5. Proprietà equivalenza e esercizi su validità classica

Il connettivo \leftrightarrow "equivalenza" soddisfa i seguenti teoremi:

Teorema

Date proposizioni pr₁ e pr₂, allora

 pr_1 e pr_2 hanno la stessa tabella di verità (contente tutte le variabili che compaiono in entrambe) sse vale $\models pr_1 \leftrightarrow pr_2$

Chiaramente se due proposizioni sono equivalenti, allora una è una tautologia sse lo è anche l'altra visto che hanno la stessa tabella di verità:

Corollario

Date proposizioni pr₁ e pr₂, allora

$$se \models pr_1 \leftrightarrow pr_2$$

$$allora$$

$$\models pr_1 sse \models pr_2$$

Lemma (simmetria equivalenti)
$$\begin{aligned} &\text{date } \mathsf{pr_1} \; \mathsf{e} \; \mathsf{pr_2} \\ &\text{se} & \models \mathsf{pr_1} \leftrightarrow \mathsf{pr_2} \quad \text{ allora} \quad \models \mathsf{pr_2} \leftrightarrow \mathsf{pr_1} \end{aligned}$$

```
Lemma ( transitività equivalenti) date pr_1, pr_2 e pr_3 proposizioni se \models pr_1 \leftrightarrow pr_2 e \models pr_2 \leftrightarrow pr_3 allora \models pr_1 \leftrightarrow pr_3
```

Poi, se in una proposizione $pr_3(A)$ si sostituisce A una volta con pr_1 e un'altra volta con un suo equivalente pr_2 si ottengono proposizioni equivalenti:

Teorema (equivalenza per pezzi)

Se $\models pr_1 \leftrightarrow pr_2$ allora data una proposizione $pr_3(A)$ $\models pr_3(pr_1) \leftrightarrow pr_3(pr_2)$

Infine se in una proposizione $pr_3(A)$ si sostituisce A una volta con pr_1 e un'altra volta con un suo equivalente pr_2 si ottengono due proposizioni che hanno la proprietà che una è una tautologia sse lo è anche l'altra:

```
Teorema (verità su equivalenza per pezzi)
Se \models pr_1 \leftrightarrow pr_2
allora data una proposizione pr_3(A)
\models pr_3(pr_1) sse \models pr_3(pr_2)
```

1. Verificare che le seguenti sono tautologie classiche:

$$| (A \rightarrow B) \leftrightarrow \neg A \lor B | \\ | (A \lor B) \lor C \leftrightarrow A \lor (B \lor C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& B) \& C \leftrightarrow A \& (B \& C) | \\ | (A \& C) \land A \& (B \& C) | \\ | (A \& C) \land A \& (B \& C) | \\ | (A \& C) \land A \& (B \& C) | \\ | (A \& C) \land A \& (B \& C) | \\ | (A \& C) \land A \& (B \& C) | \\ | (A \& C) \land A \& (B \& C) | \\ | (A \& C) \land A \& (B \& C) | \\ | (A \& C) \land A \& (B \& C) | \\ | (A \& C) \land A \& (B \& C) | \\ | (A \&$$

2. Verificare che sono tautologie anche quelle ottenute dalle precedenti sostituendo A e/o B e/o C con altre proposizioni.

3. data una proposizione pr vale

$$\models pr \lor \neg pr$$

??

4. La $(C \to D)\&B$ è equivalente a $(\neg C \lor D)\&B$? ovvero vale

$$\models (C \to D) \& B \leftrightarrow (\neg C \lor D) \& B$$

??

5. È vero secondo la logica classica che

"Voi passerete l'esame di logica se avete una zia con i calli, oppure se voi passerete l'esame di logica allora avete una zia con i calli"

??

Formalizzare ponendo

A= "Voi passerete l'esame di logica"

 \mathbf{B} = "Avete una zia con i calli"

e mostrare se la proposizione ottenuta è tautologia classica.

6. È vero che "se i viaggiatori non sono contenti allora il treno è in ritardo" se si assume che "se i viaggiatori son contenti allora il treno non è in ritardo".

Formalizzare in un UNICA proposizione ponendo

V=" i viaggiatori sono contenti"

R=" il treno è in ritardo"

e mostrare se la proposizione ottenuta è tautologia classica (e quindi rende valida l'asserzione) o in caso contrario dire per quali valori delle variabili non è valida e se è soddisfacibile (e per quali valori delle variabili lo è) o insoddisfacibile.