Lógica

Mauro Polenta Mora

Ejercicio 7

Consigna

Demuestre:

1.
$$(\forall x)(\forall y) \ x =' y \vdash (\forall y)(\forall x) \ y =' x$$

$$2. \vdash (\forall z)(z = x \leftrightarrow z = y) \to x = y$$

3.
$$\vdash (\forall x)(\exists y) \ x =' y$$

4.
$$\vdash (\forall x)(\forall y)(\forall z)(\neg x =' y \rightarrow \neg x =' z \lor \neg y =' z)$$

5. Para toda
$$\varphi \in \text{FORM}$$
, si $y \notin V(\varphi)$:
 $\vdash (\forall x)(\varphi \leftrightarrow (\forall y)(x =' y \rightarrow \varphi[y/x]))$

6. Para toda
$$\varphi \in \text{FORM}$$
, si $y \notin V(\varphi)$:
 $\vdash (\forall x)(\varphi \leftrightarrow (\exists y)(x =' y \land \varphi[y/x]))$

Resolución

Parte 1

$$\frac{(\forall x)(\forall y)x='y}{\frac{(\forall y)x='y}{y='x}} E\forall (*^4)$$

$$\frac{x='y}{y='x} RI2$$

$$\frac{(\forall x)y='x}{(\forall x)y='x} I\forall (*^2)$$

$$\frac{(\forall y)(\forall x)y='x}{(\forall y)(\forall x)y='x} I\forall (*^1)$$

Figure 1: Figura 1

Donde:

- 1. $(*_1)$ es correcto pues $y \notin FV((\forall x)(\forall y)x =' y)$
- 2. $(*_2)$ es correcto pues $x \notin FV((\forall x)(\forall y)x = 'y)$
- 3. $(*_3)$ es correcto pues y está libre para y en x='y
- 4. $(*_4)$ es correcto pues x está libre para x en $(\forall y)x = y$

Parte 2

$$\frac{[(\forall z)(z='x\leftrightarrow z='y)]^{(1)}}{(x='x\leftrightarrow x='y)} E_{\forall}(*1) \frac{x='x}{x='x} RI1$$

$$\frac{x='y}{(\forall z)(z='x\leftrightarrow z='y)\to x='y} I_{\rightarrow}^{(1)}$$

Figure 2: Figura 2

Donde:

1. $(*_1)$ es correcto pues x está libre para z en $(z='x \leftrightarrow z='y)$

Parte 4

$$\frac{ [\neg x =' y]^{(1)} \qquad \frac{[x =' z]^{(3)} \qquad \frac{[y =' z]^{(4)}}{z =' y} RI2}{ \frac{\bot}{\neg y =' z} I_{\neg}^{(4)}} }{ \frac{\bot}{\neg x =' z \vee \neg y =' z} I_{\searrow}^{(4)}} \frac{[\neg (\neg x =' z \vee \neg y =' z)]^{(2)} \qquad \frac{\bot}{\neg x =' z \vee \neg y =' z} I_{\searrow}^{(3)}}{ \frac{\bot}{\neg x =' z \vee \neg y =' z} I_{\searrow}^{(3)}} I_{\searrow} }{ \frac{\bot}{\neg x =' z \vee \neg y =' z} RAA^{(2)}} \frac{(\neg x =' y \to \neg x =' z \vee \neg y =' z)}{I_{\lor}(x)} I_{\lor}^{(4)} }{ \frac{(\forall z)(\neg x =' y \to \neg x =' z \vee \neg y =' z)}{(\forall y)(\forall z)(\neg x =' y \to \neg x =' z \vee \neg y =' z)} I_{\lor}(x)} I_{\lor}(x) }$$
 Figure 3: Figure 3

Donde:

- 1. $(*_1)$ es correcto pues $z \notin FV(\emptyset)$ pues todas las hipótesis fueron canceladas antes.
- 2. $(*_2)$ es correcto pues $y \notin FV(\emptyset)$ pues todas las hipótesis fueron canceladas antes.
- 3. $(*_3)$ es correcto pues $x \notin FV(\emptyset)$ pues todas las hipótesis fueron canceladas antes.

Parte 5

1. $(*_1)$ es correcto pues x está libre para y en $(x='y\to \varphi[y/x])$, esto porque por hipótesis tenemos que $y \notin V(\varphi)$

$$\frac{\frac{[x='y]^{(2)}\quad [\varphi]^{(1)}}{\varphi[y/x]} RI4^*(*2)}{\frac{(x='y\to\varphi[y/x])}{(x='y\to\varphi[y/x])} I_{\forall}^{(2)}} \frac{I_{\rightarrow}^{(2)}}{I_{\forall}(*3)} \frac{\frac{[(\forall y)(x='y\to\varphi[y/x])]^{(1)}}{x='x\to\varphi} E_{\forall}(*1) \quad \overline{x='x}}{\frac{\varphi\to(\forall y)(x='y\to\varphi[y/x])}{(\forall x)(\varphi\leftrightarrow(\forall y)(x='y\to\varphi[y/x]))} I_{\forall}(*4)} E_{\forall}(*1)$$

Figure 4: Figura 4

- 2. $(*_2)$ es correcto pues yestá libre para x en φ porque $y\notin V(\varphi)$ y también xestá libre para x en φ
- 3. $(*_3)$ es correcto pues $y \notin FV(\varphi) \subseteq V(\varphi)$
- 4. $(*_4)$ es correcto pues $x \notin FV(\emptyset)$