

Tesis de licenciatura

Manuel Panichelli

29 de octubre de 2023

Dos tipos de reglas

- **Introducción:** Cómo demuestro?
- **Eliminación:** Cómo lo uso para demostrar?

$$\begin{array}{c}
\frac{\Gamma \vdash \perp}{\Gamma \vdash A} E\perp \qquad \frac{}{\Gamma \vdash \top} I\top \\
\frac{}{\Gamma \vdash A \vee \neg A} \text{LEM} \qquad \frac{}{\Gamma, h : A \vdash h : A} \text{Ax} \\
\\
\frac{\Gamma \vdash A \quad \Gamma \vdash B}{\Gamma \vdash A \wedge B} I\wedge \\
\frac{\Gamma \vdash A \wedge B}{\Gamma \vdash A} E\wedge_1 \qquad \frac{\Gamma \vdash A \wedge B}{\Gamma \vdash B} E\wedge_2 \\
\frac{\Gamma \vdash A}{\Gamma \vdash A \vee B} I\vee_1 \qquad \frac{\Gamma \vdash B}{\Gamma \vdash A \vee B} I\vee_2 \\
\frac{\Gamma \vdash A \vee B \quad \Gamma, A \vdash C \quad \Gamma, B \vdash C}{\Gamma \vdash C} E\vee
\end{array}$$

$E\vee$ nos deja inferir una conclusión a partir de una disyunción dando subdemostraciones que muestran como la conclusión se puede deducir asumiendo cualquiera de los elementos.

$$\begin{array}{c}
\frac{\Gamma, A \vdash B}{\Gamma \vdash A \rightarrow B} I\rightarrow \\
\\
\frac{\Gamma \vdash A \rightarrow B \quad \Gamma \vdash A}{\Gamma \vdash B} E\rightarrow \text{ (modus ponens)}
\end{array}$$

$$\frac{\Gamma, A \vdash \perp}{\Gamma \vdash \neg A} I\neg \qquad \frac{\Gamma \vdash \neg A \quad \Gamma \vdash A}{\Gamma \vdash \perp} E\neg$$

(TODO: Validar las justificaciones coloquiales de acá)

Las reglas de \forall y \exists se pueden ver como extensiones a las de \wedge y \vee .

Un \forall se puede pensar como una conjunción con un elemento por cada uno dl dominio sobre el cual se cuantifica.

$$\frac{\Gamma \vdash A \quad x \notin fv(\Gamma)}{\Gamma \vdash \forall x.A} I\forall \qquad \frac{\Gamma \vdash \forall x.A}{\Gamma \vdash A\{x := t\}} E\forall$$

- $E\forall$: Para usar un $\forall x.A$ para demostrar (eliminar) instancio el x en cualquier *término* t , ya que es válido para todos.

- $\text{I}\forall$: Para demostrar (introducir) un $\forall x.A$, quiero ver que sin importar el valor que tome x yo puedo demostrar A . Pero para eso en mi contexto Γ no tengo que tenerlo ligado a nada, sino no lo estaría demostrando en general

$$\frac{\Gamma \vdash A\{x := t\}}{\Gamma \vdash \forall x.A} \text{I}\forall$$

$$\frac{\Gamma \vdash \exists x.A \quad \Gamma, A \vdash B \quad x \notin \text{fv}(\Gamma, B)}{\Gamma \vdash B} \text{E}\exists$$

- $\text{E}\exists$: Para demostrar un \exists , alcanza con instanciar la variable en un término t que sea válido.
- $\text{E}\forall$: Para usar un \forall para demostrar, es parecido a $\text{E}\forall$. Como tenemos que ver que vale para cualquier x , podemos concluir B tomando como hipótesis A con x sin instanciar.