

Appunti per il 1° Anno - 2° Semestre - Gruppo C2

## **Geometria**

*Dalle lezioni della prof.ssa Cioffi Francesca*

Anno 2023/24 - Di Tota Gaetano

Siete pregati di segnalare ogni tipo di errore!

# Geometria - a.a. 2023/2024

## Simboli

<b>Lezione del 04/03/2024</b>	<b>1</b>
Vettore libero . . . . .	1
Definizioni e Notazioni . . . . .	1
Prodotto Cartesiano . . . . .	2
Principio di Induzione . . . . .	2
Relazione tra insiemi . . . . .	2
Classe di equivalenza . . . . .	4
<b>Lezione del 06/03/2024</b>	<b>4</b>
Relazione di Parallelismo . . . . .	4
Direzione e Verso . . . . .	5
Applicazione . . . . .	5
<b>Lezione del 11/03/2024</b>	<b>7</b>
Restrizione e Riduzione . . . . .	7
Cardinalità di un'insieme . . . . .	7
Operazioni binarie . . . . .	7
Struttura algebrica / Spazio Vettoriale . . . . .	8
<b>Lezione del 13/03/2024</b>	<b>9</b>
Sotto-spazio Vettoriale / Linearmente Chiuso . . . . .	11
Combinazione lineare . . . . .	11
Chiusura lineare . . . . .	12
Sistema di Generatori . . . . .	12
Matrici . . . . .	13
<b>Lezione del 18/03/2024</b>	<b>13</b>
Linearmente Dipendente . . . . .	13
Linearmente Indipendente . . . . .	13
<b>Lezione del 20/03/2024</b>	<b>14</b>
Base di uno Spazio-Vettoriale . . . . .	14
Dimensione . . . . .	16
<b>Lezione del 25/03/2024</b>	<b>16</b>
Isomorfismo associato ad una Base . . . . .	17
<b>Lezione del 27/05/2024</b>	<b>18</b>

## Simboli

$\cup$  unione

$\cap$  intersezione

$\forall$  per ogni

$\exists$  esiste

$\in$  appartiene

$\notin$  non appartiene

$\vee$  o disgiunzione

$\wedge$  e congiunzione

$\Leftrightarrow$  equivalente

$\neg$  negazione

$\Rightarrow$  implica

$\subseteq$  inclusione

$\subset$  inclusione propria

$\Delta$  differenza simmetrica

$\setminus$  differenza insiemistica

$\bigcup$  unione unaria

$\bigcap$  intersezione unaria

## Lezione del 04/03/2024

### Vettore libero

#### Definizione - Vettore libero

Un vettore rappresenta lo spostamento da un punto ad un altro, esso ha come caratteristiche: direzione, verso e lunghezza.

### Definizioni e Notazioni

#### Definizione - Simboli

- $\emptyset$  = Insieme vuoto
- $A \subseteq B \Leftrightarrow \forall x \in A (x \in B)$
- $A = B \Leftrightarrow A \subseteq B \wedge B \subseteq A$
- $A \cap B \Leftrightarrow \{x \mid x \in A \wedge x \in B\}$
- $A \cup B \Leftrightarrow \{x \mid x \in A \vee x \in B\}$
- $B \setminus A \Leftrightarrow \{x \mid x \in B \wedge x \notin A\}$

#### Domanda - Come assegnare un'insieme?

Per assegnare degli oggetti ad un'insieme abbiamo due modi distinti

1. Elencare gli elementi che appartengono all'insieme  
 $x \in A$  oppure  $y \notin A$
2. Caratterizzare gli elementi che appartengono all'insieme mediante una proprietà  
 $B = \{x \mid x \text{ è uno studente del corso di Geometria}\}$

#### Definizione - Complemento

Prendiamo  $A \subseteq X$  e chiamiamo l'operazione  $X \setminus A$  complemento di  $A$  in  $X$  che indichiamo con  $C_X(A)$

#### Definizione - Leggi di De Morgan sul Complemento

Unione dei Complementi  
 $C_X(A \cup B) = C_X(A) \cap C_X(B)$

Dimostrazione  
 $y \in C_X(A \cup B) \Leftrightarrow y \in X \wedge y \notin A \cup B \Leftrightarrow y \in X \wedge (y \notin A \vee y \notin B) \Leftrightarrow (y \in X \vee y \notin A) \wedge (y \in X \vee y \notin B) \Leftrightarrow y \in C_X(A) \wedge y \in C_X(B) \Leftrightarrow y \in C_X(A) \cap C_X(B)$

Intersezione dei Complementi  
 $C_X(A \cap B) = C_X(A) \cup C_X(B)$

Dimostrazione  
 $y \in C_X(A \cap B) \Leftrightarrow y \in X \wedge y \notin A \cap B \Leftrightarrow y \in X \wedge (y \notin A \vee y \notin B) \Leftrightarrow (y \in X \wedge y \notin A) \vee (y \in X \wedge y \notin B) \Leftrightarrow y \in C_X(A) \vee y \in C_X(B) \Leftrightarrow y \in C_X(A) \cup C_X(B)$

## Prodotto Cartesiano

### Definizione - Prodotto Cartesiano

Siano  $A, B \neq \emptyset$  allora definiamo prodotto cartesiano tra due insiemi  $A \times B = \{(a, b) \mid a \in A \wedge b \in B\}$

### Esempio - Prodotto Cartesiano

Siano  $A = \{1, 2, 3\}$  e  $B = \{x, y\}$  allora otteniamo  $A \times B = \{(1, x), (1, y), (2, x), (2, y), (3, x), (3, y)\}$

Sia  $A_1, A_2, \dots, A_n \neq \emptyset$  abbiamo che  $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n = \{(a_1, a_2, \dots, a_n) \mid a_1 \in A_1 \wedge a_2 \in A_2 \wedge \dots \wedge a_n \in A_n\}$  allora

- Preso il polinomio  $3x_1 - x_2 + 4x_3 + x_5 = 1$
- Definiamo l'insieme di soluzioni  $S = \{(\overline{x}_1, \overline{x}_2, \overline{x}_3, \overline{x}_4, \overline{x}_5) \in \mathbb{R}^5 \mid 3\overline{x}_1 - \overline{x}_2 + 4\overline{x}_3 + \overline{x}_5 = 1\}$
- Dove sappiamo che  $(1, 3, -1, 0, 5) \in S$

## Principio di Induzione

### Definizione - Principio di Induzione

$\forall n \in \mathbb{N}^*$  sia  $P(n)$  un'affermazione che dipende da  $n$  allora

1. **Base induttiva:**  $\exists \overline{n} \in \mathbb{N}^*(P(\overline{n}) \text{ è verificata})$
2. **Passo induttivo:**  $\forall n > \overline{n} (P(n-1) \Rightarrow P(n))$

### Esempio - Principio di Induzione

Sia  $P(n) = \text{"Se } A \text{ ha } n \text{ elementi allora } \mathcal{P}(A) \text{ ha } 2^n \text{ elementi"}$  allora abbiamo

- **Base induttiva:**  $\overline{n} = 0$  allora  $P(0) : A = \emptyset$  e  $\mathcal{P}(A) = \{\emptyset\}$  esattamente  $2^0 = 1$  elementi
- **Passo induttivo:**  $\forall n > 0 P(n-1) \Rightarrow P(n)$

Siano  $A = \{\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_{n-1}\} \subseteq B = \{\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n\}$  allora so che

1.  $\mathcal{P}(A) = \{x \mid x \subseteq A\} = \{x \mid x \subseteq B \wedge \alpha_n \notin x\} \subseteq \mathcal{P}(B)$
2.  $\mathcal{P}(B) \setminus \mathcal{P}(A) = \{x \mid x \subseteq B \wedge \alpha_n \in x\}$
3.  $\mathcal{P}(B) = \mathcal{P}(A) \cup \{x \cup \{\alpha_n\} \mid x \subseteq A\}$

Concludo quindi che  $\mathcal{P}(B)$  ha  $2^{n-1} + 2^{n-1} = 2 \cdot 2^{n-1} = 2^n$  elementi

## Relazione tra insiemi

### Definizione - Relazione

Siano  $A, B \neq \emptyset$  chiamiamo relazione (oppure corrispondenza) di  $A$  in  $B$  un sottoinsieme  $\rho \subseteq A \times B$

Sia  $a \in A$  e  $b \in B$  allora indichiamo  $a \rho b \Leftrightarrow (a, b) \in \rho$

Chiamiamo **relazione capovolta** la sua inversa  $\widehat{\rho} = \{(b, a) \mid (a, b) \in \rho\}$

$$\forall a, b \in A (a \widehat{\rho} b \Leftrightarrow b \rho a)$$

**Definizione - Relazione di equivalenza**

Sia  $A = B = \emptyset$  è detta relazione binaria in  $A$  ed è di equivalenza se rispetta le seguenti proprietà

1. **Riflessiva:**  $\forall a \in A (a \rho a)$   
in termini di coppia ordinata  $(a, a) \in \rho$
2. **Simmetrica:**  $\forall a, b \in A (a \rho b \wedge b \rho a)$   
in termini di coppia ordinata  $(a, b) \Rightarrow (b, a) \in \rho$
3. **Transitiva:**  $\forall a, b, c \in A (a \rho b \wedge b \rho c \Rightarrow a \rho c)$   
in termini di coppia ordinata  $(a, b) \in \rho \wedge (b, c) \in \rho \Rightarrow (a, c) \in \rho$

**Esempio - Relazione di equivalenza**

Sia  $A = \{1, 3, 5\}$  allora  $R = \{(1, 1), (3, 3), (5, 5), (3, 5), (5, 3)\}$

Sia  $A = \mathbb{N}^*$  allora  $R = \{(x, y) \mid |x - y| \text{ è pari o nullo}\}$

Sia  $A = \mathbb{Z} \times \mathbb{N}^*$  allora  $\rho \subseteq A \times A$  abbiamo che  $\rho = \{(m, n), (m', n') \mid m \cdot n' = m' \cdot n\} = \mathbb{Q}$

**Teorema -  $\rho = \hat{\rho}$  quando  $\rho$  è di equivalenza**

Sia  $\rho \subseteq A \times A$  posso dimostrare una sola inclusione perché  $(\hat{\hat{\rho}}) = \rho$

**Dimostrazione** Sia  $(a, b) \in \rho \Rightarrow (b, a) \in \rho \Rightarrow (a, b) \in \hat{\rho}$

**Domanda - Quale relazione identifica due vettori applicati uguali?**

È chiamata relazione di equipollenza quella che identifica due coppie di punti sul piano che hanno stessa direzione, verso e lunghezza.

Definiamo quindi  $\rho$  che identifica due vettori applicati uguali:

- $F = \{P \mid P \text{ è un punto nello spazio della geometria elementare}\}$
- $A = F \times F = \{(P, Q) \mid P, Q \in F\}$  ottenendo l'insieme dei vettori applicati
- Sia poi  $\rho \subseteq A \times A$  ottenendo  $\rho = \{((P, Q), (P', Q')) \mid (P, Q) \text{ e } (P', Q') \text{ abbiamo stessa direzione, verso e lunghezza}\}$

## Classe di equivalenza

### Definizione - Classe di equivalenza

Sia  $A \neq \emptyset$  e  $\rho$  una relazione di equivalenza su  $A$  allora chiamo classe di equivalenza

$$\forall a \in A \quad [a]_\rho := \{x \in A \mid x \rho a\}$$

Le classi di equivalenza hanno le seguenti proprietà

1.  $\forall a \in A \quad a \in [a]_\rho$
2.  $\forall a, b \in A \quad a \in [b]_\rho \Rightarrow [a]_\rho = [b]_\rho$
3.  $\forall a, b \in A \quad [a]_\rho \cap [b]_\rho = \emptyset \vee [a]_\rho = [b]_\rho$

### Dimostrazione

1.  $(a, a) \in \rho$
2. Qui dobbiamo osservare una doppia inclusione
  - " $\subseteq$ "  $\left. \begin{array}{l} z \in [a]_\rho \Rightarrow z \rho a \Rightarrow (z, a) \in \rho \\ \text{per ipotesi } a \in [b]_\rho \Rightarrow (a, b) \in \rho \end{array} \right\} \Rightarrow (z, b) \in \rho \Rightarrow z \in [b]_\rho$
  - " $\supseteq$ "  $\left. \begin{array}{l} z \in [b]_\rho \Rightarrow z \rho b \Rightarrow (z, b) \in \rho \\ \text{per ipotesi } a \in [b]_\rho \Rightarrow (a, b) \in \rho \Rightarrow (b, a) \in \rho \end{array} \right\} \Rightarrow (z, a) \in \rho \Rightarrow z \in [a]_\rho$
3. Se  $\exists z \in [a]_\rho \cap [b]_\rho$  allora sappiamo che  $z \in [a]_\rho$  e  $z \in [b]_\rho \Rightarrow [a]_\rho = [z]_\rho = [b]_\rho$

### Domanda - Qual'è l'insieme delle classi di equivalenza?

Se  $\rho$  è una relazione di equivalenza su  $A$  allora definiamo insieme quoziente (oppure partizione)  $\frac{A}{\rho} := \{[a]_\rho \mid a \in \rho\}$  l'insieme di tutte le classi di equivalenza, questo ci dice due cose

- $A = \bigcup_{[a]_\rho \in \frac{A}{\rho}} [a]_\rho$
- Se  $[a]_\rho \cap [b]_\rho = \emptyset \Rightarrow [a]_\rho \neq [b]_\rho$

## Lezione del 06/03/2024

### Relazione di Parallelismo

#### Definizione - Relazione di Parallelismo

Siano  $r_1$  e  $r_2$  due rette distinte, allora diciamo che sono parallele se sono complanari, cioè se esiste un piano che contiene sia  $r_1$  e  $r_2$  dove la loro intersezione risulta vuota.

**NOTA** una retta si dice sempre parallela a se stessa.

Definiamo quindi l'insieme delle rette  $A = \{r \mid \text{retta dello spazio nella geometria elementare}\}$  e su questo costruiamo  $\rho \subseteq A \times A$  che definiamo usando la relazione di parallelismo  $\rho = \{(r_1, r_2) \mid r_1, r_2 \text{ sono parallele}\}$

Sappiamo che la relazione di parallelismo è di equivalenza perché:

- **Riflessiva:**  $\forall r \in A \quad (r, r) \in \rho$



- **Simmetrica:**  $\forall r, r_1 \in A \quad (r, r_1) \in \rho \Rightarrow (r_1, r) \in \rho$
- **Transitiva:**  $\forall r, r_1, r_2 \in A \quad (r, r_1) \in \rho \text{ e } (r_1, r_2) \in \rho \Rightarrow (r, r_2) \in \rho$

## Direzione e Verso

### Definizione - Direzione

Per dare la definizione di direzione, dobbiamo partire da quelli di retta per poi usare questo strumento per definire le altre, vediamo come

1. **Retta:** usiamo le classi di equivalenza per definire se due rette hanno la stessa direzione, ovvero se sono parallele, quindi  $[r]_\rho = \{r_1 \in A \mid r_1 \rho r\}$
2. **Vettore applicato:** due vettori applicati  $(P, Q)$  e  $(R, T)$  hanno la stessa direzione se sono contenuti in rette parallele
3. **Vettore libero:** due vettori liberi  $\overrightarrow{PQ}$  e  $\overrightarrow{RT}$  hanno la stessa direzione se si possono disegnare su rette parallele

### Nota - Vettore Nullo

Definiamo  $(P, P)$  il vettore nullo che ha direzione e verso indefinite.

### Definizione - Verso

Per questa definizione dobbiamo sfruttare come strumento la retta e le classi di equivalenza, perché

- **Vettore applicato:** siano  $(P, Q)$  e  $(R, T)$  due vettori applicati paralleli, allora hanno lo stesso verso se applicando uno dei due nel punto di applicazione dell'altro, otteniamo che i due secondi estremi si trovano nella stessa parte della retta individuata rispetto al comune punto di applicazione
- **Vettore libero:** siano  $\overrightarrow{PQ}$  e  $\overrightarrow{RT}$  due vettori liberi paralleli, allora hanno lo stesso verso se lo hanno i loro rappresentati  $(P, Q)$  e  $(R, T)$

## Applicazione

### Definizione - Applicazione

Siano  $A, B \neq \emptyset$  allora definiamo una corrispondenza  $f \subseteq A \times B$  che chiamiamo applicazione (oppure funzione) di  $A$  in  $B$  che indichiamo con  $f : A \rightarrow B$  se verifica la seguente condizione:

$$\forall a \in A \quad \exists! b \in B \quad (a, b) \in f$$

Chiamiamo  $A$  dominio e  $B$  codominio di  $f$ , inoltre questa applicazione si dice

- **Iniettiva:** due elementi distinti di  $A$  corrispondono a due elementi distinti di  $B$

$$\forall a, b \in A \quad f(a) = f(b) \Rightarrow a = b$$

- **Suriettiva:** ogni elemento di  $B$  è immagine di almeno un elemento di  $A$

$$\forall b \in B \quad \exists a \in A \quad f(a) = b$$

- **Biettiva:** se è sia iniettiva che suriettiva

$$\forall b \in B \quad \exists! a \in A \quad f(a) = b$$

### Definizione - Applicazione inversa

Sia  $f : A \rightarrow B$  allora definiamo  $f^{-1} = \{(b, a) \mid f(a) = b\}$  applicazione inversa che indichiamo con  $f^{-1} : B \rightarrow A$  ed esiste quando

- $f \circ f^{-1} : B \xrightarrow{f^{-1}} A \xrightarrow{f} B$  quindi  $f \circ f^{-1} = id_B$
- $f^{-1} \circ f : A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{f^{-1}} A$  quindi  $f^{-1} \circ f = id_A$

**Nota** - Se  $f$  è biettiva allora anche  $f^{-1}$  è biettiva

Sia  $f : A \rightarrow B$  un'applicazione biettiva allora sappiamo dire per  $f^{-1}$  che è un'applicazione biettiva perché

$$f^{-1} \subseteq B \times A \text{ biettiva} \Leftrightarrow \forall b \in B \quad \exists! a \in A \quad (b, a) \in f^{-1} \Leftrightarrow \forall b \in B \quad \exists! a \in A \quad (a, b) \in f \Leftrightarrow f \subseteq A \times B \text{ è biettiva}$$

### Domanda - Cosa succede se considerano l'applicazione $f$ e $f^{-1}$ su una singola parte?

Andiamo prima a considerare una parte del dominio e poi del codominio applicate rispettivamente all'applicazione  $f$  e poi alla sua inversa  $f^{-1}$

- $\forall X \subseteq A \quad f(X) = \{f(a) \mid a \in X\} \subseteq B$
- $\forall Y \subseteq B \quad f^{-1}(Y) = \{a \in A \mid f(a) \in Y\} \subseteq A$

**NOTA** da questo deduciamo che  $Im f = \{f(a) \mid a \in A\}$  ovvero esattamente  $Im f := f(A)$

### Definizione - Applicazione composta

Siano  $f : A \rightarrow B$  e  $g : B \rightarrow C$  allora possiamo definire l'applicazione composta l'unione di più applicazioni

$$g \circ f : A \rightarrow C$$

Questa applicazione segue il seguente schema  $A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{g} C$  ovvero  $g \circ f(a) = g(f(a))$

### Domanda - Cosa posso dire sulle proprietà della composizione di applicazioni?

Se prese le singole applicazioni  $f$  e  $g$  osservando la loro composta  $g \circ f$  posso dire

$f$ e $g$	$g \circ f$
iniettiva	iniettiva
suriettiva	suriettiva
biettiva	biettiva

## Lezione del 11/03/2024

### Restrizione e Riduzione

#### Definizione - Restrizione

Una restrizione è una sostituzione del dominio con un suo sottoinsieme non vuoto, sia  $f : A \rightarrow B$  e un suo sottoinsieme  $\emptyset \neq X \subseteq A$ , chiamo restrizione di  $f$  a  $X$  l'applicazione

$$f|_X : X \rightarrow B \text{ con la proprietà che } \forall x \in X \quad f|_X(x) = f(x)$$

#### Definizione - Riduzione

Una riduzione è una sostituzione del codominio con un suo sottoinsieme non vuoto, sia  $f : A \rightarrow B$  e un suo sottoinsieme  $\emptyset \neq Y \subseteq B$ , chiamo riduzione di  $f$  a  $Y$  l'applicazione

$$f|_Y : X \rightarrow Y \text{ con la proprietà che } f(X) \subseteq Y$$

### Cardinalità di un'insieme

#### Definizione - Insiemi equipotenti

Siano  $A$  e  $B$  due insiemi, li definiamo equipotenti (ovvero hanno la stessa potenza o ordine) se esiste un'applicazione biettiva  $f : A \rightarrow B$  con la proprietà che  $\exists ! f^{-1} : B \rightarrow A$

#### Nota - Potenze numerabili

Sono dette potenze numerabili tutti gli insiemi equipotenti ad  $\mathbb{N}$ , infatti possiamo prendere in esempio  $|\mathbb{Z}| = |\mathbb{N}| = |\mathbb{Q}|$  ma sappiamo anche che  $|\mathcal{P}(\mathbb{N})| = |\mathbb{R}| > |\mathbb{N}|$ , da questo deduciamo che "infinito" è solo un aggettivo e non una cardinalità.

### Operazioni binarie

#### Definizione - Operazione binaria

Siano  $A, B, C \neq \emptyset$  chiamiamo operazione binaria un'applicazione  $\perp : A \times B \rightarrow C$  e ne distinguiamo due tipi

1. **Interna** quando  $A = B = C$
2. **Esterna** quando  $B = C$  e si dice che ha operatori in  $A$

#### Domanda - Qual è insieme dei vettori liberi?

Sfruttando le classi di equivalenza e l'insieme quoziente, usiamo la relazione di equipollenza  $\rho$  e il prodotto cartesiano  $F \times F$  dove  $F$  è l'insieme dei punti, definendo così l'insieme dei vettori liberi  $V$ :

$$\frac{F \times F}{\rho} = V = \{ \overrightarrow{PQ} \mid P, Q \text{ sono punti dello spazio della geometria elementare} \}$$

#### Nota - Operazioni tra vettori liberi

Definiamo adesso le operazioni tra vettori liberi usando lo strumento delle operazioni binarie

- $+$  :  $V \times V \rightarrow V \quad (u, v) \rightsquigarrow w$
- $\cdot$  :  $\mathbb{R} \times V \rightarrow V \quad (\alpha, u) \rightsquigarrow \alpha u$

Andiamo ad osservare più nel dettaglio queste operazioni e le loro proprietà

- $+$  è un'operazione interna che restituisce un vettore libero ottenuto prendendo come rappresentati di  $u$  e  $v$  coppie del tipo  $(P, Q), (Q, R)$  tali che  $w = [(P, R)]$
- $\cdot$  è un'operazione esterna tale che  $\alpha u$  è un vettore che ha stessa direzione di  $u$ , la sua lunghezza è calcolata come  $|\alpha||u|$  e stesso verso se  $\alpha \geq 0$  oppure opposto se  $\alpha < 0$

**NOTA** Se  $\alpha = 0 \Rightarrow \alpha u = 0 = (P, P)$  ovvero il vettore nullo con verso, direzione e lunghezza indefinita

## Struttura algebrica / Spazio Vettoriale

### Definizione - Struttura algebrica

Si tratta di una  $n$ -upla ( $n \in \mathbb{N}$ ) costituita da insiemi e operazioni definite su questi insiemi.

### Definizione - Gruppoide

Una struttura algebrica dalla forma  $(A, \perp)$  con l'insieme  $A \neq \emptyset$  e l'operazione  $\perp : A \times A \rightarrow A$  della quale possiamo analizzare le seguenti proprietà:

- **Associativa**  $\forall a, b, c \in A \quad (a \perp b) \perp c = a \perp (b \perp c)$
- **Commutativa**  $\forall a, b \in A \quad a \perp b = b \perp a$
- **Neutro**  $\exists t \in A \quad \forall x \in A \quad x \perp t = x = t \perp x$
- **Simmetrici**  $\forall a \in A \quad \exists \bar{a} \in A \quad a \perp \bar{a} = t = \bar{a} \perp a$

### Definizione - Gruppo

Sia data la struttura algebrica  $(A, \perp)$  si dice gruppo se  $\perp$  è associativa, ammette neutro e simmetrici, inoltre se è anche commutativa è detto **Abeliano**

### Definizione - Anello

Sia data la struttura algebrica  $(A, +, \cdot)$  con le operazioni definite così  $+: A \times A \rightarrow A$   $\cdot: A \times A \rightarrow A$ , allora si chiama anello se

1.  $+$  è un gruppo Abeliano
2.  $\cdot$  è associativa
3.  $\cdot$  è distributiva rispetto a  $+$

Inoltre distinguiamo anche i seguenti tipi di anelli

- **Commutativo**  $\cdot$  è commutativa
- **Unitario**  $\cdot$  ammette neutro
- **Campo** anello commutativo unitario dove ogni elemento, tranne lo  $0_A$ , ha inverso rispetto a  $\cdot$

### Definizione - Spazio vettoriale

Sia  $(K, +, \cdot)$  un campo e  $V$  un'insieme non vuoto, definiamo le seguenti operazioni

- $\boxplus : V \times V \rightarrow V$  come operazione interna

- $\boxtimes : K \times V \rightarrow V$  come operazione esterna

Allora la struttura algebrica  $(K, V, \boxplus, \boxtimes)$  è chiamata spazio vettoriale su  $K$  quando

1.  $(V, \boxplus)$  è un gruppo Abeliano
2.  $\forall \alpha \in K \quad \forall u, v \in V \quad \alpha \boxtimes (u \boxplus v) = (\alpha \boxtimes u) \boxplus (\alpha \boxtimes v)$
3.  $\forall \alpha, \beta \in K \quad \forall u \in V \quad u \boxtimes (\alpha + \beta) = (\alpha \boxtimes u) \boxplus (\beta \boxtimes u)$
4.  $\forall \alpha, \beta \in K \quad \forall u \in V \quad (\alpha \cdot \beta) \boxtimes u = \alpha \boxtimes (\beta \boxtimes u)$
5.  $\forall u \in V \quad 1_K \boxtimes u = u$

**NOTA!** Gli elementi di  $K$  sono detti scalari e gli elementi di  $V$  vettori

### Teorema - Sui Gruppoidi

Sia  $(A, \perp)$  un gruppoide allora sappiamo che

1. Se  $\perp$  ammette neutro  $t$  esso è unico  
 $\forall a \in A \quad a \perp t = x = t \perp a$
2. Se  $\perp$  ammette neutro  $t$  ed è associativa, allora se  $a \in A$  ha un simmetrico  $a'$ , esso è unico  
 $a \in A \quad \exists a' \in A \quad a \perp a' = t = a' \perp a$
3. Se  $\perp$  ammette neutro  $t$  ed è associativa, con  $a_1, a_2 \in A$  simmetrizzabili, allora  $a_1 \perp a_2$  ha come simmetrico  $a'' \perp a'$   
 $a_1, a_2 \in A \quad \exists a', a'' \in A \quad a_1 \perp a' = t = a' \perp a_1 \quad a_2 \perp a'' = t = a'' \perp a_2$

#### Dimostrazione

1. Se esiste  $t' \in A$  con le stesse proprietà di  $t$  allora abbiamo  $t = t \perp t' = t'$
2. Se esiste  $a'' \in A$  con le stesse proprietà di  $a'$  allora abbiamo  $a' = a' \perp t = a' \perp (a \perp a'') = (a' \perp a) \perp a'' = t \perp a'' = a''$
3.  $(a_1 \perp a_2) \perp (a'' \perp a') = a_1 \perp (a_2 \perp a'') \perp a' = a_1 \perp t \perp a' = a_1 \perp a' = t$

## Lezione del 13/03/2024

### Teorema - Sugli Spazi Vettoriali

Sia  $(K, +, \cdot)$  un campo e  $V = K^n$  con  $n \in \mathbb{N}^*$ , sappiamo che  $(K, K^n, \boxplus, \boxtimes)$  è uno spazio vettoriale su  $K$ , definiamo le operazioni dello spazio vettoriale:

- $\boxplus : K^n \times K^n \rightarrow K^n$   
 $((a_1, \dots, a_n), (b_1, \dots, b_n)) \rightsquigarrow (a_1 + b_1, \dots, a_n + b_n)$
- $\boxtimes : K \times K^n \rightarrow K^n$   
 $(\alpha, (a_1, \dots, a_n)) \rightsquigarrow (\alpha a_1, \dots, \alpha a_n)$

**Dimostrazione** per il caso in cui  $n = 2$

- $(K^2, \boxplus)$  è un gruppo abeliano
  - $\boxplus$  è commutativa  $\forall (a_1, a_2), (b_1, b_2) \in K^2$

$$(a_1, a_2) \boxplus (b_1, b_2) = (a_1 + b_1, a_2 + b_2) = (b_1 + a_1, b_2 + a_2) = (b_1, b_2) \boxplus (a_1, a_2)$$

–  $\boxplus$  è associativa  $\forall (a_1, a_2), (b_1, b_2), (c_1, c_2) \in K^2$

$$((a_1, a_2) \boxplus (b_1, b_2)) \boxplus (c_1, c_2) = ((a_1 + b_1) + c_1, (a_2 + b_2) + c_2) = (a_1 + (b_1 + c_1), a_2 + (b_2 + c_2)) = (a_1, a_2) \boxplus ((b_1, b_2) \boxplus (c_1, c_2))$$

–  $\boxplus$  ha elemento neutro  $\forall (a_1, a_2) \in K^2 \quad \exists (t_1, t_2) \in K^2$

$$(a_1, a_2) \boxplus (t_1, t_2) = (a_1 + t_1, a_2 + t_2) = (a_1, a_2) \Leftrightarrow \begin{cases} a_1 + t_1 = a_1 \Leftrightarrow t_1 = 0_K \\ a_2 + t_2 = a_2 \Leftrightarrow t_2 = 0_K \end{cases} \Leftrightarrow (t_1, t_2) = (0_K, 0_K)$$

–  $\boxplus$  ammette simmetrici  $\forall (a_1, a_2) \in K^2 \quad \exists (a'_1, a'_2) \in K^2$

$$(a_1, a_2) \boxplus (a'_1, a'_2) = (a_1 + a'_1, a_2 + a'_2) = (0_K, 0_K) \Leftrightarrow \begin{cases} a_1 + a'_1 = 0_K \Leftrightarrow a'_1 = -a_1 \\ a_2 + a'_2 = 0_K \Leftrightarrow a'_2 = -a_2 \end{cases} \text{ in } K$$

•  $\forall \alpha \in K \quad \forall (a_1, a_2), (b_1, b_2) \in K^2 \quad \alpha \boxtimes ((a_1, a_2) \boxplus (b_1, b_2)) = (\alpha \boxtimes (a_1, a_2)) \boxplus (\alpha \boxtimes (b_1, b_2))$

$$\alpha \boxtimes ((a_1, a_2) \boxplus (b_1, b_2)) = \alpha \boxtimes (a_1 + b_1, a_2 + b_2) = (\alpha a_1 + \alpha b_1, \alpha a_2 + \alpha b_2) = (\alpha a_1, \alpha a_2) \boxplus (\alpha b_1, \alpha b_2) = (\alpha \boxtimes (a_1, a_2)) \boxplus (\alpha \boxtimes (b_1, b_2))$$

•  $\forall \alpha, \beta \in K \quad \forall (a_1, a_2) \in K^2 \quad (a_1, a_2) \boxtimes (\alpha + \beta) = ((a_1, a_2) \boxtimes \alpha) \boxplus ((a_1, a_2) \boxtimes \beta)$

$$(\alpha + \beta) \boxtimes (a_1, a_2) = ((\alpha + \beta)a_1, (\alpha + \beta)a_2) = (\alpha a_1 + \beta a_1, \alpha a_2 + \beta a_2) = (\alpha a_1, \alpha a_2) \boxplus (\beta a_1, \beta a_2) = (\alpha \boxtimes (a_1, a_2)) \boxplus (\beta \boxtimes (a_1, a_2))$$

•  $\forall \alpha, \beta \in K \quad \forall (a_1, a_2) \in K^2 \quad (\alpha \cdot \beta) \boxtimes (a_1, a_2) = \alpha \boxtimes (\beta \boxtimes (a_1, a_2))$

$$(\alpha \cdot \beta) \boxtimes (a_1, a_2) = ((\alpha \cdot \beta) \cdot a_1, (\alpha \cdot \beta) \cdot a_2) = (\alpha \cdot (\beta \cdot a_1), \alpha \cdot (\beta \cdot a_2)) = \alpha \boxtimes (\beta \boxtimes (a_1, a_2))$$

•  $\forall (a_1, a_2) \in K^2 \quad 1_a \boxtimes (a_1, a_2) = (a_1, a_2)$

$$1_K \boxtimes (a_1, a_2) = (1_K \cdot a_1, 1_K \cdot a_2) = (a_1, a_2)$$

### Teorema - Proprietà Aritmetiche sugli Spazi Vettoriali

1.  $\forall \alpha \in K \quad \forall u \in V \quad \alpha \boxtimes u = \underline{0} \Leftrightarrow \alpha = 0 \text{ oppure } u = \underline{0}$
2.  $\forall \alpha \in K \quad \forall u \in V \quad -(\alpha \boxtimes u) = -(\alpha) \boxtimes u = \alpha \boxtimes -(u)$
3.  $\forall \alpha \neq 0 \quad \forall u, v \in V \quad \alpha \boxtimes u = \alpha \boxtimes v \Rightarrow u = v$
4.  $\forall \alpha, \beta \in K \quad \forall u \in V \setminus \{\underline{0}\} \quad \alpha \boxtimes u = \beta \boxtimes u \Rightarrow \alpha = \beta$

#### Dimostrazione

1. • "  $\Leftarrow$  "

– Sia  $\alpha = 0$  ed osserviamo che  $0 \boxtimes u = (0 + 0) \boxtimes u = (0 \boxtimes u) \boxplus (0 \boxtimes u)$  quindi so che  $\exists -(0 \boxtimes u)$

$$\underline{0} = (0 \boxtimes u) - (0 \boxtimes u) = ((0 \boxtimes u) \boxplus (0 \boxtimes u)) - (0 \boxplus u) = 0 \boxtimes u$$

– Sia  $u = \underline{0}$  ed osserviamo che  $\alpha \boxtimes \underline{0} = \alpha \boxtimes (\underline{0} + \underline{0}) = (\alpha \boxtimes \underline{0}) \boxplus (\alpha \boxtimes \underline{0})$  quindi so che  $\exists -(\alpha \boxtimes \underline{0})$

$$\underline{0} = (\alpha \boxtimes \underline{0}) - (\alpha \boxtimes \underline{0}) = ((\alpha \boxtimes \underline{0}) \boxplus (\alpha \boxtimes \underline{0})) - (\alpha \boxtimes \underline{0}) = \alpha \boxtimes \underline{0}$$

• "  $\Rightarrow$  "

– Se  $\alpha \neq 0 \Rightarrow \exists \alpha^{-1}$  allora

$$u = 1 \boxtimes u = (\alpha^{-1}\alpha) \boxtimes u = \alpha^{-1} \boxtimes (\alpha \boxtimes u) = \alpha^{-1} \boxtimes \underline{0} = \underline{0}$$

$$2. \forall \alpha \in K \quad \forall u \in V \quad -(\alpha \boxtimes u) = -(\alpha) \boxtimes u = \alpha \boxtimes -(u)$$

$$(-(\alpha) \boxtimes u) \boxplus (\alpha \boxtimes u) = (-\alpha + \alpha) \boxtimes u = 0 \boxtimes u = \underline{0}$$

$$(\alpha \boxtimes -(u)) \boxplus (\alpha \boxtimes u) = \alpha \boxtimes (-(u) \boxplus u) = \alpha \boxtimes \underline{0} = \underline{0}$$

$$3. \forall \alpha \neq 0 \quad \forall u, v \in V \quad \alpha \boxtimes u = \alpha \boxtimes v \Rightarrow u = v$$

$$u = 1 \boxtimes u = (\alpha^{-1} \cdot \alpha) \boxtimes u = \alpha^{-1} \boxtimes (\alpha \boxtimes u) = \alpha^{-1} \boxtimes (\alpha \boxtimes v) = (\alpha^{-1} \cdot \alpha) \boxtimes v = 1 \boxtimes v = v$$

$$4. \forall \alpha, \beta \in K \quad \forall u \in A \setminus \{\underline{0}\} \quad \alpha \boxtimes u = \beta \boxtimes u \Rightarrow \alpha = \beta$$

$$\alpha \boxtimes u = \beta \boxtimes u \Rightarrow \alpha \boxtimes u \boxplus -(\beta) \boxtimes u = \underline{0} \Rightarrow (\alpha - \beta) \boxtimes u = \underline{0} \Rightarrow \alpha - \beta = \underline{0} \Rightarrow \alpha = \beta$$

## Sotto-spazio Vettoriale / Linearmente Chiuso

### Definizione - Linearmente Chiuso

Sia  $(K, V, \boxplus, \boxtimes)$  uno spazio vettoriale e  $X \subseteq V$  questo si dice Linearmente chiuso se

1.  $X \neq \emptyset$
2.  $\forall u, v \in X \quad u \boxplus v \in X$
3.  $\forall \alpha \in K \quad \forall u \in X \quad \alpha \boxtimes u \in X$

Domanda - Ma  $\underline{0}$  e l'opposto di  $u$  appartengono a  $X$ ?

- Se  $X \neq \emptyset$  allora sappiamo che  $\exists u \in X$  con la proprietà che  $\underline{0} = 0 \boxtimes u \in X$
- Se  $u \in X$  e  $-u \in V$  allora sappiamo che  $-u = (-1) \boxtimes u \in X$

### Definizione - Sotto-Spazio Vettoriale

Un sottoinsieme  $X \subseteq V$  linearmente chiuso si dice sotto-spazio vettoriale di  $V$  se  $(K, X, \boxplus|_X, \boxtimes|_X)$  è uno spazio vettoriale su  $K$

## Combinazione lineare

### Definizione - Combinazione lineare

Sia  $(K, V, \boxplus, \boxtimes)$  uno spazio vettoriale e preso una  $n$ -upla di vettori  $(u_1, \dots, u_n)$  definiamo una sua combinazione lineare

$$\text{un vettore } u = \alpha_1 \boxtimes u_1 \boxplus \dots \boxplus \alpha_n \boxtimes u_n \text{ dove } (\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in V$$

## Chiusura lineare

### Definizione - Chiusura lineare

Sia  $(K, V, \oplus, \otimes)$  uno spazio vettoriale e  $X \subseteq V$  allora chiamiamo chiusura lineare di  $X$  l'insieme di tutte le combinazioni lineari

$$\mathcal{L}(X) = \left\{ \begin{array}{l} \{0\}, \text{ se } X = \emptyset \\ \{\alpha_1 \otimes u_1 \oplus \dots \oplus \alpha_n \otimes u_n \mid n \in \mathbb{N}^* \quad u_1, \dots, u_n \in X \quad \alpha_1, \dots, \alpha_n \in K\} \end{array} \right\}$$

**NOTA!** Si dice  $\mathcal{L}(X)$  è il sotto-spazio vettoriale generato da  $X$

## Sistema di Generatori

### Definizione - Sistema di Generatori

Sia  $S \subseteq V$  allora si dice sistema di generatori di  $V$  se  $V = \mathcal{L}(S)$ , ossia ogni vettore di  $V$  è combinazione lineare dei vettori di  $S$

$$S \text{ è sistema di generatori di } V \Leftrightarrow \forall u \in V \quad u \in \mathcal{L}(S)$$

**NOTA!**  $V$  si dice finitamente generato se ha un sistema di generatori finito

### Nota - Allegeriamo la notazione!

Da ora in poi useremo i simboli usuali anche per l'addizione e la moltiplicazione dello spazio vettoriale, quindi per distinguerli da quelli del campo basterà confrontare gli operandi, se le operazioni hanno come operando un vettore stiamo usando l'operazione dello spazio vettoriale

## Teorema - Sulla Chiusura Lineare

1.  $X \subseteq \mathcal{L}(X)$
2.  $\mathcal{L}(X)$  è linearmente chiuso
3. Comunque prendo un sottospazio vettoriale  $W \subseteq V$  con la proprietà che  $X \subseteq W$  allora  $\mathcal{L}(X) \subseteq W$

### Dimostrazione

1.  $u \in X \Rightarrow u = 1 \cdot u \in \mathcal{L}(X)$
2. Osserviamo la chiusura lineare di entrambe le operazioni

$$\bullet \text{ **Addizione** siano } v, w \in \mathcal{L}(X) \Rightarrow \left\{ \begin{array}{ll} \exists u_1, \dots, u_n \in X & \exists \alpha_1, \dots, \alpha_n \in V \quad v = \alpha_1 \cdot u_1 + \dots + \alpha_n \cdot u_n \\ \exists k_1, \dots, k_m \in X & \exists \beta_1, \dots, \beta_m \in V \quad w = \beta_1 \cdot k_1 + \dots + \beta_m \cdot k_m \end{array} \right.$$

$$\text{Quindi } v + w = \alpha_1 \cdot u_1 + \dots + \alpha_n \cdot u_n + \beta_1 \cdot k_1 + \dots + \beta_m \cdot k_m \in \mathcal{L}(X)$$

$$\bullet \text{ **Moltiplicazione** Sia } \gamma \in K \text{ e } v \in \mathcal{L}(X) \text{ allora } \gamma \cdot v = \gamma(\alpha_1 \cdot u_1 + \dots + \alpha_n \cdot u_n) = \gamma(\alpha_1 \cdot u_1) + \dots + \gamma(\alpha_n \cdot u_n)$$

$$\text{Quindi } \gamma \cdot v = (\gamma \cdot \alpha_1) \cdot u_1 + \dots + (\gamma \cdot \alpha_n) \cdot u_n \in \mathcal{L}(X)$$

3. Sia  $v \in \mathcal{L}(X)$  allora  $\exists u_1, \dots, u_n \in X \quad \exists \alpha_1, \dots, \alpha_n \in K \quad v = \alpha_1 \cdot u_1 + \dots + \alpha_n \cdot u_n$

$$\text{Ma per la linearità di } W \text{ sappiamo che } \left. \begin{array}{lll} u_1 \in X & \Rightarrow & \alpha_1 \cdot u_1 \in W \\ \vdots & & \vdots \\ u_n \in X & \Rightarrow & \alpha_n \cdot u_n \in W \end{array} \right\} \Rightarrow v = \alpha_1 \cdot u_1 + \dots + \alpha_n \cdot u_n \in W$$



## Matrici

### Definizione - Matrici

Sia  $K$  un'insieme non vuoto e presi  $n, m \in \mathbb{N}^*$  chiamiamo matrice su  $K$  di tipo  $n \times m$  l'applicazione

$$\begin{aligned} f: \{1, \dots, n\} \times \{1, \dots, m\} &\rightarrow K \\ (i, j) &\mapsto f((i, j)) \end{aligned}$$

## Lezione del 18/03/2024

### Linearmente Dipendente

#### Definizione - Linearmente Dipendente

Sia  $(K, V, +, \cdot)$  uno spazio vettoriale, presa una  $n$ -upla  $(u_1, \dots, u_n)$  di vettori di  $V$  si dice linearmente dipendente se il vettore nullo si può scrivere come una combinazione lineare di vettori della  $n$ -upla anche con scalari non tutti nulli

$$\exists (\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in K^n \setminus \{0\} \quad 0 = \alpha_1 \cdot u_1 + \dots + \alpha_n \cdot u_n$$

### Linearmente Indipendente

#### Definizione - Linearmente Indipendente

Sia  $(K, V, +, \cdot)$  uno spazio vettoriale, presa una  $n$ -upla  $(u_1, \dots, u_n)$  di vettori di  $V$  si dice linearmente indipendente se il vettore nullo si può scrivere come combinazione lineare di vettori della  $n$ -upla solo con scalari tutti nulli

$$(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in K^n \quad 0 = \alpha_1 \cdot u_1 + \dots + \alpha_n \cdot u_n \Rightarrow \alpha_1 = \dots = \alpha_n = 0$$

**NOTA!** L'insieme vuoto è linearmente indipendente

### Domanda - Come posso capire velocemente se un'insieme è linearmente dipendente?

Sia  $X \subseteq V$  allora  $X$  si dice linearmente dipendente se esiste un sotto-insieme finito di  $X$  linearmente dipendente

Sia  $S = \{u_1, \dots, u_n\}$  linearmente dipendente allora vediamo che se  $T = S \cup \{u_{n+1}, \dots, u_m\}$  allora  $T$  è linearmente dipendente, siccome  $S$  è linearmente dipendente allora

$$\exists (\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in K^n \setminus \{0\} \quad \alpha_1 \cdot u_1 + \dots + \alpha_n \cdot u_n = 0 \Rightarrow \alpha_1 \cdot u_1 + \dots + \alpha_{n+1} \cdot u_{n+1} + \dots + \alpha_m \cdot u_m = 0$$

### Teorema - Sulla Dipendenza Lineare

Sia  $(K, V, +, \cdot)$  con  $X \subseteq V$  sappiamo che  $X$  è linearmente dipendente  $\Leftrightarrow \exists u \in X \quad \mathcal{L}(X) = \mathcal{L}(X \setminus \{u\})$

#### Dimostrazione

- Se  $X = \{0\}$  sappiamo che  $X \setminus \{0\} = \emptyset$  ed abbiamo che  $\mathcal{L}(X) = \{0\} = \mathcal{L}(\emptyset)$
- Se  $|X| \geq 2$  osserviamo entrambi i lati della dell'implicazione

– " $\Rightarrow$ " per ipotesi  $X$  è linearmente dipendente, ovvero  $\exists (\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in K^n \setminus \{0\} \quad 0 = \alpha_1 \cdot u_1 + \dots + \alpha_n \cdot u_n$

Sia allora  $\alpha_1 \neq 0$  e questo ci dice che  $\exists \alpha_1^{-1} \quad \alpha_1^{-1}(\alpha_1 \cdot u_1 + \dots + \alpha_n \cdot u_n) = \alpha_1^{-1} \cdot 0 = 0$  sfruttando la distributività e l'associatività abbiamo  $(\alpha_1^{-1} \cdot \alpha_1)u_1 + \dots + (\alpha_1^{-1} \cdot \alpha_n)u_n = u_1 + \dots + (\alpha_1^{-1} \cdot \alpha_n)u_n$

Sfruttando l'uguaglianza precedente abbiamo che  $u_1 = -(\alpha_1^{-1} \cdot \alpha_2) - \dots - (\alpha_1^{-1} \cdot \alpha_n)u_2 \in \mathcal{L}(X \setminus \{u_1\})$

- " $\Leftarrow$ " per ipotesi  $\exists u \in X \setminus \mathcal{L}(X) = \mathcal{L}(X \setminus \{u\})$

Allora sappiamo che  $\exists v_1, \dots, v_n \in X \setminus \{u\} \quad \exists \beta_1, \dots, \beta_n \in A \quad u = \beta_1 \cdot v_1 + \dots + \beta_n \cdot v_n$

Ma questo ci porta a dire che  $1 \cdot u - (\beta_1) \cdot u_1 - \dots - (\beta_n) \cdot u_n = \underline{0}$  e quindi  $X$  è linearmente dipendente

## Lezione del 20/03/2024

### Domanda - Quando due chiusure lineari coincidono?

Sia  $(K, V, +, \cdot)$  uno spazio vettoriale e  $S, T \subseteq V$  allora sappiamo che  $\mathcal{L}(S) = \mathcal{L}(T) \Leftrightarrow S \subseteq \mathcal{L}(T)$  e  $T \subseteq \mathcal{L}(S)$

- " $\Rightarrow$ "  $S \subseteq \mathcal{L}(S) = \mathcal{L}(T)$  e  $T \subseteq \mathcal{L}(T) = \mathcal{L}(S)$
- " $\Leftarrow$ "  $\left. \begin{array}{l} S \subseteq \mathcal{L}(T) \Rightarrow \mathcal{L}(S) \subseteq \mathcal{L}(T) \\ T \subseteq \mathcal{L}(S) \Rightarrow \mathcal{L}(T) \subseteq \mathcal{L}(S) \end{array} \right\} \Rightarrow \mathcal{L}(S) = \mathcal{L}(T)$

## Base di uno Spazio-Vettoriale

### Definizione - Base di uno Spazio-Vettoriale

Una base di uno spazio vettoriale  $V$  è un sistema di generatori di  $V$  linearmente indipendente

**NOTA!** è chiamata base canonica la base composta da  $\{(1, 0, \dots), (0, 1, \dots)\}$

**Base ordinata** (oppure riferimento), dove la  $n$ -upla di scalari che da luogo a un vettore è detta  $n$ -upla delle componenti

### Teorema - Di estrazione di una Base

Sia  $V$  uno spazio vettoriale finitamente generato su un campo  $K$  e sia  $S = \{u_1, \dots, u_n\}$  un suo sistema di generatori finito, allora sappiamo che esiste una base  $B$  di  $V$  tale che  $B \subseteq S$

**Dimostrazione** Per ipotesi sappiamo che  $\mathcal{L}(S) = V$

1. Se  $S$  è linearmente indipendente allora  $B = S$  ed è base di  $V$
2. Altrimenti  $\exists u \in S \quad \mathcal{L}(S) = \mathcal{L}(S \setminus \{u\})$  e sia  $u = u_1$  allora  $S' = S \setminus \{u\}$  è un sistema di generatori di  $V$

Ripetiamo il processo finché non si trova una base di  $V$

### Nota - Cosa succede nel caso di un'insieme linearmente dipendente con due vettori?

Sia  $(K, V, +, \cdot)$  uno spazio vettoriale con  $S \subseteq V$  dove  $S = \{u, v\}$  allora

$$S \text{ è linearmente dipendente} \Leftrightarrow \exists \gamma \in K \quad u = \gamma \cdot v \text{ oppure } v = \gamma \cdot u$$

Infatti per ipotesi  $\exists (\alpha, \beta) \in K^2 \setminus \{(0, 0)\} \quad \alpha u + \beta v = \underline{0}$  ma questo ci dice che  $\alpha \neq 0$  oppure  $\beta \neq 0$

- Se  $\alpha \neq 0$  allora  $\exists \alpha^{-1}$  ottenendo  $\left. \begin{array}{l} \alpha^{-1}(\alpha \cdot u + \beta \cdot v) = \alpha^{-1} \cdot \underline{0} = \underline{0} \\ (\alpha^{-1} \cdot \alpha)u + (\alpha^{-1} \cdot \beta)v = 1 \cdot u + (\alpha^{-1} \cdot \beta)v \end{array} \right\} \Rightarrow u = -(\alpha^{-1} \cdot \beta)v$

- Se  $\beta \neq 0$  allora  $\exists \beta^{-1}$  ottenendo 
$$\left. \begin{aligned} \beta^{-1}(\alpha \cdot u + \beta \cdot v) &= \beta^{-1} \cdot \underline{0} = \underline{0} \\ (\beta^{-1} \cdot \alpha)u + (\beta^{-1} \cdot \beta)v &= (\beta^{-1} \cdot \alpha)u + 1 \cdot v \end{aligned} \right\} \Rightarrow v = -(\beta^{-1} \cdot \alpha)u$$

Nota - Se poniamo lo stesso caso sui vettori?

Sia  $V$  uno spazio vettoriale su  $\mathbb{R}$  allora sappiamo che

- $u, v \in V$   $\{u, v\}$  è linearmente dipendente  $\Leftrightarrow u \parallel v$
- $u, v, w \in V$   $\{u, v, w\}$  è linearmente dipendente  $\Leftrightarrow u, v, w$  sono complanari

### Teorema - Sull'Indipendenza Lineare

Sia  $(K, V, +, \cdot)$  uno spazio vettoriale, presa  $S \subseteq V$ , sia  $S$  linearmente indipendente allora  $u \in V \quad u \notin \mathcal{L}(S) \Rightarrow S \cup \{u\}$  è linearmente indipendente

**Dimostrazione** Sia  $S \cup \{u\} = \{u, v_1, \dots, v_n\}$  allora  $\alpha, \alpha_1, \dots, \alpha_n \in K \quad \alpha \cdot u + \dots + \alpha_n \cdot v_n = \underline{0}$  con la proprietà che  $\alpha = \dots = \alpha_n = \underline{0}$

Supponiamo per assurdo che  $\alpha \neq 0$  allora  $\exists \alpha^{-1} \in K$  allora abbiamo la seguente uguaglianza

$$1 \cdot u + (\alpha^{-1} \cdot \alpha_1)v_1 + \dots + (\alpha^{-1} \cdot \alpha_n)v_n = \alpha^{-1}(\alpha \cdot u + \dots + \alpha_n \cdot v_n) = \alpha^{-1} \cdot \underline{0} = \underline{0}$$

Quindi  $u = -(\alpha^{-1} \cdot \alpha_1)v_1 + \dots - (\alpha^{-1} \cdot \alpha_n)v_n \in \mathcal{L}(\{v_1, \dots, v_n\}) = \mathcal{L}(S)$  ma questo è impossibile

### Teorema - di Steinitz

Sia  $(K, V, +, \cdot)$  uno spazio vettoriale finitamente generato su un campo  $K$  allora sappiamo che

- $S = \{u_1, \dots, u_n\} \subseteq V$  con la proprietà che  $V = \mathcal{L}(S)$
- $X = \{v_1, \dots, v_m\} \subseteq V$

Allora sappiamo che se  $|X| = m > n = |S| \Rightarrow X$  è linearmente dipendente

### Domanda - Cosa succede nel caso opposto?

Dal teorema di Steinitz ricaviamo che se  $Y \subseteq V$  con la proprietà che  $Y$  è linearmente indipendente  $\Rightarrow |Y| \leq |S|$

### Teorema - Di Equipotenza delle Basi

Sia  $(K, V, +, \cdot)$  uno spazio vettoriale finitamente generato su un campo  $K$  allora ogni base di  $V$  è finita ed ha lo stesso numero di vettori (sono equipotenti)

**Dimostrazione** Sia  $S$  un sistema di generatori finito di  $V$  allora

- Preso  $B$  una base estratta da  $S$  allora  $|B| = n < +\infty$
- Sia  $B'$  un'altra base di  $V$
- $B'$  è linearmente indipendente e sistema di generatori di  $V$ , ovvero  $\mathcal{L}(B') = V = \mathcal{L}(B)$

Quindi per il teorema di Steinitz abbiamo che

$$\left. \begin{array}{l} |B'| \leq |B| \text{ altrimenti } B' = \{v_1, \dots, v_{n+1}\} \text{ sarebbe linearmente indipendente} \\ B \text{ è linearmente indipendente} \\ \mathcal{L}(B') = V \end{array} \right\} \Rightarrow |B| = |B'|$$

## Dimensione

### Definizione - Dimensione

Sia  $(K, V, +, \cdot)$  uno spazio vettoriale, sia  $V$  finitamente generato su  $K$  allora la cardinalità comune alle sue basi si dice dimensione di  $V$  e si indica con  $\dim(V)$

### Teorema - sui Sistemi di Generatori Linearmente Dipendenti

Sia  $(K, V, +, \cdot)$  uno spazio vettoriale, sia  $V$  finitamente generato su  $K$  con  $\dim(V) = n$

Allora preso  $S = \{u_1, \dots, u_n\} \subseteq V$  ottengo che  $S$  è linearmente indipendente  $\Leftrightarrow S$  è un sistema di generatori di  $V$

### Dimostrazione

- " $\Rightarrow$ " Per assurdo supponiamo che  $\mathcal{L}(S) \subset V$ , ovvero  $\exists u \in V \quad u \notin \mathcal{L}(S)$  quindi otteniamo che

$$\left. \begin{array}{l} S \text{ è linearmente indipendente} \\ u \notin \mathcal{L}(S) \\ u \in V \end{array} \right\} \Rightarrow S \cup \{u\} \text{ è linearmente indipendente}$$

ma questo è assurdo perché  $|S \cup \{u\}| = n + 1 > n = \dim(V)$

- " $\Leftarrow$ " Per assurdo  $S$  è linearmente dipendente, quindi  $\exists u \in S \quad \mathcal{L}(S \setminus \{u\}) = \mathcal{L}(S) = V$  allora per il teorema di estrazione di una base sappiamo che

$$\exists B \subseteq S \setminus \{u\} \text{ tale che } B \text{ è una base di } V \text{ con la proprietà che } |B| \leq |S \setminus \{u\}| = n - 1$$

Ma questo è assurdo proprio per il teorema di estrazione di una base

## Lezione del 25/03/2024

### Teorema - Di Completamento di una Base

Sia  $(K, V, +, \cdot)$  finitamente generato su un campo  $K$  dove  $n = \dim(V)$

Sia  $X = \{v_1, \dots, v_n\} \subseteq V$  linearmente indipendente con  $|X| < n$

Allora sappiamo che  $\exists v_{t+1}, \dots, v_n \in V$  tali che  $X \cup \{v_{t+1}, \dots, v_n\}$  è base di  $K$

### Dimostrazione

Siccome  $|X| < n$  sappiamo che  $X$  non è un sistema di generatori di  $V$  e non una base perché  $\dim(V) = n \neq t$  allora seguiamo i seguenti passaggi

1. Allora  $\mathcal{L}(X) \subset V$  quindi  $\exists v_{t+1} \in V \setminus \mathcal{L}(X)$  per cui  $X' = X \cup \{v_{t+1}\}$  è linearmente dipendente

2. Se  $t + 1 = n$  allora  $X'$  è una base di  $V$  e abbiamo terminato
3. Altrimenti  $X'$  è un sistema di generatori di  $V$ , ovvero  $\mathcal{L}(X') \subset V$ , e ripetiamo il procedimento dal passaggio ①

### Teorema - sulle Basi Ordinate

Sia  $(K, V, +, \cdot)$  uno spazio vettoriale finitamente generato su un campo  $K$  con  $\dim(V) = n$

Sia  $B = (u_1, \dots, u_n)$  un'insieme ordinato con la proprietà che  $|B| = n$  allora abbiamo che

$$B \text{ è base di } K \Leftrightarrow \forall v \in V \quad \exists! (\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in K^n \quad v = \alpha_1 \cdot u_1 + \dots + \alpha_n \cdot u_n$$

#### Dimostrazione

- $\Leftarrow$  per ipotesi  $\forall v \in V \quad \exists! (\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in K^n \quad v = \alpha_1 \cdot u_1 + \dots + \alpha_n \cdot u_n \in \mathcal{L}(B)$  quindi sappiamo che
  1.  $B$  è un sistema di generatori di  $V$
  2.  $B$  è linearmente indipendente perché se  $v = \underline{0}$  allora  $\underline{0} = 0 \cdot u_1 + \dots + 0 \cdot u_n$  ma  $\exists! (0, \dots, 0)$
- $\Rightarrow$  Siccome  $B$  è una base di  $V$  allora è anche un suo sistema di generatori, quindi
  1.  $\forall v \in V \quad \exists (\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in K^n \quad v = \alpha_1 \cdot u_1 + \dots + \alpha_n \cdot u_n \in \mathcal{L}(B)$  ma questa  $n$ -upla è unica
  2. Se prendiamo una  $n$ -upla con le stesse proprietà  $(\beta_1, \dots, \beta_n) \in K^n \quad v = \beta_1 \cdot u_1 + \dots + \beta_n \cdot u_n$  otteniamo
    - (a)  $v - v = \underline{0}$
    - (b)  $\underline{0} = \alpha_1 \cdot u_1 + \dots + \alpha_n \cdot u_n - (\beta_1 \cdot u_1 + \dots + \beta_n \cdot u_n) = (\alpha_1 - \beta_1)u_1 + \dots + (\alpha_n - \beta_n)u_n$

$$\text{Ma essendo } B \text{ linearmente indipendente} \Rightarrow \begin{cases} \alpha_1 - \beta_1 = 0 \\ \dots \\ \alpha_n - \beta_n = 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} \alpha_1 = \beta_1 \\ \dots \\ \alpha_n = \beta_n \end{cases}$$

### Isomorfismo associato ad una Base

#### Definizione - Isomorfismo associato ad una Base

Sia  $(V, K, +, \cdot)$  uno spazio vettoriale finitamente generato su  $K$  con  $n = \dim(V)$

Sia  $B = (u_1, \dots, u_n)$  una base ordinata di  $V$  allora definiamo isomorfismo associato a  $B$  l'applicazione:

$$\begin{aligned} \phi_B : V &\rightarrow K^n \\ u &\rightsquigarrow (\alpha_1, \dots, \alpha_n) \end{aligned}$$

Ovvero ad ogni vettore associa i suoi componenti in  $B$

### Teorema - sui Sottospazi Vettoriali

Sia  $(K, V, +, \cdot)$  uno spazio vettoriale finitamente generato con  $\dim(V) = n$  e  $W$  un sottospazio vettoriale di  $V$  allora

1.  $\dim(W) = 0 \Leftrightarrow W = \{\underline{0}\}$
2.  $\dim(W) \leq \dim(V)$
3.  $\dim(W) = \dim(V) \Leftrightarrow W = V$

**Dimostrazione**

- " $\Rightarrow$ " Se  $\dim(W) = 0$  allora  $\emptyset$  è una base di  $W$  per cui  $\mathcal{L}(W) = W = \{\underline{0}\}$
  - " $\Leftarrow$ " Se  $W = \{\underline{0}\}$  allora  $W = \{\underline{0}\} = \mathcal{L}(W)$  per cui
 
$$\left. \begin{array}{l} \emptyset \text{ è un sistema di generatori di } W \\ \emptyset \text{ è linearmente indipendente} \\ \emptyset \text{ è una base di } W \text{ quindi } |\emptyset| = 0 = \dim(W) \end{array} \right\} \Rightarrow |\emptyset| = 0 = \dim(W)$$
- Sia  $B_W = \{u_1, \dots, u_t\}$  una base di  $W$ , allora  $B_W$  è un sottoinsieme di  $V$  linearmente indipendente per cui  $|B_W| = t \leq n = \dim(V)$
- Sia  $B_W = \{u_1, \dots, u_t\}$  una base di  $W$  allora
  - " $\Rightarrow$ " per ipotesi  $t = \dim(W) = \dim(V) = n$  ma  $B_W$  allora
 
$$\left. \begin{array}{l} B_W \text{ è linearmente indipendente} \\ B_W \text{ è sistema di generatori di } V \end{array} \right\} \Rightarrow V = \mathcal{L}(B_W) = W$$
  - " $\Rightarrow$ " per ipotesi ogni base di  $W$  è base di  $V$  e viceversa e quindi  $W = \dim(V)$

**Lezione del 27/05/2024****Teorema - Intersezione di due Spazi Vettoriali**

Sia  $(K, V, +, \cdot)$  uno spazio vettoriale su un campo  $K$

Presi due sottospazi vettoriali  $W_1, W_2$  di  $V$  allora sappiamo che  $W_1 \cap W_2$  è un sottospazio vettoriale

**Dimostrazione**

- $W_1 \cap W_2$  non è vuoto

$$\underline{0} \in W_1 \quad \underline{0} \in W_2 \Rightarrow \underline{0} \in W_1 \cap W_2 \neq \emptyset$$

- $W_1 \cap W_2$  è linearmente chiuso rispetto alla somma

$$\text{Siano } u, v \in W_1 \cap W_2 \Rightarrow u, v \in W_1 \quad u, v \in W_2 \Rightarrow u + v \in W_1 \quad u, v \in W_2 \Rightarrow u + v \in W_1 \cap W_2$$

- $W_1 \cap W_2$  è linearmente chiuso rispetto al prodotto

$$\text{Sia } \alpha \in K \text{ allora } u \in W_1 \cap W_2 \Rightarrow u \in W_1 \quad u \in W_2 \Rightarrow \alpha \cdot u \in W_1 \quad \alpha \cdot u \in W_2 \Rightarrow \alpha \cdot u \in W_1 \cap W_2$$

**Teorema - Somma (Unione) di due Spazi Vettoriali**

Sia  $(K, V, +, \cdot)$  uno spazio vettoriale su un campo  $K$

Presi due sottospazi vettoriali  $W_1, W_2$  di  $V$  allora sappiamo che  $W_1 + W_2$  in generale non è un sottospazio vettoriale

Infatti è un sottospazio vettoriale soltanto in due casi

1.  $W_1 \subseteq W_2 \Rightarrow W_1 \cup W_2 = W_2$
2.  $W_2 \subseteq W_1 \Rightarrow W_1 \cup W_2 = W_1$

La soluzione è definire l'unione come la somma sapendo che questo è un sottospazio vettoriale

**Dimostrazione** È un sottospazio vettoriale  $W_1 + W_2 = \{w_1 + w_2 \mid w_1 \in W_1 \text{ e } w_2 \in W_2\}$

- $W_1 + W_2$  non è vuoto

$$\underline{0} \in W_1 \quad \underline{0} \in W_2 \Rightarrow \underline{0} \in W_1 + W_2 \neq \emptyset$$

- $W_1 + W_2$  è linearmente chiuso rispetto alla somma

$$\text{Siano } u, v \in W_1 + W_2 \Rightarrow w_1, w'_1 \in W_1 \quad w_2, w'_2 \in W_2 \quad u = w_1 + w'_1 \quad v = w_2 + w'_2$$

$$\text{Ma allora } u + v = w_1 + w'_1 + w_2 + w'_2 = (w_1 + w_2) + (w'_1 + w'_2) \in W_1 + W_2$$

- $W_1 + W_2$  è linearmente chiuso rispetto al prodotto

$$\text{Sia } \alpha \in K \text{ allora } \alpha \cdot u = \alpha(w_1 + w'_1) = \alpha \cdot w_1 + \alpha \cdot w'_1 \in W_1 + W_2$$

Adesso vediamo che se  $W_1 = \mathcal{L}(S_1)$  e  $W_2 = \mathcal{L}(S_2)$  allora  $W_1 + W_2 = \mathcal{L}(S_1 \cup S_2)$

- " $\supseteq$ " Sia  $u \in \mathcal{L}(S_1 \cup S_2)$  allora

$$\left. \begin{array}{l} \exists v_1, \dots, v_n \in S_1 \quad \exists \alpha_1, \dots, \alpha_n \in K \\ \exists u_1, \dots, u_m \in S_2 \quad \exists \beta_1, \dots, \beta_m \in K \end{array} \right\} u = \alpha_1 \cdot v_1 + \dots + \alpha_n \cdot v_n + \beta_1 \cdot u_1 + \dots + \beta_m \cdot u_m \in W_1 + W_2$$

- " $\subseteq$ " Sia  $u \in W_1 + W_2$  allora  $\exists w_1 \in W_1$  e  $\exists w_2 \in W_2$   $u = w_1 + w_2$  con  $W_1 = \mathcal{L}(S_1)$  e  $W_2 = \mathcal{L}(S_2)$

$$\left. \begin{array}{l} \exists v_1, \dots, v_n \in S_1 \\ \exists \alpha_1, \dots, \alpha_n \in K \end{array} \right\} w_1 = \alpha_1 \cdot v_1 + \dots + \alpha_n \cdot v_n$$

$$\Rightarrow u = \alpha_1 \cdot v_1 + \dots + \alpha_n \cdot v_n + \beta_1 \cdot u_1 + \dots + \beta_m \cdot u_m \in \mathcal{L}(S_1 \cup S_2)$$

$$\left. \begin{array}{l} \exists u_1, \dots, u_m \in S_2 \\ \exists \beta_1, \dots, \beta_m \in K \end{array} \right\} w_2 = \beta_1 \cdot u_1 + \dots + \beta_m \cdot u_m$$

### Teorema - Relazione di Grassmann

Sia  $(K, V, +, \cdot)$  e siano  $W_1$  e  $W_2$  sottospazio vettoriali finitamente generati di  $V$  allora sappiamo che

$$\dim(W_1 + W_2) = \dim(W_1) + \dim(W_2) - \dim(W_1 \cap W_2)$$

### Definizione - Somma Diretta

Sia  $(K, V, +, \cdot)$  e siano  $W_1$  e  $W_2$  sottospazio vettoriali di  $V$  allora si dice somma diretta se

$$W_1 + W_2 = W_1 \boxplus W_2 \text{ se } W_1 \cap W_2 = \{\underline{0}\}$$

Nel caso avessimo  $W_1 + \dots + W_n$  dove  $n > 2$  allora si dice somma diretta se

$$\forall i \in \{1, 2, \dots, n\} \quad W_i \cap (W_1 \boxplus \dots \boxplus W_{i-1} \boxplus W_{i+1} \boxplus \dots \boxplus W_n) = \{\underline{0}\}$$

## Domanda - Cosa succede se applico la relazione di Gaussmann alla somma diretta?

Sia  $(K, V, +, \cdot)$  uno spazio vettoriale e  $W_1, \dots, W_n$  sottospazio vettoriale di  $V$  tali che abbiano una somma diretta, allora

1.  $\dim(W_1 \oplus \dots \oplus W_n) = \dim(W_1) + \dots + \dim(W_n)$
2.  $\left. \begin{array}{l} B_1 \text{ base di } W_1 \\ \dots \\ B_n \text{ base di } W_n \end{array} \right\} \Rightarrow B_1 \cup \dots \cup B_n \text{ base di } W_1 \oplus \dots \oplus W_n$

**Dimostrazione** Per induzione su  $n$

- Se  $n = 2$  basta usare la relazione di Gaussmann e otteniamo

$$\dim(W_1 \oplus W_2) = \dim(W_1) + \dim(W_2)$$

$$\text{Inoltre } \left. \begin{array}{l} \text{Se } B_1 \text{ è base di } W_1 \\ \text{Se } B_2 \text{ è base di } W_2 \end{array} \right\} \Rightarrow W_1 \oplus W_2 = \mathcal{L}(B_1 \cup B_2)$$

Ossia  $B_1 \cup B_2$  è base di  $W_1 \oplus W_2$  perché

1.  $B_1 \cup B_2$  è sistema di generatori di  $W_1 \oplus W_2$
  2.  $|B_1 \cup B_2| = \dim(W_1 \oplus W_2)$
- Se  $n > 2$  per ipotesi di induzione  $\dim(W_1 \oplus \dots \oplus W_{n-1}) = d_1 + \dots + d_{n-1}$  con base  $B_1 \cup \dots \cup B_{n-1}$   
Per Gaussmann  $(W_1 \oplus \dots \oplus W_{n-1}) \oplus W_n = (d_1 + \dots + d_{n-1}) + d_n = |(B_1 \cup \dots \cup B_{n-1}) \cup B_n|$

## Domanda - Quando so che una somma è una somma diretta?

Sia  $(K, V, +, \cdot)$  uno spazio vettoriale e  $W_1$  e  $W_2$  sottospazi vettoriali di  $V$

Allora so che è una somma diretta quando  $W_1 \cap W_2 = \{\underline{0}\} \Leftrightarrow \forall u \in W_1 + W_2 \quad \exists!(w_1, w_2) \in W_1 \times W_2 \quad u = w_1 + w_2$

**Dimostrazione**

- " $\Rightarrow$ " Per ipotesi  $W_1 \cap W_2 = \{\underline{0}\}$  quindi  $u \in W_1 + W_2 \Rightarrow \exists w_1 \in W_1 \quad \exists w_2 \in W_2 \quad u = w_1 + w_2$   
Siano allora  $w'_1 \in W_1$  e  $w'_2 \in W_2$  tali che  $u = w'_1 + w'_2$  osserviamo che

$$\underline{0} = u - u = w_1 + w_2 - (w'_1 + w'_2) = w_1 + w_2 - w'_1 - w'_2 \Rightarrow w_1 - w'_1 = w'_2 - w_2 \in W_1 \cap W_2 = \{\underline{0}\}$$

Perché se  $w_1 - w'_1 = \underline{0} \Rightarrow w_1 = w'_1$  e analogamente  $w_2 - w'_2 = \underline{0} \Rightarrow w_2 = w'_2$

- " $\Leftarrow$ " Quindi  $u \in W_1 \cap W_2 \Rightarrow u \in W_1$  e  $u \in W_2 \Rightarrow \underline{0} = u + \underline{0} = \underline{0} + u$   
Per ipotesi sappiamo che  $(u, \underline{0}) = (\underline{0}, u) \Rightarrow u = \underline{0}$