

Combos de Definiciones

Camila Nanini

10 de noviembre de 2025

Combo 4

Lema 1 (Propiedades básicas de la deducción). *Sea (Σ, τ) una teoría.*

- (1) *(Uso de teoremas) Si $(\Sigma, \tau) \vdash \varphi_1, \dots, \varphi_n$ y $(\Sigma \cup \{\varphi_1, \dots, \varphi_n\}, \tau) \vdash \varphi$, entonces $(\Sigma, \tau) \vdash \varphi$.*
- (2) *Supongamos $(\Sigma, \tau) \vdash \varphi_1, \dots, \varphi_n$. Si R es una regla distinta de GENERALIZACIÓN y ELECCIÓN y φ se deduce de $\varphi_1, \dots, \varphi_n$ por la regla R, entonces $(\Sigma, \tau) \vdash \varphi$.*
- (3) *$(\Sigma, \tau) \vdash (\varphi \rightarrow \psi)$ si y sólo si $(\Sigma \cup \{\varphi\}, \tau) \vdash \psi$.*

Teorema 1. *Sea $(L, s, i, c, 0, 1)$ un álgebra de Boole y sean $a, b \in B$. Se tiene que:*

- (1) $(aib)^c = a^c s b^c$
- (2) $aib = 0$ si y sólo si $b \leq a^c$

Demostración. (1)

$$(a i b)^c = a^c s b^c.$$

Sea $(L, s, i, c, 0, 1)$ un álgebra de Boole, es decir, un reticulado complementado distributivo. En un álgebra de Boole vale la distributividad:

$$x s (y i z) = (x s y) i (x s z), \quad x i (y s z) = (x i y) s (x i z).$$

Queremos probar que $(a i b)^c$ cumple las propiedades de complemento de $a^c s b^c$. Para ello verificamos:

$$(a i b) s (a^c s b^c) = 1 \quad y \quad (a i b) i (a^c s b^c) = 0.$$

Primero, la unión da 1:

$$\begin{aligned}(a \ i \ b) \ s \ (a^c \ s \ b^c) &= ((a \ s \ a^c) \ s \ (b \ s \ b^c)) \quad (\text{por distributividad}) \\ &= (1 \ s \ 1) = 1.\end{aligned}$$

Luego, la intersección da 0:

$$\begin{aligned}(a \ i \ b) \ i \ (a^c \ s \ b^c) &= ((a \ i \ a^c) \ s \ (b \ i \ b^c)) \quad (\text{por distributividad}) \\ &= (0 \ s \ 0) = 0.\end{aligned}$$

Por unicidad del complemento, se tiene entonces:

$$(a \ i \ b)^c = a^c \ s \ b^c.$$

(2) Queremos probar que

$$a \ i \ b = 0 \iff b \leq a^c.$$

\Rightarrow) Supongamos $aib = 0$. Se tiene

$$\begin{aligned}b &= (bia) \ s \ (bia^c) \quad (\text{por lema anterior}) \\ &= (aib) \ s \ (b_i a^c) \\ &= 0 \ s \ (b_i a^c) \\ &= (bia^c) \leq a^c,\end{aligned}$$

por lo cual $b \leq a^c$.

\Leftarrow) Supongamos ahora $b \leq a^c$. Ya que $a \leq a$, por lema de "ser menor que infimo", aplicado al reticulado par (B, \leq) , nos dice que

$$aib \leq aia^c.$$

Ya que $aia^c = 0$, obtenemos que

$$aib = 0.$$

□

Lema 2. Sean (L, s, i) y (L', s', i') reticulados terna y sean (L, \leq) y (L', \leq') los posets asociados. Sea $F : L \rightarrow L'$ una función. Entonces F es un isomorfismo de (L, s, i) en (L', s', i') si y sólo si F es un isomorfismo de (L, \leq) en (L', \leq') .

Demuestra. Sea $F : L \rightarrow L'$ un isomorfismo de posets, es decir:

- a F es biyectiva,
- b para todo $x, y \in L$, se cumple que

$$x \leq y \iff F(x) \leq' F(y).$$

Queremos probar que F es un isomorfismo de reticulados terna, es decir, que además preserva las operaciones:

$$F(x \wedge y) = F(x) \wedge' F(y), \quad F(x \vee y) = F(x) \vee' F(y),$$

para todo $x, y \in L$.

Por el teorema de Dedekind sabemos que

$$a \wedge b = \sup\{a, b\} \text{ en } (L, \leq).$$

Entonces $a \leq a \wedge b$ y $b \leq a \wedge b$.

Sean $x, y \in L$ y definamos $z := x \wedge y$ en L . Queremos probar que

$$F(z) = F(x) \wedge' F(y).$$

1. $F(z)$ es cota superior de $\{F(x), F(y)\}$

Puesto que z es cota superior de $\{x, y\}$ en L , se tiene $x \leq z$ y $y \leq z$. Por la hipótesis de isomorfismo, $F(x) \leq' F(z)$ y $F(y) \leq' F(z)$. Por tanto, $F(z)$ es cota superior de $\{F(x), F(y)\}$ en L' .

2. $F(z)$ es la menor cota superior

Sea $w' \in L'$ cualquier cota superior de $\{F(x), F(y)\}$; es decir, $F(x) \leq' w'$ y $F(y) \leq' w'$. Como F es biyectiva, existe $w \in L$ tal que $F(w) = w'$.

Usando la reflexión del orden (isomorfismo), obtenemos $x \leq w$ y $y \leq w$. Entonces $z = \sup\{x, y\} \leq w$. Aplicando F y usando que F preserva el orden, se tiene

$$F(z) \leq' F(w) = w'.$$

Esto muestra que cualquier cota superior w' de $\{F(x), F(y)\}$ domina a $F(z)$. Por la definición de supremo, $F(z)$ es la menor cota superior, es decir:

$$F(z) = \sup_{L'} \{F(x), F(y)\}.$$

Por la definición de la operación s' en el reticulado terna asociado a (L', \leq') , se cumple:

$$\sup_{L'}\{F(x), F(y)\} = F(x) s' F(y).$$

Por tanto,

$$F(x s y) = F(z) = F(x) s' F(y),$$

como queríamos.

La prueba para el ínfimo es dual. □

Auxiliares de Demostraciones

1. Teorema de Dedekind: Sea (L, s, i) un reticulado terna. La relación binaria definida por

$$x \leq y \text{ si y sólo si } x s y = y$$

es un orden parcial sobre L , para el cual se cumple que:

$$\sup\{x, y\} = x s y \quad \text{y} \quad \inf\{x, y\} = x i y$$

cualesquiera sean $x, y \in L$.

2. Unicidad del complemento: Sea $(L, s, i, 0, 1)$ un reticulado acotado. Si $(L, s, i, 0, 1)$ es distributivo, entonces todo elemento tiene a lo sumo un complemento. Es decir, si

$$x s u = x s v = 1 \quad \text{y} \quad x i u = x i v = 0,$$

entonces $u = v$, cualesquiera sean $x, u, v \in L$.

3. "Lema anterior": Sea $(B, s, i, c, 0, 1)$ un álgebra de Boole. Cualesquiera sean $x, y \in B$, se tiene que

$$y = (y i x) s (y i x^c).$$