

Lógica

Mauro Polenta Mora

Ejercicio 7

Consigna

Demuestre:

1. $(\forall x)(\forall y) x = ' y \vdash (\forall y)(\forall x) y = ' x$
2. $\vdash (\forall z)(z = ' x \leftrightarrow z = ' y) \rightarrow x = ' y$
3. $\vdash (\forall x)(\exists y) x = ' y$
4. $\vdash (\forall x)(\forall y)(\forall z)(\neg x = ' y \rightarrow \neg x = ' z \vee \neg y = ' z)$
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 $y \notin V(\varphi)$:
 $\vdash (\forall x)(\varphi \leftrightarrow (\exists y)(x = ' y \wedge \varphi[y/x]))$

Resolución

Parte 1

$$\frac{\frac{\frac{\frac{(\forall x)(\forall y)x = ' y}{(\forall y)x = ' y} E\forall(*^4)}{x = ' y} E\forall(*^3)}{y = ' x} RI2}{(\forall x)y = ' x} I\forall(*^2)}{(\forall y)(\forall x)y = ' x} I\forall(*^1)$$

Figure 1: Figura 1

Donde:

$$\begin{array}{c}
\frac{[x = ' y]^{(2)} \quad [\varphi]^{(1)}}{\varphi[y/x]} RI4^{*}(*2) \\
\frac{(x = ' y \rightarrow \varphi[y/x])}{(\forall y)(x = ' y \rightarrow \varphi[y/x])} I_{\rightarrow}^{(2)} \quad \frac{[(\forall y)(x = ' y \rightarrow \varphi[y/x])]^{(1)}}{x = ' x \rightarrow \varphi} E_{\forall}(*1) \quad \frac{}{x = ' x} RI1 \\
\frac{}{(\forall y)(x = ' y \rightarrow \varphi[y/x])} I_{\forall}(*3) \quad \frac{}{\varphi} I_{\leftrightarrow}^{(1)} \quad \frac{}{E_{\rightarrow}} \\
\hline
\frac{\varphi \leftrightarrow (\forall y)(x = ' y \rightarrow \varphi[y/x])}{(\forall x)(\varphi \leftrightarrow (\forall y)(x = ' y \rightarrow \varphi[y/x]))} I_{\forall}(*4)
\end{array}$$

Figure 4: Figura 4

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