

COMPITO DI LOGICA

9 Giugno 2009

1. Si consideri un linguaggio del primo ordine con una costante 0 ed un predicato binario R . Esprimere formalmente le seguenti frasi:
 - a. La relazione R e' transitiva ma non riflessiva.
 - b. Esistono esattamente due elementi x tali che $0Rx$.

Possibile Soluzione:

(a) $(\forall xyz. xRy \wedge yRz \rightarrow xRz) \wedge \exists x. \neg xRx$.

(b) $\exists xy. 0Rx \wedge 0Ry \wedge \neg x = y \wedge (\forall z. 0Rz \rightarrow (z = x \vee z = y))$

2. Sia $\mathcal{L}_{Ar} = \{+, *, 0, 1\}$ il linguaggio dell'aritmetica. Definire due modelli del primo ordine di \mathcal{L}_{Ar} che abbiano come universo rispettivamente
 - a. L'insieme $\{a, b, c, d\}$.
 - b. L'insieme dei numeri reali.

Si scriva poi un enunciato vero nel primo modello e falso nel secondo.

Possibile Soluzione:

Modello \mathcal{M} di universo $M = \{a, b, c, d\}$: $0^{\mathcal{M}} = a$, $1^{\mathcal{M}} = b$, $x +^{\mathcal{M}} y = x *^{\mathcal{M}} y = a$ for all $x, y \in M$.

Modello \mathcal{N} di universo $N =$ insieme dei numeri reali: $0^{\mathcal{N}} = 0$, $1^{\mathcal{N}} = 1$, mentre $+^{\mathcal{N}}$ e $*^{\mathcal{N}}$ sono rispettivamente la somma ed il prodotto di numeri reali.

$\forall xy. x + y = x * y$ e' un enunciato vero nel primo modello ma non nel secondo.

3. Si descriva il teorema di completezza della logica del primo ordine.
4. Verificare con il metodo dei tableaux se i seguenti enunciati sono verita' logiche
 - a. $(A \rightarrow B) \rightarrow (\neg A \rightarrow \neg B)$;
 - b. $(\neg A \rightarrow A) \vee A$.

Soluzione (a):

(1) $F (A \rightarrow B) \rightarrow (\neg A \rightarrow \neg B)$

(2) $T A \rightarrow B$

(3) $F \neg A \rightarrow \neg B$

(4) $T \neg A$ da (3)

(5) $F \neg B$ da (3)

(6) $F A$ da (4)

(7) $T B$ da (5)

(8) $F A \quad T B \quad$ da (2)

I rami non contengono alcuna contraddizione. Quindi la formula non e' una verita' logica.

Soluzione (b):

(1) $F (\neg A \rightarrow A) \vee A$

(2) $F \neg A \rightarrow A$

(3) $F A$

(4) $T \neg A$ da (2)

(5) $F A$ da (2)

(6) $F A$ da (4)

Come sopra.