

Introducción a la Lógica y la Computación

Mariana Badano Héctor Gramaglia
Pedro Sánchez Terraf Mauricio Tellechea
Guido Ivetta César Vallero

FaMAF, 25 de agosto de 2021

1 Conjuntos parcialmente ordenados

- Isomorfismo de posets
- Supremos e ínfimos

2 Posets Reticulados

- Ejemplos
- Isomorfismos preservan estructura
- Dualidad
- Propiedades fundamentales del supremo e ínfimo

Isomorfismo de posets

Sean (P, \leq) , (Q, \leq') dos posets, y sea $f : P \rightarrow Q$ una función.

Isomorfismo de posets

Sean (P, \leq) , (Q, \leq') dos posets, y sea $f : P \rightarrow Q$ una función.

Definición

f es un **isomorfismo** (“iso”) si

- f es biyectiva y
- para todo $x, y \in P$, se cumple que

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

Isomorfismo de posets

Sean (P, \leq) , (Q, \leq') dos posets, y sea $f : P \rightarrow Q$ una función.

Definición

f es un **isomorfismo** (“iso”) si

- f es biyectiva y
- para todo $x, y \in P$, se cumple que

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

Decimos entonces que (P, \leq) y (Q, \leq') son **isomorfos** y escribimos $(P, \leq) \cong (Q, \leq')$.

Isomorfismo de posets

Sean (P, \leq) , (Q, \leq') dos posets, y sea $f : P \rightarrow Q$ una función.

Definición

f es un **isomorfismo** (“iso”) si

- f es biyectiva y
- para todo $x, y \in P$, se cumple que

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

Decimos entonces que (P, \leq) y (Q, \leq') son **isomorfos** y escribimos $(P, \leq) \cong (Q, \leq')$.

Isomorfismo es una noción simétrica

$f : (P, \leq) \rightarrow (Q, \leq')$ iso $\implies f^{-1} : (Q, \leq') \rightarrow (P, \leq)$ iso.

Isomorfismo de posets

Sean (P, \leq) , (Q, \leq') dos posets, y sea $f : P \rightarrow Q$ una función.

Definición

f es un **isomorfismo** (“iso”) si

- f es biyectiva y
- para todo $x, y \in P$, se cumple que

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

Decimos entonces que (P, \leq) y (Q, \leq') son **isomorfos** y escribimos $(P, \leq) \cong (Q, \leq')$.

Isomorfismo es una noción simétrica

$f : (P, \leq) \rightarrow (Q, \leq')$ iso $\implies f^{-1} : (Q, \leq') \rightarrow (P, \leq)$ iso.

← ¡Ejercicio!



UNC

Universidad
Nacional
de Córdoba



Supremos e ínfimos

Sea (P, \leq) un poset, sea $S \subseteq P$ y sean $u, l, s, i \in P$.

Definición

- $u \in P$ se dice **cota superior** de $S \iff \forall x \in S, x \leq u$.
 u está “**encima**” de S .
- $l \in P$ se dice **cota inferior** de $S \iff \forall x \in S, l \leq x$.
 l está “**debajo**” de S .
- $s \in P$ se dice **supremo** de S si s es una cota superior de S y
 $\forall b \in P, b$ es cota superior b de $S \implies s \leq b$.
Escribimos “ $s = \sup S$ ”. Es la **menor** cota **superior**.
- $i \in P$ se dice **ínfimo** de S si i es una cota inferior de S y
 $\forall b \in P, b$ es cota inferior b de $S \implies b \leq i$.
Escribimos “ $i = \inf S$ ”. Es la **mayor** cota **inferior**.

Definición

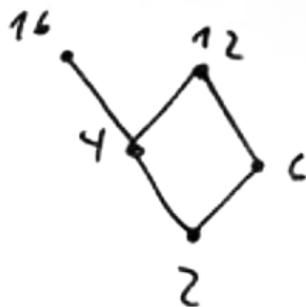
- 1 $u \in P$ se dice **cota superior** de $S \iff \forall x \in S, x \leq u$.
- 2 $l \in P$ se dice **cota inferior** de $S \iff \forall x \in S, l \leq x$.
- 3 El **supremo** $\sup S$ es la menor cota superior de S en P (si existe).
- 4 El **ínfimo** $\inf S$ es la mayor cota inferior de S en P (si existe).

Supremos e ínfimos

Definición

- 1 $u \in P$ se dice **cota superior** de $S \iff \forall x \in S, x \leq u$.
- 2 $l \in P$ se dice **cota inferior** de $S \iff \forall x \in S, l \leq x$.
- 3 El **supremo** $\sup S$ es la menor cota superior de S en P (si existe).
- 4 El **ínfimo** $\inf S$ es la mayor cota inferior de S en P (si existe).

Ejemplo

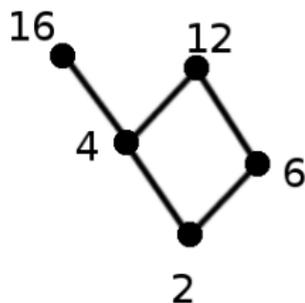


Supremos e ínfimos

Definición

- 1 $u \in P$ se dice **cota superior** de $S \iff \forall x \in S, x \leq u$.
- 2 $l \in P$ se dice **cota inferior** de $S \iff \forall x \in S, l \leq x$.
- 3 El **supremo** $\sup S$ es la menor cota superior de S en P (si existe).
- 4 El **ínfimo** $\inf S$ es la mayor cota inferior de S en P (si existe).

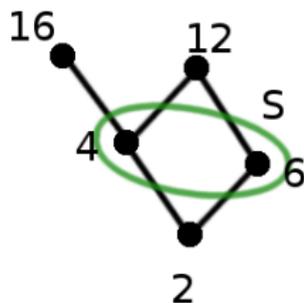
Ejemplo



Definición

- 1 $u \in P$ se dice **cota superior** de $S \iff \forall x \in S, x \leq u$.
- 2 $l \in P$ se dice **cota inferior** de $S \iff \forall x \in S, l \leq x$.
- 3 El **supremo** $\sup S$ es la menor cota superior de S en P (si existe).
- 4 El **ínfimo** $\inf S$ es la mayor cota inferior de S en P (si existe).

Ejemplo

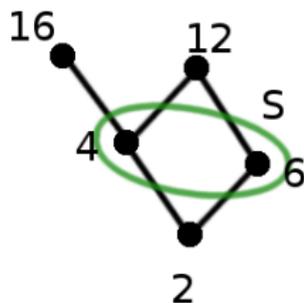


Especialmente: el caso de S con (a lo sumo) dos elementos.

Definición

- 1 $u \in P$ se dice **cota superior** de $S \iff \forall x \in S, x \leq u$.
- 2 $l \in P$ se dice **cota inferior** de $S \iff \forall x \in S, l \leq x$.
- 3 El **supremo** $\sup S$ es la menor cota superior de S en P (si existe).
- 4 El **ínfimo** $\inf S$ es la mayor cota inferior de S en P (si existe).

Ejemplo



Especialmente: el caso de S con (a lo sumo) dos elementos.

$$\sup\{4, 6\} = 12 \quad \inf\{4, 6\} = 2$$



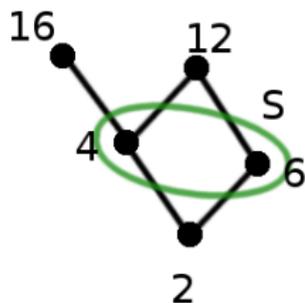
UNC

Universidad
Nacional
de Córdoba

Definición

- 1 $u \in P$ se dice **cota superior** de $S \iff \forall x \in S, x \leq u$.
- 2 $l \in P$ se dice **cota inferior** de $S \iff \forall x \in S, l \leq x$.
- 3 El **supremo** $\sup S$ es la menor cota superior de S en P (si existe).
- 4 El **ínfimo** $\inf S$ es la mayor cota inferior de S en P (si existe).

Ejemplo



Especialmente: el caso de S con (a lo sumo) dos elementos.

$$\frac{\sup\{4, 6\}}{4 \vee 6} = 12 \quad \inf\{4, 6\} = 2$$



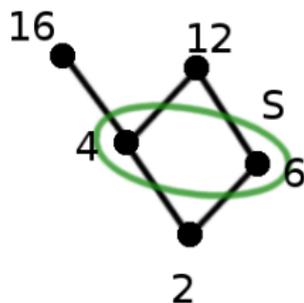
UNC

Universidad
Nacional
de Córdoba

Definición

- 1 $u \in P$ se dice **cota superior** de $S \iff \forall x \in S, x \leq u$.
- 2 $l \in P$ se dice **cota inferior** de $S \iff \forall x \in S, l \leq x$.
- 3 El **supremo** $\sup S$ es la menor cota superior de S en P (si existe).
- 4 El **ínfimo** $\inf S$ es la mayor cota inferior de S en P (si existe).

Ejemplo



Especialmente: el caso de S con (a lo sumo) dos elementos.

$$\frac{\sup\{4, 6\}}{4 \vee 6} = 12 \quad \frac{\inf\{4, 6\}}{4 \wedge 6} = 2$$

Definición

(L, \leq) es un poset **reticulado** si para todo $a, b \in L$ existen $\sup\{a, b\}$ e $\inf\{a, b\}$.

Definición

(L, \leq) es un poset **reticulado** si para todo $a, b \in L$ existen $\sup\{a, b\}$ e $\inf\{a, b\}$.

Notación: $a \vee b := \sup\{a, b\}$ $a \wedge b := \inf\{a, b\}$

Definición

(L, \leq) es un poset **reticulado** si para todo $a, b \in L$ existen $\sup\{a, b\}$ e $\inf\{a, b\}$.

Notación: $a \vee b := \sup\{a, b\}$ $a \wedge b := \inf\{a, b\}$

Ejemplo

- 1 $(\mathbb{R}, \leq), (\mathbb{N}, \leq), (\mathbb{Z}, \leq)$.
- 2 $(\mathbb{N}, |)$.
- 3 $(\mathcal{P}(A), \subseteq)$ para cada conjunto A .

Definición

(L, \leq) es un poset **reticulado** si para todo $a, b \in L$ existen $\sup\{a, b\}$ e $\inf\{a, b\}$.

Notación: $a \vee b := \sup\{a, b\}$ $a \wedge b := \inf\{a, b\}$

Ejemplo

- 1 $(\mathbb{R}, \leq), (\mathbb{N}, \leq), (\mathbb{Z}, \leq)$. ¡Totales!
- 2 $(\mathbb{N}, |)$.
- 3 $(\mathcal{P}(A), \subseteq)$ para cada conjunto A .

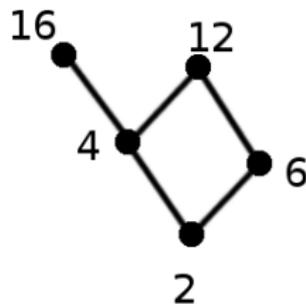
Definición

(L, \leq) es un poset **reticulado** si para todo $a, b \in L$ existen $\sup\{a, b\}$ e $\inf\{a, b\}$.

Notación: $a \vee b := \sup\{a, b\}$ $a \wedge b := \inf\{a, b\}$

Ejemplo

- 1 $(\mathbb{R}, \leq), (\mathbb{N}, \leq), (\mathbb{Z}, \leq)$. ¡Totales!
- 2 $(\mathbb{N}, |)$. \longrightarrow ¡Ojo con los subposets!
- 3 $(\mathcal{P}(A), \subseteq)$ para cada conjunto A .



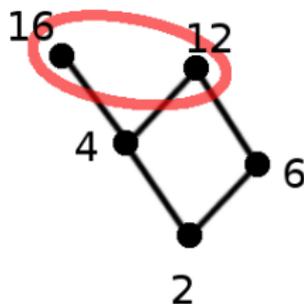
Definición

(L, \leq) es un poset **reticulado** si para todo $a, b \in L$ existen $\sup\{a, b\}$ e $\inf\{a, b\}$.

Notación: $a \vee b := \sup\{a, b\}$ $a \wedge b := \inf\{a, b\}$

Ejemplo

- 1 $(\mathbb{R}, \leq), (\mathbb{N}, \leq), (\mathbb{Z}, \leq)$. ¡Totales!
- 2 $(\mathbb{N}, |)$. \longrightarrow ¡Ojo con los subposets!
- 3 $(\mathcal{P}(A), \subseteq)$ para cada conjunto A .



Ejemplo (Conjunto de divisores de n)

$$D_n := \{k \in \mathbb{N} : k \mid n\}.$$

$(D_n, |)$ tiene **primer elemento** 1 y **último elemento** n .

Ejemplo (Conjunto de divisores de n)

$$D_n := \{k \in \mathbb{N} : k \mid n\}.$$

$(D_n, |)$ tiene **primer elemento** 1 y **último elemento** n .

$$x \vee y = \text{mcm}(x, y) \quad x \wedge y = \text{mcd}(x, y).$$

Ejemplo (Conjunto de divisores de n)

$$D_n := \{k \in \mathbb{N} : k \mid n\}.$$

$(D_n, |)$ tiene **primer elemento** 1 y **último elemento** n .

$$x \vee y = \text{mcm}(x, y) \quad x \wedge y = \text{mcd}(x, y).$$

Ejemplo (Partes de un conjunto)

$$\mathcal{P}(A) := \{X : X \subseteq A\}.$$

$(\mathcal{P}(A), \subseteq)$ tiene primer elemento \emptyset y último elemento A .

$$X \vee Y = X \cup Y \quad X \wedge Y = X \cap Y.$$

Encuesta nuestra de cada día

Repetimos las definiciones:

$u \in P$ se dice **cota superior** de $S \iff \forall x \in S, x \leq u$.

El **supremo** $\sup S$ es la menor cota superior de S en P (si existe).

(L, \leq) es un poset **reticulado** si para todo $a, b \in L$ existen $\sup\{a, b\}$ e $\inf\{a, b\}$.

Encuesta nuestra de cada día

Repetimos las definiciones:

$u \in P$ se dice **cota superior** de $S \iff \forall x \in S, x \leq u$.

El **supremo** $\sup S$ es la menor cota superior de S en P (si existe).

(L, \leq) es un poset **reticulado** si para todo $a, b \in L$ existen $\sup\{a, b\}$ e $\inf\{a, b\}$.

P := $([0, 1) \cup [2, 3), \leq)$

Consideremos el conjunto $[0, 1) \cup [2, 3) = \{x \in \mathbb{R} : 0 \leq x < 1 \text{ ó } 2 \leq x < 3\}$ con el orden heredado de \mathbb{R} .

- 1 ¿Es **P** un poset reticulado?
- 2 ¿Existe $\sup [2, 3)$?
- 3 ¿ $\sup [0, 1) = 1$?
- 4 ¿ $\sup [0, 1) = 2$?

Isomorfismos preservan la estructura

$f : (P, \leq) \rightarrow (Q, \leq')$ **isomorfismo** si es biyectiva y para todo $x, y \in P$,
 $x \leq y \iff f(x) \leq' f(y)$.

Isomorfismos preservan la estructura

$f : (P, \leq) \rightarrow (Q, \leq')$ **isomorfismo** si es biyectiva y para todo $x, y \in P$,
 $x \leq y \iff f(x) \leq' f(y)$.

Proposición

Sean $u \in P$ y $S \subseteq P$. Entonces

u es cota superior de $S \iff f(u)$ es cota superior de $f(S) := \{f(x) : x \in S\}$.

Isomorfismos preservan la estructura

$f : (P, \leq) \rightarrow (Q, \leq')$ **isomorfismo** si es biyectiva y para todo $x, y \in P$,
 $x \leq y \iff f(x) \leq' f(y)$.

Proposición

Sean $u \in P$ y $S \subseteq P$. Entonces

u es cota superior de $S \iff f(u)$ es cota superior de $f(S) := \{f(x) : x \in S\}$.

Demostración.

(\Rightarrow) Pizarra.

Isomorfismos preservan la estructura

$f : (P, \leq) \rightarrow (Q, \leq')$ **isomorfismo** si es biyectiva y para todo $x, y \in P$,
 $x \leq y \iff f(x) \leq' f(y)$.

Proposición

Sean $u \in P$ y $S \subseteq P$. Entonces

u es cota superior de $S \iff f(u)$ es cota superior de $f(S) := \{f(x) : x \in S\}$.

Demostración.

(\Rightarrow) Pizarra.

(\Leftarrow) Por **simetría** (porque f^{-1} es iso).

Isomorfismos preservan la estructura

$f : (P, \leq) \rightarrow (Q, \leq')$ **isomorfismo** si es biyectiva y para todo $x, y \in P$,
 $x \leq y \iff f(x) \leq' f(y)$.

Proposición

Sean $u \in P$ y $S \subseteq P$. Entonces

u es cota superior de $S \iff f(u)$ es cota superior de $f(S) := \{f(x) : x \in S\}$.

Demostración.

(\Rightarrow) Pizarra.

(\Leftarrow) Por **simetría** (porque f^{-1} es iso).

Luego,

■ S tiene cota superior en $P \iff f(S)$ tiene cota superior en Q .

Isomorfismos preservan la estructura

$f : (P, \leq) \rightarrow (Q, \leq')$ **isomorfismo** si es biyectiva y para todo $x, y \in P$,
 $x \leq y \iff f(x) \leq' f(y)$.

Proposición

Sean $u \in P$ y $S \subseteq P$. Entonces

u es cota superior de $S \iff f(u)$ es cota superior de $f(S) := \{f(x) : x \in S\}$.

Demostración.

(\Rightarrow) Pizarra.

(\Leftarrow) Por **simetría** (porque f^{-1} es iso).

Luego,

- S tiene cota superior en $P \iff f(S)$ tiene cota superior en Q .
- S tiene máximo $\iff f(S)$ tiene máximo.

Lema

Sean (P, \leq) y (Q, \leq') posets. Sea $f : P \rightarrow Q$ un isomorfismo y supongamos que $S \subseteq P$.

1 Se da que:

$$\text{existe } \sup S \iff \text{existe } \sup f(S)$$

y en el caso de que existan, se tiene que

$$f(\sup S) = \sup f(S).$$

Lema

Sean (P, \leq) y (Q, \leq') posets. Sea $f : P \rightarrow Q$ un isomorfismo y supongamos que $S \subseteq P$.

1 Se da que:

$$\text{existe } \sup S \iff \text{existe } \sup f(S)$$

y en el caso de que existan, se tiene que

$$f(\sup S) = \sup f(S).$$

2 Dualmente,

$$\text{existe } \inf S \iff \text{existe } \inf f(S)$$

y en el caso de que existan, se tiene que

$$f(\inf S) = \inf f(S).$$

u es **cota superior** de $S \iff \forall x \in S, x \leq u$.

u es **cota superior** de $S \iff \forall x \in S, x \leq u$.

¿Si damos vuelta el orden?

u es **cota inferior** de $S \iff \forall x \in S, x \geq u$.

¿Si damos vuelta el orden? Obtenemos **cota inferior**.

u es **cota inferior** de $S \iff \forall x \in S, x \geq u$.

¿Si damos vuelta el orden? Obtenemos **cota inferior**.

En la definición de que $s \in L$ es supremo de $S \subseteq L$:

s es una cota superior de S y $\forall b \in L, b$ es cota superior b de $S \implies s \leq b$.

u es **cota inferior** de $S \iff \forall x \in S, x \geq u$.

¿Si damos vuelta el orden? Obtenemos **cota inferior**.

En la definición de que $s \in L$ es supremo de $S \subseteq L$:

s es una cota superior de S y $\forall b \in L, b$ es cota superior b de $S \implies s \leq b$.

Damos vuelta,

u es **cota inferior** de $S \iff \forall x \in S, x \geq u$.

¿Si damos vuelta el orden? Obtenemos **cota inferior**.

En la definición de que $s \in L$ es supremo de $S \subseteq L$:

s es una cota **superior** de S y $\forall b \in L, b$ es cota **superior** b de $S \implies s \leq b$.

Damos vuelta,

u es **cota inferior** de $S \iff \forall x \in S, x \geq u$.

¿Si damos vuelta el orden? Obtenemos **cota inferior**.

En la definición de que $s \in L$ es supremo de $S \subseteq L$:

s es una cota **inferior** de S y $\forall b \in L, b$ es cota **inferior** b de $S \implies s \geq b$.

Damos vuelta, y queda el **ínfimo**.

u es **cota inferior** de $S \iff \forall x \in S, x \geq u$.

¿Si damos vuelta el orden? Obtenemos **cota inferior**.

En la definición de que $s \in L$ es supremo de $S \subseteq L$:

s es una cota **inferior** de S y $\forall b \in L, b$ es cota **inferior** b de $S \implies s \geq b$.

Damos vuelta, y queda el **ínfimo**.

Dualidad para posets reticulados

Toda propiedad válida para todos los reticulados también vale al intercambiar \leq con \geq , “superior” con “inferior”, sup con ínf, máx con mín, ...

¿Cómo demostrar propiedades de supremo e ínfimo?

Lema

Sea (L, \leq) poset reticulado, y elementos $x, y, u, l \in L$.

$$\blacksquare x \leq x \vee y, \quad y \leq x \vee y.$$

¿Cómo demostrar propiedades de supremo e ínfimo?

Lema

Sea (L, \leq) poset reticulado, y elementos $x, y, u, l \in L$.

- $x \leq x \vee y, \quad y \leq x \vee y.$
- $x \vee y \leq u \iff x \leq u \ \& \ y \leq u.$

¿Cómo demostrar propiedades de supremo e ínfimo?

Lema

Sea (L, \leq) poset reticulado, y elementos $x, y, u, l \in L$.

- $x \leq x \vee y, \quad y \leq x \vee y.$
- $x \vee y \leq u \iff x \leq u \ \& \ y \leq u.$

Dualmente,

- $x \wedge y \leq x, \quad x \wedge y \leq y.$
- $l \leq x \wedge y \iff l \leq x \ \& \ l \leq y.$

¿Cómo demostrar propiedades de supremo e ínfimo?

Lema

Sea (L, \leq) poset reticulado, y elementos $x, y, u, l \in L$.

- $x \leq x \vee y, \quad y \leq x \vee y.$
- $x \vee y \leq u \iff x \leq u \ \& \ y \leq u.$

Dualmente,

- $x \wedge y \leq x, \quad x \wedge y \leq y.$
- $l \leq x \wedge y \iff l \leq x \ \& \ l \leq y.$

Demostración.

Pizarra.

¿Cómo demostrar propiedades de supremo e ínfimo?

Lema

Sea (L, \leq) poset reticulado, y elementos $x, y, u, l \in L$.

- $x \leq x \vee y, \quad y \leq x \vee y.$
- $x \vee y \leq u \iff x \leq u \ \& \ y \leq u.$

Dualmente,

- $x \wedge y \leq x, \quad x \wedge y \leq y.$
- $l \leq x \wedge y \iff l \leq x \ \& \ l \leq y.$

Demostración.

Pizarra.

(En todo poset,

- $\sup X \leq u \iff \forall x \in X, x \leq u;$
- $l \leq \inf X \iff \forall x \in X, l \leq x,$

si existen).

¿Cómo demostrar propiedades de supremo e ínfimo?

Lema

Sea (L, \leq) poset reticulado, y elementos $x, y, u, l \in L$.

$$x \leq x \vee y, \quad y \leq x \vee y.$$

$$x \wedge y \leq x, \quad x \wedge y \leq y.$$

$$x \vee y \leq u \iff x \leq u \ \& \ y \leq u.$$

$$l \leq x \wedge y \iff l \leq x \ \& \ l \leq y.$$

¿Cómo demostrar propiedades de supremo e ínfimo?

Lema

Sea (L, \leq) poset reticulado, y elementos $x, y, u, l \in L$.

$$x \leq x \vee y, \quad y \leq x \vee y.$$

$$x \wedge y \leq x, \quad x \wedge y \leq y.$$

$$x \vee y \leq u \iff x \leq u \ \& \ y \leq u.$$

$$l \leq x \wedge y \iff l \leq x \ \& \ l \leq y.$$

Aplicaciones

■ Leyes de compatibilidad o **monotonía**:

$$x \leq z \ \text{e} \ y \leq w \quad \text{implican} \quad x \vee y \leq z \vee w, \quad x \wedge y \leq z \wedge w.$$

¿Cómo demostrar propiedades de supremo e ínfimo?

Lema

Sea (L, \leq) poset reticulado, y elementos $x, y, u, l \in L$.

$$x \leq x \vee y, \quad y \leq x \vee y.$$

$$x \wedge y \leq x, \quad x \wedge y \leq y.$$

$$x \vee y \leq u \iff x \leq u \ \& \ y \leq u.$$

$$l \leq x \wedge y \iff l \leq x \ \& \ l \leq y.$$

Aplicaciones

- Leyes de compatibilidad o **monotonía**:

$$x \leq z \ \text{e} \ y \leq w \quad \text{implican} \quad x \vee y \leq z \vee w, \quad x \wedge y \leq z \wedge w.$$

- Desigualdades distributivas:

$$x \vee (y \wedge z) \leq (x \vee y) \wedge (x \vee z)$$
$$(x \wedge y) \vee (x \wedge z) \leq x \wedge (y \vee z).$$