

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

Lezione del 04/03/2024	1
Vettore libero	1
Definizioni e Notazioni	1
Prodotto Cartesiano	2
Principio di Induzione	2
Relazione tra insiemi	2
Classe di equivalenza	4
Lezione del 06/03/2024	4
Relazione di Parallelismo	4
Direzione e Verso	5
Applicazione	5
Lezione del 11/03/2024	6
Restrizione e Riduzione	6
Cardinalità di un'insieme	7
Operazioni binarie	7
Struttura algebrica / Spazio Vettoriale	8
Lezione del 13/03/2024	9
Sotto-spazio Vettoriale / Linearmente Chiuso	11
Combinazione lineare	11
Chiusura lineare	11
Sistema di Generatori	12
Matrici	13
Lezione del 18/03/2024	13
Linearmente Dipendente	13
Linearmente Indipendente	13
Lezione del 20/03/2024	14
Base di uno Spazio-Vettoriale	14
Dimensione	16

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

Δ 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 ρ 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 ρ 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 ρ 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 " $\left. \begin{array}{l} z \in [b]_\rho \Rightarrow (z, b) \in \rho \Rightarrow (b, z) \in \rho \\ \text{per ipotesi } a \in [b]_\rho \Rightarrow (a, b) \in \rho \end{array} \right\} \Rightarrow (z, a) \in \rho \Rightarrow z \in [a]_\rho$
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 ρ 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:** $\forall r, r_1 \in A \quad (r, r_1) \in R \Rightarrow (r_1, r) \in \rho$
- **Transitiva:** $\forall r, r_1, r_2 \in A \quad (r, r_1), (r_1, r_2) \in R \Rightarrow (r, r_2) \in \rho$

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

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 ρ 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 αu 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 $(A, +, \cdot)$ un campo e V un'insieme non vuoto, definiamo le seguenti operazioni

- $\boxplus : V \times V \rightarrow V$ come operazione interna
- $\boxdot : A \times V \rightarrow V$ come operazione esterna

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

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

$$5. \forall u \in V \quad 1_A \boxtimes u = u$$

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

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

Dimostrazione per il caso in cui $n = 2$

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

$$(a_1, a_2) \boxplus (b_1, b_2) = (a_1 + b_1, a_2 + b_2) = (b_1 + a_1, b_2 + a_2) = (b_1, b_2) \boxplus (a_1, a_2)$$
 - \boxplus è associativa $\forall (a_1, a_2), (b_1, b_2), (c_1, c_2) \in A^2$

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

Teorema - Proprietà Aritmetiche sugli Spazi Vettoriali

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

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

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

$$2. \forall \alpha \in A \quad \forall u \in V \quad -(\alpha \boxplus u) = -(\alpha) \boxplus u = \alpha \boxplus -(u)$$

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

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

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

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

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

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

Sotto-spazio Vettoriale / Linearmente Chiuso

Definizione - Linearmente Chiuso

Sia $(A, V, \boxplus, \boxtimes)$ 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. $\forall \alpha \in A \quad \forall u \in X \quad \alpha \boxplus u \in X$

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 $\underline{0} = 0 \boxplus u \in X$
- Se $u \in X$ e $-u \in V$ allora sappiamo che $-u = (-1) \boxplus u \in X$

Definizione - Sotto-Spazio Vettoriale

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

Combinazione lineare

Definizione - Combinazione lineare

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

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

Chiusura lineare

Definizione - Chiusura lineare

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

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

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

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

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

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

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

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

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

Matrici

Definizione - Matrici

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

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

Lezione del 18/03/2024

Linearmente Dipendente

Definizione - Linearmente Dipendente

Sia $(A, V, +, \cdot)$ 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

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

Linearmente Indipendente

Definizione - linearmente Indipendente

Sia $(A, V, +, \cdot)$ 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

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

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

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

Teorema - Sulla Dipendenza Lineare

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

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 $(A, V, +, \cdot)$ 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 $\{(1, 0, \dots), (0, 1, \dots)\}$

Teorema - Di estrazione di una Base

Sia V uno spazio vettoriale finitamente generato su un campo A 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 $(A, V, +, \cdot)$ uno spazio vettoriale con $S \subseteq V$ dove $S = \{u, v\}$ allora

S è linearmente dipendente $\Leftrightarrow \exists \gamma \in A \quad u = \gamma \cdot v$ oppure $v = \gamma \cdot u$

Infatti per ipotesi $\exists (\alpha, \beta) \in A^2 \setminus \{(0, 0)\} \quad \alpha u + \beta v = \underline{0}$ 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 $\left. \begin{array}{l} \beta^{-1}(\alpha \cdot u + \beta \cdot v) = \beta^{-1} \cdot \underline{0} = \underline{0} \\ (\beta^{-1} \cdot \alpha)u + (\beta^{-1} \cdot \beta)v = (\beta^{-1} \cdot \alpha)u + 1 \cdot v \end{array} \right\} \Rightarrow v = -(\beta^{-1} \cdot \alpha)u$

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

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

Supponiamo per assurdo che $\alpha \neq 0$ allora $\exists \alpha^{-1} \in A$ 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 $(A, V, +, \cdot)$ uno spazio vettoriale finitamente generato su un campo A 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 $(A, V, +, \cdot)$ uno spazio vettoriale finitamente generato su un campo A 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

1. Presa B una base estratta da S allora $|B| = n < +\infty$
2. Sia B' un'altra base di V
3. 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 $(A, V, +, \cdot)$ uno spazio vettoriale, sia V finitamente generato su A allora la cardinalità comune alle sue basi si dice dimensione di V e si indica con $\dim(V)$

Teorema - sulla Dimensione

Sia $(A, V, +, \cdot)$ uno spazio vettoriale, sia V finitamente generato su A 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 $\mathcal{L}(S) \subsetneq V$, 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