

Práctica 3

domingo, 21 de septiembre de 2025 15:24

1. Sean A y B fbf's del sistema formal L. Dar una demostración sintáctica en L (ver Def. 2.2) de los siguientes teoremas:

i- $\vdash_L ((\neg A \rightarrow A) \rightarrow A)$

ii- $\vdash_L ((A \rightarrow B) \rightarrow (\neg B \rightarrow \neg A))$

Comentar cada paso, indicando cuáles son los esquemas de axioma instanciados y cuáles las reglas de inferencia utilizadas. Intentar resolver i y ii sin usar el (Meta)teorema de la Deducción (ver Prop. 2.8), y luego usándolo. Contemplar las definiciones 2.2 y 2.5 hasta identificar claramente sus diferencias.

$$\vdash_L ((\neg A \rightarrow A) \rightarrow A)$$

la cadena tiene q' termina en 1/0.

$$1. (\neg A \rightarrow \neg(\neg A \rightarrow A)) \rightarrow ((\neg A \rightarrow A) \rightarrow A)$$

$$L_3 \rightarrow B := (\neg A \rightarrow A) \rightarrow A := A$$

con el metateorema:

$$\text{si } \Gamma \cup \{ \neg A \rightarrow A \} \vdash_L A \text{ entonces } \Gamma \vdash_L ((\neg A \rightarrow A) \rightarrow A)$$

$$1. \neg A \rightarrow \neg(\neg A \rightarrow A) \rightarrow (\neg A \rightarrow A) \rightarrow A \quad \text{con } A = \neg A \quad B = \neg A \rightarrow A$$

>

ii- $\vdash_L ((A \rightarrow B) \rightarrow (\neg B \rightarrow \neg A))$

$$\vdash_L (A \rightarrow B) \rightarrow (\neg B \rightarrow \neg A)$$

$$A \rightarrow B \vdash_L (\neg B \rightarrow \neg A)$$

$$L_1 \text{ con } A \rightarrow A \rightarrow B \rightarrow B$$

$$(A \rightarrow B) \rightarrow (\neg B \rightarrow \neg A)$$

$$\begin{array}{ll} A \rightarrow B & \text{hip.} \\ \neg B \rightarrow \neg A & \boxed{\text{MP.}} \end{array}$$

2. Dada la siguiente secuencia de fbf's del sistema formal proposicional L:

$$\begin{array}{l} ((\neg p) \rightarrow (\neg(q \rightarrow r))) \rightarrow ((q \rightarrow r) \rightarrow p) \\ ((\neg p) \rightarrow (\neg(q \rightarrow r))) \rightarrow \text{hipótesis} \\ ((q \rightarrow r) \rightarrow p) \rightarrow \text{mp. 1 y 2} \end{array}$$

$$\rightarrow L_3 : A = p, B = q \rightarrow r.$$

Analizar si se trata de una deducción de una fbf A (ver Def. 2.5) a partir de algún Γ . En ese caso:

i- Describir Γ y explicar cada paso de la sucesión finita (según Def. 2.5).

ii- Determinar si A, es un teorema del sistema formal L (ver Def. 2.2).

iii- Determinar si A es una tautología.

Γ puede ser $\{p \rightarrow (q \rightarrow r)\}$

$(q \rightarrow r) \rightarrow p$ no es un teorema p.e. se construye

o punto de partida y axioma y su MP.

q	r	p	$q \rightarrow r$	$(q \rightarrow r) \rightarrow p$
1	1	1	1	1
1	1	0	1	0
1	0	1	0	1
1	0	0	0	1
0	1	1	1	1
0	1	0	1	0
0	0	1	1	1
0	0	0	1	0

No es tautología

Demostración en L (teorema):

Una sucesión finita de fbfs $\varphi_1, \dots, \varphi_n$ tal que, para cada i ($1 \leq i \leq n$):

- φ_i es instancia de un axioma de L (L1-L3), o
- Existen $j, k < i$ tales que $\varphi_k = (\varphi_j \rightarrow \varphi_i)$ y, por MP a partir de φ_j y φ_k , obtenés φ_i .

Si además no usaste hipótesis, escribimos $\vdash_L \varphi_n$ y decimos que φ_n es **teorema**.

3. Sean A, B y C tres fbfs del sistema formal L. Construir una deducción en L (ver Def. 2.5 y Prop. 2.8) para:

$\{((A \rightarrow B) \rightarrow C), B\} \vdash_L (A \rightarrow C)$

$(A \rightarrow B) \rightarrow C, B, A \vdash_L C$

1 $B \rightarrow (A \rightarrow B)$

$L = B \rightarrow A, A \rightarrow B$

2 B (hip)

3 $A \rightarrow B$ (MP 1, 2)

4 $(A \rightarrow B) \rightarrow C$ (hip)

5 C (MP 3, 4)

4. Sea Γ un conjunto cualquiera, dado, de fbfs. Se sabe que $\Gamma \vdash_L A$. ¿Es cierto que para todo Γ_1 , con $\Gamma_1 \subset \Gamma$, sucede que $\Gamma_1 \vdash_L A$? Fundamental.

Depende, habrían cosas que quedarían sin demostrar salvo teoremas porque no necesitan de ninguna premisa

5. Sean Γ y Γ_0 dos conjuntos cualesquiera de fbfs. ¿Es cierto que para todo Γ existe algún $\Gamma_0 \subseteq \Gamma$ tal que si $\Gamma \vdash_L A$ entonces $\Gamma_0 \vdash_L A$? Fundamental.

Si, porque está incluido o es igual y si fueran iguales obviamente funcionaría

6. Sean A, B y C tres fbfs del sistema formal L. Sea Γ un conjunto cualquiera dado de fbfs. Se sabe que $\Gamma \cup \{A, B\} \vdash_L C$, y también se sabe que $\Gamma \vdash_L A$.

- ¿Es cierto que $\Gamma \vdash_L (C \rightarrow B)$? Fundamental.
- ¿Es cierto que $\Gamma \vdash_L (B \rightarrow C)$? Fundamental.
- ¿Es cierto que $\Gamma \vdash_L C$? Fundamental.
- ¿Es cierto que $\Gamma \cup \{B\} \vdash_L C$? Fundamental.
- ¿Es cierto que $\Gamma \cup \{B\} \vdash_L (C \rightarrow A)$? Fundamental.

o pto usar A x MP

A, B

A es redundante.

i. $\Gamma \vdash_L (C \rightarrow B)$ no, falta B. No puedo asegurar que B es v. se muestra con ejemplo.

ej: $\Gamma_0 = \{p \vee \neg p\}$
 $B = \{q\}$

$\{A, B\} \vdash_L C$? si.

$$\begin{aligned} \beta &= \{q\} \\ \mathcal{C} &= p \rightarrow q \\ \mathcal{P} &= \emptyset \end{aligned}$$

$$(A, B) \vdash_{\mathcal{L}} \mathcal{C} \text{ i. s.}$$

$$B \supset \mathcal{C}$$

$$\vdash (p \rightarrow q) \rightarrow q$$

NO es tautología.

Para q' demostrar q' se cumple lo que piden (1) en un caso pero no lo de ahora.

$i_1 = j_1$ x Meta-teorema de deducción.

7. Se dice que un conjunto Γ de fbfs es **independiente** si, para toda $A \in \Gamma$, $\Gamma - \{A\} \not\vdash A$.
Dados los siguientes conjuntos de fbfs, determinar si son o no independientes. Fundamentar.

$$\begin{aligned} \Gamma_1 &= \{p, q, \neg p\}. \\ \Gamma_2 &= \{p, q\}. \end{aligned}$$

$$\{p, \neg p\} \vdash q$$

$$1. \neg p \rightarrow (\neg q \rightarrow \neg p) \quad A = \neg p \quad B = \neg q \quad L_1$$

$$2. \neg p \rightarrow \text{hip.}$$

$$3. \neg q \rightarrow \neg p \quad (\text{MP } 1, 2)$$

$$4. (\neg q \rightarrow \neg p) \rightarrow (p \rightarrow q) \quad A = q, B = p \quad L_3$$

$$5. p \rightarrow q \quad (\text{MP } 3, 4)$$

$$6. p \rightarrow \text{hip.}$$

$$7. q \quad (\text{MP } 5, 6)$$

$$\{p\} \vdash q$$

$$1. p \rightarrow (q \rightarrow p)$$

$$A = p \quad B = q \quad L1$$

$$2. (q \rightarrow p) \rightarrow (p \rightarrow q)$$

$$A = q \quad B = p \quad L3$$

$$3. p \quad (L1)$$

$$4. q \rightarrow p \quad (MP \ 1, 3)$$

$$5. p \rightarrow q \quad (MP \ 2, 3)$$

$$6. (q \rightarrow p) \rightarrow (p \rightarrow q) \quad A = q \quad B = p$$