

1. Relazioni.

Dati due insiemi possiamo stabilire in modo del tutto arbitrario una “legge” che associ elementi di un insieme ad elementi dell’altro insieme. Ovviamente, data la totale arbitrarietà di tale legge ad un elemento di un insieme è possibile associare nessun elemento dell’altro insieme o un solo elemento dell’altro insieme o più di un elemento dell’altro insieme (anche tutti).

1.1 Esempio. Siano $A = \{11, f, \beta, \diamond, \heartsuit, \spadesuit\}$ e $B = \{x, 11, \spadesuit, \clubsuit, \nabla, \alpha, \gamma\}$ e le seguenti leggi:

Legge n.1

- agli elementi 11 e f di A non associo alcun elemento di B
- all’elemento β di A associo l’elemento x
- all’elemento \diamond associo gli elementi $\nabla, \alpha,$ e γ
- all’elemento \heartsuit associo l’elemento x
- all’elemento \spadesuit associo tutti gli elementi di B

Legge n.2

- a ciascuno degli elementi x, \clubsuit e α di B non associo alcun elemento di A
- all’elemento 11 di B associo gli elementi 11 e \spadesuit di A
- all’elemento \spadesuit di B associo solo l’elemento 11 di A
- all’elemento ∇ di B associo gli elementi 11 e \diamond di A
- all’elemento γ di B associo gli elementi 11, f e β di A

Il problema che sorge spontaneo è come rappresentare in un modo più comodo tali leggi tra gli elementi degli insiemi A e B.

Osserviamo che per ricordare una legge è importante ricordare “*chi è associato a chi*” mentre si può dimenticare gli elementi che non sono associati tra loro. Per far ciò possiamo iniziare a scrivere solo degli insiemi che contengono gli elementi tra loro associati.

Per la Legge n.1 scriviamo perciò i seguenti insiemi

$\{\beta, x\}, \{\diamond, \nabla\}, \{\diamond, \alpha\}, \{\diamond, \gamma\}, \{\heartsuit, x\}, \{\spadesuit, x\}, \{\spadesuit, 11\}, \{\spadesuit, \spadesuit\}, \{\spadesuit, \clubsuit\}, \{\spadesuit, \gamma\}, \{\spadesuit, \nabla\}, \{\spadesuit, \alpha\}$

Mentre per la Legge n.2 gli insiemi seguenti

$\{11, 11\}, \{11, \spadesuit\}, \{\spadesuit, 11\}, \{\nabla, 11\}, \{\nabla, \diamond\}, \{\gamma, 11\}, \{\gamma, f\}, \{\gamma, \beta\}$

Questo risolve completamente il problema? Per poter rispondere affermativamente dobbiamo esser certi che non possano sorgere degli equivoci. Osserviamo che gli insiemi scritti sopra ci ricordano solamente “*chi è associato a chi*” ma non ci ricordano a quale insieme appartengono gli elementi. Per esempio, gli insiemi $\{11, \spadesuit\}$ e $\{\spadesuit, 11\}$ della Legge n.2 sono UGUALI e, quindi, non ci sarebbe bisogno di scriverli due volte. Ma attenzione: come insiemi sono uguali invece per quanto riguarda la Legge n.2 ricordano due cose diverse: l’insieme $\{11, \spadesuit\}$, scritto proprio così, ci ricorda che l’elemento 11 di B è associato all’elemento \spadesuit di A, mentre lo STESSO insieme ma scritto così $\{\spadesuit, 11\}$ ci ricorda che l’elemento \spadesuit di B è associato all’elemento 11 di A. E, comunque, in questo caso, ciò non sarebbe ancora un problema perché nella Legge n.2 si è scelto che accadano entrambe le cose. Ma ciò costituisce un problema nel caso della Legge n.1. Infatti, nella Legge n.1 abbiamo solamente che l’elemento \spadesuit di A è associato all’elemento 11 di B mentre NON è vero il viceversa. Quindi, per la Legge n.1 non è indifferente come viene scritto l’insieme che ci ricorda questo fatto: la scrittura $\{\spadesuit, 11\}$ va bene mentre la scrittura $\{11, \spadesuit\}$ non va bene pur rappresentando entrambe lo STESSO insieme. Inoltre, si osservi che lo stesso insieme $\{11, \spadesuit\}$ scritto nello STESSO MODO ha un significato diverso per le due leggi: infatti $\{11, \spadesuit\}$ per la Legge n.1 ricorda che 11 di A è associato a \spadesuit di B mentre per la Legge n.2 ricorda che 11 di B è associato a \spadesuit di A.

Si vede che gli inconvenienti appena riscontrati sono dei problemi di “ordine”. Infatti, il primo problema, quello della scrittura, è in realtà un problema di ordine in cui si susseguono gli elementi nell’insieme che ricorda i due elementi associati tra loro. Mentre il secondo problema è un problema legato all’ordine con cui consideriamo i due insiemi. Per ovviare ad entrambe questi inconvenienti è sufficiente stabilire un ordine tra i due insiemi e, quindi, parlare di una legge tra A e B in **quest’ordine** e distinguerla da una legge tra B e A ed utilizzare le coppie ordinate invece che gli insiemi per ricordare “chi è associato a chi”. Per una legge tra A (primo insieme) e B (secondo insieme) scriveremo (a, b) per ricordare che l’elemento a di A è associato con l’elemento b di B.

Per cui per la Legge n.1 tra A e B scriviamo le seguenti coppie ordinate

$(\beta, x), (\diamond, \nabla), (\diamond, \alpha), (\diamond, \gamma), (\heartsuit, x), (\spadesuit, x), (\spadesuit, 11), (\spadesuit, \spadesuit), (\spadesuit, \clubsuit), (\spadesuit, \gamma), (\spadesuit, \nabla), (\spadesuit, \alpha)$

Mentre per la Legge n.2 tra B e A scriviamo le seguenti coppie ordinate

$(11, 11), (11, \spadesuit), (\spadesuit, 11), (\nabla, 11), (\nabla, \diamond), (\gamma, 11), (\gamma, f), (\gamma, \beta).$

Tenendo conto dell'operazione di prodotto cartesiano tra due insiemi possiamo ora dare la seguente

1.2 Definizione. Una **relazione tra un insieme A e un insieme B** è un sottoinsieme R del prodotto cartesiano $A \times B$, cioè $R \subseteq A \times B$. Per ogni coppia ordinata $(a, b) \in A \times B$ diremo che:

- l'elemento $a \in A$ è *in relazione* con l'elemento $b \in B$ (e scriveremo aRb) se $(a, b) \in R$;
- l'elemento $a \in A$ *non è in relazione* con l'elemento $b \in B$ (e scriveremo $a \not R b$) se $(a, b) \notin R$.

1.3 Osservazione. Data una relazione R tra un insieme A e un insieme B, un elemento $a \in A$ può essere in quella relazione con nessuno, esattamente uno o più elementi di B (anche tutti).

1.4 Esempio. $A = \{1, 7, -3\}$, $B = \{q, s, t\}$, $R = \{(7, s), (-3, q), (-3, s), (-3, t)\}$

R è una relazione tra A e B in quanto R è un sottoinsieme di $A \times B$.

L'elemento $1 \in A$ non è in relazione R con alcun elemento $b \in B$. L'elemento $7 \in A$ è in relazione R solo con l'elemento $s \in B$. L'elemento $(-3) \in A$ è in relazione con tutti gli elementi di B.

2. Funzioni.

2.1 Definizione. Diremo che una relazione f tra A e B è una **funzione** se ogni elemento di A è in relazione f con esattamente un elemento di B. Una funzione f tra A e B verrà indicata nel modo seguente $f : A \rightarrow B$. Inoltre, per ogni elemento $a \in A$, se $b \in B$ è l'unico elemento in relazione con a allora invece che aRb scriveremo $f(a) = b$ e diremo che b è l'*immagine* di a tramite la funzione f.

2.2 Osservazione. Data una funzione $f : A \rightarrow B$, la definizione precedente non esclude che

(1) elementi distinti di A possano avere come immagine uno stesso elemento di B;

(ATTENZIONE: il fatto che ogni elemento di A abbia una ed una sola immagine **NON** è in contraddizione col fatto che elementi distinti di A abbiano la stessa immagine)

(2) possano esistere in B elementi che non siano immagine di alcun elemento di A.

2.3 Esempio. $A = \{1, 7, -3\}$, $B = \{q, s, t\}$, $f = \{(1, q), (7, s), (-3, s)\}$

La relazione f tra A e B è una funzione in quanto ogni elemento di A è in relazione con esattamente un elemento di B: $1fq, 7fs, (-3)fs$. Quindi, scriveremo $f(1) = q$, $f(7) = s$ e $f(-3) = s$. Si osservi che:

(1) gli elementi distinti 7 e (-3) di A hanno la stessa immagine s in B;

(2) l'elemento t di B non è immagine di alcun elemento di A.

Col simbolo $f(A)$ indicheremo il sottoinsieme di B costituito dagli elementi di B che sono immagine di qualche elemento di A . Cioè, $f(A) := \{b \in B \mid \exists a \in A : f(a) = b\}$.

Funzioni che escludano quanto osservato in (1) e/o in (2) saranno funzioni più “ricche” e ad esse daremo dei nomi come segue.

2.4 Definizione. Data una funzione $f : A \rightarrow B$, diremo che essa è:

- (1) **iniettiva** se elementi distinti di A hanno immagini distinte in B (ovvero, se due elementi di A hanno la stessa immagine allora essi sono necessariamente lo stesso elemento);
- (2) **suriettiva** se ogni elemento di B è immagine di qualche elemento di A (ovvero $f(A) = B$).

2.5 Osservazione. Si noti che le condizioni (1) e (2) sono “*indipendenti*”, cioè esistono funzioni che sono iniettive ma non suriettive e funzioni che sono suriettive ma non iniettive.

2.6 Esempio. Siano $A = \{1, 7\}$ e $B = \{q, s, t\}$. Si consideri la funzione $f : A \rightarrow B$ così definita $f = \{(1, q), (7, s)\}$. Si vede che gli elementi distinti 1 e 7 di A hanno in B immagini rispettivamente $f(1) = q$ e $f(7) = s$ distinte. Quindi, la funzione f è iniettiva. Si vede anche che l’elemento t di B non è immagine di alcun elemento di A . Per cui la funzione f non è suriettiva.

2.7 Esempio. Siano $A = \{1, 7, -3\}$ e $B = \{q, s\}$. Si consideri la funzione $f : A \rightarrow B$ così definita $f = \{(1, q), (7, q), (-3, s)\}$. Si vede che gli elementi distinti 1 e 7 di A hanno la stessa immagine q in B . Quindi, la funzione f non è iniettiva. Invece, ogni elemento di B è immagine di qualche elemento di A . Per cui la funzione f è suriettiva.

Per l’osservazione precedente ha senso anche la seguente:

2.8 Definizione. Diremo che una funzione $f : A \rightarrow B$ è **biettiva** se essa è sia iniettiva che suriettiva.

2.9 Esempio. Siano $A = \{1, 7, -3\}$ e $B = \{q, s, t\}$. Si consideri la funzione $f : A \rightarrow B$ così definita $f = \{(1, q), (7, s), (-3, t)\}$. Si vede subito che f è una funzione biettiva tra A e B .

2.10 Osservazione. Data una relazione tra due insiemi A e B, il fatto che questa relazione possa essere una funzione, una funzione iniettiva, una funzione suriettiva, una funzione biettiva dipende **anche** dagli insiemi A e B.

Esempio. Siano A e B due sottoinsiemi dell'insieme R dei numeri reali. Sia f la legge seguente:

“all'elemento x di A associo l'elemento y di B se e solo se $y = x^2$ ”

Domanda 1) La relazione $f = \{(x, y) \in A \times B \mid y = x^2\}$ è una funzione tra A e B?

Domanda 2) In caso affermativo, la funzione f è iniettiva e/o suriettiva?

Pur avendo sempre la **stessa** legge f, le risposte a tali domande **dipenderanno** dalla scelta dagli insiemi A e B come vediamo negli esempi seguenti:

1) $A = \mathbb{R}$ e $B = \mathbb{R}^+ = \{y \in \mathbb{R} \mid y > 0\}$

- f **non** è una funzione in quanto per l'elemento $0 \in A$ non esiste alcun elemento $y \in B$ tale che $y = x^2$.

2) $A = \mathbb{R}$ e $B = \mathbb{R}$

- f è una funzione in quanto per ogni $x \in \mathbb{R}$ esiste $y \in \mathbb{R}$ tale che $y = x^2$ cioè $y = f(x)$;

- f **non** è iniettiva in quanto sia $2 \in A$ che $(-2) \in A$ hanno la stessa immagine $4 \in \mathbb{R}$;

- f **non** è suriettiva in quanto l'elemento $y = (-4) \in \mathbb{R}$ non è immagine di alcun elemento $x \in \mathbb{R}$.

3) $A = \mathbb{R}_0^+ = \{x \in \mathbb{R} \mid x \geq 0\}$ e $B = \mathbb{R}$

- f è una funzione in quanto per ogni $x \in \mathbb{R}_0^+$ esiste $y \in \mathbb{R}$ tale che $y = x^2$ cioè $y = f(x)$;

- f è iniettiva in quanto elementi distinti $x \in \mathbb{R}_0^+$ e $x' \in \mathbb{R}_0^+$ hanno immagini distinte x^2 e $(x')^2$ in \mathbb{R} ;

- f **non** è suriettiva in quanto l'elemento $y = (-4) \in \mathbb{R}$ non è immagine di alcun elemento $x \in \mathbb{R}_0^+$.

4) $A = \mathbb{R}$ e $B = \mathbb{R}_0^+ = \{y \in \mathbb{R} \mid y \geq 0\}$

- f è una funzione in quanto per ogni $x \in \mathbb{R}$ esiste $y \in \mathbb{R}_0^+$ tale che $y = x^2$ cioè $y = f(x)$;

- f **non** è iniettiva in quanto sia $2 \in \mathbb{R}$ che $(-2) \in \mathbb{R}$ hanno la stessa immagine $4 \in \mathbb{R}_0^+$;

- f è suriettiva in quanto ogni elemento $y \in \mathbb{R}_0^+$ è immagine di $x = \sqrt{y} \in \mathbb{R}$.

5) $A = \mathbb{R}_0^+ = \{x \in \mathbb{R} \mid x \geq 0\}$ e $B = \mathbb{R}_0^+ = \{y \in \mathbb{R} \mid y \geq 0\}$

- f è una funzione in quanto per ogni $x \in \mathbb{R}_0^+$ esiste $y \in \mathbb{R}_0^+$ tale che $y = x^2$ cioè $y = f(x)$;

- f è iniettiva in quanto elementi distinti $x \in \mathbb{R}_0^+$ e $x' \in \mathbb{R}_0^+$ hanno immagini distinte x^2 e $(x')^2$ in \mathbb{R}_0^+ ;

- f è suriettiva in quanto ogni elemento $y \in \mathbb{R}_0^+$ è immagine di $x = \sqrt{y} \in \mathbb{R}_0^+$.

3. Relazioni di equivalenza e partizioni.

3.1 Definizione. Una relazione $R \subseteq A \times A$, tra un insieme A e se stesso, viene detta *relazione in A* .

3.2 Definizione. Una relazione in A si dice

- **riflessiva** se vale la condizione (RIFL) $\forall a \in A \quad aRa$
- **simmetrica** se vale la condizione (SIMM) $\forall a, b \in A \quad (aRb \Rightarrow bRa)$
- **transitiva** se vale la condizione (TRAN) $\forall a, b, c \in A \quad (aRb \text{ et } bRc \Rightarrow aRc)$

3.3 Osservazione. Negli esempi che seguono vedremo che le condizioni (RIFL), (SIMM) e (TRAN) sono “*indipendenti*”, cioè esistono relazioni che ne soddisfano alcune e non altre.

3.4 Esempi. $A = \{2, b, \heartsuit\} \quad A \times A = \{(2,2), (2,b), (2,\heartsuit), (b,2), (b,b), (b,\heartsuit), (\heartsuit,2), (\heartsuit,b), (\heartsuit,\heartsuit)\}$

1) $R = \{(b,b), (\heartsuit,\heartsuit), (2,b), (b,\heartsuit)\}$ è una relazione in A non riflessiva (poiché $2 \not R 2$), non simmetrica (poiché $2Rb$ ma $b \not R 2$) e non transitiva (poiché $2Rb$ e $bR\heartsuit$ ma $2 \not R \heartsuit$).

2) $R = \{(b,b), (\heartsuit,\heartsuit), (2,b), (b,2), (b,\heartsuit), (\heartsuit,b)\}$ è una relazione in A simmetrica, non riflessiva (poiché $2 \not R 2$), simmetrica e non transitiva (poiché $2Rb$ e $bR\heartsuit$ ma $2 \not R \heartsuit$).

3) $R = \{(b,b), (\heartsuit,\heartsuit), (2,b), (b,\heartsuit), (2,\heartsuit)\}$ è una relazione in A transitiva, non riflessiva ($2 \not R 2$) e non simmetrica (poiché $2Rb$ ma $b \not R 2$).

4) $R = \{(2,2), (b,b), (2,b), (b,2)\}$ è una relazione in A simmetrica, transitiva e non riflessiva ($\heartsuit \not R \heartsuit$).

5) $R = \{(2,2), (b,b), (\heartsuit,\heartsuit), (2,b), (b,\heartsuit)\}$ è una relazione in A riflessiva, non simmetrica (poiché $2Rb$ ma $b \not R 2$) e non transitiva (poiché $2Rb$ e $bR\heartsuit$ ma $2 \not R \heartsuit$).

6) $R = \{(2,2), (b,b), (\heartsuit,\heartsuit), (2,b), (b,2), (b,\heartsuit), (\heartsuit,b)\}$ è una relazione in A riflessiva, simmetrica ma non transitiva (poiché $2Rb$ e $bR\heartsuit$ ma $2 \not R \heartsuit$).

7) $R = \{(2,2), (b,b), (\heartsuit,\heartsuit), (2,b), (b,\heartsuit), (2,\heartsuit)\}$ è una relazione in A riflessiva, transitiva ma non simmetrica (poiché $2Rb$ ma $b \not R 2$).

8) $R = \{(2,2), (b,b), (\heartsuit,\heartsuit), (2,b), (b,2)\}$ è una relazione riflessiva, simmetrica e transitiva.

Per l'osservazione precedente ha senso dare la seguente:

3.5 Definizione. Una **relazione** in A si dice **di equivalenza** se è riflessiva, simmetrica e transitiva.

3.6 Definizione. Sia R una relazione di equivalenza in un insieme A . Per ogni elemento $a \in A$ definiamo **classe di equivalenza di a rispetto a R** , e la indichiamo con $[a]_R$, il sottoinsieme $\{b \in A \mid bRa\}$ di A contenente tutti e soli gli elementi di A che sono in relazione R con a .

3.7 Lemma. Per le classi di equivalenza valgono le seguenti proprietà:

$$(CE1) \quad \forall a \in A \quad a \in [a]_R$$

$$(CE2) \quad \forall a, b \in A \quad ([a]_R = [b]_R \Leftrightarrow aRb)$$

$$(CE3) \quad \forall a, b \in A \quad ([a]_R \cap [b]_R \neq \emptyset \Rightarrow [a]_R = [b]_R) \text{ ovvero } ([a]_R \neq [b]_R \Rightarrow [a]_R \cap [b]_R = \emptyset)$$

Dimostrazione.

$$(CE1) \quad aRa \Rightarrow a \in [a]_R$$

$$(CE2 \Rightarrow) \quad a \in [a]_R \text{ et } [a]_R = [b]_R \Rightarrow a \in [b]_R \Rightarrow aRb$$

$$(CE2 \Leftarrow)$$

$$(x \in [a]_R \text{ et } aRb \Rightarrow xRa \text{ et } aRb \Rightarrow xRb \Rightarrow x \in [b]_R) \Rightarrow [a]_R \subseteq [b]_R \quad |$$

$$| \Rightarrow [a]_R = [b]_R$$

$$(y \in [b]_R \text{ et } aRb \Rightarrow yRb \text{ et } bRa \Rightarrow yRa \Rightarrow y \in [a]_R) \Rightarrow [b]_R \subseteq [a]_R \quad |$$

$$(CE3) \quad [a]_R \cap [b]_R \neq \emptyset \Rightarrow \exists x \in A : x \in [a]_R \text{ et } x \in [b]_R \Rightarrow [x]_R = [a]_R \text{ et } [x]_R = [b]_R \Rightarrow [a]_R = [b]_R \quad \blacksquare$$

3.8 Definizione. Sia R una relazione di equivalenza in un insieme A . Definiamo **insieme quoziente dell'insieme A rispetto alla relazione di equivalenza R** , e lo indichiamo col simbolo A/R , l'**insieme** delle classi di equivalenza degli elementi di A rispetto a R .

3.9 Definizione. Dato un insieme A , diremo **partizione** di A un insieme \mathfrak{S} di sottoinsiemi di A che soddisfi le seguenti proprietà:

$$(P1) \quad \forall X \in \mathfrak{S} \quad X \neq \emptyset \quad \text{ogni elemento di } \mathfrak{S} \text{ è un sottoinsieme non vuoto di } A$$

$$(P2) \quad \forall X, Y \in \mathfrak{S} \quad (X \neq Y \Rightarrow X \cap Y = \emptyset) \quad \text{elementi distinti di } \mathfrak{S} \text{ sono sottoinsiemi di } A \text{ disgiunti}$$

$$(P3) \quad \forall a \in A \quad \exists X \in \mathfrak{S} : a \in X \quad \text{ogni elemento di } A \text{ è contenuto in un elemento di } \mathfrak{S}$$

3.10 Teorema. Dare una relazione di equivalenza in un insieme equivale a darne una partizione.

Dimostrazione. Se R è una relazione di equivalenza in A , allora l'insieme quoziente A/R (visto come famiglia di sottoinsiemi di A) è una partizione dell'insieme A . Infatti, (CE1) implica (P1) e (P3) mentre (CE3) implica (P2). Viceversa, se \mathfrak{S} è una partizione di A , allora è facile provare che la relazione $R := \{(a, b) \in A \times A \mid \exists X \in \mathfrak{S} : a, b \in X\}$ è una relazione di equivalenza in A . ■

4. Operazioni binarie, gruppi e campi.

4.1 Definizione. Diremo

- operazione binaria ovunque definita in $A \times B$ a valori in C ogni funzione $f : A \times B \rightarrow C$
- operazione binaria ovunque definita in A a valori in C ogni funzione $f : A \times A \rightarrow C$
- **operazione binaria ovunque definita ed interna ad A** ogni funzione $f : A \times A \rightarrow A$

4.2 Definizione. Sia \perp un'operazione binaria ovunque definita in $A \times B$ a valori in C . Dalla definizione 4.1, si ha che ogni coppia ordinata (x, y) di $A \times B$ ha un'unica immagine z in C . Invece di $\perp(x, y) = z$ scriveremo $x \perp y = z$ e diremo che z è il *risultato dell'operazione* \perp tra x e y (in quest'ordine).

Tenendo conto dell'unicità del risultato si ha che:

$$(U1) \forall x, y \in A, \forall z \in B \quad x = y \Rightarrow x \perp z = y \perp z$$

$$(U2) \forall z \in A, \forall x, y \in B \quad x = y \Rightarrow z \perp x = z \perp y$$

4.3 Definizione. Diremo **gruppo** una coppia (G, \perp) dove G è un insieme non vuoto e \perp è un'operazione binaria ovunque definita ed interna a G tale che valgano le proprietà seguenti:

$$(G1) \forall a, b, c \in G \quad (a \perp b) \perp c = a \perp (b \perp c) \quad (\text{si dice che } \perp \text{ è associativa})$$

$$(G2) \exists h \in G : \forall a \in G \quad a \perp h = a = h \perp a \quad (\text{si dice che } h \text{ è l'elemento neutro rispetto a } \perp)$$

$$(G3) \forall a \in G \quad \exists \underline{a} \in G : a \perp \underline{a} = h = \underline{a} \perp a \quad (\text{si dice che } \underline{a} \text{ è il simmetrico di } a \text{ rispetto a } \perp)$$

4.4 Definizione. Un gruppo (G, \perp) si dice **abeliano** o *commutativo* se vale la proprietà seguente:

$$(G4) \forall a, b \in G \quad a \perp b = b \perp a \quad (\text{si dice che } \perp \text{ è commutativa})$$

4.5 Esempio. Sia \mathbb{R} l'insieme dei numeri reali.

Le classiche operazioni $+$ e \bullet di somma e prodotto tra due numeri reali sono due operazioni binarie ovunque definite ed interne a \mathbb{R} . Inoltre, tali operazioni sono sia associative che commutative.

Rispetto a $+$ esiste il numero reale *zero* 0 che si comporta da elemento neutro e per ogni numero reale x esiste il suo simmetrico (opposto) $-x$. Quindi, la coppia $(\mathbb{R}, +)$ è un gruppo abeliano.

Rispetto a \bullet esiste il numero reale *uno* 1 che si comporta da elemento neutro e per ogni numero reale $x \neq 0$ esiste il suo simmetrico (inverso) x^{-1} . Quindi, la coppia $(\mathbb{R} - \{0\}, \bullet)$ è un gruppo abeliano.

4.6 Teorema. Se (G, \perp) è un gruppo allora valgono anche le proprietà seguenti:

(G5) l'elemento neutro h è unico

(G6) $\forall a \in G$ il simmetrico \underline{a} di a è unico

(G7) Se \underline{a} è il simmetrico di a allora il simmetrico di \underline{a} è a , cioè, $\underline{\underline{a}} = a$

(G8) $\forall a, b, c \in G \quad a \perp b = c \Rightarrow b = \underline{a} \perp c$ (spostabilità attraverso = dalla sinistra di \perp)

(G9) $\forall a, b, c \in G \quad a \perp b = c \Rightarrow a = c \perp \underline{b}$ (spostabilità attraverso = dalla destra di \perp)

(G10) $\forall a, b, c \in G \quad c \perp a = c \perp b \Rightarrow a = b$ (cancellabilità a sinistra rispetto a \perp)

(G11) $\forall a, b, c \in G \quad a \perp c = b \perp c \Rightarrow a = b$ (cancellabilità a destra rispetto a \perp)

(G12) $\forall a \in G \quad a \perp a = a \Leftrightarrow a = h$

Dimostrazione.

(G5) Se $k \in G$ è un altro elemento neutro, allora $h \perp k = h$. Ma, per (G2) è anche $h \perp k = k$. Essendo unico il risultato dell'operazione $h \perp k$ si ha che $h = k$.

(G6) Supponiamo che, oltre ad \underline{a} , esista un altro simmetrico a' di a ; quindi $a' \perp a = h = a \perp a'$
 $h = a \perp a' \Rightarrow \underline{a} \perp h = \underline{a} \perp (a \perp a') \Rightarrow \underline{a} \perp h = (\underline{a} \perp a) \perp a' \Rightarrow \underline{a} = h \perp a' \Rightarrow \underline{a} = a'$

(G7) da (G3) si ha che a è il simmetrico di \underline{a} ; per (G6) il simmetrico è unico, quindi $\underline{\underline{a}} = a$

(G8) $a \perp b = c \Rightarrow_{(G3 \text{ e } U2)} \underline{a} \perp (a \perp b) = \underline{a} \perp c \Rightarrow_{(G1)} (\underline{a} \perp a) \perp b = \underline{a} \perp c \Rightarrow_{(G3)} h \perp b = \underline{a} \perp c \Rightarrow_{(G2)} b = \underline{a} \perp c$

(G9) $a \perp b = c \Rightarrow_{(G3 \text{ e } U1)} (a \perp b) \perp \underline{b} = c \perp \underline{b} \Rightarrow_{(G1)} a \perp (b \perp \underline{b}) = c \perp \underline{b} \Rightarrow_{(G3)} a \perp h = c \perp \underline{b} \Rightarrow_{(G2)} a = c \perp \underline{b}$

(G10) $c \perp a = c \perp b \Rightarrow_{(G8)} a = \underline{c} \perp (c \perp b) \Rightarrow_{(G1)} a = (\underline{c} \perp c) \perp b \Rightarrow_{(G3)} \Rightarrow a = h \perp b \Rightarrow_{(G2)} a = b$

(G11) $a \perp c = b \perp c \Rightarrow_{(G9)} a = (b \perp c) \perp \underline{c} \Rightarrow_{(G1)} a = b \perp (c \perp \underline{c}) \Rightarrow_{(G3)} \Rightarrow a = b \perp h \Rightarrow_{(G2)} a = b$

(G12) ovviamente $h \perp h = h$; $a \perp a = a \Rightarrow_{(G2)} a \perp a = a \perp h \Rightarrow_{(G10)} a = h$ ■

4.7 Definizione. Diremo che una terna (K, \perp, ∇) è un **campo** se valgono le seguenti proprietà:

(C1) \perp e ∇ sono due operazioni binarie ovunque definite ed interne a K ;

(C2) (K, \perp) è un gruppo abeliano

(C3) $(K - \{h\}, \nabla)$ è un gruppo abeliano (dove h l'elemento neutro rispetto a \perp)

(C4) $\forall a, b, c \in K \quad a \nabla (b \perp c) = (a \nabla b) \perp (a \nabla c)$ (si dice che ∇ è *distributiva rispetto a \perp*)

4.8 Esempio. La terna $(\mathbb{R}, +, \bullet)$ è un campo. Infatti, abbiamo già visto che sono soddisfatte le proprietà (C1), (C2) e (C3). Inoltre, per i numeri reali vale la proprietà distributiva del prodotto rispetto alla somma, cioè: $\forall a, b, c \in \mathbb{R} \quad a(b + c) = (ab) + (ac)$.

Nel seguito indicheremo brevemente con \mathbb{R} il campo dei numeri reali $(\mathbb{R}, +, \bullet)$.

5. Spazi vettoriali reali.

5.1 Definizione. Indicato con \mathbb{R} il campo dei numeri reali, diremo **spazio vettoriale reale** una terna $(V, \perp, *)$ dove (V, \perp) è un gruppo abeliano e $*$: $\mathbb{R} \times V \rightarrow V$ è un'operazione tale che:

- (PS1) $\forall \alpha \in \mathbb{R}, \forall \mathbf{u}, \mathbf{v} \in V \quad \alpha * (\mathbf{u} \perp \mathbf{v}) = (\alpha * \mathbf{u}) \perp (\alpha * \mathbf{v}) \quad (\text{distributività di } * \text{ rispetto a } \perp)$
 (PS2) $\forall \alpha, \beta \in \mathbb{R}, \forall \mathbf{u} \in V \quad (\alpha + \beta) * \mathbf{u} = (\alpha * \mathbf{u}) \perp (\beta * \mathbf{u}) \quad (\text{distributività di } * \text{ rispetto a } +)$
 (PS3) $\forall \alpha, \beta \in \mathbb{R}, \forall \mathbf{u} \in V \quad (\alpha\beta) * \mathbf{u} = \alpha * (\beta * \mathbf{u}) \quad (\text{associatività "mista"})$
 (PS4) $\forall \mathbf{u} \in V \quad 1 * \mathbf{u} = \mathbf{u} \quad (1 \text{ è elemento neutro rispetto a } *)$

Gli elementi di V si diranno *vettori*, mentre quelli di \mathbb{R} *scalari*. Quindi, l'operazione $*$: $\mathbb{R} \times V \rightarrow V$ è un'operazione tra uno scalare e un vettore il cui (unico) risultato è un vettore.

5.2 Teorema. Se $(V, \perp, *)$ è uno spazio vettoriale reale, allora valgono anche le proprietà seguenti:

- (PS5) $\forall \mathbf{u} \in V \quad 0 * \mathbf{u} = \mathbf{h} \quad (\text{dove } \mathbf{h} \text{ indica l'elemento neutro rispetto a } \perp)$
 (PS6) $\forall \alpha \in \mathbb{R} \quad \alpha * \mathbf{h} = \mathbf{h}$
 (PS7) $\forall \alpha \in \mathbb{R}, \forall \mathbf{u} \in V \quad \alpha * \mathbf{u} = \mathbf{h} \text{ et } \alpha \neq 0 \Rightarrow \mathbf{u} = \mathbf{h}$
 (PS8) $\forall \alpha \in \mathbb{R}, \forall \mathbf{u} \in V \quad \alpha * \mathbf{u} = \mathbf{h} \Leftrightarrow \alpha = 0 \text{ vel } \mathbf{u} = \mathbf{h}$
 (PS9) $\forall \mathbf{u} \in V \quad (-1) * \mathbf{u} = \underline{\mathbf{u}} \quad (\text{dove } \underline{\mathbf{u}} \text{ è il simmetrico dell'elemento } \mathbf{u})$
 (PS10) $\forall \mathbf{u} \in V \quad (-\alpha) * \mathbf{u} = \underline{\alpha * \mathbf{u}} \quad (\text{dove } \underline{\alpha * \mathbf{u}} \text{ è il simmetrico dell'elemento } \alpha * \mathbf{u})$
 (PS11) $\forall \alpha \in \mathbb{R}, \forall \mathbf{u}, \mathbf{v} \in V \quad \alpha * \mathbf{u} = \alpha * \mathbf{v} \text{ et } \alpha \neq 0 \Rightarrow \mathbf{u} = \mathbf{v} \quad (\text{cancellabilità di } \alpha \neq 0)$
 (PS12) $\forall \alpha, \beta \in \mathbb{R}, \forall \mathbf{u} \in V \quad \alpha * \mathbf{u} = \beta * \mathbf{u} \text{ et } \mathbf{u} \neq \mathbf{h} \Rightarrow \alpha = \beta \quad (\text{cancellabilità di } \mathbf{u} \neq \mathbf{h})$

Dimostrazione.

- (PS5) $(0+0) = 0 \Rightarrow_{(U1)} (0+0) * \mathbf{u} = 0 * \mathbf{u} \Rightarrow_{(PS2)} (0 * \mathbf{u}) \perp (0 * \mathbf{u}) = 0 * \mathbf{u} \Rightarrow_{(G12)} 0 * \mathbf{u} = \mathbf{h}$
 (PS6) $(G12) \Rightarrow (\mathbf{h} \perp \mathbf{h}) = \mathbf{h} \Rightarrow_{(U2)} \alpha * (\mathbf{h} \perp \mathbf{h}) = \alpha * \mathbf{h} \Rightarrow_{(PS1)} (\alpha * \mathbf{h}) \perp (\alpha * \mathbf{h}) = \alpha * \mathbf{h} \Rightarrow_{(G12)} \alpha * \mathbf{h} = \mathbf{h}$
 (PS7) $\alpha * \mathbf{u} = \mathbf{h} \text{ et } \alpha \neq 0 \Rightarrow_{(U2)} \alpha^{-1} * (\alpha * \mathbf{u}) = \alpha^{-1} * \mathbf{h} \Rightarrow_{(PS3 \text{ e } PS6)} (\alpha^{-1} \alpha) * \mathbf{u} = \mathbf{h} \Rightarrow 1 * \mathbf{u} = \mathbf{h} \Rightarrow_{(PS4)} \mathbf{u} = \mathbf{h}$
 (PS8) immediata conseguenza di (PS5), (PS6) e (PS7)
 (PS9) $[1+(-1)] = 0 \Rightarrow_{(U1)} [1+(-1)] * \mathbf{u} = 0 * \mathbf{u} \Rightarrow_{(PS2 \text{ e } PS5)} (1 * \mathbf{u}) \perp [(-1) * \mathbf{u}] = \mathbf{h} \Rightarrow_{(PS4)}$
 $\Rightarrow \mathbf{u} \perp [(-1) * \mathbf{u}] = \mathbf{h} \Rightarrow [(-1) * \mathbf{u}] \text{ è simmetrico di } \mathbf{u} \Rightarrow_{(G6)} (-1) * \mathbf{u} = \underline{\mathbf{u}}$
 (PS10) $(-\alpha) * \mathbf{u} = [(-1)\alpha] * \mathbf{u} =_{(PS3)} (-1) * (\alpha * \mathbf{u}) =_{(PS9)} \underline{\alpha * \mathbf{u}}$
 (PS11) $\alpha * \mathbf{u} = \alpha * \mathbf{v} \text{ et } \alpha \neq 0 \Rightarrow_{(U2)} \alpha^{-1} * (\alpha * \mathbf{u}) = \alpha^{-1} * (\alpha * \mathbf{v}) \Rightarrow_{(PS3)} (\alpha^{-1} \alpha) * \mathbf{u} = (\alpha^{-1} \alpha) * \mathbf{v} \Rightarrow$
 $\Rightarrow 1 * \mathbf{u} = 1 * \mathbf{v} \Rightarrow_{(PS4)} \mathbf{u} = \mathbf{v}$
 (PS12) $\alpha * \mathbf{u} = \beta * \mathbf{u} \Rightarrow_{(G3)} (\alpha * \mathbf{u}) \perp (\beta * \mathbf{u}) = \mathbf{h} \Rightarrow_{(PS10)} (\alpha * \mathbf{u}) \perp [(-\beta) * \mathbf{u}] = \mathbf{h} \Rightarrow_{(PS2)} [\alpha + (-\beta)] * \mathbf{u} = \mathbf{h}$
 $[\alpha + (-\beta)] * \mathbf{u} = \mathbf{h} \text{ et } \mathbf{u} \neq \mathbf{h} \Rightarrow_{(PS8)} [\alpha + (-\beta)] = 0 \Rightarrow \alpha = \beta \quad \blacksquare$