

Introducción a la Lógica y la Computación

Mariana Badano Héctor Gramaglia Pedro Sánchez Terraf
M. Clara Gorín Matías Steinberg

FaMAF, 4 de septiembre de 2020



1 Posets Reticulados y Retículos

- Subret{ícul,iculado}s
- Isomorfismo de retículos

2 Clases particulares de reticulados

- Reticulados acotados y complementados
- Reticulados distributivos

Definición

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

Definición

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

Definición

Un **retículo** (L, \sqcup, \sqcap) consta de un conjunto L y dos operaciones (binarias) $\sqcup : L \times L \rightarrow L$ y $\sqcap : L \times L \rightarrow L$ que cumplen:

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x$.
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x$ $x \sqcap y = y \sqcap x$.
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x$ $x \sqcap (x \sqcup y) = x$.
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z)$ $(x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z)$.

Posets Reticulados y Retículos

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x.$
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x \quad x \sqcap y = y \sqcap x.$
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x \quad x \sqcap (x \sqcup y) = x.$
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z) \quad (x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z).$

Posets Reticulados y Retículos

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x.$
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x \quad x \sqcap y = y \sqcap x.$
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x \quad x \sqcap (x \sqcup y) = x.$
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z) \quad (x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z).$

Teorema

Sea (L, \sqcup, \sqcap) un retículo. Entonces, $x \leq y : \iff x \sqcup y = y$ es un orden parcial sobre L tal que $x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ y $x \sqcap y = \inf\{x, y\}$

Posets Reticulados y Retículos

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x.$
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x \quad x \sqcap y = y \sqcap x.$
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x \quad x \sqcap (x \sqcup y) = x.$
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z) \quad (x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z).$

Teorema

Sea (L, \sqcup, \sqcap) un retículo. Entonces, $x \leq y : \iff x \sqcup y = y$ es un orden parcial sobre L tal que $x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ y $x \sqcap y = \inf\{x, y\}$

Demostración.

\leq reflexiva por Idempotencia.

Posets Reticulados y Retículos

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x$.
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x$ $x \sqcap y = y \sqcap x$.
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x$ $x \sqcap (x \sqcup y) = x$.
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z)$ $(x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z)$.

Teorema

Sea (L, \sqcup, \sqcap) un retículo. Entonces, $x \leq y \iff x \sqcup y = y$ es un orden parcial sobre L tal que $x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ y $x \sqcap y = \inf\{x, y\}$

Demostración.

\leq reflexiva por Idempotencia.

\leq antisimétrica por Conmutatividad: $\overbrace{y = x \sqcup y}^{x \leq y} = \overbrace{y \sqcup x = x}^{y \leq x}$.

Posets Reticulados y Retículos

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x$.
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x$ $x \sqcap y = y \sqcap x$.
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x$ $x \sqcap (x \sqcup y) = x$.
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z)$ $(x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z)$.

Teorema

Sea (L, \sqcup, \sqcap) un retículo. Entonces, $x \leq y \iff x \sqcup y = y$ es un orden parcial sobre L tal que $x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ y $x \sqcap y = \inf\{x, y\}$

Demostración.

\leq reflexiva por Idempotencia.

\leq antisimétrica por Conmutatividad: $\overbrace{y = x \sqcup y}^{x \leq y} = \overbrace{y \sqcup x = x}^{y \leq x}$.

\leq transitiva por Asociatividad:

$$\overbrace{z = y \sqcup z}^{y \leq z} =$$

Posets Reticulados y Retículos

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x$.
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x$ $x \sqcap y = y \sqcap x$.
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x$ $x \sqcap (x \sqcup y) = x$.
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z)$ $(x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z)$.

Teorema

Sea (L, \sqcup, \sqcap) un retículo. Entonces, $x \leq y \iff x \sqcup y = y$ es un orden parcial sobre L tal que $x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ y $x \sqcap y = \inf\{x, y\}$

Demostración.

\leq reflexiva por Idempotencia.

\leq antisimétrica por Conmutatividad: $\overbrace{y = x \sqcup y}^{x \leq y} = \overbrace{y \sqcup x = x}^{y \leq x}$.

\leq transitiva por Asociatividad:

$$\overbrace{z = y \sqcup z}^{y \leq z} = (x \sqcup y) \sqcup z =$$

Posets Reticulados y Retículos

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x.$
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x \quad x \sqcap y = y \sqcap x.$
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x \quad x \sqcap (x \sqcup y) = x.$
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z) \quad (x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z).$

Teorema

Sea (L, \sqcup, \sqcap) un retículo. Entonces, $x \leq y : \iff x \sqcup y = y$ es un orden parcial sobre L tal que $x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ y $x \sqcap y = \inf\{x, y\}$

Demostración.

\leq reflexiva por Idempotencia.

\leq antisimétrica por Conmutatividad: $\overbrace{y = x \sqcup y}^{x \leq y} = \overbrace{y \sqcup x}^{y \leq x} = x.$

\leq transitiva por Asociatividad:

$$\overbrace{z = y \sqcup z}^{y \leq z} = (x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z) =$$

Posets Reticulados y Retículos

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x$.
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x$ $x \sqcap y = y \sqcap x$.
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x$ $x \sqcap (x \sqcup y) = x$.
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z)$ $(x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z)$.

Teorema

Sea (L, \sqcup, \sqcap) un retículo. Entonces, $x \leq y : \iff x \sqcup y = y$ es un orden parcial sobre L tal que $x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ y $x \sqcap y = \inf\{x, y\}$

Demostración.

\leq reflexiva por Idempotencia.

\leq antisimétrica por Conmutatividad: $\overbrace{y = x \sqcup y}^{x \leq y} = \overbrace{y \sqcup x}^{y \leq x} = x$.

\leq transitiva por Asociatividad:

$$\overbrace{z = y \sqcup z}^{y \leq z} = (x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z) = x \sqcup z$$

Posets Reticulados y Retículos

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x$.
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x$ $x \sqcap y = y \sqcap x$.
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x$ $x \sqcap (x \sqcup y) = x$.
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z)$ $(x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z)$.

Teorema

Sea (L, \sqcup, \sqcap) un retículo. Entonces, $x \leq y \iff x \sqcup y = y$ es un orden parcial sobre L tal que $x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ y $x \sqcap y = \inf\{x, y\}$

Demostración.

\leq reflexiva por Idempotencia.

\leq antisimétrica por Conmutatividad: $\overbrace{y = x \sqcup y}^{x \leq y} = \overbrace{y \sqcup x}^{y \leq x} = x$.

\leq transitiva por Asociatividad:

$$\overbrace{z = y \sqcup z}^{y \leq z} = (x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z) = x \sqcup z \implies x \leq z.$$

Posets Reticulados y Retículos

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x.$
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x \quad x \sqcap y = y \sqcap x.$
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x \quad x \sqcap (x \sqcup y) = x.$
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z) \quad (x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z).$

Teorema

Sea (L, \sqcup, \sqcap) un retículo. Entonces, $x \leq y : \iff x \sqcup y = y$ es un orden parcial sobre L tal que $x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ y $x \sqcap y = \inf\{x, y\}$

Demostración.

$x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ Es cota superior: [ejercicio](#).

Posets Reticulados y Retículos

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x$.
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x$ $x \sqcap y = y \sqcap x$.
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x$ $x \sqcap (x \sqcup y) = x$.
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z)$ $(x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z)$.

Teorema

Sea (L, \sqcup, \sqcap) un retículo. Entonces, $x \leq y \iff x \sqcup y = y$ es un orden parcial sobre L tal que $x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ y $x \sqcap y = \inf\{x, y\}$

Demostración.

$x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ Es cota superior: [ejercicio](#).

Es la menor: supongamos $x \sqcup u = u$ y $y \sqcup u = u$. Vemos $x \sqcup y \leq u$:

Posets Reticulados y Retículos

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x$.
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x$ $x \sqcap y = y \sqcap x$.
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x$ $x \sqcap (x \sqcup y) = x$.
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z)$ $(x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z)$.

Teorema

Sea (L, \sqcup, \sqcap) un retículo. Entonces, $x \leq y \iff x \sqcup y = y$ es un orden parcial sobre L tal que $x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ y $x \sqcap y = \inf\{x, y\}$

Demostración.

$x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ Es cota superior: [ejercicio](#).

Es la menor: supongamos $x \sqcup u = u$ y $y \sqcup u = u$. Vemos $x \sqcup y \leq u$:
 $(x \sqcup y) \sqcup u =$

Posets Reticulados y Retículos

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x$.
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x$ $x \sqcap y = y \sqcap x$.
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x$ $x \sqcap (x \sqcup y) = x$.
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z)$ $(x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z)$.

Teorema

Sea (L, \sqcup, \sqcap) un retículo. Entonces, $x \leq y \iff x \sqcup y = y$ es un orden parcial sobre L tal que $x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ y $x \sqcap y = \inf\{x, y\}$

Demostración.

$x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ Es cota superior: [ejercicio](#).

Es la menor: supongamos $x \sqcup u = u$ y $y \sqcup u = u$. Vemos $x \sqcup y \leq u$:

$$(x \sqcup y) \sqcup u = x \sqcup (y \sqcup u) =$$

Posets Reticulados y Retículos

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x$.
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x$ $x \sqcap y = y \sqcap x$.
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x$ $x \sqcap (x \sqcup y) = x$.
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z)$ $(x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z)$.

Teorema

Sea (L, \sqcup, \sqcap) un retículo. Entonces, $x \leq y \iff x \sqcup y = y$ es un orden parcial sobre L tal que $x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ y $x \sqcap y = \inf\{x, y\}$

Demostración.

$x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ Es cota superior: [ejercicio](#).

Es la menor: supongamos $x \sqcup u = u$ y $y \sqcup u = u$. Vemos $x \sqcup y \leq u$:
 $(x \sqcup y) \sqcup u = x \sqcup (y \sqcup u) = x \sqcup u =$

Posets Reticulados y Retículos

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x$.
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x$ $x \sqcap y = y \sqcap x$.
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x$ $x \sqcap (x \sqcup y) = x$.
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z)$ $(x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z)$.

Teorema

Sea (L, \sqcup, \sqcap) un retículo. Entonces, $x \leq y \iff x \sqcup y = y$ es un orden parcial sobre L tal que $x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ y $x \sqcap y = \inf\{x, y\}$

Demostración.

$x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ Es cota superior: [ejercicio](#).

Es la menor: supongamos $x \sqcup u = u$ y $y \sqcup u = u$. Vemos $x \sqcup y \leq u$:
 $(x \sqcup y) \sqcup u = x \sqcup (y \sqcup u) = x \sqcup u = u \implies x \sqcup y \leq u$.

Posets Reticulados y Retículos

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x$.
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x$ $x \sqcap y = y \sqcap x$.
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x$ $x \sqcap (x \sqcup y) = x$.
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z)$ $(x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z)$.

Teorema

Sea (L, \sqcup, \sqcap) un retículo. Entonces, $x \leq y \iff x \sqcup y = y$ es un orden parcial sobre L tal que $x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ y $x \sqcap y = \inf\{x, y\}$

Demostración.

$x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ Es cota superior: [ejercicio](#).

Es la menor: supongamos $x \sqcup u = u$ y $y \sqcup u = u$. Vemos $x \sqcup y \leq u$:
 $(x \sqcup y) \sqcup u = x \sqcup (y \sqcup u) = x \sqcup u = u \implies x \sqcup y \leq u$.

$x \sqcap y = \inf\{x, y\}$

Posets Reticulados y Retículos

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x$.
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x$ $x \sqcap y = y \sqcap x$.
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x$ $x \sqcap (x \sqcup y) = x$.
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z)$ $(x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z)$.

Teorema

Sea (L, \sqcup, \sqcap) un retículo. Entonces, $x \leq y \iff x \sqcup y = y$ es un orden parcial sobre L tal que $x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ y $x \sqcap y = \inf\{x, y\}$

Demostración.

$x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ Es cota superior: [ejercicio](#).

Es la menor: supongamos $x \sqcup u = u$ y $y \sqcup u = u$. Vemos $x \sqcup y \leq u$:
 $(x \sqcup y) \sqcup u = x \sqcup (y \sqcup u) = x \sqcup u = u \implies x \sqcup y \leq u$.

$x \sqcap y = \inf\{x, y\}$ ¡Dualidad! Basta ver que $x \geq y \iff x \sqcap y = y$:

Posets Reticulados y Retículos

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x$.
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x$ $x \sqcap y = y \sqcap x$.
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x$ $x \sqcap (x \sqcup y) = x$.
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z)$ $(x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z)$.

Teorema

Sea (L, \sqcup, \sqcap) un retículo. Entonces, $x \leq y \iff x \sqcup y = y$ es un orden parcial sobre L tal que $x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ y $x \sqcap y = \inf\{x, y\}$

Demostración.

$x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ Es cota superior: [ejercicio](#).

Es la menor: supongamos $x \sqcup u = u$ y $y \sqcup u = u$. Vemos $x \sqcup y \leq u$:
 $(x \sqcup y) \sqcup u = x \sqcup (y \sqcup u) = x \sqcup u = u \implies x \sqcup y \leq u$.

$x \sqcap y = \inf\{x, y\}$ ¡Dualidad! Basta ver que $x \geq y \iff x \sqcap y = y$:
 $(\implies) x \sqcap y =$

Posets Reticulados y Retículos

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x$.
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x$ $x \sqcap y = y \sqcap x$.
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x$ $x \sqcap (x \sqcup y) = x$.
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z)$ $(x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z)$.

Teorema

Sea (L, \sqcup, \sqcap) un retículo. Entonces, $x \leq y \iff x \sqcup y = y$ es un orden parcial sobre L tal que $x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ y $x \sqcap y = \inf\{x, y\}$

Demostración.

$x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ Es cota superior: [ejercicio](#).

Es la menor: supongamos $x \sqcup u = u$ y $y \sqcup u = u$. Vemos $x \sqcup y \leq u$:
 $(x \sqcup y) \sqcup u = x \sqcup (y \sqcup u) = x \sqcup u = u \implies x \sqcup y \leq u$.

$x \sqcap y = \inf\{x, y\}$ ¡Dualidad! Basta ver que $x \geq y \iff x \sqcap y = y$:
 $(\implies) x \sqcap y = (x \sqcup y) \sqcap y =$

Posets Reticulados y Retículos

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x$.
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x$ $x \sqcap y = y \sqcap x$.
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x$ $x \sqcap (x \sqcup y) = x$.
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z)$ $(x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z)$.

Teorema

Sea (L, \sqcup, \sqcap) un retículo. Entonces, $x \leq y \iff x \sqcup y = y$ es un orden parcial sobre L tal que $x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ y $x \sqcap y = \inf\{x, y\}$

Demostración.

$x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ Es cota superior: [ejercicio](#).

Es la menor: supongamos $x \sqcup u = u$ y $y \sqcup u = u$. Vemos $x \sqcup y \leq u$:
 $(x \sqcup y) \sqcup u = x \sqcup (y \sqcup u) = x \sqcup u = u \implies x \sqcup y \leq u$.

$x \sqcap y = \inf\{x, y\}$ ¡Dualidad! Basta ver que $x \geq y \iff x \sqcap y = y$:
 $(\implies) x \sqcap y = (x \sqcup y) \sqcap y = y$.

Posets Reticulados y Retículos

- 1 Idempotencia: $x \sqcup x = x \sqcap x = x$.
- 2 Conmutatividad: $x \sqcup y = y \sqcup x$ $x \sqcap y = y \sqcap x$.
- 3 Absorción: $x \sqcup (x \sqcap y) = x$ $x \sqcap (x \sqcup y) = x$.
- 4 Asociatividad: $(x \sqcup y) \sqcup z = x \sqcup (y \sqcup z)$ $(x \sqcap y) \sqcap z = x \sqcap (y \sqcap z)$.

Teorema

Sea (L, \sqcup, \sqcap) un retículo. Entonces, $x \leq y : \iff x \sqcup y = y$ es un orden parcial sobre L tal que $x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ y $x \sqcap y = \inf\{x, y\}$

Demostración.

$x \sqcup y = \sup\{x, y\}$ Es cota superior: [ejercicio](#).

Es la menor: supongamos $x \sqcup u = u$ y $y \sqcup u = u$. Vemos $x \sqcup y \leq u$:

$$(x \sqcup y) \sqcup u = x \sqcup (y \sqcup u) = x \sqcup u = u \implies x \sqcup y \leq u.$$

$x \sqcap y = \inf\{x, y\}$ ¡Dualidad! Basta ver que $x \geq y \iff x \sqcap y = y$:

$$(\implies) x \sqcap y = (x \sqcup y) \sqcap y = y.$$

$$(\impliedby) x \sqcup y = x \sqcup (x \sqcap y) = x.$$

Posets reticulados = retículos

De ahora en más, la palabra **reticulado** (a secas) se referirá tanto a un poset reticulado como al retículo asociado, y denotaremos las operaciones de este último simplemente con \vee y \wedge .

Posets reticulados = retículos

De ahora en más, la palabra **reticulado** (a secas) se referirá tanto a un **poset reticulado** como al **retículo** asociado, y denotaremos las operaciones de este último simplemente con \vee y \wedge .

Usaremos los términos específicos si queremos dar énfasis a alguno de los aspectos (**relacional** o **algebraico**, respectivamente).

Posets reticulados = retículos

De ahora en más, la palabra **reticulado** (a secas) se referirá tanto a un poset reticulado como al **retículo** asociado, y denotaremos las operaciones de este último simplemente con \vee y \wedge .

Usaremos los términos específicos si queremos dar énfasis a alguno de los aspectos (relacional o algebraico, respectivamente).

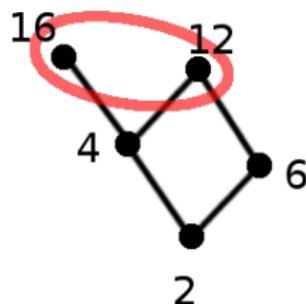
Seguiremos un momento con el aspecto **algebraico** de los reticulados.

Ejemplo

- 1 Todos los órdenes totales.
- 2 $(\mathbb{N}, |)$.
- 3 $(\mathcal{P}(A), \subseteq)$ para cada conjunto A .

Ejemplo

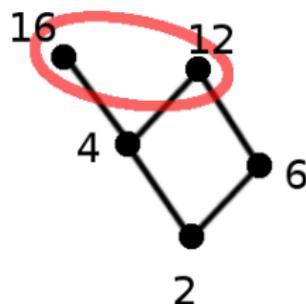
- 1 Todos los órdenes totales.
- 2 $(\mathbb{N}, |)$. **Subposets no preservan \vee ni \wedge**
- 3 $(\mathcal{P}(A), \subseteq)$ para cada conjunto A .



Los ejemplos canónicos

Ejemplo

- 1 Todos los órdenes totales.
- 2 $(\mathbb{N}, |)$. **Subposets no preservan \vee ni \wedge**
- 3 $(\mathcal{P}(A), \subseteq)$ para cada conjunto A .

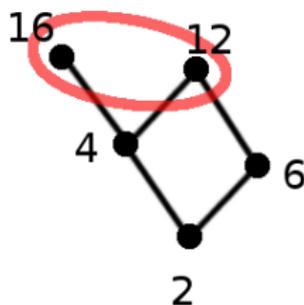


Otro ejemplo similar es el reticulado $L := ([0, 1) \cup [2, 3), \leq)$ de la clase pasada:

Los ejemplos canónicos

Ejemplo

- 1 Todos los órdenes totales.
- 2 $(\mathbb{N}, |)$. **Subposets no preservan \vee ni \wedge**
- 3 $(\mathcal{P}(A), \subseteq)$ para cada conjunto A .



Otro ejemplo similar es el reticulado $L := ([0, 1) \cup [2, 3), \leq)$ de la clase pasada:

$$\sup^{\mathbb{R}}[0, 1) = 1 \neq 2 = \sup^L[0, 1).$$

Estructuras algebraicas conocidas

$(\mathbb{N}, +)$ es una “subálgebra” de $(\mathbb{R}, +)$:

Estructuras algebraicas conocidas

$(\mathbb{N}, +)$ es una “subálgebra” de $(\mathbb{R}, +)$: la suma de dos números naturales me da natural.

Estructuras algebraicas conocidas

$(\mathbb{N}, +)$ es una “subálgebra” de $(\mathbb{R}, +)$: la suma de dos números naturales me da natural.

Definición

Sea (L, \vee, \wedge) un retículo. $S \subseteq L$ es un **subuniverso** de (L, \vee, \wedge) si es cerrado por las operaciones \vee y \wedge .

Estructuras algebraicas conocidas

$(\mathbb{N}, +)$ es una “subálgebra” de $(\mathbb{R}, +)$: la suma de dos números naturales me da natural.

Definición

Sea (L, \vee, \wedge) un retículo. $S \subseteq L$ es un **subuniverso** de (L, \vee, \wedge) si es cerrado por las operaciones \vee y \wedge .

Y decimos que (S, \vee, \wedge) es un **subreticulado** ó **subretículo** de (L, \vee, \wedge) .

Estructuras algebraicas conocidas

$(\mathbb{N}, +)$ es una “subálgebra” de $(\mathbb{R}, +)$: la suma de dos números naturales me da natural.

Definición

Sea (L, \vee, \wedge) un retículo. $S \subseteq L$ es un **subuniverso** de (L, \vee, \wedge) si es cerrado por las operaciones \vee y \wedge .

Y decimos que (S, \vee, \wedge) es un **subreticulado** ó **subretículo** de (L, \vee, \wedge) .

También escribimos “ (S, \leq) es *subreticulado* de (L, \leq) ”.

Estructuras algebraicas conocidas

$(\mathbb{N}, +)$ es una “subálgebra” de $(\mathbb{R}, +)$: la suma de dos números naturales me da natural.

Definición

Sea (L, \vee, \wedge) un retículo. $S \subseteq L$ es un **subuniverso** de (L, \vee, \wedge) si es cerrado por las operaciones \vee y \wedge .

Y decimos que (S, \vee, \wedge) es un **subreticulado** ó **subretículo** de (L, \vee, \wedge) .

También escribimos “ (S, \leq) es *subreticulado* de (L, \leq) ”.

Ejemplo

- $(D_n, |)$ es subreticulado de $(\mathbb{N}, |)$.

Estructuras algebraicas conocidas

$(\mathbb{N}, +)$ es una “subálgebra” de $(\mathbb{R}, +)$: la suma de dos números naturales me da natural.

Definición

Sea (L, \vee, \wedge) un retículo. $S \subseteq L$ es un **subuniverso** de (L, \vee, \wedge) si es cerrado por las operaciones \vee y \wedge .

Y decimos que (S, \vee, \wedge) es un **subreticulado** ó **subretículo** de (L, \vee, \wedge) .

También escribimos “ (S, \leq) es *subreticulado* de (L, \leq) ”.

Ejemplo

- $(D_n, |)$ es subreticulado de $(\mathbb{N}, |)$.
- $([0, 1) \cup [2, 3), \leq)$ es subreticulado de (\mathbb{R}, \leq) .

Isomorfismo de retículos

También hay noción de isomorfismo para estructuras algebraicas.

Isomorfismo de retículos

También hay noción de isomorfismo para estructuras algebraicas.

Definición

Un **isomorfismo de retículos** $f : (L, \vee, \wedge) \rightarrow (L', \vee', \wedge')$ es una función biyectiva $f : L \rightarrow L'$ tal que para todos $x, y \in L$,

$$f(x \vee y) = f(x) \vee' f(y) \quad \text{y} \quad f(x \wedge y) = f(x) \wedge' f(y).$$

Isomorfismo de retículos

También hay noción de isomorfismo para estructuras algebraicas.

Definición

Un **isomorfismo de retículos** $f : (L, \vee, \wedge) \rightarrow (L', \vee', \wedge')$ es una función biyectiva $f : L \rightarrow L'$ tal que para todos $x, y \in L$,

$$f(x \vee y) = f(x) \vee' f(y) \quad \text{y} \quad f(x \wedge y) = f(x) \wedge' f(y).$$

Pero en el contexto de los reticulados, esta noción no es nueva.

Isomorfismo de retículos

También hay noción de isomorfismo para estructuras algebraicas.

Definición

Un **isomorfismo de retículos** $f : (L, \vee, \wedge) \rightarrow (L', \vee', \wedge')$ es una función biyectiva $f : L \rightarrow L'$ tal que para todos $x, y \in L$,

$$f(x \vee y) = f(x) \vee' f(y) \quad \text{y} \quad f(x \wedge y) = f(x) \wedge' f(y).$$

Pero en el contexto de los reticulados, esta noción no es nueva.

Teorema

$f : (L, \vee, \wedge) \rightarrow (L', \vee', \wedge')$ es iso $\iff f : (L, \leq) \rightarrow (L', \leq')$ es iso.

Isomorfismo de retículos

También hay noción de isomorfismo para estructuras algebraicas.

Definición

Un **isomorfismo de retículos** $f : (L, \vee, \wedge) \rightarrow (L', \vee', \wedge')$ es una función biyectiva $f : L \rightarrow L'$ tal que para todos $x, y \in L$,

$$f(x \vee y) = f(x) \vee' f(y) \quad \text{y} \quad f(x \wedge y) = f(x) \wedge' f(y).$$

Pero en el contexto de los reticulados, esta noción no es nueva.

Teorema

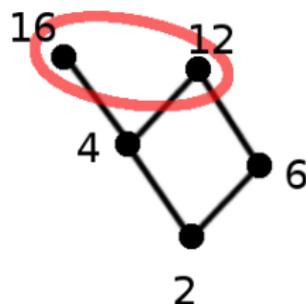
$f : (L, \vee, \wedge) \rightarrow (L', \vee', \wedge')$ es iso $\iff f : (L, \leq) \rightarrow (L', \leq')$ es iso.

Demostración.

El orden y las operaciones son interdefinibles.

Ejemplo

- 1 Todos los órdenes totales.
- 2 $(\mathbb{N}, |)$.
- 3 $(\mathcal{P}(A), \subseteq)$ para cada conjunto A .

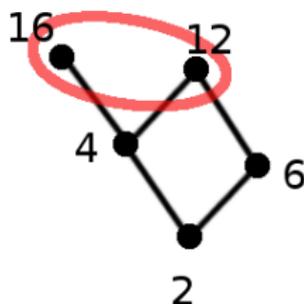


Otro ejemplo similar es el reticulado $L := ([0, 1) \cup [2, 3), \leq)$ de la clase pasada:

$$\sup^{\mathbb{R}}[0, 1) = 1 \neq 2 = \sup^L[0, 1).$$

Ejemplo

- 1 Todos los órdenes totales.
- 2 $(\mathbb{N}, |)$.
- 3 $(\mathcal{P}(A), \subseteq)$ para cada conjunto A .



Otro ejemplo similar es el reticulado $L := ([0, 1) \cup [2, 3), \leq)$ de la clase pasada:

$$\sup^{\mathbb{R}}[0, 1) = 1 \neq 2 = \sup^L[0, 1).$$

Algunas propiedades de $\mathcal{P}(A)$

Partes de un conjunto $(\mathcal{P}(A), \subseteq) \longleftrightarrow (\mathcal{P}(A), \cup, \cap)$

- Tiene primer elemento \emptyset y último elemento A .

Algunas propiedades de $\mathcal{P}(A)$

Partes de un conjunto $(\mathcal{P}(A), \subseteq) \longleftrightarrow (\mathcal{P}(A), \cup, \cap)$

- Tiene **primer elemento** \emptyset y **último elemento** A .
- Todo $X \in \mathcal{P}(A)$ tiene un **complemento**: un $Y \in \mathcal{P}(A)$ tal que

$$X \cup Y = A \quad X \cap Y = \emptyset.$$

Algunas propiedades de $\mathcal{P}(A)$

Partes de un conjunto $(\mathcal{P}(A), \subseteq) \longleftrightarrow (\mathcal{P}(A), \cup, \cap)$

- Tiene primer elemento \emptyset y último elemento A .
- Todo $X \in \mathcal{P}(A)$ tiene un **complemento**: un $Y \in \mathcal{P}(A)$ tal que

$$X \cup Y = A \quad X \cap Y = \emptyset.$$

- Las operaciones **distribuyen**:

$$X \cup (Y \cap Z) = (X \cup Y) \cap (X \cup Z)$$

$$X \cap (Y \cup Z) = (X \cap Y) \cup (X \cap Z).$$

Algunas propiedades de $\mathcal{P}(A)$

Partes de un conjunto $(\mathcal{P}(A), \subseteq) \longleftrightarrow (\mathcal{P}(A), \cup, \cap)$

- Tiene primer elemento \emptyset y último elemento A .
- Todo $X \in \mathcal{P}(A)$ tiene un **complemento**: un $Y \in \mathcal{P}(A)$ tal que

$$X \cup Y = A \quad X \cap Y = \emptyset.$$

- Las operaciones **distribuyen**:

$$\begin{aligned}X \cup (Y \cap Z) &= (X \cup Y) \cap (X \cup Z) \\X \cap (Y \cup Z) &= (X \cap Y) \cup (X \cap Z).\end{aligned}$$

Definimos estas propiedades para reticulados en general.

Definición

- L es **acotado** si tiene primer elemento 0^L y último elemento 1^L .

Definición

- L es **acotado** si tiene primer elemento 0^L y último elemento 1^L .
- Sea L acotado y sean $a, b \in L$. b es un **complemento** de a si

$$a \vee b = 1^L \quad a \wedge b = 0^L.$$

Definición

- L es **acotado** si tiene primer elemento 0^L y último elemento 1^L .
- Sea L acotado y sean $a, b \in L$. b es un **complemento** de a si

$$a \vee b = 1^L \quad a \wedge b = 0^L.$$

L es **complementado** si todo elemento tiene complemento.

Definición

- L es **acotado** si tiene primer elemento 0^L y último elemento 1^L .
- Sea L acotado y sean $a, b \in L$. b es un **complemento** de a si

$$a \vee b = 1^L \quad a \wedge b = 0^L.$$

L es **complementado** si todo elemento tiene complemento.

Actividad

Encontrar los menores $n > 1$ tales que

- 1 $(D_n, |)$ es complementado.
- 2 $(D_n, |)$ no lo es pero hay más de 2 elementos con complemento.
- 3 $(D_n, |)$ tiene al menos 5 elementos y sólo tiene dos elementos con complemento.

Definición

L es **distributivo** si para todos los $a, b, c \in L$,

$$a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge (a \vee c)$$

$$a \wedge (b \vee c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c).$$

Definición

L es **distributivo** si para todos los $a, b, c \in L$,

$$a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge (a \vee c)$$

$$a \wedge (b \vee c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c).$$

Lema

Si L es distributivo y L' es isomorfo a L , entonces L' es distributivo

Reticulados distributivos

Definición

L es **distributivo** si para todos los $a, b, c \in L$,

$$a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge (a \vee c)$$

$$a \wedge (b \vee c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c).$$

Lema

Si L es distributivo y L' es isomorfo a L , entonces L' es distributivo

Lema

Si L es distributivo, entonces todos sus subreticulados lo son.

Reticulados distributivos

Definición

L es **distributivo** si para todos los $a, b, c \in L$,

$$a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge (a \vee c)$$

$$a \wedge (b \vee c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c).$$

Lema

Si L es distributivo y L' es isomorfo a L , entonces L' es distributivo

Lema

Si L es distributivo, entonces todos sus subreticulados lo son.

Demostración.

Las operaciones de un subreticulado son las mismas del reticulado grande.

¡Contraejemplos!

