

# Soluzioni dell'Esercizio 2

Filosofia della Scienza - Gianluigi Bellin

November 5, 2013

Assegnato il 31 ottobre 2013. Soluzione 5 novembre 2013.

## 1. Esercizi di traduzione. Espressioni funzionali.

(Si scriva la chiave di lettura).

1. *Ogni essere umano ha esattamente un padre.*

**Chiave: Predicati:**  $U(x)$  = “ $x$  è un essere umano”  $P(y, z)$  = “ $y$  è padre di  $z$ ”  
“ $u = v$ ” = “ $u$  è uguale a  $v$ ”.

$$\forall x. U(x) \rightarrow \underbrace{\exists y. P(y, x)}_{\text{esistenza}} \wedge \underbrace{(\forall z. P(z, x) \rightarrow y = z)}_{\text{unicità}} \quad (1)$$

Assumiamo che nell'universo di discorso l'espressione 1 sia vera. Allora possiamo estendere il linguaggio con una funzione  $p(x)$  = “padre di  $x$ ”, con l'*assioma definitorio*

$$\forall x. \forall z. P(z, x) \leftrightarrow z = p(x) \quad (2)$$

2. *Il padre di Giulietta non ama Romeo.*

**Chiave: Predicati:**  $A(x, y)$  = “ $x$  ama  $y$ ”

**Funzioni e costanti:**  $p(z)$  = “il padre di  $z$ ”  $g$  = “Giulietta”  $r$  = “Romeo”.

$$\neg A(p(g), r).$$

1. *Il re d'Italia è basso di statura.*

**Chiave: Predicati:**  $R(x)$  = “ $x$  è re d'Italia”  $B(y)$  = “ $y$  è basso di statura”

$$\exists y. \underbrace{R(y)}_{\text{esistenza}} \wedge \underbrace{(\forall z. R(z) \rightarrow y = z)}_{\text{unicità}}$$

1. *Ogni numero reale positivo  $x$  ammette esattamente una soluzione positiva  $y$  dell'equazione  $x = y \cdot y$ . Questo numero  $y$  si chiama la radice quadrata di  $x$ .*

**Chiave: Predicati:**  $\mathbb{R}^+(x)$  = “ $x$  è un numero reale positivo”  $u = v$  = “ $u$  è uguale a  $v$ ”. **Funzioni:**  $x \cdot y$  = “ $x$  moltiplicato  $y$ ”.

$$\forall x. \mathbb{R}^+(x) \rightarrow \underbrace{\exists y. \mathbb{R}^+(y) \wedge y \cdot y = x}_{\text{esistenza}} \wedge \underbrace{(\forall z. \mathbb{R}^+(z) \wedge z \cdot z = x \rightarrow y = z)}_{\text{unicità}} \quad (3)$$

Assumiamo che nell'universo di discorso l'espressione 3 sia vera. Allora possiamo estendere il linguaggio con una funzione  $\sqrt{x}$  con l'*assioma definitorio*

$$\forall x. \forall y. y \cdot y = x \leftrightarrow y = \sqrt{x} \quad (4)$$

1. La radice quadrata di un numero reale positivo  $x$  è minore di  $x$ .

Chiave: **Predicati:**  $\mathbb{R}^+(x) = "x \text{ è un numero reale positivo}"$   $u = v = "u \text{ è uguale a } v"$   $u < v = "u \text{ è minore di } v$ .

**Funzioni:**  $x \cdot y = "x \text{ moltiplicato } y"$   $\sqrt{x} = "la radice quadrata di } x"$ .

$$\forall x. \mathbb{R}^+(x) \rightarrow \sqrt{x} < x.$$

Nota: l'enunciato 5 è falso; per  $0 < x \leq 1$  abbiamo  $\sqrt{x} \geq x$ .

**2. Procedura semantic-tableaux - Calcolo dei sequenti.** Si applichi la procedura per decidere se i sequenti (1)–(9) sono validi nel calcolo proposizionale e quindi hanno una prova nel **Calcolo dei Sequenti**. Se un sequente non è valido, si indichino le valutazioni che lo falsificano.

2.  $(\neg A \vee \neg B) \Rightarrow \neg(A \wedge B)$

4.  $\neg(A \wedge B) \Rightarrow (\neg A \wedge \neg B)$

5.  $A \vee (A \wedge B) \Rightarrow A \wedge (A \vee B)$

**Esercizio 2.**

$$\begin{array}{c} \neg L \frac{\overline{A, B \Rightarrow A}}{\neg A, A, B \Rightarrow} \quad \neg L \frac{\overline{A, B \Rightarrow B}}{\neg B, A, B \Rightarrow} \\ \vee L \frac{\quad}{\neg A \vee \neg B, A, B \Rightarrow} \\ \wedge L \frac{\quad}{\neg A \vee \neg B, A \wedge B \Rightarrow} \\ \neg R \frac{\quad}{(\neg A \vee \neg B) \Rightarrow \neg(A \wedge B)} \end{array}$$

**Esercizio 4.**

$$\begin{array}{c} \frac{\overline{A \Rightarrow A}}{\Rightarrow A, \neg A} \quad \frac{\mathcal{V}_1}{\overline{B \Rightarrow A}} \quad \frac{\mathcal{V}_2}{\overline{A \Rightarrow B}} \quad \frac{\overline{B \Rightarrow B}}{\Rightarrow B, \neg B} \\ \frac{\quad}{\Rightarrow A, \neg A \wedge \neg B} \quad \frac{\quad}{\Rightarrow B, \neg A \wedge \neg B} \\ \frac{\quad}{\Rightarrow A \wedge B, \neg A \wedge \neg B} \\ \frac{\quad}{\neg(A \wedge B) \Rightarrow \neg A \wedge \neg B} \end{array}$$

Poniamo  $\mathcal{V}_1(B) = v$ ,  $\mathcal{V}_1(A) = f$  allora

$$\mathcal{V}_1(A \wedge B) = \mathcal{V}_1(A) \wedge \mathcal{V}_1(B) = f \wedge v = f$$

e dunque  $\mathcal{V}_1(\neg(A \wedge B)) = v$ . D'altra parte

$$\mathcal{V}_1(\neg A \wedge \neg B) = \mathcal{V}_1(\neg A) \wedge \mathcal{V}_1(\neg B) = v \wedge f = f,$$

dunque  $\mathcal{V}_1$  falsifica il sequente (4). Similmente per la  $\mathcal{V}_2$ .

**Esercizio 5.**

$$\begin{array}{c} \wedge R \frac{\overline{A \Rightarrow A}}{A \Rightarrow A \wedge (A \vee B)} \quad \vee R \frac{\overline{A \Rightarrow A, B}}{A \Rightarrow A \vee B} \quad \frac{\overline{A, B \Rightarrow A}}{A, B \Rightarrow A \wedge (A \vee B)} \quad \frac{\overline{A, B \Rightarrow A, B}}{A, B \Rightarrow A \vee B} \vee R \\ \vee L \frac{\quad}{A \vee (A \wedge B) \Rightarrow A \wedge (A \vee B)} \wedge L \end{array}$$