# Lezione: Nozioni Perliminari

Logica: Una proposizione è un'affermazione dichiarativa che è vera o falsa.

Esempio: Un pinguino è un animale.

Domande, opinioni e comandi non sono proposizioni.

Connettivi Logici: Siano P, Q, R proposizioni.

Negazione:  $\neg P$  è vera se e solo se P è falsa.

Esempio: P = I pinguini possono volare.

Questa proposizione è falsa. Quindi  $\neg P$  è vera.

Tavola di verità:  $egin{array}{c|c} P & \neg P \\ \hline V & F \\ \hline F & V \\ \hline \end{array}$ 

Congiunzione:  $P \wedge Q$  è vera se e solo se P è vera e Q è vera.

Esempio: P = I pinguini possono volare. Q = I pinguini sono carnivori. R = I pinguini possono nuotare.

 $P \wedge Q = F$ ,  $P \wedge R = F$ ,  $Q \wedge R = V$ Allora:

Tavola di verità:

 $egin{array}{c|ccc} P & Q & P \wedge Q \\ \hline F & F & F \\ F & V & F \\ V & F & F \\ \hline \end{array}$ 

Disgiunzione:  $P \lor Q$  è vera se e solo se P è vera oppure Q è vera.

Nota bene:  $P \lor Q$  è vera se P è vera e Q è vera.

Esempio: P, Q, R come nell'esempio precedente.

Allora:  $P \lor Q = V$ ,  $P \lor \neg Q = F$ ,  $Q \lor R = V$ 

Tavola di verità:  $\begin{array}{c|cccc} P & Q & P \lor Q \\ \hline F & F & F \\ F & V & V \\ V & F & V \\ V & V & V \end{array}$ 

Implicazione:  $P \implies Q$  a meno che P sia vera e Q sia falsa

Esempio: P = Se i maiali potessero volare. <math>Q = qualsiasi proposta.

Allora  $P \implies Q$  è vera perché P è falsa.

(essere continuato)

Pagina 1.

Nota:  $P \Longrightarrow Q$  è anche chiamato "implicazione logica" per distinguerlo dal significato colloquiale di "implicazione".

Tavola di verità:  $P \mid Q \mid P \Longrightarrow Q$ 

| 1              | (2).       | $I \longrightarrow \emptyset$ |
|----------------|------------|-------------------------------|
| $\overline{F}$ | $\ddot{F}$ | V                             |
| F              | V          | V                             |
| V              | F          | F                             |
| V              | V          | V                             |

Altri modi per dire  $P \implies Q$  sono:

- (i) Se P allora Q
- (ii) P è condizione sufficiente per Q.
- (iii) Q è condizione necessaria per P.

Esempio:  $P = \text{Oggi \`e Pasqua}$ .  $Q = \text{Domani \`e luned\'e}$ . Allora  $P \Longrightarrow Q$ .

Coimplicazione (o doppia implicazione):  $P \iff Q$  significa "P se e sole se Q"

Esempio:  $P = \text{Oggi \`e luned\'e}. \ Q = \text{Domani \`e marted\'e}.$ 

Allora:  $P \iff Q$ 

Tavola di verità:  $P Q P \Leftrightarrow Q$ 

| F | F | V |
|---|---|---|
| F | V | F |
| V | F | F |
| V | V | V |

Altri modi per dire  $P \iff Q$  sono:

- (i) P se e sole se Q
- (ii) P è necessaria e sufficiente per Q

Attenzione: P se Q significa  $Q \Longrightarrow P$ .

### Insiemi:

Intuitivamente, un insieme S è un insieme di oggetti distinti, chiamati elementi di S.  $s \in S$  è la proposizione che s è un elemento di S. La proposizione  $\neg (s \in S)$  è scritto  $s \notin S$ .

Un insieme con un numero finito di elementi può essere descritto elencando i suoi elementi.

$$A = \{1, 2, 3, 4, 5\}$$

Il insieme vuoto, scritto  $\emptyset$  oppure  $\{\}$ , è l'insieme senza elementi. In particolare, se A è un insieme e  $a \in A$  allora  $a \notin \emptyset$ .

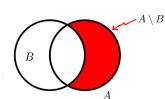
<u>Definizione</u>: Sia A un insieme. Per ogni  $a \in A$  sia P(a) una proposizione. Allora  $\{a \in A \mid P(a)\}$ 

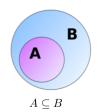
è l'insieme costituito da tutti gli elementi  $a \in A$  tali che P(a) è vera.

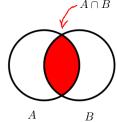
Definizione: Siano A e B insiemi. Il complemento di B in A è l'insieme

$$A \setminus B = \{ a \in A \mid a \notin B \}$$

Si dice che A è un sottoinsieme di B, scritto  $A \subseteq B$ , se (e sole se)  $A \setminus B = \emptyset$ . Si dice che A = B se (e sole se)  $A \subseteq B$  e  $B \subseteq A$ .







Esempio: Sia S un insieme. Allora  $\emptyset \subseteq S$  perché  $s \in \emptyset$  è sempre falsa.

<u>Definizione</u>: Siano A e B insiemi. L'intersezione di A e B è l'insieme  $A \cap B = \{ a \in A \mid a \in B \}$ 

Esempio: Siano  $A=\{m\in\mathbb{Z}\mid 2 \text{ divide } m\}, \quad B=\{n\in\mathbb{Z}\mid 3 \text{ divide } n\}.$  Allora,  $A\cap B=\{\,q\in\mathbb{Z}\mid 6 \text{ divide } q\,\}$ 

Esercizio:  $A \cap B = \{ b \in B \mid b \in A \}$ 

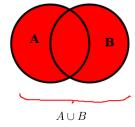
Di solito nelle nostre discussioni, c'è un insieme ambiente  $\ U$  che contiene tutti gli oggetti in considerazione.

Definizione: Siano A e B sottoinsieme di U. L'unione di A e B è l'insieme

$$A \cup B = \{\, u \in U \mid (u \in A) \lor (u \in B) \,\}$$

Esercizio:  $A = (A \setminus B) \cup (A \cap B)$ 

Siano A e B insiemi. Il prossimo concetto primitivo della teoria degli insiemi è il prodotto cartesiano  $A \times B$  costituito da coppie ordinate

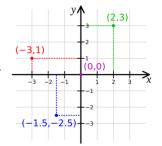


$$(a,b) \in A \times B$$

Per definizione,

$$(a,b) = (a',b') \iff (a=a') \land (b=b')$$

Esempio:  $\mathbb{R}^2 = \mathbb{R} \times \mathbb{R}$  è il piano cartesiano. –



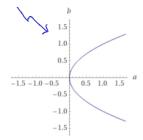
Pagina 3

#### Relazioni e Funzioni

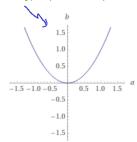
Siano A e B insiemi. Una relazione da A a B è un sottoinsieme  $R \subseteq A \times B$ .

Esempio:  $A = B = \mathbb{R}$ 

$$R_1 = \{(a, b) \in \mathbb{R} \times \mathbb{R} \mid b^2 = a\}$$



$$R_2 = \{(a, b) \in \mathbb{R} \times \mathbb{R} \mid a^2 = b\}$$



 $\underline{\text{Definizione}} \colon \text{Una relazione } R \quad \text{da } A \quad \text{a} \quad B \quad \text{definisce una funzione} \quad f \colon A \to B \quad \text{se (e sole se)}$ 

(i) Per ogni  $a \in A$  esiste un elemento

$$(a,b) \in R$$

(ii) Se  $(a,b) \in R$  e  $(a,c) \in R$  allora b=c. In questo caso, scriviamo f(a)=b.

Esempio:  $R_1$  non soddisfa la condizione (i) perché non c'è nessun elemento della forma  $(-1,b) \in R_1$ .

 $R_1$  non soddisfa la condizione (ii) perché  $(1,1) \in R_1$  e  $(1,-1) \in R_1$ .

 $R_2$  soddisfa sia condizione (i) che (ii). La funzione associatae è  $f(a)=a^2$ .

<u>Definizione</u>: Una funzione  $f: X \to Y$  si dice:

- (i) iniettiva se  $f(x) = f(x') \iff x = x'$
- (ii) suriettiva se per ogni  $y \in Y$  existe  $x \in X$  tale che f(x) = y.
- (iii) biunivoca se f sia iniettiva e suriettiva.

Esempio:

- (i)  $f(x) = e^x$  è una funzione iniettiva  $\mathbb{R} \to \mathbb{R}$ . Questa funzione non suriettiva perché  $e^x$  è sempre positivia.
- (ii)  $g(x) = \sin(x)$  è una funzione suriettiva  $\mathbb{R} \to [-1, 1]$ . Questa funzione non iniettiva perché  $\sin(x + 2\pi) = \sin(x)$ .
- (iii)  $h(x) = x^3$  è una funzione biunivoca  $\mathbb{R} \to \mathbb{R}$ .

<u>Lemma</u>: Una funzione  $f: X \to Y$  ha una funzione inversa  $g: Y \to X$  se e solo se f è biunivoca.

<u>Lemma:</u> Siano X e Y insiemi finiti con lo stesso numero di elementi. Allora, le seguenti sono equivalenti:

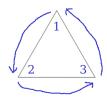
- (i)  $f: X \to Y$  è iniettiva.
- (ii)  $f: X \to Y$  è suriettiva.
- (iii)  $f: X \to Y$  è biunivoca.

## Permutazione

Sia X un insieme. Una permutazione di X è una funzione biunivoca  $f: X \to X$ 

Esempio: 
$$X = \{1, 2, 3\}, f(1) = 2, f(2) = 3, f(3) = 1$$

<u>Esempio</u>: Sia X l'insieme dei vertici di un poligono P. Sia  $f: P \to P$  una simmetria. Allora,  $f: X \to X$  è biunivoca. Quindi  $f: X \to X$  è una permutazione di X.



$$f(1) = 2$$
,  $f(2) = 3$ ,  $f(3) = 1$ 

Esempio: Siano  $f, g: X \to X$  permutazioni. Allora, la funzione composta  $h = f \circ g$  è una permutazione.

<u>Lemma</u>: Siano  $f: X \to Y$  e  $g: Y \to Z$  funzioni e  $h = f \circ g$ . Allora,

- (i) f, g iniettiva  $\implies h$  iniettiva.
- (ii) f, g surjettiva  $\implies h$  surjettiva.
- (iii) f, g biunivoca  $\implies h$  biunivoca.

Esercizio: Dimostrare il lemma

### Dimostrazione per assurdo

Un modo per dimostrare che una proposizione P è vera è mostrare che assumere che  $\neg P$  sia vero porta a una contraddizione. Più precisamente, esiste una proposizione Q tale che  $\neg P \implies Q \land (\neg Q)$  è vero

Poiché  $Q \wedge (\neg Q)$  è sempre falsa, ne segue che P è vera.

Teorema (Euclide): Esistono infiniti numeri primi.

<u>Dimonstrazione</u>: Sia S l'insieme di tutti i numeri primi. Supponiamo che S sia finito e che sia m il prodotto degli elementi di S. Chiaramente nessun elemento di S può dividere m+1. Quindi, m+1 è primo o ha un fattore primo che non è contenuto in S. Ma questo contraddice l'ipotesi che S sia l'insieme di tutti i numeri primi.

<u>Teorema Fondamentale dell'aritmetica</u>: Ogni numero naturale maggiore di 1 o è un numero primo o si può esprimere come prodotto di numeri primi. Tale rappresentazione è unica, se si prescinde dall'ordine in cui compaiono i fattori.

<u>Corollario</u>: Se p è un numero primo e n è numero naturale tale che p divide  $n^2$  allora p divide p.

Teorema (La scuola pitagorica):  $\sqrt{2}$  non è un numero razionale.

Dimonstrazione: Supponiamo che

$$\sqrt{2} = \frac{a}{b}$$

dove a e b sono numeri naturali senza fattore comune. Allora

$$2 = \frac{a^2}{b^2} \implies 2b^2 = a^2$$

e quindi 2 divide  $a^2$ . Per il collorario, 2 divide a. Scrive a=2c. Allora,

$$2b^2 = a^2 = (2c)^2 = 4c^2 \implies b^2 = 2c^2$$

Per il collorario, 2 divide b. Così, 2 è un fattore comune di a e b. Ciò contraddice l'ipotesi che a e b non abbiano un fattore comune.

Come volevasi dimostrare

### Principio d'induzione

Sia m un numero naturale. Per ogni numero naturale  $n \ge m$ , sia P(n) una proposizione. Per mostrare che P(n) è vera per ogni numero naturale  $n \ge m$ , è sufficiente mostrare:

(a) P(m) è vera.

(b) Se P(n) è vera allora P(n+1) è vera.

Varianti: La parte (b) può essere sostituita da

(b') Se  $P(m), \ldots, P(n)$  sono vere allora P(n+1) è vera.

Nota: Il Teorema Fondamentale dell'Aritmetica è un esempio di teorema dove si usa (b') invece di (b). In questo corso, si usa spesso (b') per dimostrare con induzione sulla dimensione.

Esempio: La somma dei primi n numeri naturali è  $\frac{n(n+1)}{2}$ .

$$m = 1,$$
  $P(n):$   $\sum_{k=1}^{n} k = \frac{n(n+1)}{2}$ 

(a)  $P(1) = 1 = \frac{(1)(1+1)}{2}$  è vera.

(b) 
$$P(n) = \frac{n(n+1)}{2} \implies P(n+1) = \sum_{k=1}^{n+1} k = (n+1) + \sum_{k=1}^{n} k$$
  
 $= (n+1) + \frac{n(n+1)}{2} = \frac{2(n+1) + n^2 + n}{2}$   
 $= \frac{n^2 + 3n + 2}{2} = \frac{(n+1)(n+2)}{2}$ 

Quindi, P(n+1) è vero. Questo completa la dimostrazione per induzione.