Tesis de licenciatura

Manuel Panichelli

26 de octubre de 2024

Dos tipos de reglas

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

$$\frac{\Gamma \vdash \bot}{\Gamma \vdash A} \to \bot$$

$$\frac{\Gamma \vdash \bot}{\Gamma \vdash A \lor \neg A} \to \bot$$

$$\frac{\Gamma \vdash A \lor \neg A}{\Gamma, h : A \vdash h : A} \to \bot$$

$$\frac{\Gamma \vdash A \qquad \Gamma \vdash B}{\Gamma \vdash A \land B} \text{I} \land$$

$$\frac{\Gamma \vdash A \land B}{\Gamma \vdash A} \text{E} \land_{1} \qquad \qquad \frac{\Gamma \vdash A \land B}{\Gamma \vdash B} \text{E} \land_{2}$$

$$\frac{\Gamma \vdash A}{\Gamma \vdash A \lor B} \text{IV}_{1} \qquad \qquad \frac{\Gamma \vdash B}{\Gamma \vdash A \lor B} \text{IV}_{2}$$

$$\frac{\Gamma \vdash A \lor B \qquad \Gamma, A \vdash C \qquad \Gamma, B \vdash C}{\Gamma \vdash C} \text{EV}$$

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

$$\begin{array}{c} \Gamma,A\vdash B\\ \hline \Gamma\vdash A\to B \end{array} \ \ \Gamma\vdash A\\ \hline \Gamma\vdash B \end{array} \ \ E\to \text{(modus ponens)}$$

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

(TODO: Validar las justificaciones coloquiales de acá)

Las reglas de \forall y \exists se pueden ver como extensiones a las de \land y \lor .

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

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

■ E \forall : Para usar un $\forall x.A$ para demostrar (eliminar) instancio el x en cualquier $t\acute{e}rmino\ t$, ya que es válido para todos.

■ 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

$$\frac{\Gamma \vdash A\{x := t\}}{\Gamma \vdash \exists x.A} \; \exists \\ \frac{\Gamma \vdash \exists x.A \qquad \Gamma, A \vdash B \qquad x \not\in fv(\Gamma, B)}{\Gamma \vdash B} \; \exists \exists$$

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