall \alpha, \beta \in lk, \forall \bar{x}, \bar{y} \in X$
 $\alpha \bar{x}, \alpha \bar{y} \in X$ e dunque $\alpha \bar{x} + \beta \bar{y} \in X$.

$$(\Leftarrow) \quad \text{HP: } \forall \bar{x}, \bar{y} \in X, \forall \alpha, \beta \in lk: \alpha \bar{x} + \beta \bar{y} \in X$$

$$\bar{x} : \quad X \leq V(lk)$$

Dobbiamo far vedere che

1) $(X, +)$ è un gruppo abeliano

sia
 sia anche
 vero!

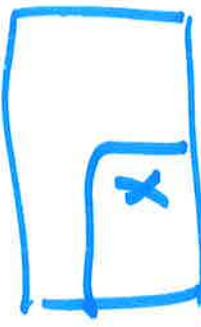
$$2) \quad \forall \bar{x} \in X: 1 \cdot \bar{x} = \bar{x}$$

$$3) \quad \forall \alpha, \beta \in lk, \forall \bar{x} \in X: (\alpha + \beta) \cdot \bar{x} = \alpha \bar{x} + \beta \bar{x}$$

$$4) \quad \forall \alpha \in lk \forall \bar{x}, \bar{y} \in X: \alpha(\bar{x} + \bar{y}) = \alpha \bar{x} + \alpha \bar{y}$$

$$5) \quad \forall \alpha, \beta \in lk, \forall \bar{x} \in X: \alpha(\beta \bar{x}) = (\alpha \beta) \bar{x}$$

$$6) \quad \forall \alpha \in lk, \forall \bar{x} \in X: \alpha \bar{x} \in X.$$



V

Ci RESTA NDO DA VERIFICARE 6) e 1).

6) per ipotesi $\forall \alpha, \beta \in K$, $\forall \bar{x}, \bar{y} \in X$: $\alpha \bar{x} + \beta \bar{y} \in X$
in particolare se $\beta = 0$ si ha
 $\alpha \bar{x} + 0 \cdot \bar{y} = \alpha \bar{x} \in X$

1) $(X, +)$ gruppo abeliano \Leftrightarrow

- a) $\underline{0} \in X$
- b) $\forall \bar{x} \in X \quad \exists \quad -\bar{x} \in X : \quad \bar{x} + (-\bar{x}) = \underline{0}$
- c) $\forall \bar{x}, \bar{y}, \bar{z} \in X : \quad (\bar{x} + \bar{y}) + \bar{z} = \bar{x} + (\bar{y} + \bar{z}).$

GRATIS \rightarrow

vorifichiamo a) c) b)

a): $0 \cdot \bar{x} \in X$ per punto visto prima

$$\text{ma } 0 \cdot \bar{x} = \underline{0} \Rightarrow \underline{0} \in X$$

b) per la c: $-1 \cdot \bar{x} \in X \quad \forall \bar{x} \in X$ ma $-1 \cdot \bar{x} = -\bar{x} \quad \checkmark$

□

Esempio:

$$\mathbb{R}^3 = \{(x, y, z) \mid x, y, z \in \mathbb{R}\}$$

$$(x, y, z) + (a, b, c) = (x+a, y+b, z+c)$$

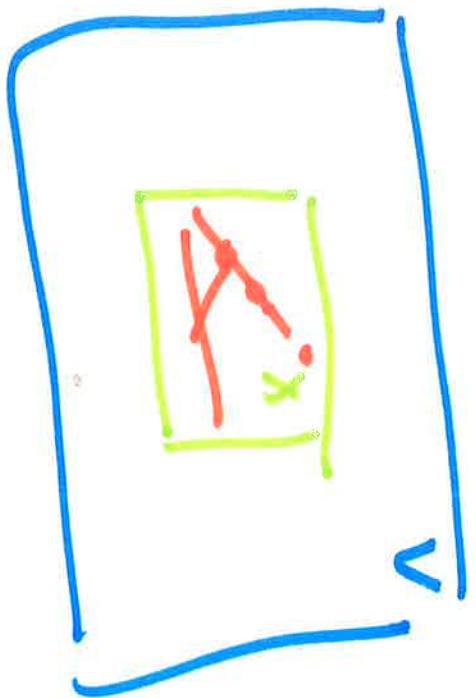
$$\alpha(x, y, z) = (\alpha x, \alpha y, \alpha z)$$

è vettoriale.

$$W = \mathbb{R}^3 \quad \begin{array}{l} \text{è nonlospazio} \\ \text{è noncomplesso} \end{array} \quad \left. \begin{array}{l} \text{sotrospazio} \\ \text{BINARIO} \end{array} \right\}$$

$$W = \{(0, 0, 0)\}$$

$W = \{(x, y, 0) \mid x, y \in \mathbb{R}\}$. sottospazio



$$\forall (a, b, 0), (c, d, 0) \in W \quad \alpha, \beta \in \mathbb{R}$$

$$\alpha(a, b, 0) + \beta(c, d, 0) = (\alpha a + \beta c, \alpha b + \beta d, 0) \in W \quad \checkmark$$

$$W = \{(x, 0, -x) \mid x \in \mathbb{R}\}.$$

$$\begin{aligned} \alpha(x, 0, -x) + \beta(y, 0, -y) &= (\alpha x + \beta y, 0, -\alpha x - \beta y) \\ &= (\bar{x}, 0, -\bar{x}) \in W \end{aligned}$$

con $\bar{x} = \alpha x + \beta y$.

In generale se $W = lk^n$ con lk campo
 $V = (v_1, \dots, v_n)$

un vettore di W di V definito da un
 sistema di equazioni di primo grado
 omogenee (cioè con termini noti = 0) è un s. vettoriale.

Se W è definito da un insieme di eq. non omogenee $\Rightarrow W$ non è sott. vettoriale
 In generale se W è definito da un insieme di equazioni non di primio grado $\Rightarrow W$ probabilmente non è un s. vettoriale.

$$\text{Ese: } \mathbb{R}^4 = \{(x, y, z, t) \mid x, y, z, t \in \mathbb{R}\}$$

$$W_1 = \{(x, y, z, t) \mid x+y=0, x-y+z=t=0\} \quad \times$$

$$W_2 = \{(x, y, z, t) \mid x+y=1\}$$

$$\text{osservo che } \varrho = (0 \ 0 \ 0 \ 0) \notin W_2 \Rightarrow W_2 \text{ non}$$

può essere not. spazio.

$$W_3 = \{(x, 0, 0, 0) \mid x \in \mathbb{R}\} \cup \{(0, y, 0, 0) \mid y \in \mathbb{R}\}$$

$(0, \varphi_1, \theta_1, \varphi)$

$\partial \in W_3$



$(x, \vartheta, \varphi, \theta)$

$$\begin{aligned} m_2 & \quad (1 \ 0 \ 0 \ 0) \in W_3 \quad (0 \ 1 \ 0 \ 0) \in W_3 \\ & \quad e \quad (1 \ 0 \ 0 \ 0) + (0 \ 1 \ 0 \ 0) = (1 \ 1 \ 0 \ 0) \notin W_3 \quad x \end{aligned}$$

$$W_h = \left\{ (x, 0, 0, 0) \mid x \geq 0 \right\}$$

non è s. vettoriale
perché $(-1) \cdot (x, 0, 0, 0) \notin W_h$
 $x \neq 0$

N.B. $W_3 = \left\{ (x, y, 0, 0) \mid xy = 0 \right\}$. eq. non x
è primo
grado!

$$W_6 := \{(x, y, 0, 0) \mid x^2 + 2xy + y^2 = 0\} =$$

$$= \{(x, y, 0, 0) \mid (x+y)^2 = 0\} =$$

$$= \{(x, y, 0, 0) \mid x+y = 0\}.$$

$$W_7 = \{(x, y, 0, 0) \mid x^2 + y^2 = 0\}.$$

$$W_7 = \{(x, y, 0, 0) \in \mathbb{R}^4 \mid x^2 + y^2 = 0\} =$$

$$= \{(x, y, 0, 0) \in \mathbb{R}^4 \mid x = y = 0\} = \{\text{---}\}.$$

$$W'_7 = \{(x, y, 0, 0) \in \mathbb{C}^4 \mid x^2 + y^2 = 0\} =$$

$$= \{(x, y, 0, 0) \in \mathbb{C}^4 \mid (x+iy)(x-iy) = 0\} =$$

$$\mathbb{C} = -i$$



$$= \{(-iy, y, 0, 0) \mid y \in \mathbb{C}\} \cup \{(iy, y, 0, 0) \mid y \in \mathbb{C}\}.$$

Non è s. vettoriale.

$$(-i, 1, 0, 0) + (2i, 2, 0, 0) = (i, 3, 0, 0) \notin W_2'$$

$$W_3 = \{ (x, y, 1, 1) \mid x, y \in \mathbb{R} \} \text{ con}$$

$$\text{somma } (x, y, 1, 1) + (a, b, 1, 1) = (x+a, y+b, 1, 1)$$

$$\text{prod. per sc. } d(x, y, 1, 1) = (ax, ay, 1, 1).$$

W₃ con le operazioni date è s. vettoriale
MA le operazioni non sono quelle di \mathbb{R}^4

\Rightarrow non è mappa.

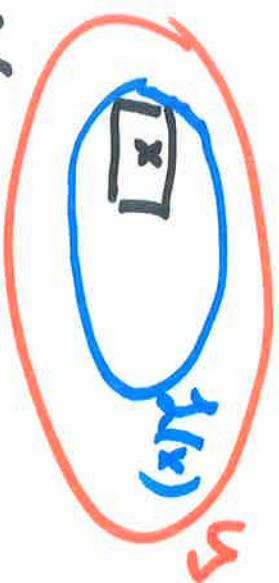
Sia $V(\mathbb{K})$ uno spazio vettoriale e sia $X \subseteq V(\mathbb{K})$.

Si dice sottospazio vettoriale generato da X il più piccolo sottospazio vettoriale di V che contiene X come insieme.

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

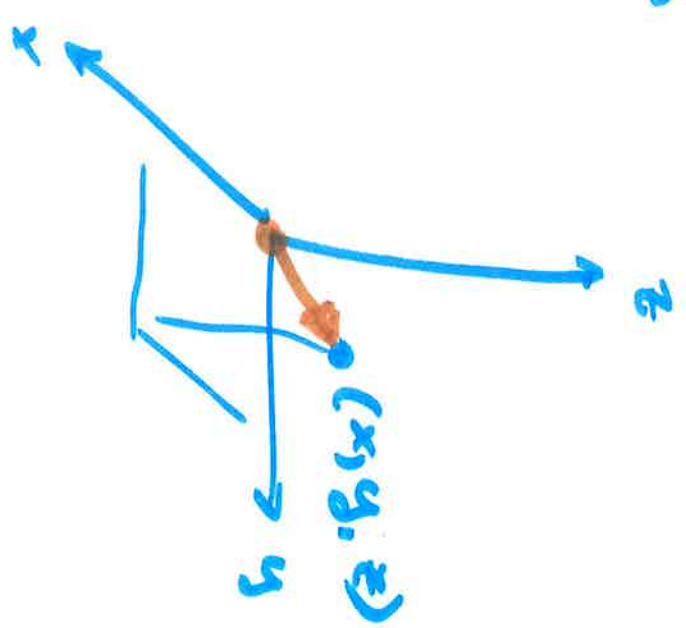
\leq minima
 \geq massima

Più piccolo significa che se $y \in \mathcal{L}(X)$ e $X \subseteq y \Rightarrow \mathcal{L}(X) \subseteq y$



Oss:) perché $V \leq V$ è sempre un s. vettoriale di V che contiene X .

$$(x, y, z) \in \mathbb{R}^3$$



v) Se $x = \psi \Rightarrow \mathcal{L}(x) = \{\varnothing\}$.

Teorema:

$$\mathcal{L}(X) = \left\{ \sum_{i=1}^n a_i \bar{x}_i \mid \bar{x}_i \in X, a_i \in \mathbb{K}, n \in \mathbb{N} \right\}. \quad (*)$$

Il sottospazio vettoriale generato da X coincide con la coporlund linea $(*)$ di.

X cioè l'insieme di tutte le combinazioni lineari di n numeri finiti di elementi di X .

DIM: OSSERUAMO CHE SE $y \in V(k)$ e $x \subseteq y$

\Rightarrow Ogni c. unica di \mathbb{K} . Di x deve essere in y
 $\Rightarrow \mathcal{L}(x) \subseteq y$.

Verifichiamo che $\mathcal{L}(x)$ è un sottospazio.

Siamo

$$\bar{a} = \sum_{i=1}^n \alpha_i \bar{x}_i$$

$$\bar{b} = \sum_{j=1}^n \beta_j \bar{x}_j \in \mathcal{L}(x)$$

possiamo prendere in \bar{a} e \bar{b} lo stesso
e gli stessi vettori $\bar{x}_1 \dots \bar{x}_n$ perché
dove non compiono in eccesso le somme
moltiplicative per 0.

$$\bar{a} = \bar{x}_1 + 3\bar{x}_3 = \bar{x}_1 + 0 \cdot \bar{x}_2 + 3\bar{x}_3$$

$\gamma, \delta \in lk.$

$$\Rightarrow (\gamma \bar{e} + \delta \bar{b}) = (\gamma \sum_{i=1}^n \alpha_i \bar{x}_i + \delta \sum_{j=1}^m \beta_j \bar{x}_j) =$$

$$= \left(\sum_{i=1}^n \gamma \alpha_i \bar{x}_i + \sum_{j=1}^m \delta \beta_j \bar{x}_j \right) = \sum_{i=1}^n (\gamma \alpha_i + \delta \beta_i) \bar{x}_i \\ \in \mathcal{B}(X).$$

□

Def: Si d $\gamma, \delta \in V(lk)$. Si dice che X è un insieme / numero di generatori per $V(lk)$

$$\text{se } d(X) = V.$$

Beispiel:

$$\mathbb{R}^3 = \{(x, y, z) | x, y, z \in \mathbb{R}\}.$$

$$X = \{(100), (010), (001)\}.$$

$$L(X) = \left\{ \alpha(100) + \beta(010) + \gamma(001) \mid \right.$$

$$\alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{R} \} =$$

$$= \left\{ (\alpha, \beta, \gamma) \mid \alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{R} \right\} = \mathbb{R}^3$$

$$Y = \{ (111), (011), (001), (111) \}$$

$$L(Y) = \mathbb{R}^3 \text{ verifizieren.}$$

\Rightarrow In generale per generare $|K^n$ servono
dunque n vettori.

Esercizi:
 $\bar{J}_n \subset \mathbb{R}^n$ consideriamo gli insiem.

$$A = \{(1000), (0100), (1111), (0011)\}.$$

✓ $B = \{(1000), (0100), (0010), (0001)\}$.

(∞)

x $C = \{(1000), (0100), (1011)\}$.

$$D = \{(1000), (0100), (1111), (0001), (0011)\}.$$

Quanti sono generatori?

$$\mathcal{L}(B) = \left\{ \alpha(1000) + \beta(0100) + \gamma(0010) + \delta(0001) \mid \alpha, \beta, \gamma, \delta \in \mathbb{R} \right\} = \left\{ (\alpha, \beta, \gamma, \delta) \mid \alpha, \beta, \gamma, \delta \in \mathbb{R} \right\} = \mathbb{R}^4$$

N.B.: Se $X \subseteq V(lk)$ ed $y \subseteq X \Rightarrow$
 $\Rightarrow \mathcal{L}(y) \subseteq \mathcal{L}(X)$

In generale: se y genera $V(lk)$ e
 $y \subseteq X \Rightarrow X$ genera $V(lk)$

→ **AGGIUNGERE VETTORI AD UN INSIEME/SEQUENZA**
DI GENERATORI DI ANCORA UNA SEQ. DI GENERATORI.

→ TOGLIERE VETTORI AD UN INSERIRE DI GENERATORI
NON È DETTO CI SIA UN INSERIRE DI
GENERATORI.

→ COME SONO FATTI GLI INSERIMENTI DI GENERATORI
PIÙ PICCOLI POSSIBILI?

\mathbb{R}^3

$$A = \{(100), (010), (111)\}.$$

$$B = \{(111), (101), (011), (001)\}.$$

$$C = \{(100), (010), (001)\}.$$

Se prendo da A e folgo un elemento di A

$$\Rightarrow A' = \{(010), (111)\} \quad A'' = \{(100), (111)\}$$

$$A''' = \{(100), (010)\}.$$

$$L(A') \neq (1\ 00) \quad L(A'') \neq (0\ 10)$$

$$L(A''') \neq (0\ 01)$$

Nessuna sottoinsieme proprio di A (e
nessuno di C) genera \mathbb{R}^3

(100)
 (010)
 (001)

$$B_1 = \{(101), (011), (001)\} \quad \text{es. generated } \mathbb{R}^3$$

$$B_2''' = \{(111), (011), (001)\}$$

$$B_3''' = \{(111), (1101), (011)\}.$$

$$\mathbb{R}^3 \quad \mathbb{R}^3$$

$$B_4''' = \{(111), (1101), (011)\}.$$

$$C = \{(100), (100), (010), (001)\}$$

C genera \mathbb{R}^3

$C' = \{(100), (100), (010)\}$ non genera \mathbb{R}^3

$C'' = \{(100), (010), (001)\}$ genera \mathbb{R}^3

ALCUNI SOTTOinsiEMI DI C SONO ancora di

GENERATORI PER \mathbb{R}^3 ; ALTRI NO.

COSA CAMBIA?

Def: Si dà $(\bar{v}_1, \bar{v}_2, \dots, \bar{v}_n)$ una sequenza

(lista ordinata!) di vettori di $V(\mathbb{K})$.

Si dice che tale sequenza è libera

ovvero che i vettori sono linearmente indipendenti:

se l'unica combinazione lineare dei vettori di cui
che si ha è quella a coeff. tutti nulli.

$$d_1\bar{v}_1 + d_2\bar{v}_2 + \dots + d_n\bar{v}_n = 0 \iff d_1 = d_2 = \dots = d_n = 0$$

La requisito è caso o linearmente dipendente
se \mathbf{t} non è libero, cioè esiste una
combinazione lineare a coeff. non tutti nulli
che si ha

$\exists (d_1 d_2 \dots d_n) \in \mathbb{K}^n$ con $(d_1 \dots d_n) \neq (0 0 \dots 0)$

tal che

$$d_1 \bar{V}_1 + d_2 \bar{V}_2 + \dots + d_n \bar{V}_n = \underline{0}$$

Lem:

$S_{i,j} S = (\bar{V}_j \bar{V}_i \dots \bar{V}_k)$ una sequenza di vettori

AUORA S è LINEARE se e solo se è UNO
DEI SUOI VETTORI È C. LINEARE DEI RUMORI.

DIM: IP: S legata

$\exists i: \bar{V}_i$ è c. lineare dei rumori.:

$$\text{cioè } \bar{V}_i \in \mathcal{L}(S \setminus \{\bar{V}_i\}).$$

S legata $\Rightarrow \exists (d_1 \dots d_n) \neq (0 0 \dots 0):$

$$d_1 \bar{V}_1 + \dots + d_i \bar{V}_i + \dots + d_n \bar{V}_n = \underline{0} \quad \text{con } d_i \neq 0$$

$$d_i \bar{V}_i = -d_1 \bar{V}_2 - d_2 \bar{V}_3 - \dots - d_{i-1} \bar{V}_{i+1} - d_{i+1} \bar{V}_{i+2} - \dots - d_n \bar{V}_n$$

$$d_i \neq 0 \Rightarrow \exists d_i' \in \mathbb{K} \Rightarrow$$

$$\begin{aligned}\bar{V}'_i &= 1 \cdot \bar{V}_i = d_i'(d_i \bar{V}_i) = d_i' \left(\sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n -d_j \bar{V}_j \right) = \\ &= \left(\sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n -d_i d_j \bar{V}_j \right)\end{aligned}$$

$$\Rightarrow \bar{V}_i \in \mathcal{L}(S \setminus \{\bar{V}_i\}).$$

Viceversa: HP: $\exists i : \bar{V}_i \in \mathcal{L}(S \setminus \{\bar{V}_i\})$

$\exists S$ larga.

$$\text{Se } \bar{V}_i \in \mathcal{L}(S \setminus \{\bar{V}_i\}) \Rightarrow \exists d_1 \dots d_n$$

Koh: che

$$\bar{v}_i = \alpha_1 \bar{v}_1 + \alpha_2 \bar{v}_2 + \dots + \alpha_{i-1} \bar{v}_{i-1} + \alpha_{i+1} \bar{v}_{i+1} + \dots + \alpha_n \bar{v}_n$$

$$\Rightarrow \underline{\alpha} = \bar{v}_i - \bar{v}_i = \alpha_1 \bar{v}_2 + \dots + \alpha_{i-1} \bar{v}_{i-1} - \bar{v}_i + \dots + \alpha_n \bar{v}_n$$

il vettore \bar{v}_i ha

coeff. -1 ≠ 0

\Rightarrow la risposta è legata

□

conseguenze: 1) se S contiene $\underline{\alpha} \Rightarrow S$ è legata.

$$\underline{\alpha} = 1 \cdot \underline{\alpha} + \dots$$

2) se S contiene due vettori negati

allora S è legata

$$\underline{\Omega} = 1 \cdot \bar{V}_1 + \dots - 1 \cdot \bar{V}_2 - \dots$$

3) Se S contiene due vettori

$$\bar{V}_1, \bar{V}_2 \text{ con } \bar{V}_2 = -\bar{V}_1 \Rightarrow$$

è singolare

$$\begin{aligned}\underline{\Omega} &= 1 \cdot \bar{V}_1 + 1 \cdot \bar{V}_2 + 0 \dots - \\ &= \bar{V}_1 - \bar{V}_1 = 0\end{aligned}$$

4) Se S contiene vettori

proportionali $\Rightarrow S$ è singolare.

$$\bar{V}_2 = \alpha \bar{V}_1$$

$$\underline{\Omega} = -\alpha \bar{V}_1 + \bar{V}_2 + \dots = 0$$

Teorema (dichi: sarà); successivamente).

Sia S una sequenza di generatori per $V(k)$.

Allora se S è logica allora che S è un generatore $V(k)$.

(Se S è logica $\Rightarrow V \in S$, $S \subseteq V$ non può generare $V(k)$).

\rightarrow Una sequenza di generatori logiche per $V(k)$ è "soltanahendente" ovvero non è minimale.

Si possono sempre scorrere elementi
di una sequenza legata di generatori in
modo da avere ancora una sequenza
di generatori.