

Applicazioni della Logica proposizionale

Prof. Rocco Zaccagnino
2022/2023



Traduzione linguaggio naturale

2

Se hai più di 12 anni o sei accompagnato dai tuoi genitori allora puoi salire su quella giostra

Analisi:

- **Se** hai più di 12 anni ● sei accompagnato dai tuoi genitori **allora** puoi salire su quella giostra

Proposizioni elementari:

- a = hai più di 12 anni
- b = sei accompagnato dai tuoi genitori
- c = puoi salire su quella giostra

Traduzione: $(a \vee b) \rightarrow c$

Traduzione linguaggio naturale

3

Regola generale:

Individua nella frase le parole chiave che corrispondono ai connettivi logici ed usa essi per identificare le proposizioni elementari

Esempio

Puoi avere caffè gratis se sei maggiorenne ed è martedì

Traduzione linguaggio naturale

4

Regola generale:

Individua nella frase le parole chiave che corrispondono ai connettivi logici ed usa essi per identificare le proposizioni elementari

Esempio

Puoi avere caffè gratis se sei maggiorenne ed è martedì

- *Passo 1: individua i connettivi logici*

Traduzione linguaggio naturale

5

Regola generale:

Individua nella frase le parole chiave che corrispondono ai connettivi logici ed usa essi per identificare le proposizioni elementari

Esempio

Puoi avere caffè gratis se sei maggiorenne ed è martedì

- *Passo 1: individua i connettivi logici*
- *Passo 2: identifica le proposizioni elementari*

Traduzione linguaggio naturale

Regola generale:

Individua nella frase le parole chiave che corrispondono ai connettivi logici ed usa essi per identificare le proposizioni elementari

Esempio

Puoi avere caffè gratis se sei maggiorenne ed è martedì

a

b

c

- *Passo 1: individua i connettivi logici*
- *Passo 2: identifica le proposizioni elementari*

Traduzione linguaggio naturale

7

Regola generale:

Individua nella frase le parole chiave che corrispondono ai connettivi logici ed usa essi per identificare le proposizioni elementari

Esempio

Puoi avere caffè gratis se sei maggiorenne ed è martedì

a

b

c

- *Passo 1: individua i connettivi logici*
- *Passo 2: identifica le proposizioni elementari*
- *Passo 3: riscrivi la frase come una proposizione logica*

Traduzione linguaggio naturale

8

Regola generale:

Individua nella frase le parole chiave che corrispondono ai connettivi logici ed usa essi per identificare le proposizioni elementari

Esempio

Puoi avere caffè gratis se sei maggiorenne ed è martedì

a

b

c

- *Passo 1: individua i connettivi logici*
- *Passo 2: identifica le proposizioni elementari*
- *Passo 3: riscrivi la frase come una proposizione logica*

$$(b \wedge c) \rightarrow a$$

Esercizio

9

$p =$ *Tu guidi a più di 130 km/h*

$q =$ *Prendi la multa*

Traduzioni:

- *Tu non guidi a più di 130 km/h*
- $\neg p$

Esercizio

10

$p = \textit{Tu guidi a più di 130 km/h}$

$q = \textit{Prendi la multa}$

Traduzioni:

- *Tu guidi a più di 130 km/h, ma non prendi la multa*
- $p \wedge \neg q$

Esercizio

11

$p =$ *Tu guidi a più di 130 km/h*

$q =$ *Prendi la multa*

Traduzioni:

- *Se non guidi a più di 130 km/h allora non prendi la multa*
- $\neg p \rightarrow \neg q$

Esercizio

$p = \textit{Tu guidi a più di 130 km/h}$

$q = \textit{Prendi la multa}$

Traduzioni:

- *Guidare a più di 130 km/h è sufficiente a prendere la multa*
- **$p \rightarrow q$**

Esercizio

13

$p = \textit{Tu guidi a più di 130 km/h}$

$q = \textit{Prendi la multa}$

Traduzioni:

- *Prendi la multa, ma non guidi a più di 130 km/h*
- $q \wedge \neg p$

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

$p \vee \neg p$ è una *tautologia*

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

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

$p \wedge \neg p$ è una *contraddizione*

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

Contingenza

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

Esempio

$p \wedge p$ è una *contingenza*

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

Equivalenza logica

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

La notazione $p \equiv q$ denota che p e q sono logicamente equivalenti

Esempio

$p \rightarrow q$ è equivalente a $\neg q \rightarrow \neg p$

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

Equivalenza logica

18

Proposizioni composte logicamente equivalenti hanno lo stesso valore di verità per tutti i possibili casi

- 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
- le trasformazioni mediante proprietà logiche

Equivalenze logiche note

19

Leggi di De Morgan

$$1) \quad \neg(p \vee q) \equiv \neg p \wedge \neg q$$

$$2) \quad \neg(p \wedge q) \equiv \neg p \vee \neg q$$

Esempio

Negare, utilizzando le leggi di De Morgan, la frase

L'inverno in Lucania è freddo e lungo

Soluzione:

L'inverno in Lucania non è freddo o non è lungo

Equivalenze logiche note

20

Identità

- $p \wedge T \equiv p$
- $p \vee F \equiv p$

Dominazione

- $p \vee T \equiv T$
- $p \wedge F \equiv F$

Idempotenza

- $p \vee p \equiv p$
- $p \wedge p \equiv p$

Doppia negazione

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

Equivalenze logiche note

21

Commutativa

- $p \vee q \equiv q \vee p$
- $p \wedge q \equiv q \wedge p$

Associativa

- $(p \vee q) \vee r \equiv p \vee (q \vee r)$
- $(p \wedge q) \wedge r \equiv p \wedge (q \wedge r)$

Distributiva

- $p \vee (q \wedge r) \equiv (p \vee q) \wedge (p \vee r)$
- $p \wedge (q \vee r) \equiv (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$

Altre utili equivalenze

- $p \vee \neg p \equiv T$
- $p \wedge \neg p \equiv F$
- $p \oplus q \equiv (p \wedge \neg q) \vee (\neg p \wedge q)$
- $p \rightarrow q \equiv (\neg p \vee q)$
- $p \leftrightarrow q \equiv (p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p)$

Uso di equivalenze logiche

22

Esempio: mostrare che

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

Dim 1: dobbiamo mostrare che **$((p \wedge q) \rightarrow p) \equiv T$**

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

$$\equiv (\neg p \vee \neg q) \vee p \quad \text{De Morgan}$$

$$\equiv (\neg q \vee \neg p) \vee p \quad \text{Commutativa}$$

$$\equiv \neg q \vee (\neg p \vee p) \quad \text{Associativa}$$

$$\equiv \neg q \vee T \quad \text{Dominazione}$$

$$\equiv T$$

Uso di equivalenze logiche

23

Esempio: mostrare che

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

Dim 2: usare la tavola di verità

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

Uso di equivalenze logiche

24

Mostrare che il contronominale di $p \rightarrow q$ è equivalente a $\neg q \rightarrow \neg p$

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

Dim:

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

$$\equiv q \vee \neg p \quad \text{doppia negazione}$$

$$\equiv \neg p \vee q \quad \text{commutativa}$$

$$\equiv p \rightarrow q$$

Precedenza operatori

operatore	precedenza
\neg	1
\wedge	2
\vee	3
\rightarrow	4
\leftrightarrow	5

Dim:

$(\mathbf{p} \vee \mathbf{q}) \wedge (\neg \mathbf{r})$ può essere scritta anche $(\mathbf{p} \vee \mathbf{q}) \wedge \neg \mathbf{r}$

$(\mathbf{p} \wedge \mathbf{q}) \vee (\neg \mathbf{r})$ può essere scritta anche $\mathbf{p} \wedge \mathbf{q} \vee \neg \mathbf{r}$