

COMPITO di LOGICA MATEMATICA

10 luglio 2009

Nome:

Matricola:

**Esercizio 1**

Formalizzare, nel linguaggio del primo ordine, la seguente proposizione matematica e fornirne una prova in deduzione naturale: “Se  $R$  è una relazione irreflessiva, simmetrica e transitiva allora  $R$  è la relazione vuota”.

**Soluzione.**

Una relazione  $R$  è:

irreflessiva	se e solo se	$\forall x. \neg R(x, x)$
simmetrica	se e solo se	$\forall x. \forall y. R(x, y) \rightarrow R(y, x)$
transitiva	se e solo se	$\forall x. \forall y. \forall z. (R(x, y) \wedge R(y, z)) \rightarrow R(x, z)$
vuota	se e solo se	$\forall x. \forall y. \neg R(x, y)$

La seguente è quindi una prova in deduzione naturale intuizionista del fatto che le prime tre implicano la quarta:

$$\begin{array}{c}
 \frac{[R(x, y)]_1 \quad \frac{R \text{ simmetrica}}{R(x, y) \rightarrow R(y, x)}}{R(x, y) \wedge R(y, x)} \quad \frac{R \text{ transitiva}}{(R(x, y) \wedge R(y, x)) \rightarrow R(x, x)} \quad \frac{R \text{ irreflessiva}}{\neg R(x, x)} \\
 \hline
 R(x, x) \\
 \hline
 \frac{\perp}{\neg R(x, y)} \quad 1 \\
 \hline
 \forall x. \forall y. \neg R(x, y)
 \end{array}$$

## Esercizio 2

Si determini quali tra le seguenti proposizioni sono valide intuizionisticamente, quali solo classicamente e quali non sono valide neppure classicamente, fornendo quando necessario un opportuno controesempio.

1.  $((A \rightarrow B) \rightarrow A) \rightarrow A$
2.  $((\forall x.L(x, e) \vee \neg L(x, a)) \wedge \exists x.L(x, a)) \rightarrow L(a, e)$
3.  $(\forall x.C(x) \rightarrow A(x)) \rightarrow (\forall x.[\exists y.C(y) \wedge T(x, y)] \rightarrow [\exists y.A(y) \wedge T(x, y)])$

## Soluzione.

Per quanto riguarda la prima si tratta di una proposizione valida classicamente ma non intuizionisticamente. Infatti la seguente è una sua prova classica:

$$\frac{\frac{\frac{[A]_1 \quad [\neg A]_c}{\perp} \quad \frac{\perp}{B}}{A \rightarrow B} 1}{A} \quad [\neg A]_c}{\frac{\perp}{A} c} 2$$

mentre si può costruire un controesempio intuizionista considerando l'algebra di Heyting di tre elementi linearmente ordinati  $0 < a < 1$  e valutando  $A$  in  $a$  e  $B$  in  $0$ . Infatti, in questo modo si ottiene che

$$V(((A \rightarrow B) \rightarrow A) \rightarrow A) = ((a \rightarrow 0) \rightarrow a) \rightarrow a = (0 \rightarrow a) \rightarrow a = 1 \rightarrow a = a \neq 1$$

La seconda invece non vale neppure classicamente visto che la si può falsificare in una struttura classica su un dominio  $D = \{\mathbf{a}, \mathbf{e}\}$  di due elementi interpretando la costante  $a$  in  $\mathbf{a}$ , la costante  $e$  in  $\mathbf{e}$  e il predicato  $L$  nella funzione  $L$  definita ponendo  $L(\mathbf{a}, \mathbf{a}) = 0$ ,  $L(\mathbf{a}, \mathbf{e}) = 0$ ,  $L(\mathbf{e}, \mathbf{a}) = 1$ ,  $L(\mathbf{e}, \mathbf{e}) = 1$ .

Infine la terza proposizione vale anche intuizionisticamente come mostra la seguente derivazione:

$$\frac{\frac{\frac{[C(y) \wedge T(x, y)]_1 \quad \forall x.C(x) \rightarrow A(x)}{C(y)} \quad \frac{C(y) \rightarrow A(y)}{A(y)} \quad \frac{[C(y) \wedge T(x, y)]_1}{T(x, y)}}{A(y) \wedge T(x, y)} \quad \frac{[\exists y.C(y) \wedge T(x, y)]_2}{\exists y.A(y) \wedge T(x, y)} 1}{\frac{\exists y.A(y) \wedge T(x, y)}{[\exists y.C(y) \wedge T(x, y)] \rightarrow [\exists y.A(y) \wedge T(x, y)]} 2} 2$$

### Esercizio 3

Sia  $H$  un'algebra di Heyting e si ricordi che un filtro  $F$  di  $H$  si dice massimale se  $x \notin F$  implica che  $\uparrow(F \cup \{x\}) = H$ .

Dimostrare che, per un qualunque sottoinsieme non vuoto  $X$  di  $H$  tale che per ogni scelta di  $x_1, \dots, x_n \in X$  si abbia che  $x_1 \wedge \dots \wedge x_n \neq 0$ ,  $\uparrow X$  è un filtro massimale se e solo se, per ogni  $z \in H$ , esistono  $x_1, \dots, x_n \in X$  tali che  $x_1 \wedge \dots \wedge x_n \leq z$  o  $x_1 \wedge \dots \wedge x_n \leq \nu z$ .

#### Soluzione.

L'esercizio ci chiede di dimostrare due implicazioni; cominciamo quindi dimostrando che se  $\uparrow X$  è un filtro massimale allora, per ogni  $z \in H$ , esistono  $x_1, \dots, x_n \in X$  tali che  $x_1 \wedge \dots \wedge x_n \leq z$  o  $x_1 \wedge \dots \wedge x_n \leq \nu z$ .

Sia allora  $z$  un generico elemento di  $H$  e ragioniamo per casi:

- $z \in \uparrow X$ . Allora per definizione di  $\uparrow X$  sappiamo che esistono  $x_1, \dots, x_n \in X$  tali che  $x_1 \wedge \dots \wedge x_n \leq z$ .
- $z \notin \uparrow X$ . Allora, in virtù dell'ipotesi che  $\uparrow X$  sia un filtro massimale possiamo dedurre che esiste  $y \in \uparrow X$  tale che  $y \wedge z \leq 0$ , cioè che  $y \leq \nu z$ ; ma allora esistono  $x_1, \dots, x_n \in X$  tali che  $x_1 \wedge \dots \wedge x_n \leq y \leq \nu z$

Vediamo adesso come dimostrare che se, per ogni  $z \in H$ , esistono  $x_1, \dots, x_n \in X$  tali che  $x_1 \wedge \dots \wedge x_n \leq z$  o  $x_1 \wedge \dots \wedge x_n \leq \nu z$  allora  $\uparrow X$  è un filtro massimale.

Abbiamo già visto varie volte che, nelle ipotesi dell'esercizio,  $\uparrow X$  è un filtro; ci basta quindi solo verificare che sia massimale. Supponiamo allora che  $z$  sia un elemento di  $H$  che non appartiene a  $\uparrow X$ ; allora devono esistere  $x_1, \dots, x_n \in X$  tali che  $x_1 \wedge \dots \wedge x_n \leq \nu z$  (non può infatti succedere che esistano  $x_1, \dots, x_m \in X$  tali che  $x_1 \wedge \dots \wedge x_m \leq z$  altrimenti  $z$  starebbe in  $\uparrow X$ ). Ma allora  $x_1 \wedge \dots \wedge x_n \wedge z \leq \nu z \wedge z = 0$  e quindi  $\uparrow(X \cup \{z\}) = H$  ma  $\uparrow(X \cup \{z\}) \subseteq \uparrow(\uparrow X \cup \{z\})$  visto che  $X \subseteq \uparrow X$ .