# Indice

1	Lez	=======================================	2
	1.1	Operazione Binaria	2
	1.2	Strutture Algebriche	2
		1.2.1 Gruppo	3
		1.2.2 Anello	4
		1.2.3 Campo	5
		1.2.4 Spazio Vettoriale	-
<b>2</b>	Lez	ione 2 - 26/09	7
	2.1	Polinomi	7
	2.2	Matrici	6
3	Lez	tione 3 - 01/10	1
	3.1	Matrice Trasposta	.1
	3.2	Prodotto Scalare	
	3.3	Matrice Conformabile	
	3.4	Prodotto Riga per Colonna	
	3.5	Sistema Lineare	
	3.6	Operazioni o Trasformazioni Elementari sulle Righe di una Matrice	
4	Lez	ione 4 - 3/10 (Teams)	5
	4.1	Matrice a Gradini e Completamente a Gradini	Ę
	4.2	Algoritmo di Gauss	
	4.3	Teorema di struttura	7
	4.4	Proprietà dell'insieme $S_0$ come sottospazio vettoriale	8
5	Lez	sione $5 - 08/10$	9
	5.1	Sistemi di Generatori	S
	5.2	Dipendenza e indipendenza lineare	C
6	Lez	sione $6 - 10/10$	2
	6.1	Basi	12
		6.1.1 Teorema di estrazione di una base	12
	6.2	Teorema di equipotenza della base	2

# Lezione 1 - 24/09

## 1.1 Operazione Binaria

### Definizione (Operazioni su Insiemi)

Siano A, B, C insiemi. Diremo **operazione binaria** ogni applicazione

$$\varphi: A \times B \to C$$
.

- Se in particolare A=B=C, allora diremo che  $\varphi:A\times A\to A$  è un operazione binaria interna su A.
- Se B=C, allora diremo che  $\varphi$  si dice esterna con operatori in A.

### 1.2 Strutture Algebriche

### Ricorda: Strutture Algebriche

- $(S, \perp)$  si dice **semigruppo** se  $\perp$  è associativa;
- $(S, \bot)$  si dice **semigruppo commutativo** se  $\bot$  è semigruppo con commutatività;
- $(S, \bot)$  si dice **monoide** se  $\bot$  è semigruppo dotato di neutro;
- $(S, \bot)$  si dice **monoide commutativo** se  $\bot$  è monoide con commutatività;
- $(S, \perp)$  si dice **gruppo** se  $\perp$  è monoide dove ogni elemento è simmetrizzabile;
- $(S, \bot)$  si dice **gruppo abeliano** se  $\bot$  è gruppo con commutatività.

### Definizione (Struttura Algebrica)

Per struttura algebrica si intende una n-upla costituita da insiemi e operazioni su di essi. La più semplice struttura algebrica, spesso detta gruppoide, è una coppia  $(X, \bot)$ , dove X è un insieme e  $\bot$  è un operazione binaria interna su X.

### 1.2.1 Gruppo

### Definizione (Gruppo)

Un **gruppo** è una struttura algebrica  $(G, \bot)$  formata da un insieme G e da un'operazione binaria interna  $\bot: G \times G \to G$ , che soddisfa le seguenti proprietà:

- 1. Associatività:  $\forall a, b, c \in G$ ,  $(a \perp b) \perp c = a \perp (b \perp c)$ ;
- 2. Elemento neutro: esiste un elemento  $e \in G$  tale che  $\forall a \in G, a \perp e = e \perp a = a$ ;
- 3. Elemento inverso: per ogni  $a \in G$  esiste un elemento  $\bar{a} \in G$  tale che  $a \perp \bar{a} = \bar{a} \perp a = e$ .

Se inoltre vale la proprietà commutativa

$$a \perp b = b \perp a \quad \forall a, b \in G$$

allora il gruppo si dice abeliano.

### Proposizione: Proprietà elementari in un gruppo

Sia  $(X, \bot)$  un gruppoide (cioè X insieme non vuoto con un'operazione binaria  $\bot$  su X). Valgono le seguenti proprietà.

- 1. Se  $(X, \perp)$  ammette un elemento neutro, questo è unico.
- 2. Se  $(X, \perp)$  ammette un elemento neutro  $e \in \perp$  è associativa, allora per ogni  $x \in X$  invertibile l'inverso di x è unico.
- 3. Inoltre, se  $\bot$  è associativa e ha elemento neutro  $u \in A$  e abbiamo  $x, y \in A$  che hanno i loro inversi  $\bar{x}, \bar{y}$ , allora  $x \bot y$  è invertibile e il suo inverso è  $\bar{y} \bot \bar{x}$ .

#### Dimostrazioni:

Dimostrazione della proprietà 1 (unicità dell'elemento neutro). Supponiamo che e ed e' siano due elementi neutri in  $(X, \bot)$ . Per definizione di elemento neutro:

$$\forall x \in X : e \perp x = x e e' \perp x = x.$$

In particolare, considerando x = e' nella prima uguaglianza e x = e nella seconda otteniamo

$$e \perp e' = e'$$
 e  $e' \perp e = e$ .

Se non assumiamo necessariamente commutatività, b<br/>perpa usare una delle due uguaglianze applicata all'altro neutro: usando <br/>  $e \perp e' = e'$  e insieme  $e' \perp e = e$  otteniamo

$$e = e'$$
 (poiché  $e = e' \perp e = e'$ ).

Quindi e = e' e l'elemento neutro è unico.

Dimostrazione della proprietà 2 (unicità dell'inverso e formula dell'inverso del prodotto). Sia  $(X, \perp)$  associativo e con elemento neutro e.

Unicità dell'inverso. Sia  $x \in X$  e supponiamo che y e y' siano due inversi di x, cioè

$$x \perp y = e = y \perp x$$
,  $x \perp y' = e = y' \perp x$ .

Allora, usando l'associatività,

$$y = y \perp e = y \perp (x \perp y') = (y \perp x) \perp y' = e \perp y' = y'.$$

Quindi y = y' e l'inverso è unico.

Dimostrazione della proprietà 3. Siano  $(A, \bot)$  un insieme con operazione binaria  $\bot$ , associativa, e dotato di elemento neutro  $u \in A$ . Supponiamo  $x, y \in A$  invertibili e indichiamo con  $\overline{x}$  e  $\overline{y}$  i loro inversi, cioè

$$x \perp \overline{x} = \overline{x} \perp x = u, \qquad y \perp \overline{y} = \overline{y} \perp y = u.$$

Consideriamo il candidato  $\overline{y} \perp \overline{x}$  come possibile inverso di  $x \perp y$ . Calcoliamo il prodotto a destra:

$$(x \perp y) \perp (\overline{y} \perp \overline{x}) \stackrel{\text{(assoc.)}}{=} x \perp (y \perp (\overline{y} \perp \overline{x}))$$
$$= x \perp ((y \perp \overline{y}) \perp \overline{x})$$
$$= x \perp (u \perp \overline{x})$$
$$= x \perp \overline{x}$$
$$= u.$$

Analogamente, il prodotto a sinistra:

$$(\overline{y} \perp \overline{x}) \perp (x \perp y) \stackrel{\text{(assoc.)}}{=} \overline{y} \perp (\overline{x} \perp (x \perp y))$$

$$= \overline{y} \perp ((\overline{x} \perp x) \perp y)$$

$$= \overline{y} \perp (u \perp y)$$

$$= \overline{y} \perp y$$

$$= u.$$

Quindi  $\overline{y} \perp \overline{x}$  è sia inverso a destra sia inverso a sinistra di  $x \perp y$ . Poiché in una struttura con elemento neutro e operazione associativa l'inverso (se esiste) è unico, segue che

$$\overline{(x \perp y)} = \overline{y} \perp \overline{x},$$

come volevamo dimostrare.

### 1.2.2 Anello

### Definizione (Anello)

Un **anello** è una struttura algebrica  $(A, +, \cdot)$  formata da un insieme A e da due operazioni binarie interne:

$$+: A \times A \to A, \qquad \cdot: A \times A \to A,$$

tali che valgono le seguenti proprietà:

- 1. (A, +) è un gruppo abeliano
- 2. L'operazione  $\cdot$  (detta moltiplicazione) è associativa
- $3.\,$  La moltiplicazione è distributiva rispetto all'addizione:

$$a \cdot (b+c) = a \cdot b + a \cdot c, \quad (a+b) \cdot c = a \cdot c + b \cdot c, \quad \forall a, b, c \in A.$$

Se esiste un elemento  $1 \in A$  tale che  $1 \cdot a = a \cdot 1 = a$  per ogni  $a \in A$ , l'anello si dice **unitario** o **con** elemento neutro moltiplicativo.

Se inoltre la moltiplicazione è commutativa, l'anello si dice **commutativo**.

### 1.2.3 Campo

### Definizione (Campo)

Un **campo** è una struttura algebrica  $(K,+,\cdot)$  formata da un insieme K e da due operazioni binarie interne:

$$+: K \times K \to K, \qquad \cdot: K \times K \to K,$$

che soddisfano le seguenti proprietà:

- 1. (K,+) è un gruppo abeliano:
- 2.  $(K \setminus \{0\}, \cdot)$  è un **gruppo abeliano** rispetto alla moltiplicazione:
- 3. Le due operazioni sono collegate dalle proprietà distributive:

In altre parole, un campo è un anello commutativo con elemento unità in cui ogni elemento non nullo è invertibile.

### 1.2.4 Spazio Vettoriale

### Definizione (Spazio vettoriale)

Diremo che  $(V, \boxplus, \boxdot)$  è spazio vettoriale sul campo  $\mathbb{R}$  se:

1.  $V \neq \emptyset$ 

Operazione interna:  $\boxplus: V \times V \to V$ ,  $(u, v) \mapsto u + v$ Operazione esterna:  $\boxdot: K \times V \to V$ ,  $(\lambda, v) \mapsto \lambda v$ 

- 2.  $(V,\boxplus)$ è gruppo abeliano,  $\forall \underline{v},\underline{w},\underline{z}\in V$ 
  - (a) Proprietà associativa:  $(\underline{v} \boxplus \underline{w}) \boxplus \underline{z} = \underline{v} \boxplus (\underline{w} \boxplus \underline{z})$
  - (b) Proprietà commutativa:  $\underline{v} \boxplus \underline{w} = \underline{w} \boxplus \underline{v}$
  - (c) Esiste opposto:  $v \boxplus (-v) = 0$
  - (d) Esiste elemento neutro:  $\underline{v} \boxplus \underline{0} = \underline{0} \boxplus \underline{v} = \underline{v}$
- 3. Esiste elemento neutro rispetto a  $\boxdot$ :  $1 \boxdot \underline{v} = \underline{v} = \underline{v} \boxdot 1$
- 4. **Per tutti**  $h, k \in \mathbb{R}, \underline{v}, \underline{w} \in V$  valgono le seguenti proprietà:
  - (a) Compatibilità della moltiplicazione scalare:  $(h \cdot k) \boxdot v = h \boxdot (k \boxdot v)$
  - (b) Distributività rispetto alla somma scalare:  $(h+k) \boxdot v = (h \boxdot v) \boxplus (k \boxdot v)$
  - (c) Distributività rispetto alla somma vettoriale:  $h \square (\underline{v} \boxplus \underline{w}) = (h \square \underline{v}) \boxplus (h \square \underline{w})$

### Proposizione: Proprietà aritmetiche degli Spazi Vettoriali

Sia V uno spazio vettoriale sul campo  $\mathbb{K}. \forall \alpha, \beta \in \mathbb{K}, \forall v \in V$  si ha:

- 1.  $\alpha \boxdot v = 0 \iff \alpha = 0$  oppure v = 0
- 2.  $(-\alpha) \boxdot v = \alpha \boxdot (-v) = -(\alpha \boxdot v)$
- 3. se  $\alpha \boxdot v = \beta \boxdot v$  e  $v \neq \emptyset$ , allora  $\alpha = \beta$
- 4. se  $\alpha \boxdot u = \alpha \boxdot v$  e  $\alpha \neq \emptyset$ , allora u = v

Dimostrazione delle proprietà. (i) Dimostriamo che

$$av = 0 \iff a = 0 \text{ oppure } v = 0.$$

**Direzione** " $\Rightarrow$ ": se a=0 oppure v=0, allora chiaramente av=0. Infatti:

- se a=0, per le proprietà dello spazio vettoriale abbiamo  $0\cdot v=0;$
- se v = 0, allora  $a \cdot 0 = 0$ .

**Direzione** " $\Leftarrow$ ": supponiamo che av=0 e  $a\neq 0$ . Poiché  $a\neq 0$ , esiste l'inverso  $a^{-1}\in K$ . Moltiplicando entrambi i membri per  $a^{-1}$  otteniamo:

$$a^{-1}(av) = a^{-1} \cdot 0 = 0.$$

Usando l'associatività della moltiplicazione scalare:

$$(a^{-1}a)v = 1 \cdot v = v = 0.$$

Quindi, se  $a \neq 0$  e av = 0, necessariamente v = 0. Pertanto, la proprietà (i) è dimostrata.

(ii) Dimostriamo ora che

$$(-a)v = a(-v) = -(av).$$

Si ha immediatamente:

$$av + (-a)v = (a + (-a))v = 0v = 0,$$

e anche

$$av + a(-v) = a(v + (-v)) = a0 = 0.$$

Poiché in entrambi i casi la somma è nulla, segue che

$$(-a)v = -(av) = a(-v).$$

(iii) Se  $av = \beta v$ , allora

$$(a + (-\beta))v = av + (-\beta)v = \beta v + (-\beta)v = 0.$$

Poiché  $v \neq 0$  per ipotesi, per la proprietà (i) segue che  $a + (-\beta) = 0$ , e quindi  $a = \beta$ .

(iv) Se  $au = av e a \neq 0$ , allora

$$a(u + (-v)) = au + a(-v) = au - av = 0.$$

Poiché  $a \neq 0$ , per la proprietà (i) si ha u + (-v) = 0, cioè u = v.

# Lezione 2 - 26/09

### 2.1 Polinomi

### Definizione (Polinomi)

Sia  $(K, +, \cdot)$  un campo e x una variabile (detta anche incognita).

- Per ogni  $n \in \mathbb{N} \cup \{0\}$  si definisce  $x^n = \underbrace{x \cdot x \cdot \ldots \cdot x}_{n \text{ volte}}$ , con la convenzione  $x^0 = 1$ .
- Un **polinomio** nella variabile x a coefficienti in K è una somma finita di potenze di x moltiplicate per scalari in K:

$$p(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \ldots + a_d x^d = \sum_{i=0}^d a_i x^i,$$

dove  $a_0, a_1, \ldots, a_d \in K$  e  $a_d \neq 0$ .

Il numero naturale d è detto **grado** del polinomio, e si indica con

$$gr(p) = \max\{i \mid a_i \neq 0\}.$$

L'insieme di tutti i polinomi in una variabile x a coefficienti in K si indica con

 $K[x] = \{p(x) \mid p(x) \text{ è un polinomio in } x \text{ con coefficienti in } K\}.$ 

### Osservazione: Operazioni in K[x]

In K[x] sono definite naturalmente le seguenti operazioni:

• Somma di polinomi:

$$(p+q)(x) = \sum_{i=0}^{\max(d_p, d_q)} (a_i + b_i)x^i, \quad p(x) = \sum a_i x^i, \ q(x) = \sum b_i x^i.$$

Esempio:

$$(2x^2 + 3x + 1) + (x^2 - x + 4) = 3x^2 + 2x + 5.$$

• Moltiplicazione per scalare:

$$(\lambda p)(x) = \sum_{i=0}^{d} (\lambda a_i) x^i, \quad \lambda \in K.$$

Esempio:

$$3(2x^2 + x + 1) = 6x^2 + 3x + 3.$$

• Prodotto di polinomi:

$$(p \cdot q)(x) = \left(\sum_{i=0}^{d} a_i x^i\right) \left(\sum_{\alpha=0}^{e} b_{\alpha} x^{\alpha}\right) = \sum_{k=0}^{d+e} \left(\sum_{i+\alpha=k} a_i b_{\alpha}\right) x^k.$$

Esempio:

$$(x+1)(x^2+x+1) = x^3 + 2x^2 + 2x + 1.$$

Con queste operazioni  $(K[x], +, \cdot)$  è un anello commutativo con identità e, rispetto alla sola somma, uno spazio vettoriale su K.

#### Definizione (Polinomi in più variabili)

Siano  $x_1, x_2, \ldots, x_n$  variabili e K un campo.

Un **monomio** nelle variabili  $x_1, \ldots, x_n$  è un prodotto del tipo

$$x^{\alpha} = x_1^{\alpha_1} x_2^{\alpha_2} \cdots x_n^{\alpha_n},$$

dove  $\alpha = (\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in \mathbb{N}^n$ .

Un **polinomio in** n variabili a coefficienti in K è una somma finita di monomi moltiplicati per scalari:

$$p(x_1, \dots, x_n) = \sum_{\alpha \in A} a_{\alpha} x^{\alpha}, \quad a_{\alpha} \in K,$$

dove  $A \subset \mathbb{N}^n$  è un insieme finito.

L'insieme di tutti i polinomi in n variabili a coefficienti in K si indica con

$$K[x_1,\ldots,x_n].$$

### Definizione (Grado di un polinomio in più variabili)

Sia  $p(x_1,\ldots,x_n)=\sum_{\alpha}a_{\alpha}x^{\alpha}$ , con  $a_{\alpha}\neq 0$  per un certo numero finito di  $\alpha$ .

• Il grado del monomio  $x^{\alpha} = x_1^{\alpha_1} \cdots x_n^{\alpha_n}$  è

$$\operatorname{gr}(x^{\alpha}) = \sum_{i=1}^{n} \alpha_i.$$

• Il grado del polinomio è

$$\operatorname{gr}(p) = \max\{\operatorname{gr}(x^{\alpha}) \mid a_{\alpha} \neq 0\}.$$

Esempio:

$$p(x, y, z) = 2x^2y + 3xyz^3 - 5z^2 \Rightarrow gr(p) = max\{3, 5, 2\} = 5.$$

### Definizione (Polinomio lineare)

Un **polinomio lineare** in una variabile x su un campo K è un polinomio del tipo

$$p(x) = a_1 x + a_0,$$

dove  $a_1, a_0 \in K \text{ e } a_1 \neq 0.$ 

- Il **grado** di un polinomio lineare è 1, poiché il termine di grado più alto è  $a_1x$ .
- Il termine  $a_1$  si chiama coefficiente angolare o coefficiente direttore.
- Il termine  $a_0$  si chiama **termine noto**.

Nel caso di più variabili, un **polinomio lineare** in  $x_1, x_2, \dots, x_n$  è della forma

$$p(x_1, x_2, \dots, x_n) = a_1 x_1 + a_2 x_2 + \dots + a_n x_n + a_0,$$

con  $a_0, a_1, \ldots, a_n \in K$  e almeno uno tra  $a_1, \ldots, a_n$  non nullo.

### 2.2 Matrici

### Definizione (Matrice)

Siano  $m,n\in\mathbb{N}$  e sia X un insieme non vuoto. Una **matrice di tipo**  $m\times n$  a valori in X è una applicazione

$$A: \{1, 2, \dots, m\} \times \{1, 2, \dots, n\} \longrightarrow X$$

che associa a ogni coppia (i, j) un elemento  $a_{ij} \in X$ . Scriviamo

$$A = (a_{ij})_{m \times n} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{pmatrix}.$$

L'insieme di tutte le matrici  $m \times n$  a valori in X si indica con  $M_{m,n}(X)$ .

### Esempio

Matrice  $3 \times 2$  su un insieme X Siano

$$m=3, \quad n=2, \quad X=\{\pi, \sqrt{2}, \square, \star, y\}.$$

Definiamo

$$A:\{1,2,3\}\times\{1,2\}\longrightarrow X$$

tale che:

$$A(1,1) = \pi,$$
  $A(1,2) = \sqrt{2},$   
 $A(2,1) = \square,$   $A(2,2) = \star,$ 

$$A(3,1) = y,$$
  $A(3,2) = \pi.$ 

Allora la matrice A è:

$$A = \begin{pmatrix} \pi & \sqrt{2} \\ \square & \star \\ y & \pi \end{pmatrix}.$$

### Osservazioni: Operazioni sulle matrici

Siano  $A, B \in M_{m,n}(K)$ .

• La loro somma è la matrice C = A + B definita da:

$$c_{ij} = a_{ij} + b_{ij}, \quad \forall i = 1, \dots, m, \ j = 1, \dots, n.$$

### Esempio

Somma di matrici

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} 5 & 6 \\ 7 & 8 \end{pmatrix} \Rightarrow A + B = \begin{pmatrix} 6 & 8 \\ 10 & 12 \end{pmatrix}.$$

• Sia  $A = (a_{ij}) \in M_{m,n}(K)$  e  $\lambda \in K$ . Definiamo la matrice  $\lambda A = (\lambda a_{ij})$ , cioè:

$$(\lambda A)_{ij} = \lambda \cdot a_{ij}.$$

### Esempio

Moltiplicazione per uno scalare

$$\lambda = 3, \quad A = \begin{pmatrix} 1 & -2 \\ 0 & 4 \end{pmatrix} \Rightarrow 3A = \begin{pmatrix} 3 & -6 \\ 0 & 12 \end{pmatrix}.$$

# Lezione 3 - 01/10

### 3.1 Matrice Trasposta

### Definizione (Matrice Trasposta)

Sia  $A \in M_{m,n}(K)$ . La trasposta di A, denotata  ${}^tA$ , è la matrice del tipo [n,m] che come righe ha le colonne di A.

$${}^tA = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{21} & \dots & a_{m1} \\ a_{12} & a_{22} & \dots & a_{m2} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{1n} & a_{2n} & \dots & a_{mn} \end{bmatrix} \in M_{n,m}(K), \text{ ottenuta scambiando righe e colonne di } A.$$

### 3.2 Prodotto Scalare

### Definizione (Prodotto scalare)

Sia  $K = \mathbb{R}$  e siano due vettori  $\mathbf{a} = (a_1, a_2, \dots, a_n), \mathbf{b} = (b_1, b_2, \dots, b_n) \in K^n$ . Il **prodotto scalare** è la funzione

$$K^n \times K^n \longrightarrow K$$
,  $(\mathbf{a}, \mathbf{b}) \longmapsto a_1 b_1 + a_2 b_2 + \dots + a_n b_n = \langle \mathbf{a}, \mathbf{b} \rangle$ ,

che associa la coppia di vettori ad uno scalare, dato dalla somma delle componenti omonime dei due vettori.

### 3.3 Matrice Conformabile

### Definizione (Matrice Conformabile)

Due matrici  $A \in M_{m,n}(K)$  e  $B \in M_{p,q}(K)$  si dicono **conformabili** per il prodotto se e solo se il numero di colonne di A è uguale al numero di righe di B, cioè n = p. In tal caso, il prodotto AB è definito ed è una matrice di dimensione  $m \times q$ .

Esempio: Siano

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \\ 5 & 6 \end{bmatrix} \in M_{3,2}(K), \quad B = \begin{bmatrix} 7 & 8 & 9 \\ 10 & 11 & 12 \end{bmatrix} \in M_{2,3}(K).$$

Allora A e B sono conformabili e

$$AB = \begin{bmatrix} 1 \cdot 7 + 2 \cdot 10 & 1 \cdot 8 + 2 \cdot 11 & 1 \cdot 9 + 2 \cdot 12 \\ 3 \cdot 7 + 4 \cdot 10 & 3 \cdot 8 + 4 \cdot 11 & 3 \cdot 9 + 4 \cdot 12 \\ 5 \cdot 7 + 6 \cdot 10 & 5 \cdot 8 + 6 \cdot 11 & 5 \cdot 9 + 6 \cdot 12 \end{bmatrix} \in M_{3,3}(K).$$

### 3.4 Prodotto Riga per Colonna

### Definizione (Prodotto Riga Per Colonna)

Siano  $A \in M_{m,n}(K)$  e  $B \in M_{n,p}(K)$ . Il prodotto di una riga *i*-esima di A per una colonna *j*-esima di B è definito come la somma dei prodotti delle componenti corrispondenti:

$$(AB)_{ij} = \sum_{k=1}^{n} A_{ik} B_{kj}.$$

In altre parole, per ottenere l'elemento in posizione (i, j) del prodotto AB, si moltiplicano elemento per elemento la riga i di A con la colonna j di B e si sommano i risultati.

Esempio: Siano

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \end{bmatrix}, \quad B = \begin{bmatrix} 7 & 8 \\ 9 & 10 \\ 11 & 12 \end{bmatrix}.$$

Allora

$$(AB)_{11} = 1 \cdot 7 + 2 \cdot 9 + 3 \cdot 11 = 58, \quad (AB)_{12} = 1 \cdot 8 + 2 \cdot 10 + 3 \cdot 12 = 68,$$

e così via per gli altri elementi del prodotto.

### 3.5 Sistema Lineare

### Definizione (Sistema Lineare)

Siano  $m, n \in \mathbb{N}$ , e sia K un campo. Un **sistema lineare** di m equazioni in n incognite  $x_1, x_2, \ldots, x_n$  su un campo K è un insieme di m equazioni del tipo:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n - b_1 = 0 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n - b_2 = 0 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n - b_m = 0 \end{cases}$$

In forma compatta, un sistema lineare può essere scritto come:

$$A\mathbf{x} = \mathbf{b}$$
,

dove:

- $A \in M_{m,n}(K)$  è la matrice dei coefficienti;
- $\mathbf{x} \in K^n$  è il vettore incognite;
- $\mathbf{b} \in K^m$  è il vettore dei termini noti.

### Osservazione: Soluzioni di un sistema lineare

L'insieme delle soluzioni di un sistema lineare è dato da

 $S_1$  soluzioni della prima equazione  $E_1(x)$ 

 $S_2$  soluzioni della seconda equazione  $E_2(x)$ 

. . .

 $S_m$  soluzioni della m-esima equazione  $E_m(x)$ 

Noi siamo interessati a

$$S = \bigcap_{i=1}^{m} S_i,$$

ovvero l'intersezione di tutte le soluzioni del sistema.

### Definizione (Compatibilità di un sistema lineare)

Un sistema lineare  $\Sigma$  si dice **compatibile** se ammette almeno una soluzione, ossia se l'insieme delle soluzioni è diverso dal vuoto.

Altrimenti se  $S = \emptyset$ , allora il sistema si dice **incompatibile**.

### Definizione (Matrice completa e incompleta)

Dato un sistema lineare  $\Sigma$  si distinguono due matrici:

• La matrice incompleta (o matrice dei coefficienti) di un sistema lineare contiene solo i coefficienti delle incognite.

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{bmatrix}$$

• La matrice completa (o matrice dei coefficienti estesa) si ottiene aggiungendo a quella incompleta una colonna aggiuntiva con i termini noti del sistema.

$$C = (A \mid \mathbf{b}) = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} & b_m \end{bmatrix}$$

### Esempi di matrici complete e incomplete

Consideriamo due sistemi lineari in due incognite  $x_1, x_2$ .

• Sistema omogeneo  $\Sigma$  (con termini noti nulli):

$$\Sigma_0: \begin{cases} 3x_2 - x_2 + 2x_4 = 0 \\ x_1 + x_2 + 2x_3 = 0 \end{cases}$$

- Matrice incompleta:

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 3 & -1 & 2 \\ 1 & 1 & 2 & 0 \end{bmatrix}$$

• Sistema non omogeneo  $\Sigma$  (con termini noti  $\neq$  0):

$$\Sigma: \begin{cases} 3x_2 - x_2 + 2x_4 - 3 = 0 \\ x_1 + x_2 + 2x_3 + 5 = 0 \end{cases}$$

- Matrice completa:

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 3 & -1 & 2 & | & -3 \\ 1 & 1 & 2 & 0 & | & 5 \end{bmatrix}$$

13

# 3.6 Operazioni o Trasformazioni Elementari sulle Righe di una Matrice

### Definizione (Operazioni elementari sulle righe)

Sia  $A \in M_{m,n}(K)$  una matrice. Si chiamano **operazioni elementari sulle righe** le seguenti trasformazioni che possono essere applicate alle righe di A:

1. Scambio di due righe: per ogni  $h, k \in \{1, ..., m\}$ ,

$$\mathbf{b}^{(h)} \longleftrightarrow \mathbf{b}^{(k)}$$
.

2. Moltiplicazione di una riga per uno scalare non nullo: per ogni  $h \in \{1, ..., m\}$  e per ogni  $\lambda \in K \setminus \{0\},$ 

$$\mathbf{b}^{(h)} \longrightarrow \lambda \mathbf{b}^{(h)}$$
.

3. Somma di una riga con un multiplo di un'altra: per ogni  $h, k \in \{1, \dots, m\}$  e per ogni  $\beta \in K$ ,

$$\mathbf{b}^{(h)} \longrightarrow \mathbf{b}^{(h)} + \beta \mathbf{b}^{(k)}$$
.

### Osservazione: Invarianza dell'insieme delle soluzioni

Le operazioni elementari sulle righe di una matrice (e quindi sul sistema lineare associato) modificano la forma del sistema, ma non alterano il suo insieme delle soluzioni.

# Lezione 4 - 3/10 (Teams)

### 4.1 Matrice a Gradini e Completamente a Gradini

### Definizione (Matrice ridotta a gradini)

Una matrice si dice a gradini se ha le seguenti proprietà:

• Se una riga è nulla, tutte le righe successive sono nulle:

$$\exists h \in \{1, \dots, m\} \mid a^h = 0 \implies a^i = 0 \ \forall i > h$$

• Il primo elemento diverso da zero di una riga non nulla, detto *pivot*, è più a sinistra del primo elemento non nullo delle righe successive:

Se 
$$a_{ij} \neq 0$$
 e  $a_{ih} = 0$ ,  $\forall h < j$ , allora  $a_{i+1,h} = 0$ ,  $\forall h \leq j$ .

### Definizione (Matrice completamente ridotta a gradini)

Una matrice si dice completamente ridotta a gradini se oltre le precedenti due proprietà verifica anche le seguenti:

- il pivot di una qualunque riga non nulla è 1;
- ogni colonna che contiene il pivot di una riga ha tutti gli altri elementi nulli.

## 4.2 Algoritmo di Gauss

### Teorema (Algoritmo di Gauss)

Ogni matrice su un campo K può essere ridotta o completamente ridotta a gradini mediante un numero finito di operazioni elementari.

### Dimostrazione (per induzione)

Procediamo per induzione sul numero di righe m:

• Per m = 1:

$$A = (a_{11}, a_{12}, \dots, a_{1n})$$

Se  $a_{1j}$  è il pivot, basta eseguire la seguente operazione di normalizzazione (ridurre a 1):

$$a^{(1)} \rightarrow \frac{1}{a_{1j}} a^{(1)}.$$

• Per m > 1: Dimostriamo che, se vale per m - 1, allora vale anche per m. Prima di tutto,

individuiamo la prima riga non nulla:

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{1j} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{2j} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{mj} & \dots & a_{mn} \end{bmatrix}.$$

Sia

$$j = \min\{l \in \{1, \dots, n\} \mid a_{1l} \neq 0\}$$

la posizione del primo elemento non nullo nella prima riga.

Analogamente, poniamo

$$k = \min\{i \in \{1, \dots, m\} \mid a_{ij} \neq 0\},\$$

cioè l'indice della prima riga (a partire dall'alto) che contiene un elemento non nullo nella colonna j.

Una volta individuati tali indici, scambiamo la riga  $a_k$  con la prima riga  $a_1$ :

$$a_k \longleftrightarrow a_1.$$

Dopo lo scambio, otteniamo:

$$A' = \begin{bmatrix} a'_{11} & a'_{1j} & \dots & a'_{1n} \\ a'_{21} & a'_{2j} & \dots & a'_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a'_{m1} & a'_{mj} & \dots & a'_{mn} \end{bmatrix}.$$

Dato  $a_{1j}'$  (pivot della prima riga, diverso da 0), dobbiamo annullare tutti gli elementi sottostanti:

Per la riga 2, basta prendere  $B = -\frac{a'_{2j}}{a'_{1j}}$  in modo che

$$a_{2j}' + Ba_{1j}' = 0.$$

Procediamo quindi in questo modo per tutte le righe sottostanti, ottenendo:

$$a^{(2)} \rightarrow a^{(2)} - \frac{a'_{2j}}{a'_{1j}} a^{(1)},$$

$$a^{(3)} \rightarrow a^{(3)} - \frac{a'_{3j}}{a'_{1j}} a^{(1)},$$

$$\vdots$$

$$a^{(m)} \rightarrow a^{(m)} - \frac{a'_{mj}}{a'_{1,i}} a^{(1)}.$$

Se si vuole la matrice completamente ridotta, bisogna normalizzare il pivot  $a_{kj}''$  di ogni riga e annullare gli elementi della stessa colonna che si trovano sopra ai pivot delle righe successive.

### Osservazione: Derivata dal Teorema di Rouché-Capelli

Un sistema lineare  $\Sigma : Ax = b$  è compatibile  $\Leftrightarrow$  la matrice completa, una volta ridotta a gradini tramite operazioni elementari, non presenta una riga in cui tutti gli elementi della matrice dei coefficienti sono 0 ma l'elemento nella colonna dei termini noti è diverso da 0.

$$\Sigma: \begin{cases} x_1 + x_2 = 1\\ 2x_1 + 2x_2 = 3 \end{cases}$$

Matrice completa:  $C = \begin{bmatrix} 1 & 1 & | & 1 \\ 2 & 2 & | & 3 \end{bmatrix}$ 

Applichiamo  $R_2 \to R_2 - 2R_1$ :

$$C = \begin{bmatrix} 1 & 1 & | & 1 \\ 0 & 0 & | & 1 \end{bmatrix}$$

Il sistema è impossibile.

### 4.3 Teorema di struttura

Teorema (Teorema di struttura dell'insieme delle soluzioni di un sistema lineare)

Sia  $\Sigma: A\mathbf{x} = \mathbf{b}$  un sistema lineare di equazioni in n incognite e sia  $\Sigma_0: A\mathbf{x} = \mathbf{0}$  il sistema lineare omogeneo associato.

Sia

$$\mathbf{S} = \{ (y_1, \dots, y_n) \in K^n \mid A \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix} = \mathbf{b} \}$$

l'insieme delle soluzioni di  $\Sigma$ , e sia

$$\mathbf{S}_0 = \{(z_1, \dots, z_n) \in K^n \mid A \begin{pmatrix} z_1 \\ \vdots \\ z_n \end{pmatrix} = \mathbf{0}\}$$

l'insieme delle soluzioni di  $\Sigma_0$ .

Allora, se  $(\bar{y}_1, \ldots, \bar{y}_n) \in \mathbf{S}$ , si ha

$$\mathbf{S} = \{(\bar{y}_1, \dots, \bar{y}_n) + (z_1, \dots, z_n) \mid (z_1, \dots, z_n) \in \mathbf{S}_0\} = \mathbf{X}.$$

### Dimostrazione:

Mostriamo che  $S \subseteq X$  verificando le due inclusioni:

1.  $\mathbf{S} \subseteq \mathbf{X}$ : Sia  $(y_1, \dots, y_n) \in \mathbf{S}$ . Consideriamo  $(z_1, \dots, z_n) = (y_1, \dots, y_n) - (\bar{y}_1, \dots, \bar{y}_n)$ . Poiché

$$A\mathbf{z} = A(\mathbf{y} - \bar{\mathbf{y}}) = A\mathbf{y} - A\bar{\mathbf{y}} = \mathbf{b} - \mathbf{b} = \mathbf{0},$$

si ha  $\mathbf{z} \in \mathbf{S}_0$ . Quindi  $\mathbf{y} = \bar{\mathbf{y}} + \mathbf{z} \in \mathbf{X}$ .

2.  $\mathbf{X} \subseteq \mathbf{S}$ : Sia  $\mathbf{x} \in \mathbf{X}$ . Allora  $\mathbf{x} = \bar{\mathbf{y}} + \mathbf{z}$  con  $\mathbf{z} \in \mathbf{S}_0$ . Allora

$$A\mathbf{x} = A(\bar{\mathbf{y}} + \mathbf{z}) = A\bar{\mathbf{y}} + A\mathbf{z} = \mathbf{b} + \mathbf{0} = \mathbf{b},$$

quindi  $x \in S$ .

Da queste due inclusioni segue che S = X.

### 4.4 Proprietà dell'insieme $S_0$ come sottospazio vettoriale

### Proposizione: Proprietà dell'insieme delle soluzioni di un sistema lineare omogeneo

Sia  $\Sigma_0: A\mathbf{x} = \mathbf{0}$  un sistema lineare omogeneo in n incognite, e sia

$$\mathbf{S}_0 = \{ \, \mathbf{z} \in K^n \mid A\mathbf{z} = \mathbf{0} \, \}$$

l'insieme delle sue soluzioni. Allora valgono le seguenti proprietà:

- 1. Il vettore nullo  $\mathbf{0}$  appartiene a  $\mathbf{S}_0$ .
- 2. Se  $\mathbf{z}, \mathbf{z}' \in \mathbf{S}_0$ , allora  $\mathbf{z} + \mathbf{z}' \in \mathbf{S}_0$ .
- 3. Se  $\alpha \in K$  e  $\mathbf{z} \in \mathbf{S}_0$ , allora  $\alpha \mathbf{z} \in \mathbf{S}_0$ .

In conclusione,  $S_0$  è chiuso rispetto alla somma e alla moltiplicazione per scalari, e quindi costituisce un sottospazio vettoriale di  $K^n$ .

### Definizione (Sottospazio vettoriale)

Un sottoinsieme V si dice linearmente chiuso se:

- 1.  $V \neq \emptyset$ ;
- 2.  $\forall \mathbf{u}, \mathbf{v} \in V \Rightarrow \mathbf{u} + \mathbf{v} \in V$ ;
- 3.  $\forall \alpha \in K, \mathbf{u} \in V \Rightarrow \alpha \mathbf{u} \in V$ .

Poiché  $S_0$  soddisfa esattamente queste proprietà, segue che l'insieme delle soluzioni di un sistema lineare omogeneo è un sottospazio vettoriale di  $K^n$ .

### Proposizione: Sottoinsiemi linearmente chiusi come sottospazi vettoriali

Sia V uno spazio vettoriale su un campo K e sia

$$W\subseteq V$$

un sottoinsieme non vuoto tale che:

- 1.  $\forall \mathbf{u}, \mathbf{v} \in W \Rightarrow \mathbf{u} + \mathbf{v} \in W$ ;
- 2.  $\forall \alpha \in K, \mathbf{u} \in W \Rightarrow \alpha \mathbf{u} \in W$ .

Allora W è un sottospazio vettoriale di V.

#### Osservazione: Operazioni interne

Le proprietà di chiusura rispetto alla somma e al prodotto per scalare garantiscono che le operazioni siano interne anche se considerate come:

$$+: W \times W \to W, \qquad \cdot: K \times W \to W.$$

In altre parole, la somma di due elementi di W appartiene ancora a W e il prodotto di uno scalare con un elemento di W appartiene sempre a W.

## Lezione 5 - 08/10

### 5.1 Sistemi di Generatori

### Definizione (Combinazione Lineare)

Dati almeno due vettori  $(u_1, ..., u_t) \in V$  e degli scalari  $(\alpha_1, ..., \alpha_t) \in K$ , la **combinazione lineare** dei vettori dati mediante gli scalari dati è il vettore seguente:

$$\mathbf{v} = \alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_t u_t$$

Se vogliamo permettere che ci siano ripetizioni tra i vettori e gli scalari, allora consideriamo t-uple  $(u_1,...,u_t)\in V^t,\,(\alpha_1,...,\alpha_t)\in K^t.$ 

### Definizione (Chiusura Lineare)

Dato un sottinsieme  $X \neq \emptyset$  di V, diremo **chiusura lineare** di X il sottoinsieme L(X) di V, costituito da tutti e soli i vettori che sono combinazioni lineari di vettori di X. Se:

- $X = \emptyset$ , porremo convenzionalmente  $L(\emptyset) = 0$
- $X = x_1, ..., x_t$  è un insieme finito, scriveremo  $L(x_1, ..., x_t)$ .

Esempio:  $L((2,3),(1,1)) = \{\alpha_1(2,3) + \alpha_2(1,1) | \alpha_1, \alpha_2 \in \mathbb{R}\}.$ 

### Definizione (Sistema di Generatori)

Un sistema di generatori di V è un sottinsieme di V tale che ogni vettore di S è combinazione lineare di vettori diversi, ossia V = L(S). Inoltre se lo spazio vettoriale V ammette un sistema di generatori finito, allora si dirà **finitamente generato**.

### Proposizione: Importante sulla chiusura lineare

Sia  $X \subseteq V$ . Allora valgono le seguenti proprietà:

- $X \subseteq L(X)$ ;
- L(X) è un sottospazio vettoriale di V;
- Se  $W \subseteq V$  è un sottospazio vettoriale di V tale che  $X \subseteq W$ , allora  $L(X) \subseteq W$ .

Dimostrazione del primo punto. Consideriamo un qualunque  $u \in X$ . Poiché  $u = 1 \cdot u$ , ed  $1 \in K$ , si ha che u è combinazione lineare di un elemento di X. Dunque  $u \in L(X)$ , e quindi:

$$X \subseteq L(X)$$
.

Dimostrazione del secondo punto. Dimostriamo che L(X) è un sottospazio vettoriale di V.

(1) Non vuoto. Poiché  $L(X) \supseteq X$  e  $X \neq \emptyset$ , segue immediatamente che  $L(X) \neq \emptyset$ .

(2) Chiusura rispetto all'addizione. Siano  $u, u' \in L(X)$ . Allora, per definizione di chiusura lineare, esistono  $t, t' \in \mathbb{N}$ , vettori  $u_1, \ldots, u_t, u'_1, \ldots, u'_{t'} \in X$  e scalari  $\alpha_1, \ldots, \alpha_t, \alpha'_1, \ldots, \alpha'_{t'} \in K$  tali che:

$$u = \alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_t u_t, \qquad u' = \alpha'_1 u'_1 + \dots + \alpha'_{t'} u'_{t'}.$$

Sommando membro a membro otteniamo:

$$u + u' = \alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_t u_t + \alpha_1' u_1' + \dots + \alpha_{t'}' u_{t'}' \in L(X),$$

poiché è ancora una combinazione lineare di vettori di X.

(3) Chiusura rispetto alla moltiplicazione per scalare. Sia  $\lambda \in K$ . Allora:

$$\lambda u = \lambda(\alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_t u_t) = (\lambda \alpha_1) u_1 + \dots + (\lambda \alpha_t) u_t \in L(X),$$

poiché anche in questo caso otteniamo una combinazione lineare di elementi di X.

Pertanto, L(X) è chiuso rispetto alla somma e alla moltiplicazione per scalare, quindi è un sottospazio vettoriale di V.

Dimostrazione del terzo punto. Ipotizziamo che W sia un sottospazio vettoriale di V tale che  $X \subseteq W$ . Vogliamo mostrare che  $L(X) \subseteq W$ ; cioè, per ogni  $u \in L(X)$ , si ha  $u \in W$ .

Sia dunque  $u \in L(X)$ . Per definizione di chiusura lineare, esistono  $u_1, \ldots, u_t \in X$  e  $\alpha_1, \ldots, \alpha_t \in K$  tali che:

$$u = \alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_t u_t.$$

Poiché  $X \subseteq W$ , ciascun  $u_i \in W$ . Poiché W è sottospazio vettoriale, è chiuso rispetto alla moltiplicazione per scalare:

$$\alpha_i u_i \in W \quad \forall i.$$

Inoltre, W è chiuso rispetto all'addizione, dunque:

$$\alpha_1 u_1 + \cdots + \alpha_t u_t \in W$$
.

Quindi  $u \in W$ , e pertanto  $L(X) \subseteq W$ .

## 5.2 Dipendenza e indipendenza lineare

### Definizione (Linearmente dipendente e indipendente)

Una  $n-pla(v_1,...,v_n)$  di vettori di V sarà detta linearmente dipendente se esiste una  $n-pla(\alpha_1,...,\alpha_n)$  di scalari non tutti nulli, tale che

$$\alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n = 0.$$

In caso contrario, e cioè se

$$(\alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n) \Rightarrow (a_i = 0, \forall i \in \mathbb{N}_n)$$

la  $n - pla(v_1, ..., v_n)$  sarà detta linearmente indipendente.

### Osservazione:

Se  $X \subseteq T \subseteq V$ , con X linearmente **dipendente**  $\Rightarrow T$  è linearmente **dipendente**.

Se  $Y \subseteq X \subseteq V$ , con X linearmente indipendente  $\Rightarrow Y$  è linearmente indipendente.

### Teorema (Caratterizzazione della dipendenza lineare)

Un sottoinsieme X di V è linearmente dipendente se e solo se

$$\exists u \in X \text{ tale che } L(X) = L(X \setminus \{u\}).$$

Non consideriamo il caso  $X=\emptyset$ , poiché l'insieme vuoto è per definizione linearmente indipendente. Quindi supponiamo  $X\neq\emptyset$ .

### Dimostrazione.

(Direzione " $\Rightarrow$ "): Sia X linearmente dipendente. Per definizione, esistono  $u_1, \ldots, u_t \in X$  e scalari

 $\alpha_1, \ldots, \alpha_t \in K$ , non tutti nulli, tali che:

$$\vec{0} = \alpha_1 u_1 + \alpha_2 u_2 + \dots + \alpha_t u_t.$$

Sia  $\alpha_t \neq 0$ . Allora esiste  $\alpha_t^{-1} \in K$ . Moltiplicando entrambi i membri per  $\alpha_t^{-1}$ , otteniamo:

$$\vec{0} = (\alpha_t^{-1}\alpha_1)u_1 + \dots + (\alpha_t^{-1}\alpha_{t-1})u_{t-1} + (\alpha_t^{-1}\alpha_t)u_t.$$

Ma  $\alpha_t^{-1}\alpha_t = 1$ , quindi:

$$u_t = -(\alpha_t^{-1}\alpha_1)u_1 - \dots - (\alpha_t^{-1}\alpha_{t-1})u_{t-1}.$$

Da cui segue che  $u_t$  è combinazione lineare degli altri vettori  $u_1, \ldots, u_{t-1}$ , cioè:

$$u_t \in L(\{u_1,\ldots,u_{t-1}\}) \subseteq L(X \setminus \{u_t\}).$$

Quindi:

$$L(X) = L(X \setminus \{u_t\}),$$

perché rimuovere  $u_t$  non cambia la chiusura lineare dell'insieme. Ciò dimostra la direzione " $\Rightarrow$ ".

(Direzione " $\Leftarrow$ "): Supponiamo ora che esista  $u \in X$  tale che  $L(X) = L(X \setminus \{u\})$ . Allora  $u \in L(X \setminus \{u\})$ , cioè:

$$u = \alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_t u_t,$$

con  $u_1, \ldots, u_t \in X \setminus \{u\} \in \alpha_i \in K$ .

Portando tutto a primo membro otteniamo:

$$\vec{0} = (-1)u + \alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_t u_t.$$

Questa è una combinazione lineare non banale (poiché il coefficiente di u è  $-1 \neq 0$ ) che dà il vettore nullo. Quindi X è linearmente dipendente.

# Lezione 6 - 10/10

### 6.1 Basi

### Definizione (Base)

Una base B di uno spazio vettoriale V è un insieme di vettori tale che:

- B 
  in linearmente indipendente;
- B è un sistema di generatori di V, cioè L(B) = V.

In altre parole, ogni vettore di V può essere scritto in modo unico come combinazione lineare dei vettori di B.

### 6.1.1 Teorema di estrazione di una base

### Teorema (di estrazione di una base)

Sia V uno spazio vettoriale finitamente generato sul campo K. Sia  $S = \{v_1, \dots, v_t\}$  un sistema finito di generatori di V. Allora esiste una base B di V tale che  $B \subseteq S$ .

Dimostrazione. Consideriamo due casi.

Caso 1:  $S = \emptyset$ . In questo caso,  $V = L(\emptyset) = {\bar{0}}$ , ossia V è lo spazio vettoriale nullo. La base di V è per definizione l'insieme vuoto stesso, quindi  $B = S = \emptyset$ .

Caso 2:  $S \neq \emptyset$ . Verifichiamo se S è linearmente indipendente.

- Se S è linearmente indipendente, allora essendo anche un sistema di generatori, è già una base di V; dunque B=S.
- Se invece S è linearmente dipendente, allora per il teorema della dipendenza lineare esiste un vettore  $u \in S$  tale che

$$L(S) = L(S \setminus \{u\}).$$

Ciò significa che possiamo eliminare u dall'insieme dei generatori senza modificare lo spazio generato. Poniamo quindi  $S_1 = S \setminus \{u\}$ .

Ora applichiamo lo stesso ragionamento a  $S_1$ :

- se  $S_1$  è linearmente indipendente, allora  $B = S_1$  è una base di V;
- se  $S_1$  è ancora dipendente, allora esiste  $v \in S_1$  tale che  $L(S_1) = L(S_1 \setminus \{v\})$ , e possiamo quindi togliere anche v.

Procedendo in questo modo, ad ogni passo eliminiamo un vettore "superfluo" mantenendo lo stesso spazio generato. Poiché S è finito, dopo un numero finito di eliminazioni otterremo un sottoinsieme  $B \subseteq S$  che:

$$L(B) = V$$
 e B è linearmente indipendente.

Pertanto B è una base di V contenuta in S.

#### Proposizione:

Sia V uno spazio vettoriale su un campo K, e sia  $S = \{u_1, \ldots, u_h\} \subseteq V$  un insieme linearmente indipendente. Se  $u \in V \setminus L(S)$ , allora anche l'insieme  $S \cup \{u\}$  è linearmente indipendente.

Dimostrazione (per assurdo). Procediamo per assurdo. Supponiamo che  $S \cup \{u\}$  non sia linearmente indipendente. Allora, per definizione, esistono scalari  $\alpha_1, \ldots, \alpha_h, \beta \in K$ , non tutti nulli, tali che:

$$\alpha_1 u_1 + \alpha_2 u_2 + \dots + \alpha_h u_h + \beta u = \vec{0}.$$

Caso 1:  $\beta = 0$ . Allora la relazione diventa:

$$\alpha_1 u_1 + \alpha_2 u_2 + \dots + \alpha_h u_h = \vec{0}.$$

Ma S è linearmente indipendente per ipotesi, quindi necessariamente:

$$\alpha_1 = \alpha_2 = \dots = \alpha_h = 0.$$

Ciò implica che tutti gli scalari sono nulli, il che contraddice l'assunzione iniziale ("non tutti nulli"). Quindi  $\beta \neq 0$ .

Caso 2:  $\beta \neq 0$ . Possiamo allora isolare u:

$$\beta u = -(\alpha_1 u_1 + \alpha_2 u_2 + \dots + \alpha_h u_h).$$

Moltiplicando ambo i membri per  $\beta^{-1}$  (che esiste, poiché  $\beta \neq 0$ ):

$$u = (-\beta^{-1}\alpha_1)u_1 + (-\beta^{-1}\alpha_2)u_2 + \dots + (-\beta^{-1}\alpha_h)u_h.$$

Ma questo significa precisamente che  $u \in L(S)$ .

Tuttavia, per ipotesi,  $u \notin L(S)$ . Questa è una contraddizione.

Pertanto, la nostra ipotesi iniziale è falsa, e  $S \cup \{u\}$  deve essere linearmente indipendente.

 $S \cup \{u\}$  è linearmente indipendente.

#### Teorema (Lemma di Steinitz)

Sia V uno spazio vettoriale finitamente generato su un campo K e sia  $S = \{u_1, \ldots, u_n\}$  un suo sistema di generatori finito, cioè L(S) = V.

Sia  $X = \{v_1, \dots, v_m\}$  un insieme di vettori di V.

Se m = |X| > n = |S|, allora X è linearmente dipendente.

### Proposizione: Corollario

Utilizzando le stesse notazioni del Lemma di Steinitz, se X è linearmente indipendente, allora:

$$|X| \leq |S|$$
.

## 6.2 Teorema di equipotenza della base

### Teorema (Teorema di equipotenza della base)

Sia V uno spazio vettoriale finitamente generato su un campo K. Allora tutte le basi di V hanno la stessa cardinalità.

Questa cardinalità comune alle basi di V viene detta **dimensione** di V e si indica con:

 $\dim V$ .

#### Dimostrazione

Poiché V è finitamente generato, esiste un sistema di generatori finito  $S\subseteq V$ . Sia B una base di V estratta da S. Allora:

$$|B| = n < +\infty.$$

Sia B' un'altra base di V.

- 1. Dimostriamo che  $|B'| = h < +\infty$ . Se così non fosse, esisterebbe un insieme  $X \subseteq B'$  tale che |X| = n + 1 > |B|, ma questo è impossibile per il **Lemma di Steinitz**, poiché un insieme di vettori con più elementi di un sistema di generatori sarebbe linearmente dipendente.
- **2.** Dimostriamo ora che |B'| = |B|.
  - Poiché B' è linearmente indipendente in V e B è un sistema di generatori di V, per il Corollario del Lemma di Steinitz si ha:

$$|B'| \leq |B|$$
.

• Analogamente, poiché B è linearmente indipendente in V e B' è un sistema di generatori di V, si ha:

$$|B| \leq |B'|$$
.

Dalle due disuguaglianze segue che:

$$|B| = |B'|$$
.

Quindi tutte le basi di V hanno la stessa cardinalità, che chiamiamo **dimensione** di V:

$$\dim V = |B|$$
.

### Proposizione: Caratterizzazione dei sistemi di generatori di dimensione n

Sia V uno spazio vettoriale su un campo K, con dim V = n. Sia  $S = \{u_1, \ldots, u_n\} \subseteq V$  un insieme di n vettori.

Allora valgono le seguenti equivalenze:

S è un sistema di generatori di  $V \iff S$  è linearmente indipendente.

#### Dimostrazione

 $(\Rightarrow)$  Supponiamo per assurdo che S sia linearmente dipendente. Allora esiste  $v \in S$  tale che:

$$L(S) = L(S \setminus \{v\}).$$

Ma in tal caso  $L(S \setminus \{v\})$  genererebbe ancora tutto V, pur avendo  $|S \setminus \{v\}| = n - 1 < n = \dim V$ , il che è impossibile per la definizione stessa di dimensione (nessun insieme di meno di n vettori può generare V). Dunque S deve essere linearmente indipendente.

 $(\Leftarrow)$  Supponiamo ora per assurdo che S sia linearmente indipendente ma non generi V, cioè:

$$L(S) \subseteq V$$
.

Allora esiste  $u \in V \setminus L(S)$ . Consideriamo quindi l'insieme  $S' = S \cup \{u\}$ .

Poiché  $u \notin L(S)$ , il nuovo insieme S' risulta ancora linearmente indipendente. Tuttavia:

$$|S'| = n + 1,$$

il che è impossibile per il **Lemma di Steinitz**, che vieta l'esistenza di un insieme linearmente indipendente con più di n elementi in uno spazio vettoriale di dimensione n.

Quindi L(S) = V e S è un sistema di generatori.  $\square$ 

### Teorema (Di completamento in una base)

Sia V uno spazio vettoriale su K con dim V=n. Sia  $X=\{v_1,\ldots,v_t\}\subseteq V$  un insieme linearmente indipendente. Allora esiste un sottoinsieme  $Y=\{v_{t+1},\ldots,v_n\}\subseteq V$  tale che  $B:=X\cup Y$  è una base di V

Dimostrazione. Se t=n, allora X ha già n vettori linearmente indipendenti. Poiché la dimensione di V è n, ogni insieme di n vettori linearmente indipendenti è una base di V. Quindi in questo caso possiamo prendere  $V=\varnothing$  e B=X.

Supponiamo ora t < n. Allora X non può generare tutto V, cioè  $L(X) \neq V$ . Infatti se L(X) = V avremmo che X è un sistema di generatori con t elementi e quindi dim  $V \leq t$ , contraddicendo t < n. Quindi esiste almeno un vettore  $v_{t+1} \in V \setminus L(X)$ .

Per la proposizione già vista, poiché  $v_{t+1} \notin L(X)$ , l'insieme

$$X_1 := X \cup \{v_{t+1}\} = \{v_1, \dots, v_t, v_{t+1}\}$$

è ancora linearmente indipendente. Se  $|X_1| = t + 1 = n$  abbiamo finito:  $B = X_1$  è una base. Altrimenti t + 1 < n e ripetiamo lo stesso ragionamento.

In generale, costruiamo per induzione una successione di insiemi linearmente indipendenti

$$X = X_0 \subset X_1 \subset X_2 \subset \cdots$$

in cui  $X_{k+1} = X_k \cup \{v_{t+k+1}\}$  con  $v_{t+k+1} \in V \setminus L(X_k)$ . Ad ogni passo il numero di vettori aumenta di 1. Poiché dim V = n, non è possibile continuare indefinitamente: non esistono insiemi di più di n vettori linearmente indipendenti in V. Quindi il processo termina dopo al più n-t passaggi, producendo un insieme

$$B = X_m = \{v_1, \dots, v_t, v_{t+1}, \dots, v_{t+m}\}$$

con |B| = n e B linearmente indipendente.

Un insieme di n vettori linearmente indipendenti in uno spazio di dimensione n genera V, dunque L(B) = V e quindi B è una base di V. Ponendo  $Y = \{v_{t+1}, \ldots, v_n\}$  otteniamo la conclusione voluta.

### Osservazioni:

• Sia V uno spazio vettoriale su K e siano  $S, T \subseteq V$ . Allora

$$L(S) = L(T) \iff S \subseteq L(T) \in T \subseteq L(S).$$

 $(\Rightarrow)$  Poiché  $S \subseteq L(S)$  e L(S) = L(T), si ha  $S \subseteq L(T)$ ; analogamente  $T \subseteq L(S)$ .

( $\Leftarrow$ ) Se  $S \subseteq L(T)$  allora  $L(S) \subseteq L(T)$  (perché L(T) è un sottospazio che contiene S); analogamente  $T \subseteq L(S)$  implica  $L(T) \subseteq L(S)$ . Da entrambe le inclusioni segue L(S) = L(T).

Da questa osservazione segue la seguente proprietà sulle righe di matrici: se  $A \in M_{m,n}(K)$  e B è ottenuta da A mediante un numero finito di operazioni elementari, allora indicando con  $a^1, \ldots, a^{\bar{m}}$  le righe di A e con  $\bar{b^1}, \ldots, \bar{b^m}$  le righe di B, si ha

$$\{\bar{b^1},\dots,\bar{b^m}\}\subseteq L(\bar{a^1},\dots,\bar{a^m})\quad \mathrm{e}\quad \{\bar{a^1},\dots,\bar{a^m}\}\subseteq L(\bar{b^1},\dots,\bar{b^m}),$$

da cui segue

$$L(\bar{b^1}, \dots, \bar{b^m}) = L(\bar{a^1}, \dots, \bar{a^m}).$$

- Per vettori  $u, v, w \in V$  (con V uno spazio vettoriale) valgono le seguenti equivalenze geometriche:
  - -u,v sono linearmente dipendenti  $\iff u$  e v sono paralleli (cioè uno è multiplo scalare dell'altro);
  - -u, v, w sono linearmente dipendenti  $\iff u, v, w$  sono complanari (cioè esiste un piano che contiene i tre vettori).

### Definizione (Rango di una matrice)

 $A \in M_{mn}(K)$ . Il rango di A è la dimensione dello spazio vettoriale generato dalle sue righe e dallo spazio vettoriale generato dalle sue colonne.