

# Combos de Definiciones

Camila Nanini

25 de noviembre de 2025

## Combo 1

**Teorema 1** (del Filtro Primo). *Sea  $(L, s, i)$  un reticulado terna distributivo y  $F$  un filtro. Supongamos  $x_0 \in L - F$ . Entonces hay un filtro primo  $P$  tal que*

$$x_0 \notin P \quad \text{y} \quad F \subseteq P.$$

*Demostración.* Sea

$$\mathcal{F} = \{F_1 : F_1 \text{ es un filtro, } x_0 \notin F_1 \text{ y } F \subseteq F_1\}.$$

Nótese que  $\mathcal{F} \neq \emptyset$ , por lo cual  $(\mathcal{F}, \subseteq)$  es un poset. Veamos que cada cadena en  $(\mathcal{F}, \subseteq)$  tiene una cota superior. Sea  $C$  una cadena. Si  $C = \emptyset$ , entonces cualquier elemento de  $\mathcal{F}$  es cota de  $C$ . Supongamos entonces  $C \neq \emptyset$ . Sea

$$G = \{x : x \in F_1 \text{ para algún } F_1 \in C\}.$$

Veamos que  $G$  es un filtro. Es claro que  $G$  es no vacío. Supongamos que  $x, y \in G$ . Sean  $F_1, F_2 \in C$  tales que  $x \in F_1$  y  $y \in F_2$ . Si  $F_1 \subseteq F_2$ , entonces, ya que  $F_2$  es un filtro, tenemos que

$$x \cdot y \in F_2 \subseteq G.$$

Si  $F_2 \subseteq F_1$ , entonces

$$x \cdot y \in F_1 \subseteq G.$$

Ya que  $C$  es una cadena, tenemos que siempre  $x \cdot y \in G$ . De forma análoga se prueba la propiedad restante, por lo cual  $G$  es un filtro. Además  $x_0 \notin G$ , por lo que  $G \in \mathcal{F}$  es cota superior de  $C$ .

Por el Lema de Zorn,  $(\mathcal{F}, \subseteq)$  tiene un elemento maximal  $P$ . Veamos que  $P$  es un filtro primo. Supongamos  $x \cdot y \in P$  y  $x, y \notin P$ . Nótese que  $[P \cup \{x\}]$  es

un filtro el cual contiene propiamente a  $P$ . Entonces, ya que  $P$  es un elemento maximal de  $(\mathcal{F}, \subseteq)$ , tenemos que

$$x_0 \in [P \cup \{x\}].$$

Análogamente,

$$x_0 \in [P \cup \{y\}].$$

Ya que  $x_0 \in [P \cup \{x\}]$ , tenemos que existen elementos  $p_1, \dots, p_n \in P$  tales que

$$x_0 \geq p_1 i \dots i p_n i x$$

(se deja como ejercicio justificar esto (al final del documento)). Ya que  $x_0 \in [P \cup \{y\}]$ , existen elementos  $q_1, \dots, q_m \in P$  tales que

$$x_0 \geq q_1 i \dots i q_m i y.$$

Si llamamos  $p$  al siguiente elemento de  $P$ :

$$p = p_1 i \dots i p_n i q_1 i \dots i q_m,$$

tenemos que

$$x_0 \geq p i x, \quad x_0 \geq p i y.$$

Se tiene entonces que

$$x_0 \geq (p i x) s (p i y) = p i (x s y) \in P,$$

lo cual es absurdo ya que  $x_0 \notin P$ . □

**Lema 1** (Propiedades básicas de la consistencia). *Sea  $(\Sigma, \tau)$  una teoría.*

- (1) *Si  $(\Sigma, \tau)$  es inconsistente, entonces  $(\Sigma, \tau) \vdash \varphi$ , para toda sentencia  $\varphi$ .*
- (2) *Si  $(\Sigma, \tau)$  es consistente y  $(\Sigma, \tau) \vdash \varphi$ , entonces  $(\Sigma \cup \{\varphi\}, \tau)$  es consistente.*
- (3) *Si  $(\Sigma, \tau) \not\vdash \neg\varphi$ , entonces  $(\Sigma \cup \{\varphi\}, \tau)$  es consistente.*

*Demostración.* (1) Si  $(\Sigma, \tau)$  es inconsistente, entonces por definición tenemos que  $(\Sigma, \tau) \vdash \psi \wedge \neg\psi$  para alguna sentencia  $\psi$ . Dada una sentencia cualquiera  $\varphi$ , tenemos que  $\varphi$  se deduce por la regla del absurdo a partir de  $\psi \wedge \neg\psi$ , con lo cual (2) del Lema de propiedades básicas de  $\vdash$  nos dice que  $(\Sigma, \tau) \vdash \varphi$ .

(2) Supongamos  $(\Sigma, \tau)$  es consistente y  $(\Sigma, \tau) \vdash \varphi$ . Si  $(\Sigma \cup \{\varphi\}, \tau)$  fuera inconsistente, entonces  $(\Sigma \cup \{\varphi\}, \tau) \vdash \psi \wedge \neg\psi$ , para alguna sentencia  $\psi$ , lo cual

por (1) del Lema de propiedades básicas de  $\vdash$  nos diría que  $(\Sigma, \tau) \vdash \psi \wedge \neg\psi$ , es decir, nos diría que  $(\Sigma, \tau)$  es inconsistente.

(3) Veamos por **contradicción**. Supongamos que  $(\Sigma \cup \{\varphi\}, \tau)$  es inconsistente. Esto significa que

$$(\Sigma \cup \{\varphi\}, \tau) \vdash (\psi \wedge \neg\psi) \quad \text{para algún } \psi.$$

Por (3) del **lema de propiedades básicas de  $\vdash$**  tenemos

$$(\Sigma, \tau) \vdash \varphi \rightarrow (\psi \wedge \neg\psi)$$

Por **regla del absurdo** tenemos

$$(\Sigma, \tau) \vdash \neg\varphi$$

Lo cual **contradice la hipótesis**. □

## Demostración complementaria de el teorema del filtro primo

**Afirmación.** Como  $x_0 \in [P \cup \{x\}]$ , hay  $p_1, \dots, p_n \in P$  tales que  $x_0 \geq p_1 i \dots i p_n i x$

Sea  $P$  un filtro propio de  $L$  y sea  $x_0 \in [P \cup \{x\}]$ . Por definición de clausura ideal de un filtro:

$$x_0 \in [P \cup \{x\}] \iff (\exists n \geq 1)(\exists s_1, \dots, s_n \in P \cup \{x\}) x_0 \geq s_1 i \dots i s_n. \quad (1)$$

Supongamos **por contradicción** que

$$s_i \in P \quad \text{para todo } i = 1, \dots, n. \quad (2)$$

Entonces, como  $P$  es un filtro, es cerrado bajo meets, de modo que

$$s_1 i \dots i s_n \in P. \quad (3)$$

Además, los filtros son conjuntos ascendentes: si  $p \in P$  y  $p \leq y$ , entonces  $y \in P$ . Aplicando esto a (1) y (3) obtenemos:

$$s_1 i \dots i s_n \in P, \quad s_1 i \dots i s_n \leq x_0 \implies x_0 \in P. \quad (4)$$

Pero por construcción de  $P$  en el teorema del filtro primo, sabemos que:

$$x_0 \notin P. \quad (5)$$

La contradicción entre (4) y (5) demuestra que la suposición (2) es imposible.

Por tanto, **alguno de los  $s_i$  no está en  $P$** , y dado que cada  $s_i \in P \cup \{x\}$ , concluimos:

$$\exists j \in \{1, \dots, n\} : s_j = x. \quad (6)$$

Reordenando los índices si fuera necesario, podemos escribir:

$$s_1 = p_1, \dots, s_{n-1} = p_{n-1} \in P, \quad s_n = x. \quad (7)$$

Sustituyendo esta descomposición en (1), obtenemos:

$$x_0 \geq p_1 i \cdots i p_{n-1} i x. \quad (8)$$

Renombrando  $n - 1$  como  $n$ , queda:

$$\boxed{x_0 \geq p_1 i \cdots i p_n i x \quad \text{con } p_i \in P.}$$

## Auxiliares de Demostraciones

1. Lema de propiedades básicas de  $\vdash$ : Sea  $(\Sigma, \tau)$  una teoría.
  - a) (**Uso de Teoremas**) Si  $(\Sigma, \tau) \vdash \varphi_1, \dots, \varphi_n$  y  $(\Sigma \cup \{\varphi_1, \dots, \varphi_n\}, \tau) \vdash \varphi$ , entonces  $(\Sigma, \tau) \vdash \varphi$ .
  - b) Supongamos  $(\Sigma, \tau) \vdash \varphi_1, \dots, \varphi_n$ . Si  $R$  es una regla distinta de GENERALIZACIÓN y ELECCIÓN, y  $\varphi$  se deduce de  $\varphi_1, \dots, \varphi_n$  por la regla  $R$ , entonces  $(\Sigma, \tau) \vdash \varphi$ .
  - c)  $(\Sigma, \tau) \vdash (\varphi \rightarrow \psi)$  si y sólo si  $(\Sigma \cup \{\varphi\}, \tau) \vdash \psi$ .
2. (Lema de Zorn) Sea  $(P, \leq)$  un poset y supongamos que cada cadena de  $(P, \leq)$  tiene al menos una cota superior. Entonces, hay un elemento maximal en  $(P, \leq)$ .

# Explicación más intuitiva de la prueba del Teorema del Filtro Primo

## Idea general del Teorema del Filtro Primo

Queremos demostrar:

Si  $F$  es un filtro de un reticulado distributivo  $L$  y  $x_0 \notin F$ , entonces existe un *filtro primo*  $P$  que contiene a  $F$  pero no contiene a  $x_0$ .

## ¿Cómo se demuestra esto?

1. Consideramos todos los filtros posibles que contienen a  $F$  pero no contienen a  $x_0$ . A este conjunto lo llamamos  $\mathcal{F}$ .
2. En  $\mathcal{F}$  ordenamos los filtros por inclusión.
3. Probamos que cualquier cadena de filtros de  $\mathcal{F}$  tiene una cota superior.
4. Como cada cadena tiene cota superior, por el Lema de Zorn existe un elemento maximal de  $\mathcal{F}$ . A ese maximal lo llamamos  $P$ .
5. Demostramos que este filtro maximal  $P$  es primo, es decir,

$$xsy \in P \quad \Rightarrow \quad x \in P \text{ o } y \in P.$$

## Explicación intuitiva

1. Comenzamos con tu filtro  $F$  y el elemento prohibido  $x_0$ .

Queremos extender  $F$  lo más posible sin permitir que entre  $x_0$ .

2. Consideramos todos los filtros que contienen a  $F$  y excluyen a  $x_0$ .

Definimos:

$$\mathcal{F} = \{ F_1 : F \subseteq F_1, x_0 \notin F_1 \}.$$

3. Ordenamos estos filtros por inclusión.

Un filtro es “más grande” que otro si contiene más elementos.

#### 4. Tomamos una cadena de filtros.

Una cadena es una sucesión totalmente ordenada:

$$F_1 \subseteq F_2 \subseteq F_3 \subseteq \dots$$

Cada uno evita a  $x_0$ .

#### 5. Unimos todos los filtros de la cadena: obtenemos una cota superior.

Definimos:

$$G = \bigcup_{F_i \in C} F_i.$$

Se verifica que  $G$  es un filtro y que  $x_0 \notin G$ .

Por lo tanto, toda cadena tiene una cota superior en  $\mathcal{F}$ .

#### 6. Aplicamos el Lema de Zorn.

Como toda cadena en  $(\mathcal{F}, \subseteq)$  tiene una cota superior, existe un filtro maximal

$$P \in \mathcal{F}.$$

Es decir, no podemos agrandarlo sin incluir a  $x_0$ .

#### 7. Demostramos que $P$ es un filtro primo.

Si  $xy \in P$  pero  $x \notin P$  y  $y \notin P$ , entonces podríamos extender  $P$  agregando, por ejemplo,  $x$ :

$$P' = [P \cup \{x\}).$$

Este  $P'$  seguiría siendo un filtro que evita  $x_0$ .

Pero eso contradice la maximalidad de  $P$ .

Por lo tanto, al menos uno de  $x$  o  $y$  debe estar en  $P$ .

### Conclusión

Podemos extender el filtro  $F$  todo lo posible sin incluir  $x_0$ . Esa extensión maximal—existente por el Lema de Zorn—es necesariamente un filtro primo.