

Lógica Computacional 2016-2

Reglas de Deducción Natural

Favio Ezequiel Miranda Perea

13 de mayo de 2016
Facultad de Ciencias UNAM

1. Lógica Minimal

- Regla de hipótesis:

$$\overline{\Gamma, A \vdash A} \text{ (Hip)}$$

- Implicación:

$$\frac{\Gamma, A \vdash B}{\Gamma \vdash A \rightarrow B} (\rightarrow I) \quad \frac{\Gamma \vdash A \rightarrow B \quad \Gamma \vdash A}{\Gamma \vdash B} (\rightarrow E)$$

- Conjunción:

$$\frac{\Gamma \vdash A \quad \Gamma \vdash B}{\Gamma \vdash A \wedge B} (\wedge I) \quad \frac{\Gamma \vdash A \wedge B}{\Gamma \vdash B} (\wedge E) \quad \frac{\Gamma \vdash A \wedge B}{\Gamma \vdash A} (\wedge E)$$

- Disyunción

$$\frac{\Gamma \vdash A}{\Gamma \vdash A \vee B} (\vee I) \quad \frac{\Gamma \vdash B}{\Gamma \vdash A \vee B} (\vee I)$$
$$\frac{\Gamma \vdash A \vee B \quad \Gamma, A \vdash C \quad \Gamma, B \vdash C}{\Gamma \vdash C} (\vee E)$$

- Cuantificador Universal:

$$\frac{\Gamma \vdash A \quad x \notin FV(\Gamma)}{\Gamma \vdash \forall x A} (\forall I) \quad \frac{\Gamma \vdash \forall x A}{\Gamma \vdash A[x := t]} (\forall E)$$

- Cuantificador Existencial:

$$\frac{\Gamma \vdash A[x := t]}{\Gamma \vdash \exists x A} (\exists I) \quad \frac{\Gamma \vdash \exists x A \quad \Gamma, A \vdash B \quad x \notin FV(\Gamma, B)}{\Gamma \vdash B} (\exists E)$$

- Negación: no hay reglas primitivas y la negación no es un conectivo primitivo sino que se define como

$$\neg A =_{def} A \rightarrow \perp$$

derivandose las siguientes reglas:

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

2. Lógica intuicionista

Las reglas de la lógica minimal más:

- Falsedad: eliminación de \perp , también conocida como *ex-falso-quodlibet*:

$$\frac{\Gamma \vdash \perp}{\Gamma \vdash A} (\perp E)$$

- Negación: misma definición que en la lógica minimal, la regla derivada $(\neg E)$ se modifica como:

$$\frac{\Gamma \vdash A \quad \Gamma \vdash \neg A}{\Gamma \vdash B} (\neg E)$$

3. Lógica Clásica

Las reglas de la lógica intuicionista más alguna de las siguientes (suponiendo una las otras dos son derivables), donde la negación se considera un conectivo primitivo:

- Tercero Excluido:

$$\overline{\Gamma \vdash A \vee \neg A} (TE)$$

- Reducción al absurdo:

$$\frac{\Gamma, \neg A \vdash \perp}{\Gamma \vdash A} (RAA)$$

- Eliminación de la doble negación

$$\frac{\Gamma \vdash \neg \neg A}{\Gamma \vdash A} (\neg \neg E)$$