

Logica proposizionale

Prof. Rocco Zaccagnino
2022/2023



Linguaggio naturale

2

Nel linguaggio naturale si utilizzano spesso **frasi imprecise**

Esempio

Un italiano si laurea in Informatica ogni ora

- *Assurdo*: significa che c'è un italiano che ogni ora si laurea in Informatica
- *Corretta*: ogni ora, un italiano che si laurea in Informatica

... o **ambigue**

Esempio

L'uomo guardava la donna con il binocolo

- *Ambigua*: chi ha il binocolo?

Linguaggio matematico

3

Il linguaggio matematico richiede **certezze** nelle affermazioni

Il linguaggio matematico richiede soprattutto che sia possibile determinare se una affermazione è **vera** o **falsa**

Quale delle seguenti affermazioni sono vere e quali sono false:

- 2 è un numero primo
- non ci sono numeri primi al di fuori di 2
- quando piove apro l'ombrello

Le proposizioni

4

Una proposizione è una frase che dichiara un fatto e che può essere vera (T) o falsa (F), ma non entrambe

Esempio

- | | |
|---------------------------|--|
| • <i>Come stai?</i> | Una domanda non una proposizione |
| • $x+5=3$ | x non è specificato \Rightarrow né vera né falsa |
| • <i>2 è numero primo</i> | T |
| • Lei ha talento | Lei non è specificato \Rightarrow né vera né falsa |
| • Rocco supererà l'esame | Può essere vera o falsa |

Le proposizioni composte

Una proposizione **più complessa** può essere costruita attraverso proposizioni elementari connesse attraverso **connettivi logici**

Connettivi logici:

- *Negazione (not)*
- *Congiunzione (and)*
- *Disgiunzione (or)*
- *Or esclusivo (xor)*
- *Implicazione (se allora)*
- *Bicondizione (se e solo se)*

Negazione (not)

6

Sia p una proposizione. La frase «**non è vero che p** » è un'altra proposizione, chiamata **negazione di p** e denotata con **$\neg p$**

Esempio

- $p = \text{«Potenza è una città della Basilicata»}$
 $\neg p = \text{«**Non è vero** che Potenza è una città della Basilicata»}$
 $= \text{«Potenza **non è** una città della Basilicata»}$

Negazione (not)

7

Sia p una proposizione, e $\neg p$ la sua negazione. Possiamo descrivere il meccanismo della negazione attraverso la **tavola di verità**:

- *Per ogni valore di p , specifica il corrispondente valore di $\neg p$*

p	$\neg p$
<i>T</i>	<i>F</i>
<i>F</i>	<i>T</i>

Congiunzione (and)

8

Siano p e q proposizioni. La frase « p e q » è un'altra proposizione, chiamata **congiunzione di p e q** , e denotata con $p \wedge q$

Esempio

- $p = \text{«Potenza è una città della Basilicata»}$
 $q = \text{«}3 \times 3 = 7\text{»}$
 $p \wedge q = \text{«Potenza è una città della Basilicata e } 3 \times 3 = 7\text{»}$

Congiunzione (and)

9

Siano p e q proposizioni. Il valore di verità di $p \wedge q$ è vero se entrambe p e q sono vere, altrimenti è falso

p	q	$p \wedge q$
<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>
<i>T</i>	<i>F</i>	<i>F</i>
<i>F</i>	<i>T</i>	<i>F</i>
<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>

Disgiunzione (or)

10

Siano p e q proposizioni. La frase « p o q » è un'altra proposizione, chiamata **disgiunzione di p e q** , e denotata con **$p \vee q$**

Esempio

- $p = \text{«Potenza è una città della Basilicata»}$
 $q = \text{«}3 \times 3 = 7\text{»}$
 $p \vee q = \text{«Potenza è una città della Basilicata o } 3 \times 3 = 7\text{»}$

Disgiunzione (or)

11

Siano p e q proposizioni. Il valore di verità di $p \vee q$ è vero se o p o q o entrambe sono vere, altrimenti è falso

p	q	$p \vee q$
<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>
<i>T</i>	<i>F</i>	<i>T</i>
<i>F</i>	<i>T</i>	<i>T</i>
<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>

Disgiunzione esclusiva (xor)

Siano p e q proposizioni. La frase « p o q ma non entrambe» è un'altra proposizione, chiamata **disgiunzione esclusiva di p e q** , e denotata con $p \oplus q$

Siano p e q proposizioni. Il valore di verità di $p \oplus q$ è vero se **esattamente una tra p e q è vera ma non entrambe**, altrimenti è falso

p	q	$p \oplus q$
T	T	F
T	F	T
F	T	T
F	F	F

Implicazione

Siano p e q proposizioni. La frase « p implica q » è un'altra proposizione, chiamata **implicazione**, e denotata con $p \rightarrow q$. p è chiamata **ipotesi**, q è chiamata **conclusione**

condizione sufficiente \rightarrow condizione necessaria

L'implicazione $p \rightarrow q$ può essere letta in vari modi:

- *se p allora q*
- *p è sufficiente per q*
- *q è necessaria per p*

Implicazione

Siano p e q proposizioni. Il valore di verità di $p \rightarrow q$ è falso se p è vera e q è falso, altrimenti è vero

p	q	$p \rightarrow q$
<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>
<i>T</i>	<i>F</i>	<i>F</i>
<i>F</i>	<i>T</i>	<i>T</i>
<i>F</i>	<i>F</i>	<i>T</i>

Derivazioni dell'implicazione

15

- **Inverso** di $p \rightarrow q$ **$q \rightarrow p$**
- **Opposto** di $p \rightarrow q$ **$\neg p \rightarrow \neg q$**
- **Contronominale** di $p \rightarrow q$ **$\neg q \rightarrow \neg p$**

Inverso dell'implicazione

16

- **Inverso** di $p \rightarrow q$ **$q \rightarrow p$**

Esempio:

Se nevica allora le auto procedono lentamente

- p = nevica
- q = le auto procedono lentamente
- $p \rightarrow q$
- *L'inverso:* Se le auto procedono lentamente allora nevica

$$\textcolor{red}{q \rightarrow p}$$

Inverso dell'implicazione

17

- **Inverso** di $p \rightarrow q$

$$q \rightarrow p$$

p	q	$p \rightarrow q$	$q \rightarrow p$
<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>
<i>T</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>T</i>
<i>F</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>F</i>
<i>F</i>	<i>F</i>	<i>T</i>	<i>T</i>

Opposto dell'implicazione

18

- **Opposto** di $p \rightarrow q$

$$\neg p \rightarrow \neg q$$

Esempio:

Se nevica allora le auto procedono lentamente

- p = nevica
- q = le auto procedono lentamente
- $p \rightarrow q$
- *L'opposto:* Se non nevica allora le auto procedono velocemente

$$\neg p \rightarrow \neg q$$

Opposto dell'implicazione

19

- **Opposto** di $p \rightarrow q$

$$\neg p \rightarrow \neg q$$

p	q	$p \rightarrow q$	$\neg p$	$\neg q$	$\neg p \rightarrow \neg q$
<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>T</i>
<i>T</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>T</i>	<i>T</i>
<i>F</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>F</i>	<i>F</i>
<i>F</i>	<i>F</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>

Controminale dell'implicazione

20

- **Contronominale** di $p \rightarrow q$ $\neg q \rightarrow \neg p$

Esempio:

Se nevica allora le auto procedono lentamente

- p = nevica
- q = le auto procedono lentamente
- $p \rightarrow q$
- *Contronominale:* Se le auto procedono velocemente allora non nevica

$$\neg q \rightarrow \neg p$$

Controminale dell'implicazione

21

- **Contronominale** di $p \rightarrow q$ $\neg q \rightarrow \neg p$

p	q	$p \rightarrow q$	$\neg q$	$\neg p$	$\neg q \rightarrow \neg p$
<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>T</i>
<i>T</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>T</i>	<i>F</i>	<i>F</i>
<i>F</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>F</i>	<i>T</i>	<i>T</i>
<i>F</i>	<i>F</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>

Bicondizione

Siano p e q proposizioni. La frase « p se e solo se q » è un'altra proposizione, chiamata **bicondizione**, e denotata con $p \leftrightarrow q$.

La bicondizione $p \leftrightarrow q$ può essere letta in vari modi:

- *se p allora q e viceversa*
- *p iff q*
- *p è necessaria e sufficiente per q*

Bicondizione

Il valore dell'equivalenza $p \leftrightarrow q$ è vera solamente se i valori di verità di p e q coincidono

p	q	$p \leftrightarrow q$
<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>
<i>T</i>	<i>F</i>	<i>F</i>
<i>F</i>	<i>T</i>	<i>F</i>
<i>F</i>	<i>F</i>	<i>T</i>

Bicondizione

$p \leftrightarrow q$ ha gli stessi valori di verità di $(p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p)$

p	q	$p \rightarrow q$	$q \rightarrow p$	$p \leftrightarrow q$
<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>
<i>T</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>T</i>	<i>F</i>
<i>F</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>F</i>	<i>F</i>
<i>F</i>	<i>F</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>

Esercizio

25

Esempio

- Consideriamo l'espressione $(p \rightarrow q) \wedge (\neg p \leftrightarrow q)$

p	q	$\neg p$	$p \rightarrow q$	$\neg p \leftrightarrow q$	$(p \rightarrow q) \wedge (\neg p \leftrightarrow q)$
<i>T</i>	<i>T</i>				
<i>T</i>	<i>F</i>				
<i>F</i>	<i>T</i>				
<i>F</i>	<i>F</i>				

Esercizio

26

Esempio

- Consideriamo l'espressione $(p \rightarrow q) \wedge (\neg p \leftrightarrow q)$

p	q	$\neg p$	$p \rightarrow q$	$\neg p \leftrightarrow q$	$(p \rightarrow q) \wedge (\neg p \leftrightarrow q)$
<i>T</i>	<i>T</i>				
<i>T</i>	<i>F</i>				
<i>F</i>	<i>T</i>				
<i>F</i>	<i>F</i>				

**proposizioni
elementari**

Esercizio

27

Esempio

- Consideriamo l'espressione $(p \rightarrow q) \wedge (\neg p \leftrightarrow q)$

p	q	$\neg p$	$p \rightarrow q$	$\neg p \leftrightarrow q$	$(p \rightarrow q) \wedge (\neg p \leftrightarrow q)$
<i>T</i>	<i>T</i>				
<i>T</i>	<i>F</i>				
<i>F</i>	<i>T</i>				
<i>F</i>	<i>F</i>				

**proposizioni
composte
ausiliarie**

Esercizio

28

Esempio

- Consideriamo l'espressione $(p \rightarrow q) \wedge (\neg p \leftrightarrow q)$

p	q	$\neg p$	$p \rightarrow q$	$\neg p \leftrightarrow q$	$(p \rightarrow q) \wedge (\neg p \leftrightarrow q)$
<i>T</i>	<i>T</i>	<i>F</i>	<i>T</i>		
<i>T</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>		
<i>F</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>		
<i>F</i>	<i>F</i>	<i>T</i>	<i>T</i>		

Esercizio

29

Esempio

- Consideriamo l'espressione $(p \rightarrow q) \wedge (\neg p \leftrightarrow q)$

p	q	$\neg p$	$p \rightarrow q$	$\neg p \leftrightarrow q$	$(p \rightarrow q) \wedge (\neg p \leftrightarrow q)$
<i>T</i>	<i>T</i>	<i>F</i>	<i>T</i>	<i>F</i>	
<i>T</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>T</i>	
<i>F</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	
<i>F</i>	<i>F</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>F</i>	

Esercizio

30

Esempio

- Consideriamo l'espressione $(p \rightarrow q) \wedge (\neg p \leftrightarrow q)$

p	q	$\neg p$	$p \rightarrow q$	$\neg p \leftrightarrow q$	$(p \rightarrow q) \wedge (\neg p \leftrightarrow q)$
<i>T</i>	<i>T</i>	<i>F</i>	<i>T</i>	<i>F</i>	<i>F</i>
<i>T</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>T</i>	<i>F</i>
<i>F</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>T</i>
<i>F</i>	<i>F</i>	<i>T</i>	<i>T</i>	<i>F</i>	<i>F</i>