

Introducción a la Lógica y la Computación

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

FaMAF, segundo cuatrimestre 2020



Aula virtual

<https://www.famaf.proed.unc.edu.ar/course/view.php?id=604>

Ediciones anteriores de la materia

En la [Wiki de Ciencias de la Computación](#).

Interacción virtual

- Clara y Matías serán moderadores del chat para facilitarla.

Interacción virtual

- Clara y Matías serán moderadores del chat para facilitarla.
- Hagan consultas ahí, y en caso de ser necesario, me la comunicarán a mí.

Interacción virtual

- Clara y Matías serán moderadores del chat para facilitarla.
- Hagan consultas ahí, y en caso de ser necesario, me la comunicarán a mí.

Ver el teórico “en crudo” no sirve

- Cada clase (aproximadamente) tendrá indicada una lectura previa.
- De esta manera podrán sacarse más dudas en vivo.

- 1 Conjuntos parcialmente ordenados
 - Ejemplos
 - Máximos, mínimos, maximales y minimales
 - Supremos e ínfimos
 - Isomorfismo de posets

Repasamos las propiedades de una relación:

- **reflexiva:** $\forall a \in A, \quad a R a.$
- **simétrica:** $\forall a, b \in A, \quad a R b \implies b R a.$
- **antisimétrica:** $\forall a, b \in A, \quad a R b \ \& \ b R a \implies a = b.$
- **transitiva:** $\forall a, b, c \in A, \quad a R b \ \& \ b R c \implies a R c.$

Repasamos las propiedades de una relación:

- **reflexiva:** $\forall a \in A, a R a.$
- **simétrica:** $\forall a, b \in A, a R b \implies b R a.$
- **antisimétrica:** $\forall a, b \in A, a R b \ \& \ b R a \implies a = b.$
- **transitiva:** $\forall a, b, c \in A, a R b \ \& \ b R c \implies a R c.$

Definición

Una **relación de orden parcial** R sobre un conjunto A es una relación que satisface las propiedades de reflexividad, antisimetría y transitividad.

Repasamos las propiedades de una relación:

- **reflexiva:** $\forall a \in A, a R a.$
- **simétrica:** $\forall a, b \in A, a R b \implies b R a.$
- **antisimétrica:** $\forall a, b \in A, a R b \ \& \ b R a \implies a = b.$
- **transitiva:** $\forall a, b, c \in A, a R b \ \& \ b R c \implies a R c.$

Definición

Una **relación de orden parcial** R sobre un conjunto A es una relación que satisface las propiedades de reflexividad, antisimetría y transitividad.

Ejemplo

- 1 La relaciones de **orden usuales** \leq sobre $\mathbb{R}, \mathbb{Z}, \mathbb{N}.$
- 2 La relación “divide” sobre $\mathbb{N}.$
- 3 La relación de **inclusión** \subseteq sobre las partes $\mathcal{P}(A)$ de un conjunto $A.$

Definición

Un **conjunto parcialmente ordenado** (**cpo** ó **poset**) es un par (A, R) donde A es un conjunto y R es un orden parcial sobre A .

Definición

Un **conjunto parcialmente ordenado (cpo ó poset)** es un par (A, R) donde A es un conjunto y R es un orden parcial sobre A .

Ejemplo (Posets)

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

Definición

Un **conjunto parcialmente ordenado (cpo ó poset)** es un par (A, R) donde A es un conjunto y R es un orden parcial sobre A .

Ejemplo (Posets)

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

Subposets

Si (A, R) es un poset y $B \subseteq A$, entonces (B, R) también es un poset.

Subposets

Si (A, R) es un poset y $B \subseteq A$, entonces (B, R) también es un poset.

(**Estrictamente** hay que poner la *restricción de R a B* junto a B para tener un poset).

Subposets

Si (A, R) es un poset y $B \subseteq A$, entonces (B, R) también es un poset.

(Estrictamente hay que poner la *restricción de R a B* junto a B para tener un poset).

A partir de $(\mathbb{N}, |)$ obtenemos:

Ejemplo (Conjunto de divisores de n)

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

Subposets

Si (A, R) es un poset y $B \subseteq A$, entonces (B, R) también es un poset.

(Estrictamente hay que poner la *restricción de R a B* junto a B para tener un poset).

A partir de $(\mathbb{N}, |)$ obtenemos:

Ejemplo (Conjunto de divisores de n)

$D_n := \{k \in \mathbb{N} : k \mid n\}$. $(D_n, |)$ es un poset.

Subposets

Si (A, R) es un poset y $B \subseteq A$, entonces (B, R) también es un poset.

(Estrictamente hay que poner la *restricción de R a B* junto a B para tener un poset).

A partir de $(\mathbb{N}, |)$ obtenemos:

Ejemplo (Conjunto de divisores de n)

$D_n := \{k \in \mathbb{N} : k \mid n\}$. $(D_n, |)$ es un poset.

■ $D_4 = \{1, 2, 4\}$.

Subposets

Si (A, R) es un poset y $B \subseteq A$, entonces (B, R) también es un poset.

(Estrictamente hay que poner la *restricción de R a B* junto a B para tener un poset).

A partir de $(\mathbb{N}, |)$ obtenemos:

Ejemplo (Conjunto de divisores de n)

$D_n := \{k \in \mathbb{N} : k \mid n\}$. $(D_n, |)$ es un poset.

- $D_4 = \{1, 2, 4\}$.
- $D_8 = \{1, 2, 4, 8\}$.

Subposets

Si (A, R) es un poset y $B \subseteq A$, entonces (B, R) también es un poset.

(Estrictamente hay que poner la *restricción de R a B* junto a B para tener un poset).

A partir de $(\mathbb{N}, |)$ obtenemos:

Ejemplo (Conjunto de divisores de n)

$D_n := \{k \in \mathbb{N} : k \mid n\}$. $(D_n, |)$ es un poset.

- $D_4 = \{1, 2, 4\}$.
- $D_8 = \{1, 2, 4, 8\}$.
- $D_9 = \{1, 3, 9\}$.

Ordenes no parciales!

Un **orden total** o **cadena** sobre un conjunto P es un orden parcial \leq sobre P que satisface la **ley de dicotomía**:

para todo $a, b \in P$, $a \leq b$ ó $b \leq a$.

Ordenes no parciales!

Un **orden total** o **cadena** sobre un conjunto P es un orden parcial \leq sobre P que satisface la **ley de dicotomía**:

$$\text{para todo } a, b \in P, \quad a \leq b \text{ ó } b \leq a.$$

Ejemplo

- 1 El orden \leq sobre \mathbb{R} .
- 2 El orden **lexicográfico** de las palabras en un diccionario.

Ordenes no parciales!

Un **orden total** o **cadena** sobre un conjunto P es un orden parcial \leq sobre P que satisface la **ley de dicotomía**:

$$\text{para todo } a, b \in P, \quad a \leq b \text{ ó } b \leq a.$$

Ejemplo

- 1 El orden \leq sobre \mathbb{R} .
- 2 El orden **lexicográfico** de las palabras en un diccionario.

Pregunta

¿Hay un subconjunto de S de \mathbb{R} tal que (S, \leq) tenga la misma forma que $(\mathcal{P}(\{a, b\}), \subseteq)$?

Ordenes no parciales!

Un **orden total** o **cadena** sobre un conjunto P es un orden parcial \leq sobre P que satisface la **ley de dicotomía**:

$$\text{para todo } a, b \in P, \quad a \leq b \text{ ó } b \leq a.$$

Ejemplo

- 1 El orden \leq sobre \mathbb{R} .
- 2 El orden **lexicográfico** de las palabras en un diccionario.

Pregunta

¿Hay un subconjunto de S de \mathbb{R} tal que (S, \leq) tenga la misma forma que $(\mathcal{P}(\{a, b\}), \subseteq)$? → [Actividad en Aula virtual!](#)

Subposets

Si (A, R) es un poset y $B \subseteq A$, entonces (B, R) también es un poset.

(Estrictamente hay que poner la *restricción de R a B* junto a B para tener un poset).

A partir de $(\mathbb{N}, |)$ obtenemos:

Ejemplo (Conjunto de divisores de n)

$D_n := \{k \in \mathbb{N} : k \mid n\}$. $(D_n, |)$ es un poset.

- $D_4 = \{1, 2, 4\}$.
- $D_8 = \{1, 2, 4, 8\}$.
- $D_9 = \{1, 3, 9\}$.

Subposets

Si (A, R) es un poset y $B \subseteq A$, entonces (B, R) también es un poset.

(Estrictamente hay que poner la *restricción de R a B* junto a B para tener un poset).

A partir de $(\mathbb{N}, |)$ obtenemos:

Ejemplo (Conjunto de divisores de n)

$D_n := \{k \in \mathbb{N} : k \mid n\}$. $(D_n, |)$ es un poset.

- $D_4 = \{1, 2, 4\}$.
- $D_8 = \{1, 2, 4, 8\}$.
- $D_9 = \{1, 3, 9\}$.
- $D_{12} = \{1, 2, 3, 4, 6, 12\}$.

Máximos, mínimos, maximales y minimales

Sea (P, \leq) un poset y $b, t \in P$

Máximos, mínimos, maximales y minimales

Sea (P, \leq) un poset y $b, t \in P$

- b es **mínimo** de $P \iff \forall x \in P, b \leq x$.

Máximos, mínimos, maximales y minimales

Sea (P, \leq) un poset y $b, t \in P$

■ b es **mínimo** de $P \iff \forall x \in P, b \leq x$.

b está **debajo de todo**.

Máximos, mínimos, maximales y minimales

Sea (P, \leq) un poset y $b, t \in P$

■ b es **mínimo** de $P \iff \forall x \in P, b \leq x$.

■ t es **máximo** de $P \iff \forall x \in P, x \leq t$.

b está **debajo de todo**.

Máximos, mínimos, maximales y minimales

Sea (P, \leq) un poset y $b, t \in P$

■ b es **mínimo** de $P \iff \forall x \in P, b \leq x$.

b está **debajo de todo**.

■ t es **máximo** de $P \iff \forall x \in P, x \leq t$.

t está **encima de todo**.

■ b es **minimal** en $P \iff \forall x \in P, x \leq b$ implica $x = b$.

Máximos, mínimos, maximales y minimales

Sea (P, \leq) un poset y $b, t \in P$

■ b es **mínimo** de $P \iff \forall x \in P, b \leq x$.

b está **debajo de todo**.

■ t es **máximo** de $P \iff \forall x \in P, x \leq t$.

t está **encima de todo**.

■ b es **minimal** en $P \iff \forall x \in P, x \leq b$ implica $x = b$.

No hay **nadie bajo** b .

Máximos, mínimos, maximales y minimales

Sea (P, \leq) un poset y $b, t \in P$

■ b es **mínimo** de $P \iff \forall x \in P, b \leq x$.

b está **debajo de todo**.

■ t es **máximo** de $P \iff \forall x \in P, x \leq t$.

t está **encima de todo**.

■ b es **minimal** en $P \iff \forall x \in P, x \leq b$ implica $x = b$.

No hay **nadie bajo** b .

■ t es **maximal** en $P \iff \forall x \in P, t \leq x$ implica $t = x$.

Máximos, mínimos, maximales y minimales

Sea (P, \leq) un poset y $b, t \in P$

■ b es **mínimo** de $P \iff \forall x \in P, b \leq x$.

b está **debajo de todo**.

■ t es **máximo** de $P \iff \forall x \in P, x \leq t$.

t está **encima de todo**.

■ b es **minimal** en $P \iff \forall x \in P, x \leq b$ implica $x = b$.

No hay **nadie bajo** b .

■ t es **maximal** en $P \iff \forall x \in P, t \leq x$ implica $t = x$.

No hay **nadie encima de** t .

Máximos, mínimos, maximales y minimales

Sea (P, \leq) un poset y $b, t \in P$

■ b es **mínimo** de $P \iff \forall x \in P, b \leq x$.

b está **debajo de todo**.

■ t es **máximo** de $P \iff \forall x \in P, x \leq t$.

t está **encima de todo**.

■ b es **minimal** en $P \iff \forall x \in P, x \leq b$ implica $x = b$.

No hay **nadie bajo** b .

■ t es **maximal** en $P \iff \forall x \in P, t \leq x$ implica $t = x$.

No hay **nadie encima de** t .

¿Cuáles de los siguientes tienen máximo, mínimo, maximales y/o minimales?

1 (\mathbb{N}, \leq) .

2 $([0, 1), \leq)$.

3 $(\{2, 4, 6, 12, 16\}, |)$.

4 $(\{2, 4, 6, 12\}, |)$.

5 $(\{\{c\}, \{a, b\}, \{a, b, c\}\}, \subseteq)$.

Máximos, mínimos, maximales y minimales

Sea (P, \leq) un poset y $b, t \in P$

■ b es **mínimo** de $P \iff \forall x \in P, b \leq x$.

b está **debajo de todo**.

■ t es **máximo** de $P \iff \forall x \in P, x \leq t$.

t está **encima de todo**.

■ b es **minimal** en $P \iff \forall x \in P, x \leq b$ implica $x = b$.

No hay **nadie bajo** b .

■ t es **maximal** en $P \iff \forall x \in P, t \leq x$ implica $t = x$.

No hay **nadie encima de** t .

¿Cuáles de los siguientes tienen máximo, mínimo, maximales y/o minimales?

1 (\mathbb{N}, \leq) .

2 $([0, 1), \leq)$.

3 $(\{2, 4, 6, 12, 16\}, |)$.

4 $(\{2, 4, 6, 12\}, |)$.

5 $(\{\{c\}, \{a, b\}, \{a, b, c\}\}, \subseteq)$.

→ **Actividad en Aula virtual!**

Supremos e ínfimos

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

Definición

1 $u \in P$ se dice **cota superior** de $S \iff \forall x \in S, x \leq u$.

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

Definición

1 $u \in P$ se dice **cota superior** de $S \iff \forall x \in S, x \leq u$.
 u está “**encima**” de S .

Supremos e ínfimos

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

Definición

- 1 $u \in P$ se dice **cota superior** de $S \iff \forall x \in S, x \leq u$.
 u está “**encima**” de S .
- 2 $l \in P$ se dice **cota inferior** de $S \iff \forall x \in S, l \leq x$.

Supremos e ínfimos

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

Definición

- 1** $u \in P$ se dice **cota superior** de $S \iff \forall x \in S, x \leq u$.
 u está “**encima**” de S .
- 2** $l \in P$ se dice **cota inferior** de $S \iff \forall x \in S, l \leq x$.
 l está “**debajo**” de S .

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 “ $s = \sup S$ ”.

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**.

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 “ $i = \inf S$ ”.

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**.

Isomorfismo de posets

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

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

Definición

f es un **isomorfismo** si

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

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

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

Definición

f es un **isomorfismo** 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 $(P, \leq) \cong (Q, \leq')$.