# Equivalenze proposizionali

### Equivalenze proposizionali

Nel ragionamento matematico riveste un ruolo importante la possibilità di sostituire una asserzione (proposizione) con un'altra avente gli stessi valori di verità

## **Tautologia**

Alcune proposizioni sono interessanti poiché i loro valori nella tabella di verità sono sempre gli stessi

Una tautologia è una proposizione composta che è sempre vera per tutti i possibili valori delle proposizioni elementari che la compongono

Esempio: p∨¬p è una tautologia

| р | ٦р | р∨¬р |
|---|----|------|
| Т |    |      |
| F |    |      |

## **Tautologia**

Alcune proposizioni sono interessanti poiché i loro valori nella tabella di verità sono sempre gli stessi

Una tautologia è una proposizione composta che è sempre vera per tutti i possibili valori delle proposizioni elementari che la compongono

Esempio: p∨¬p è una tautologia

| р | ٦р | р∨¬р |
|---|----|------|
| Т | F  | Т    |
| F | T  | T    |

### Contraddizione

Alcune proposizioni sono interessanti poiché i loro valori nella tabella di verità sono sempre gli stessi

Una **contraddizione** è una proposizione composta che è sempre falsa per tutti i possibili valori delle proposizioni elementari che la compongono

Esempio: p \lambda \neg p \, \text{è una contraddizione}

| р | ٦р | p ∧ ¬p |
|---|----|--------|
| T |    |        |
| F |    |        |

### Contraddizione

Alcune proposizioni sono interessanti poiché i loro valori nella tabella di verità sono sempre gli stessi

Una contraddizione è una proposizione composta che è sempre falsa per tutti i possibili valori delle proposizioni elementari che la compongono

Esempio: p \lambda \neg p \, \text{è una contraddizione}

| р | ٦р | р ∧ ¬р |
|---|----|--------|
| Т | F  | F      |
| F | Т  | F      |

## Contingenza

Una **contingenza** è una proposizione composta che non è né una tautologia né una contraddizione

### Equivalenza logica

Le proposizioni p e q sono dette logicamente **equivalenti** se hanno **gli stessi valori di verità** (o equivalentemente se p ↔ q è una tautologia).

La notazione p = q denota che p e q sono logicamente equivalenti

Esempio: p →q è equivalente a ¬q → ¬p (contranominale)

| р | q | ٦q | ¬р | $p \rightarrow q$ | ¬q → ¬p |
|---|---|----|----|-------------------|---------|
| Т | Т | F  | F  | T                 | Т       |
| Т | F | Т  | F  | F                 | F       |
| F | Т | F  | Т  | Т                 | Т       |
| F | F | Т  | T  | Т                 | Т       |

## Equivalenze logiche

- Proposizioni composte logicamente equivalenti hanno lo stesso valore di verità per tutti i possibili casi
  - E' così possibile:
    - \* Sostituire l'una con l'altra
    - \* Utilizzare una qualunque di esse in un ragionamento logico
    - \* Ottenere nuove proposizioni
- Per verificare l'equivalenza si usa la tabella di verità

- Leggi di De Morgan
  - 1)  $\neg (p \lor q) \equiv \neg p \land \neg q$
  - 2)  $\neg (p \land q) \equiv \neg p \lor \neg q$

Esempio: Negare, utilizzando le leggi di De Morgan, la frase

L'estate in Messico è calda ed assolata

Soluzione:



- Leggi di De Morgan
  - 1)  $\neg (p \lor q) \equiv \neg p \land \neg q$
  - 2)  $\neg (p \land q) \equiv \neg p \lor \neg q$

Esempio: Negare, utilizzando le leggi di De Morgan, la frase

L'estate in Messico è calda ed assolata

#### Soluzione:

L'estate in Messico non è calda o non è assolata

- Leggi di De Morgan
  - 1)  $\neg (p \lor q) \equiv \neg p \land \neg q$
  - 2)  $\neg(p \land q) \equiv \neg p \lor \neg q$

Verifichiamo l'equivalenza attraverso la tabella di verità

| р | q | ٦q | ٦р | ¬(p ∨ q) | р ∧ чр |
|---|---|----|----|----------|--------|
| Т | T | F  | F  | F        | F      |
| Т | F | Т  | F  | F        | F      |
| F | T | F  | Т  | F        | F      |
| F | F | Т  | T  | Т        | T      |

#### Identità

- $p \wedge T \equiv p$
- p∨F≡p

#### Dominazione

- $p \lor T \equiv T$
- p ∧ F ≡ F

#### Idempotenza

- p∨p≡p
- $p \wedge p \equiv p$

#### Doppia negazione

$$- \neg (\neg p) \equiv p$$

#### Commutativa

- $p \lor q \equiv q \lor p$
- $p \land q \equiv q \land p$

#### Associativa

- $(p \lor q) \lor r \equiv p \lor (q \lor r)$
- $(p \land q) \land r \equiv p \land (q \land r)$

#### Distributiva

- $p \lor (q \land r) \equiv (p \lor q) \land (p \lor r)$
- $p \land (q \lor r) \equiv (p \land q) \lor (p \land r)$

#### Altre utili equivalenze

- p ∨ ¬p ≡ T
- p ∧ ¬p ≡ F
- $p \oplus q \equiv (p \land \neg q) \lor (\neg p \land q)$
- $p \rightarrow q \equiv (\neg p \lor q)$
- $p \leftrightarrow q \equiv (p \rightarrow q) \land (q \rightarrow p)$

Provare che valgono le precedenti equivalenze utilizzando le tavole di verità

## Equivalenze logiche

Abbiamo visto che  $p \land q \equiv q \land p$ 

**NOTA** In italiano questo non sempre vale:

p = Francesca prese il libro dallo scaffale

q = Francesca mise il libro nello zaino

Vale la commutatività?

## Equivalenze logiche

Abbiamo visto che  $(p \land q) \land r \equiv p \land (q \land r)$ 

Esercizio 1 valore di

Che strategia adottereste per determinare il

$$p_1 \wedge p_2 \wedge p_3 \wedge \dots \wedge p_N$$

Esercizio 2 valore di

Che strategia adottereste per determinare il

$$p_1 \vee p_2 \vee p_3 \vee \dots \vee p_N$$

 Le equivalenze possono essere usate per trasformare proposizioni o parti di esse per poter ottenere un qualche risultato.

Esempio: mostrare che

$$(p \land q) \rightarrow p$$
 è una tautologia

<u>Dim.1</u>: dobbiamo mostrare che  $((p \land q) \rightarrow p) \equiv T$ 

$$(p \land q) \rightarrow p \equiv \neg(p \land q) \lor p$$

$$\equiv (\neg p \lor \neg q) \lor p \qquad \text{DeMorgan}$$

$$\equiv (\neg q \lor \neg p) \lor p \qquad \text{commutativa}$$

$$\equiv \neg q \lor (\neg p \lor p) \qquad \text{associativa}$$

$$\equiv \neg q \lor T$$

$$\equiv T \qquad \text{dominazione}$$

• Esempio: mostrare che

$$(p \land q) \rightarrow p$$
 è una tautologia

Dim.2: usiamo la tavola di verità

| р | q | p∧q | (p ∧ q)→p |
|---|---|-----|-----------|
| Т | Т | Т   | Т         |
| Т | F | F   | Т         |
| F | Т | F   | Т         |
| F | F | F   | Т         |

 mostrare che il contronominale di p → q è equivalente a p → q

$$(p \rightarrow q) \equiv (\neg q \rightarrow \neg p)$$

Dim.:

$$(\neg q \to \neg p) \equiv \neg (\neg q) \lor (\neg p)$$

$$\equiv q \lor \neg p \qquad \text{doppia negazione}$$

$$\equiv \neg p \lor q \qquad \text{commutativa}$$

$$\equiv p \to q$$

### Esercizio

Mostrare che

$$\neg (p \rightarrow q) \equiv (p \land \neg q)$$

Mostrare che

l'opposto di p  $\rightarrow$  q è equivalente all'inverso di p  $\rightarrow$  q

## Regole di precedenza degli operatori

- Abbiamo visto nelle espressioni composte l'uso di parentesi.
- Esse specificano l'ordine in cui gli operatori logici vanno applicati.

#### Esempio:

 $(p \lor q) \land (\neg r) \grave{e}$  la congiunzione di  $(p \lor q) e (\neg r)$ 

 Per ridurre il numero di parentesi si stabilisce una convenzione sulla precedenza degli operatori.

## Regole di precedenza degli operatori

| operatore         | precedenza |
|-------------------|------------|
| 7                 | 1          |
| Λ                 | 2          |
| V                 | 3          |
| $\rightarrow$     | 4          |
| $\leftrightarrow$ | 5          |

#### Esempio:

 $(p \lor q) \land (\neg r)$  può essere scritta anche  $(p \lor q) \land \neg r$ 

(p ∧ q) ∨ (¬r) può essere scritta senza ambiguità p ∧ q ∨ ¬r