

hipótese

$$\begin{array}{r}
 W \\
 V \times 0 \times A \\
 \hline
 V \times 0 \times (V \times) \quad U \\
 0 \times 0 \times \quad [0 \times 0] \quad (e \neg) \\
 \hline
 T \quad U \quad (F \neg) \\
 \hline
 T \quad W \quad (i \neg) \\
 \hline
 0 \times A \times L \quad \Delta \text{ conclusão}
 \end{array}$$

(69)

minimal
minimal

hipótese

$$\begin{array}{r}
 W \\
 V \times 0 \times (e V) \\
 \hline
 0 \times 0 \quad 0 \times 0 \quad (e \neg) \\
 \hline
 T \quad U \quad (F \neg) \\
 \hline
 T \quad W \quad (i \neg) \\
 \hline
 0 \times F \times L \quad \Delta \text{ conclusão}
 \end{array}$$

(89)

hipótese

$$\begin{array}{r}
 W \\
 0 \times 0 \quad (i V) \\
 \hline
 V \times 0 \times \quad \Delta \quad 0 \times 0 \times \quad (e \neg) \\
 \hline
 T \quad W \quad C \quad B \quad C \\
 \hline
 0 \times 0 \quad (i F) \\
 \hline
 F \times 0 \times \\
 \Delta \text{ conclusão}
 \end{array}$$

Clássica

Clássica

hipótese

$$\begin{array}{r}
 W \\
 0 \times 0 \quad U \\
 \hline
 0 \times 0 \quad (e \neg) \\
 \hline
 T \quad U \quad (F \neg) \\
 \hline
 T \quad W \quad C \quad B \quad C \\
 \hline
 0 \times 0 \quad (i V) \\
 \hline
 V \times 0 \times \quad \Delta \text{ conclusão}
 \end{array}$$

- 2

$$\frac{\frac{U \times \exists x O}{\exists x O \wedge U}}{\exists x O \wedge U}$$

$$\begin{array}{c} \text{hipótese} \\ \downarrow \\ (i \wedge) \frac{\exists x O \wedge U}{U \vee (O \wedge U)} \\ \downarrow \\ \exists x O \\ \hline (U \vee O) \times E \end{array} \quad \begin{array}{c} \text{hipótese} \\ \downarrow \\ (ii \wedge) \frac{\exists x O \wedge U}{U \vee (O \wedge U)} \\ \downarrow \\ U[x/O] \text{ substituição } \\ \hline \exists x U \text{ (e } \wedge) \end{array}$$

$$\frac{\frac{\text{hipótese}}{U \vee (O \wedge U)} (i \wedge)}{U \times O}$$

$$\frac{\frac{\text{Hipótese}}{U \vee (O \wedge U)} (ii \wedge)}{U \times U \times (e \wedge)}$$

$$U \times (O \wedge U)$$

70) - 1

$$\begin{array}{c}
 \frac{\frac{U}{[\exists x \neg P]} \quad \frac{\neg P x \quad \neg \neg P x (e \neg)}{\perp (E \neg)} \quad \neg}{\perp (i \neg) U} \\
 \frac{}{\neg E x \neg P (R)} \\
 \frac{\forall x P x}{P[x_0]}
 \end{array}$$

A partir de $P[x_0]$ foi possível chegar em $\neg \neg P[x_0]$, sendo assim equivalente a uma regra clássica

71-1

$$\begin{array}{c}
 \frac{\forall x (Ox \rightarrow Ux) (e \forall)}{Ox_0 \rightarrow Ux_0 (e \rightarrow)} \quad \frac{w}{Ox_0 (e \rightarrow)}
 \end{array}$$

$$\begin{array}{c}
 \frac{Ux_0 (i \rightarrow)}{Ox_0 \rightarrow Ux_0 (i E)} \quad w \\
 \frac{\exists x (Ox \rightarrow Ux)}{U \rightarrow (\exists x) Ox} \quad \begin{array}{l} \text{Desassociando } x \text{ de } U \\ \text{e } x \text{ não ocorre em } U \end{array}
 \end{array}$$

70-4

$$\begin{array}{c}
 \text{hipótese} \\
 \frac{\forall x (U \rightarrow O) (e \forall)}{U \rightarrow O_{x_0}^{x_0} (e \rightarrow)} \quad \frac{w}{Ux_0 (e \rightarrow)}
 \end{array}$$

$$\begin{array}{c}
 \frac{Ox_0 (i \forall)}{\forall x Ox (i \rightarrow) w} \\
 U \rightarrow \forall x Ox \rightarrow \text{conclusão}
 \end{array}$$

70-3

$\neg P$ \checkmark eliminado

$\neg P \vee U(R)$

$P \rightarrow U$ (e \rightarrow) P e \rightarrow)

U $\neg U$ (e \neg)

\perp (i \neg)

$\neg \neg U$ //

\perp (i \neg) \vee
 $\neg \neg P$

71) - 3

$P \times 0$ (B i)

$\exists x P x$ (R) $\neg P \times 0$ (W i \forall)

$\neg \forall x \neg P$ (e \neg) $\forall x \neg P x$ (e \neg)

(i \neg) \perp W
 $\neg \neg P \times 0$

71) - 2

A partir de $\neg \neg P \times 0$
chegamos a $P \times 0$, assim
esta regra é clássica