

Conjuntos parcialmente ordenados

Silvio Reggiani

Complementos de Matemática II (LCC)
Facultad de Ciencias Exactas, Ingeniería y Agrimensura
Universidad Nacional de Rosario

18 de septiembre de 2018

Conjuntos parcialmente ordenados

Una relación \leq en un conjunto A es un **orden parcial** (o simplemente un **orden**) si es

- ▶ reflexiva: $\forall a, a \leq a$,
- ▶ transitiva: $\forall a, b, c, (a \leq b \wedge b \leq c \implies a \leq c)$,
- ▶ antisimétrica: $\forall a, b, (a \leq b \wedge b \leq a \implies a = b)$.

Se dice que (A, \leq) es un **conjunto parcialmente ordenado** o **poset**. La noción de orden parcial es mucho más intuitiva que la noción de preorden (de hecho es un caso particular, que no admite ciclos).

Ejemplos importantes

- ▶ (\mathbb{R}, \leq) , (\mathbb{Q}, \leq) , (\mathbb{Z}, \leq) , (\mathbb{N}, \leq) , ... son posets.
- ▶ Si X es un conjunto, $(\mathcal{P}(X), \subset)$ es un poset.
- ▶ $(\mathbb{Z}, |)$ no es un poset.
- ▶ $(\mathbb{N}_0, |)$ sí es un poset.
- ▶ Si (A, \leq) , (B, \leq) son dos posets (**ATENCIÓN: usamos el mismo símbolo \leq para denotar dos relaciones distintas**) hay dos formas naturales de definir un orden parcial en el producto cartesiano $A \times B$.

- ▶ **Orden producto** $(A \times B, \leq_{\text{prod}})$

$$(a, b) \leq_{\text{prod}} (a', b') \iff (a \leq a' \wedge b \leq b').$$

- ▶ **Orden lexicográfico** $(A \times B, \leq_{\text{lex}})$

$$(a, b) \leq_{\text{lex}} (a', b') \iff (a \leq b' \vee (a = a' \wedge b \leq b'))$$

Orden total

Es un orden parcial tal que la relación es total:

$$\forall a, b, (a \leq b \vee b \leq a).$$

Ejemplo

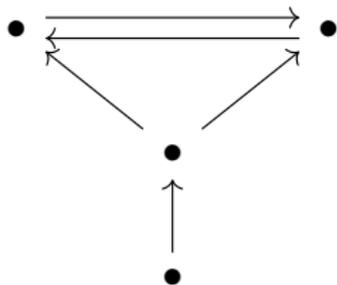
Si (A, \leq) y (B, \leq) tienen órdenes totales, entonces

- ▶ $(A \times B, \leq_{\text{lex}})$ es un orden total.
- ▶ $(A \times B, \leq_{\text{prod}})$ no es un orden total: por ejemplo $(1, 2) \not\leq_{\text{prod}} (2, 1)$ y $(2, 1) \not\leq_{\text{prod}} (1, 2)$

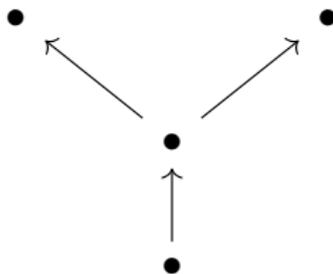
Diferencias entre preorden y orden parcial

En un poset

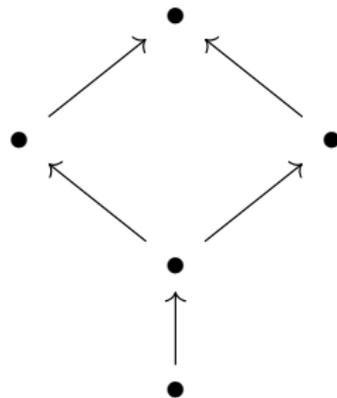
- ▶ Máximos y mínimos, si existen, son únicos
- ▶ Si a es un elemento maximal y $a \leq x$, entonces $a = x$



2 máximos (preorden)



2 maximales (poset)



1 máximo (poset)

Ejemplo/Ejercicio

¿Cómo obtener un poset a partir de un conjunto preordenado?

- ▶ Dato: (A, \leq) conjunto preordenado
- ▶ Definimos una relación de equivalencia en A :

$$a \sim b \iff (a \leq b \wedge b \leq a)$$

(identificamos ciclos en el grafo del preorden, verifica que \sim es un relación de equivalencia)

- ▶ El orden “pasa al cociente”: definimos un orden parcial en $(A/\sim, \leq)$ por

$$\bar{a} \leq \bar{b} \iff a \leq b$$

- ▶ Buena definición: $a \leq b, a \sim a', b \sim b' \implies a' \leq b'$
- ▶ Reflexiva \checkmark , transitiva \checkmark , ¿antisimétrica?
- ▶ $\pi : A \rightarrow A/\sim$ es morfismo de orden (monótona creciente)

Aplicamos la construcción anterior a algunos ejemplos de preórdenes que no son posets.

Ejemplo

- ▶ Dato: $(\mathbb{Z}, |)$.
- ▶ $(\mathbb{Z}/\sim, |) \simeq (\mathbb{N}_0, |)$ (existe una biyección que preserva el orden).

Ejemplo

- ▶ Dato: un conjunto X con una relación de equivalencia \sim .
- ▶ (X, \sim) es un preorden (no es un poset, en general).
- ▶ $(X/\sim, \sim) = (X/\sim, =)$:

$$\bar{x} \sim \bar{y} \iff \bar{x} = \bar{y}$$

el orden parcial inducido es la igualdad.

Cadenas y anticadenas

Sea (A, \leq) un poset y $X \subset A$ un subconjunto.

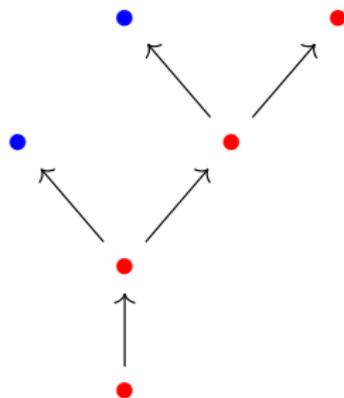
▶ (X, \leq) es una **cadena** si el orden es total.

▶ Ejemplo: (\mathbb{R}, \leq) .

▶ (X, \leq) es una **anticadena** si

$$\forall x, y \in X, (x \leq y \implies x = y).$$

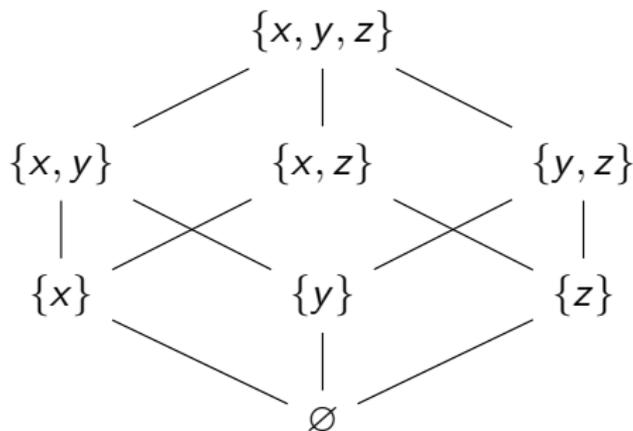
▶ Ejemplo: $(\mathbb{R}, =)$



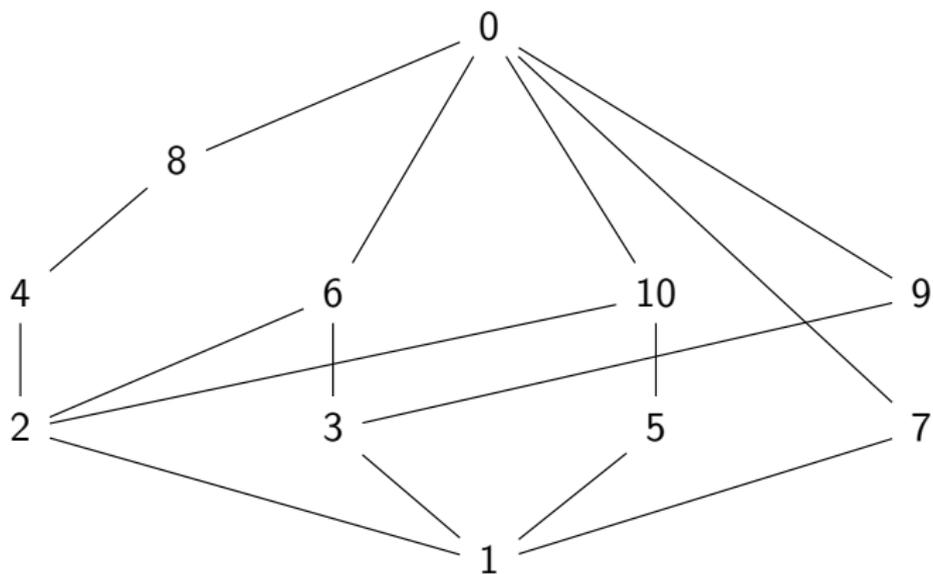
Diagramas de Hasse

- ▶ Se usan para graficar posets finitos.
- ▶ Orden estricto: $a < b \iff (a \leq b \wedge a \neq b)$.
 - ▶ a se dibuja debajo de b .
 - ▶ Se dibuja una línea entre a y b si $\nexists c, a < c < b$ (no hace falta poner una flecha, pues ya sabemos que los elementos de arriba son más grandes que los de abajo).

Ejemplo ($\mathcal{P}(\{x, y, z\}), \subset$)



Ejemplo ($\{0, 1, 2, \dots, 10\}, |$)



- ▶ 1ra fila: máximo(s)
- ▶ última fila: mínimo(s)
- ▶ penúltima: átomos (primos)

Corolario

En un poset finito siempre existen elementos maximales/minimales.

Posets infinitos

Lema (Zorn)

Sea (A, \leq) un poset no vacío en el que toda cadena no vacía tiene una cota superior. Entonces existen elementos maximales.

- ▶ Es un enunciado muy profundo de la matemática.
- ▶ Es en realidad equivalente a un axioma de la teoría de conjuntos llamado el axioma de elección.
- ▶ Sirve para hacer inducción transfinita (razonamientos inductivos sobre conjuntos muy grandes, que no pueden ser indexados con números naturales).

A modo de ejemplo tratemos de probar el

Teorema (de la base de Hamel)

Todo espacio vectorial V tiene una base.

Demostración*

- ▶ Para dimensión finita ya lo sabemos (no hace falta LZ).
- ▶ Poset: $\mathcal{L} = \{B \subset V : B \text{ es LI}\} \subset \mathcal{P}(V)$ (ordenado por inclusión).
- ▶ $\emptyset \in \mathcal{L} \implies \mathcal{L} \neq \emptyset$.
- ▶ $\mathcal{C} \in \mathcal{L}$ cadena $\implies \bigcup \mathcal{C} \in \mathcal{L}$ y es cota superior de \mathcal{C} :
 - ▶ Suponer $v_1, \dots, v_k \in \bigcup \mathcal{C}$ y $a_1 v_1 + \dots + a_k v_k = 0$ ($a_i \in \mathbb{R}$)
 - ▶ $v_i \in C_i \in \mathcal{C}$ y $\exists i_0, (\forall i, C_i \subset C_{i_0})$ (orden total en \mathcal{C}).
 - ▶ Luego, $(\forall i, v_i \in C_{i_0}) \implies (\forall i, a_i = 0)$ (pues C_{i_0} es LI)
- ▶ LZ $\implies \exists B \subset V$ subconjunto LI y maximal en \mathcal{L} .
- ▶ B es base: si así no fuera, $\exists v \in V, v \notin \langle B \rangle$.
- ▶ $B' = B \cup \{v\}$ es LI $\implies B' \in \mathcal{L}$.
- ▶ $B \subsetneq B'$. Absurdo. □

Ejemplo

Encontrar una función $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ tal que $f(x + y) = f(x) + f(y)$ que no sea de la forma $f(x) = cx$.

- ▶ $f(0) = f(0 + 0) = f(0) + f(0) \implies f(0) = 0$.
- ▶ $0 = f(0) = f(x - x) = f(x) + f(-x) \implies f(-x) = -f(x)$.
- ▶ $f(nx) = f(x + \dots + x) = f(x) + \dots + f(x) = nf(x)$, $n \in \mathbb{N}$.
- ▶ $f(x) = f\left(\frac{x}{n} + \dots + \frac{x}{n}\right) = nf\left(\frac{x}{n}\right) \implies f\left(\frac{1}{n}x\right) = \frac{1}{n}f(x)$, $n \in \mathbb{N}$.
- ▶ $f\left(\frac{m}{n}x\right) = \frac{m}{n}f(x)$, $\frac{m}{n} \in \mathbb{Q}$.
- ▶ \mathbb{R} es \mathbb{Q} -espacio vectorial y f es \mathbb{Q} -lineal.
- ▶ Si B es una \mathbb{Q} -base de \mathbb{R} (debe tener una cantidad no numerable de elementos), entonces cualquier elemento de \mathbb{R} se escribe como $x = \sum_{b \in B} x_b b$ (a lo sumo una cantidad finita de $x_b \neq 0$).
- ▶ Fijando $b_0 \in B$, podemos definir $f(x) = x_{b_0}$ (proyección a la coordenada b_0) y f será una transformación \mathbb{Q} -lineal.

Morfismos de posets

Los morfismos de posets son las funciones que “respetan” la estructura (es decir, el orden).

Funciones monótonas

Sea $f : (A, \leq) \rightarrow (B, \leq)$ una función entre dos posets.

- ▶ f es **creciente** si $x \leq y \implies f(x) \leq f(y)$.
- ▶ f es **decreciente** si $x \leq y \implies f(y) \leq f(x)$.

Observación

La existencia de una función biyectiva y monótona $f : (A, \leq) \rightarrow (B, \leq)$ no implica que los posets (A, \leq) y (B, \leq) sean “equivalentes” (es decir, el mismo orden pero cambiando el nombre a los elementos) desde el punto de vista de la teoría del orden. Veremos un ejemplo de esto más adelante.

Isomorfismos de orden

Una función biyectiva $f : (A, \leq) \rightarrow (B, \leq)$ entre dos posets es un

- ▶ **isomorfismo de orden** si

$$x \leq y \iff f(x) \leq f(y),$$

- ▶ **antiisomorfismo de orden** si

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

Ejercicio

f es un isomorfismo (resp. antiisomorfismo) de orden $\iff f, f^{-1}$ son crecientes (resp. decrecientes).

Ejemplo

- ▶ $\text{id} : (\mathbb{N}, |) \rightarrow (\mathbb{N}, \leq)$ es un morfismo de orden (es creciente)
- ▶ $\text{id} : (\mathbb{N}, \leq) \rightarrow (\mathbb{N}, |)$ **no es morfismo de orden**. Por ejemplo, $2 \leq 3$, pero $2 \nmid 3$ ni $3 \nmid 2$.
- ▶ Es decir, (\mathbb{N}, \leq) y $(\mathbb{N}, |)$ no son órdenes isomorfos. Una forma más conceptual de formular la justificación anterior es observando que en (\mathbb{N}, \leq) el orden es total, en tanto que el orden en $(\mathbb{N}, |)$ es un orden parcial que no es total.

Orden total

El orden en (A, \leq) es una relación total. También se llama **orden lineal**.

El diagrama de Hasse de un orden total (si es que existe) es una línea.



Propiedades de conjuntos totalmente ordenados

- ▶ Sea (A, \leq) un conjunto totalmente ordenado y $a \in A$.
Entonces a es maximal (minimal) $\iff a$ es cota superior (inferior) $\iff a$ es supremo (ínfimo) $\iff a$ es máximo (mínimo) y por consiguiente a es único con estas propiedades.
- ▶ Si $A = \{a_1, \dots, a_n\}$ la cantidad de órdenes totales en A es $n!$.
- ▶ Como consecuencia, si A es un conjunto finito, existe un único orden total salvo isomorfismo (¿por qué?).
- ▶ ¿Vale lo mismo si A es un conjunto infinito? Rta: NO, por ejemplo $(\mathbb{N}, \leq) \not\cong (\mathbb{N}, \geq)$ (¿por qué?).
- ▶ OK, pero hay un antiisomorfismo entre estos dos. Otro ejemplo podría ser (\mathbb{N}, \leq') , donde

$$\leq': \quad 3 \leq' 4 \leq' 5 \leq' \dots \leq' 1 \leq' 2.$$

Luego $(\mathbb{N}, \leq') \not\cong (\mathbb{N}, \leq)$ y $(\mathbb{N}, \leq') \not\cong (\mathbb{N}, \geq)$ (tienen distinto diagrama de Hasse).

Ejercicio

¿Cuántos órdenes totales hay en \mathbb{N} ?

Teorema

Si (A, \leq) es un conjunto totalmente ordenado, (B, \leq) es un poset y $f : A \rightarrow B$ es biyectiva y creciente (resp. decreciente). Entonces f es un isomorfismo (resp. antiisomorfismo) de orden. En particular, (B, \leq) es totalmente ordenado.

Demostración.

- ▶ Debemos ver que f^{-1} es creciente.
- ▶ Sean $b, b' \in B$ tales que $b \leq b'$ y sean $a, a' \in A$ tales que $f(a) = b$ y $f(a') = b'$. Debemos ver que $a \leq a'$.
- ▶ Si así no fuera, entonces $a > a'$ y por ende $b = f(a) > f(a') = b'$. Contradicción.
- ▶ Luego, $\forall b, b' \in B, (b \leq b' \implies f^{-1}(b) \leq f^{-1}(b'))$. Es decir, f^{-1} es creciente, f isomorfismo y por lo tanto (B, \leq) es un conjunto totalmente ordenado. □

Ejemplo/Ejercicio (de Análisis I)

$\exp : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}^{>0}$ es un isomorfismo de orden con inversa

$$\log : \mathbb{R}^{>0} \rightarrow \mathbb{R}.$$

Más aún, cualquier función estrictamente creciente $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ es un isomorfismo de orden sobre su imagen.

Conjuntos bien ordenados

Un poset (A, \leq) se dice un conjunto **bien ordenado (BO)** si

- ▶ (A, \leq) es un conjunto totalmente ordenado,
- ▶ $\forall B \subset A, (B \neq \emptyset \implies B \text{ tiene 1er elemento (= m\u00ednimo)})$

Ejemplo/Ejercicio

- ▶ (\mathbb{N}, \leq) : $1 \leq 2 \leq 3 \leq 4 \leq \dots$ es BO [AGII].
- ▶ (\mathbb{N}, \lesssim) : $2 \lesssim 3 \lesssim 4 \lesssim 5 \lesssim \dots \lesssim 1$ es BO.
- ▶ (\mathbb{N}, \geq) : $\dots \geq 4 \geq 3 \geq 2 \geq 1$ no es BO
- ▶ (\mathbb{N}, \lesssim') : $1 \lesssim' 3 \lesssim' 5 \lesssim' \dots \lesssim' 2 \lesssim' 4 \lesssim' 6 \lesssim' \dots$ es BO.

Ejemplo

- ▶ (\mathbb{R}, \leq) no es BO.
- ▶ $(\mathbb{R}^{\geq 0}, \leq)$ no es BO.

Principio de buena ordenación

- ▶ El **principio de buena ordenación** es un teorema que dice que todo conjunto admite un buen orden.
- ▶ No confundir con el **principio del buen orden** que dice que cualquier subconjunto de \mathbb{N} es BO (con el orden inducido).
- ▶ El principio de buena ordenación es un resultado fundamental de la matemática, de hecho, es equivalente al axioma de elección y por ende al lema de Zorn.

Ejemplo(?)

\mathbb{R} admite un buen orden.