

Combos de Definiciones

Camila Nanini

24 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*

$$x_0 \notin P \quad y \quad F \subseteq P.$$

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

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

Si $F_2 \subseteq F_1$, entonces

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

Ya que C es una cadena, tenemos que siempre $x \vee y \in G$. 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 $x \vee y \in P$ 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

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

(se deja como ejercicio justificar esto usar la def de Filtro generado por S). Ya que $x_0 \in [P \cup \{y\})$, existen elementos $q_1, \dots, q_m \in P$ tales que

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

Si llamamos p al siguiente elemento de P :

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

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 (Σ, τ) una teoría.*

- (1) *Si (Σ, τ) es inconsistente, entonces $(\Sigma, \tau) \vdash \varphi$, para toda sentencia φ .*
- (2) *Si (Σ, τ) 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 (Σ, τ) es inconsistente, entonces por definición tenemos que $(\Sigma, \tau) \vdash \psi \wedge \neg\psi$ para alguna sentencia ψ . Dada una sentencia cualquiera φ , tenemos que φ 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 (Σ, τ) 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 ψ , 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 (Σ, τ) 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**.

□

Auxiliares de Demostraciones

1. Lema de propiedades básicas de \vdash : Sea (Σ, τ) 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 φ 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) .
3. Filtro generado por S : Dado un conjunto $S \subseteq L$, denotemos con $[S]$ el siguiente conjunto:

$$[S] = \{y \in L : y \geq s_1 i \cdots i s_n, \text{ para algunos } s_1, \dots, s_n \in S, n \geq 1\}.$$

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 $xsy \in P$ 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.