

Sottospazi affini

V spazio vettoriale reale o complesso ($\mathbb{K} = \mathbb{R}$ oppure \mathbb{C}).

Def. Dato $u \in V$, la *traslazione di vettore u* è l'applicazione

$$\begin{aligned} t_u : V &\rightarrow V \\ t_u(v) &= u + v. \end{aligned}$$

Oss. $t_u(0_V) = u$.

Prop. Valgono le seguenti proprietà:

$$\begin{aligned} t_{0_V} &= \text{id}_V \\ t_u \circ t_w &= t_{u+w} \\ t_u^{-1} &= t_{-u} \end{aligned}$$

le traslazioni sono biettive.

Dato $A \subset V$ denotiamo il suo traslato mediante $u \in V$ con

$$u + A \stackrel{\text{def}}{=} t_u(A) = \{u + a \mid a \in A\} \subset V.$$

Def. Un sottoinsieme $L \subset V$ è detto *sottospazio affine di V* se $\exists L_0 \subset V$ sottospazio vettoriale e $\exists u \in V$ t.c. $L = u + L_0$. L_0 è detto *giacitura* di L . Poniamo $\dim L \stackrel{\text{def}}{=} \dim L_0$.

$\dim L = 0$ Punto.

$\dim L = 1$ Retta affine.

$\dim L = 2$ Piano affine.

Oss. I sottospazi affini sono i traslati dei sottospazi vettoriali.

Vettoriale \Leftrightarrow affine. Un sottospazio affine $L \subset V$ è vettoriale $\Leftrightarrow 0_V \in L$.

In particolare V stesso è sottospazio affine e si chiama anche *spazio affine*.

Oss. I sottospazi affini non sono vuoti.

Prop. Dati $L_0 \subset V$ sottospazio vettoriale e $u \in V \Rightarrow \exists! L \subset V$ sottospazio affine passante per u e con giacitura L_0 .

Dim. Basta porre $L = u + L_0 \Rightarrow u = u + 0_V \in L$. □

Teorema di struttura per sistemi lineari. Sia $S: AX = B$ un sistema lineare compatibile, con $A \in M_{m,n}(\mathbb{K})$, $B \in \mathbb{K}^m$. Allora $\Sigma_S \subset \mathbb{K}^n$ è un sottospazio affine con giacitura lo spazio delle soluzioni Σ_{S_0} del sistema omogeneo associato $S_0: AX = 0_{\mathbb{K}^m}$. Quindi $\dim \Sigma_S = \dim \Sigma_{S_0} = n - \text{rg}(A)$.

Dim. $\Sigma_{S_0} = \ker L_A \subset \mathbb{K}^n$ sottospazio vettoriale, $\dim \Sigma_{S_0} = n - \text{rg } A$.

Scegliamo una soluzione $s \in \Sigma_S$ (esiste perché S compatibile) $\Rightarrow As = B$. $v \in \Sigma_S \Leftrightarrow Av = B = As \Leftrightarrow 0_{\mathbb{K}^m} = Av - As = A(v - s) \Leftrightarrow v - s \in \Sigma_{S_0} \Leftrightarrow v \in s + \Sigma_{S_0} \Rightarrow \Sigma_S = s + \Sigma_{S_0}$. □

Equazione vettoriale. $L \subset V$ sottospazio affine passante per $u \in V$ e con giacitura L_0 . Scegliamo una base (w_1, \dots, w_k) per L_0 .

$$L : v = t_1 w_1 + \cdots + t_k w_k + u$$

è detta *equazione vettoriale* di L . Al variare dei *parametri* $t_1, \dots, t_k \in \mathbb{K}$ si ottengono tutti i punti di L .

Equazione parametrica. $\mathcal{B} = (b_1, \dots, b_n)$ base per V .

L'equazione vettoriale di L si scrive come

$$L : X = t_1 A_1 + \cdots + t_k A_k + B$$

dove X è il vettore delle coordinate di v , A_j di w_j e B di u , rispetto a \mathcal{B} .

$$L : \begin{cases} x_1 = a_{11}t_1 + \cdots + a_{1k}t_k + b_1 \\ \vdots \\ x_n = a_{n1}t_1 + \cdots + a_{nk}t_k + b_n \end{cases}$$

sono dette *equazioni parametriche* di L dove

$$X = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}, \quad A_j = \begin{pmatrix} a_{1j} \\ \vdots \\ a_{nj} \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$$

Equazione cartesiana. Eliminando i parametri t_1, \dots, t_k dalle equazioni parametriche si ottengono le *equazioni cartesiane*

$$L : \begin{cases} c_{11}x_1 + \cdots + c_{1n}x_n = d_1 \\ \vdots \\ c_{m1}x_1 + \cdots + c_{mn}x_n = d_m \end{cases}$$

L è l'insieme dei punti le cui coordinate soddisfano questo sistema lineare. L_0 è rappresentato dal sistema omogeneo associato.

Pertanto otteniamo l'inverso del Teorema di struttura: ogni sottospazio affine di \mathbb{K}^n è lo spazio delle soluzioni di un sistema lineare compatibile.

Intersezione. $L, T \subset V$ sottospazi affini \Rightarrow

$$L \cap T = \{v \in V \mid v \in L \text{ e } v \in T\} \subset V$$

sottospazio affine oppure vuoto. Infatti mediante equazioni cartesiane

$$\begin{array}{ll} L : AX = B & \\ T : CX = D & \end{array} \quad L \cap T : \begin{cases} AX = B \\ CX = D \end{cases}$$

Def. Due sottospazi affini L e $T \subset V$ con giaciture risp. L_0 e T_0 sono

- (1) *incidenti* se $L \cap T \neq \emptyset$;
- (2) *disgiunti* se $L \cap T = \emptyset$;
- (3) *parallelî* se $L_0 \subset T_0$ oppure $T_0 \subset L_0$, e scriviamo $L \parallel T$;
- (4) L e T sono *sghembî* se sono disgiunti e non paralleli.

Teor ("Postulato delle parallele"). *Supponiamo $\dim V < \infty$. Sia $L \subset V$ un sottospazio affine e $u \in V$ un punto qualsiasi. Allora $\exists! T \subset V$ sottospazio affine t.c. $u \in T$, $T \parallel L$ e $\dim T = \dim L$.*

Dim. L_0 giacitura di $L \rightsquigarrow T = u + L_0$. □

Oss. Se $\dim L = \dim T$ allora $L \parallel T \Leftrightarrow L_0 = T_0$.

Per capire la posizione reciproca di due sottospazi affini si scrivono le equazioni cartesiane e si studia il sistema formato da tutte le equazioni messe insieme. Si applica Rouché-Capelli per capire la compatibilità e la dimensione dell'intersezione (se non vuota).

Indichiamo con A la matrice del sistema di tutte le equazioni coinvolte e con \tilde{A} la matrice completa.

Rette in \mathbb{R}^2

Due rette in \mathbb{R}^2 hanno equazioni

$$\begin{aligned} r: \quad & ax + by = c \\ s: \quad & dx + ey = f \end{aligned}$$

$r = s$ se $\text{rg } \tilde{A} = 1$
 $r \parallel s$ e disgiunte se $\text{rg } A = 1$ e $\text{rg } \tilde{A} = 2$
 $r \cap s = \text{punto}$ se $\text{rg } A = 2$.

Sottospazi affini di \mathbb{R}^3

Due piani.

$$\begin{aligned} L: \quad & ax + by + cz = d \\ T: \quad & ex + fy + gz = h \end{aligned}$$

$L = T$ se $\text{rg } \tilde{A} = 1$
 $L \parallel T$ e disgiunti se $\text{rg } A = 1$ e $\text{rg } \tilde{A} = 2$
 $L \cap T = \text{retta}$ se $\text{rg } A = 2$.

Retta e piano.

$$\begin{aligned} r: \quad & \begin{cases} ax + by + cz = d \\ a'x + b'y + c'z = d' \end{cases} \\ L: \quad & ex + fy + gz = h \end{aligned}$$

$r \subset L$ se $\text{rg } \tilde{A} = 2$
 $r \parallel L$ e disgiunti se $\text{rg } A = 2$ e $\text{rg } \tilde{A} = 3$
 $r \cap L = \text{punto}$ se $\text{rg } A = 3$.

Due rette.

$$r: \begin{cases} ax + by + cz = d \\ a'x + b'y + c'z = d' \end{cases} \quad s: \begin{cases} ex + fy + gz = h \\ e'x + f'y + g'z = h' \end{cases}$$

$r = s$ se $\text{rg } \tilde{A} = 2$
 $r \parallel s$ e disgiunte se $\text{rg } A = 2$ e $\text{rg } \tilde{A} = 3$
 $r \cap s = \text{punto}$ se $\text{rg } A = \text{rg } \tilde{A} = 3$
 r e s sghembe se $\text{rg } \tilde{A} = 4$.