

# Proposizioni — parte I

*(Definizione di proposizione / Connettivi logici)*

Elementi di logica

Manolo Venturin

~~~ 2 ~~~

# Obiettivo (corso Analisi Matematica 1)

- Logica: Definizione di proposizione
- Connettivi logici
  - Negazione
  - Congiunzione
  - Disgiunzione
  - Implicazione
  - Doppia implicazione

# Donazione

Se apprezzi le mie slide, considera di fare una donazione per supportare il mio lavoro.

Grazie!



# Definizione di proposizione (predicato / enunciato / principio / affermazione / assioma)

**Logica:** Formalismo del linguaggio matematico

**Proposizione:** elemento base del quale è possibile attribuire inequivocabilmente (in modo oggettivo) un **valore di verità** (vero o falso)

I sinonimi di proposizione quali enunciato, predicato, principio, affermazione, assioma, sono usati in contesti ben particolari

# Esempio

- “ $3 > 10$ ”: è una proposizione falsa
- “2 è un numero pari”: è una proposizione vera
- “Venezia è una bella città”: non è una proposizione in quanto non possiamo dire se è vera o falsa (è qualcosa di soggettivo; non è un’affermazione oggettiva)

# Connettivi logici

I connettivi logici premettono di costruire nuove proposizioni a partire da altre proposizioni e sono:

- Negazione
- Congiunzione
- Disgiunzione
- Implicazione
- Doppia implicazione

# Negazione: $\neg P$

## Definizione

$\neg P$  corrisponde a “non  $P$ ” del linguaggio naturale

## Tabella di verità

Se  $P$  è vero, allora il suo negato è falso

| $P$ | $\neg P$ |
|-----|----------|
| $V$ | $F$      |
| $F$ | $V$      |

# Esempio

Se  $P$  è “2 è un numero pari” è una proposizione vera, allora

- $\neg P$ , i.e. 2 non è un numero pari, è una proposizione falsa
- $\neg(\neg P)$  è la preposizione di partenza  $P$

# Congiunzione: $P \wedge Q$

## Definizione

$P \wedge Q$  corrisponde a “P e Q” del linguaggio naturale

## Tabella di verità

L'affermazione  $P \wedge Q$  è vera quando  $P$  e  $Q$  sono entrambe vere

| $P$ | $Q$ | $P \wedge Q$ |
|-----|-----|--------------|
| $V$ | $V$ | $V$          |
| $V$ | $F$ | $F$          |
| $F$ | $V$ | $F$          |
| $F$ | $F$ | $F$          |

# Esempio

- $P$ : “2 è un numero pari” (vera)
- $Q$ : “3 è un numero dispari” (vera)
- $P \wedge Q$ : “2 è un numero pari” e “3 è un numero dispari” (vera)

# Disgiunzione: $P \vee Q$

## Definizione

$P \vee Q$  corrisponde a “P o Q” del linguaggio naturale (nel senso di almeno una)

## Tabella di verità

L'affermazione  $P \vee Q$  è falsa quando  $P$  e  $Q$  sono entrambe false (vera quando almeno una è vera)

| $P$ | $Q$ | $P \vee Q$ |
|-----|-----|------------|
| $V$ | $V$ | $V$        |
| $V$ | $F$ | $V$        |
| $F$ | $V$ | $V$        |
| $F$ | $F$ | $F$        |

# Esempio

- $P$ : “2 è un numero pari” (vera)
- $Q$ : “3 è un numero pari” (falsa)
- $P \vee Q$ : “2 è un numero pari” o “3 è un numero pari” (vera)

# Implicazione: $P \implies Q$

## Definizione

$P \implies Q$  corrisponde a “**P implica Q**” o “**se P, allora Q**” del linguaggio naturale

## Tabella di verità

L'affermazione  $P \implies Q$  è vera se  $P$  e  $Q$  sono entrambe vere o se  $P$  (ipotesi) è falsa (da ipotesi false si può dedurre qualunque conseguenza)

- $P$  è detta ipotesi
- $Q$  è detta tesi

# Implicazione: $P \implies Q$

## Tabella di verità

| $P$ | $Q$ | $P \implies Q$ |
|-----|-----|----------------|
| $V$ | $V$ | $V$            |
| $V$ | $F$ | $F$            |
| $F$ | $V$ | $V$            |
| $F$ | $F$ | $V$            |

## Nota

- Nessun rapporto tra i predicati (rapporto di causa-effetto del linguaggio naturale)
- Un teorema afferma che  $P \implies Q$  è vera (per dimostrazione) e partendo dalla verità di  $P$  (ipotesi) si arriva alla verità di  $Q$  (tesi)
- $P \implies Q$  non è equivalente a  $Q \implies P$

# Esempio 1

- $P$ : “Piove” (vera)
- $Q$ : “Raul sta a casa” (vera)
- $P \implies Q$ : se “piove” allora “Raul sta a casa” (vera)

# Esempio 2

L'implicazione  $P \implies Q$  ha la stessa tavola di verità di  $(\neg P) \vee Q$ , infatti

| $P$ | $Q$ | $P \implies Q$ | $\neg P$ | $(\neg P) \vee Q$ |
|-----|-----|----------------|----------|-------------------|
| $V$ | $V$ | $V$            | $F$      | $V$               |
| $V$ | $F$ | $F$            | $F$      | $F$               |
| $F$ | $V$ | $V$            | $V$      | $V$               |
| $F$ | $F$ | $V$            | $V$      | $V$               |

# Condizione necessaria e sufficiente

Dalla frase

Venezia è una città veneta allora Venezia è italiana

si ha

- $P = \text{Venezia è una città veneta}$
- $Q = \text{Venezia è italiana}$

Allora:

- per essere veneta è condizione **necessaria** essere italiana
- se non è italiana, sicuramente non può essere veneta

# Condizione necessaria e sufficiente

Da  $P \implies Q$  (ipotesi implica tesi)

- $Q$  è detta **condizione necessaria** per  $P$ 
  - deve essere soddisfatta affinché la premessa sia vera
  - se non vale, la proprietà non può valere

# Condizione necessaria e sufficiente

Dalla frase

Venezia è una città veneta allora Venezia è italiana

si ha

- $P = \text{Venezia è una città veneta}$
- $Q = \text{Venezia è italiana}$

Allora:

- il fatto di essere una città veneta è **sufficiente** per essere italiana
- se non è veneta, non si può dire nulla sul fatto che di essere italiana o meno

# Condizione necessaria e sufficiente

Da  $P \implies Q$  (ipotesi implica tesi)

- $P$  è detta **condizione sufficiente** per  $Q$ 
  - se soddisfatta garantisce la verità della proposizione
  - se non è soddisfatta, la proprietà potrebbe comunque valere

# Doppia implicazione: $P \iff Q$

## Definizione

$P \iff Q$  corrisponde a “**P se e solo se Q**” del linguaggio naturale

**Nota**  $P \iff Q$  è equivalente a  $(P \implies Q) \wedge (Q \implies P)$

Si dice che  $P$  è **condizione necessaria e sufficiente** per  $Q$

(Uno implica l'altra, e viceversa)

# Doppia implicazione: $P \iff Q$

## Tabella di verità

L'affermazione  $P \iff Q$  è vera quando  $P$  e  $Q$  sono entrambe vere o entrambe false

| $P$ | $Q$ | $P \iff Q$ |
|-----|-----|------------|
| $V$ | $V$ | $V$        |
| $V$ | $F$ | $F$        |
| $F$ | $V$ | $F$        |
| $F$ | $F$ | $V$        |

# Curiosità

- Il fondatore della logica matematica è stato **George Boole** (1815-1864)
- Successivamente fu **Augustus De Morgan** (1806-1871) continuare nello sviluppo dell'algebra booleana
  
- Il termine “boolean” viene utilizzato in informatica per indicare una variabile che può assumere un valore “vero” o “falso”



FINE