

- **ELEMENTI DI LOGICA MATEMATICA**

SCOPO: INTRODURRE NOZIONI DI LOGICA & TERMINOLOGIA PER
UNA CORRETTA INTERPRETAZIONE DELLE DIMOSTRAZIONI.

Proposizione:

è una frase di **senso compiuto**, della quale si può inequivocabilmente dire se è vera o falsa. Indichiamo le proposizioni con $\mathcal{P}, \mathcal{Q}, \dots$

Esempi:

1. P_1 : quest'aula contiene studenti universitari
(proposizione **VERA**)
2. P_2 : Brescia è una città di mare
(proposizione **FALSA**)

N.B.: Una proposizione può essere VERA o FALSA, ma NON, contemporaneamente, vera e falsa

Predicato:

è frase contenente una o più variabili libere, ad es.:

$\mathcal{P}(x)$ predicato dipendente da x

$Q(x, y)$ predicato dipendente da x, y

Esempi:

1. $\mathcal{P}(x)$ = "L'intero x è un numero primo"

2. $Q(x, y)$ = "Il numero x è maggiore di y "

I predicati **NON** hanno un valore di verità intrinseco: dipende dai valori attribuiti alle variabili libere. Per gli esempi 1 e 2 si ha

$\mathcal{P}(2) V$

$\mathcal{P}(4) F$

$Q(3, \frac{7}{2}) F$

$Q(2, \frac{1}{5}) V$

Quantificatori: elementi fondamentali del linguaggio matematico.

- \forall quantificatore universale: “per ogni”
- \exists quantificatore esistenziale: “esiste”
- $\exists!$ quantificatore esiste unico: “esiste uno e uno solo”.

Un modo per trasformare predicati in proposizioni è l'uso di uno dei quantificatori:

Dal predicato $P(x)$ = «nel luogo x piove»

Otteniamo le due proposizioni:

1. Piove in ogni luogo: $\forall x : P(x)$
2. Esiste un luogo in cui piove: $\exists x : P(x)$

- Quando un predicato dipende da più variabili i quantificatori possono essere mescolati.

MAI invertire l'ordine dei quantificatori in una proposizione! Può alterare il senso!

Esempio

$Q(x, y)$ = "nel luogo x piove nel giorno y " Allora:

1. In ogni luogo c'è almeno un giorno in cui piove:

$$\forall x \exists y : Q(x, y) \quad (\text{prop. VERA})$$

2. Esiste un giorno in cui piove in ogni luogo:

$$\exists y \forall x : Q(x, y) \quad (\text{prop. FALSA})$$

Connettivi logici

Sono operatori che trasformano una o più proposizioni in altre proposizioni, il cui valore di verità dipende dai valori di verità delle proposizioni di partenza.

non (NEGAZIONE)

Trasforma P nella proposizione $\mathit{non}(P)$ che ha valore di verità **contrario** a P

➤ L'operatore di negazione, applicato due volte, si elide:

$$\mathit{non}(\mathit{non}(P)) = P$$

e (CONGIUNZIONE) \wedge

Date \mathcal{P} e \mathcal{Q} , $\mathcal{P} \text{ e } \mathcal{Q}$ è la proposizione nella quale valgono sia la prima, sia la seconda

- $\mathcal{P} \text{ e } \mathcal{Q}$ è vera unicamente se sia \mathcal{P} sia \mathcal{Q} sono vere

o (DISGIUNZIONE) \vee

Date \mathcal{P} e \mathcal{Q} , $\mathcal{P} \text{ o } \mathcal{Q}$ è la proposizione nella quale vale almeno una delle due

- $\mathcal{P} \text{ o } \mathcal{Q}$ è vera se almeno una fra \mathcal{P} e \mathcal{Q} è vera
- Scrivendo $\mathcal{P} \text{ o } \mathcal{Q}$, non escludo che siano vere entrambe

(IMPLICAZIONE) \Rightarrow

Date \mathcal{P} e \mathcal{Q} , il connettivo \Rightarrow crea la proposizione $\mathcal{P} \Rightarrow \mathcal{Q}$, che si legge

- \mathcal{P} implica \mathcal{Q}
- Se \mathcal{P} , allora \mathcal{Q}

Terminologie alternative per $\mathcal{P} \Rightarrow \mathcal{Q}$:

- \mathcal{P} è condizione sufficiente per \mathcal{Q}
- \mathcal{Q} è condizione necessaria per \mathcal{P}

Esempio:

- \mathcal{P} : «Fido è un cane»
- \mathcal{Q} : «Fido è un mammifero»

- \mathcal{P} è condizione sufficiente per \mathcal{Q} : essere un cane basta per essere un mammifero
- \mathcal{Q} è condizione necessaria per \mathcal{P} : essere mammifero è un requisito indispensabile per essere cane, ovvero **se** Fido non è un mammifero, **allora** non può essere un cane

N.B.:

$[\mathcal{P} \Rightarrow \mathcal{Q}]$ equivale a $[\textit{non} \mathcal{Q} \Rightarrow \textit{non} \mathcal{P}]$

(DOPPIA IMPLICAZIONE) \Leftrightarrow

Date \mathcal{P} e \mathcal{Q} , il connettivo \Leftrightarrow crea la proposizione

$\mathcal{P} \Leftrightarrow \mathcal{Q}$, che equivale a $\mathcal{P} \Rightarrow \mathcal{Q}$ e $\mathcal{Q} \Rightarrow \mathcal{P}$

Si legge:

- \mathcal{P} equivale a \mathcal{Q}
- \mathcal{P} è condizione necessaria e sufficiente per \mathcal{Q}
- \mathcal{P} se e solo se \mathcal{Q}

N.B.:

$\mathcal{P} \Rightarrow \mathcal{Q} \Leftrightarrow \text{non}(\mathcal{Q}) \Rightarrow \text{non}(\mathcal{P})$

Negare proposizioni (predicati) contenenti connettivi

$$\mathit{non}(\mathcal{P} \text{ e } \mathcal{Q}) = \mathit{non}(\mathcal{P}) \text{ o } \mathit{non}(\mathcal{Q})$$

$$\mathit{non}(\mathcal{P} \text{ o } \mathcal{Q}) = \mathit{non}(\mathcal{P}) \text{ e } \mathit{non}(\mathcal{Q})$$

Negare $\mathcal{P} \Rightarrow \mathcal{Q}$

Significa negare che \mathcal{Q} sia indispensabile per la validità di \mathcal{P} , ovvero significa affermare che \mathcal{P} può valere (essere vera) quando non vale \mathcal{Q} , cioè:

$$[\mathit{non}(\mathcal{P} \Rightarrow \mathcal{Q})] \Leftrightarrow [\mathcal{P} \text{ e } (\mathit{non}\mathcal{Q})]$$

Negare proposizioni contenenti quantificatori

non(\forall) equivale a \exists *non*

cioè:

$\text{non}(\forall x, \mathcal{P}(x)) \Leftrightarrow$

«non è vero che $\mathcal{P}(x)$ è vera per ogni x » \Leftrightarrow

«c'è almeno un x per il quale $\mathcal{P}(x)$ è falsa» \Leftrightarrow

$\exists x : \text{non}(\mathcal{P}(x))$

Per negare che una proprietà sia verificata universalmente bisogna esibire un esempio in cui essa non sia verificata: un **controesempio**.

Negare proposizioni contenenti quantificatori

non(\exists) equivale a \forall *non*

cioè:

$\text{non}(\exists x, \mathcal{P}(x)) \quad \Leftrightarrow$

«non è vero esiste un x per cui $\mathcal{P}(x)$ è vera» \Leftrightarrow

«per ogni x , $\mathcal{P}(x)$ è falsa» \Leftrightarrow

$\forall x : \text{non}(\mathcal{P}(x))$

Teoremi

Un teorema è costituito da un enunciato e da una dimostrazione.

➤ **L'enunciato** ha

1. una IPOTESI (\mathcal{P} , il punto di partenza)
2. una TESI (\mathcal{Q} l'obiettivo da dimostrare)

Si sintetizza con: $\mathcal{P} \Rightarrow \mathcal{Q}$

➤ **Dimostrazione:** procedimento logico per dedurre la tesi dall'ipotesi.