

Unidad V: Relaciones

Relaciones: ordenes.

Clase 14 - Matemáticas Discretas (IIC1253)

Prof. Miguel Romero

Ordenes parciales y totales

Definición:

Sea R una relación sobre A .

- R es un **orden parcial** sobre A si R es refleja, antisimétrica y transitiva.
- R es un **orden total (o lineal)** sobre A si R es un orden parcial y además es conexa.

Recordatorio:

- **Refleja:** Para cada $a \in A$, se cumple $R(a, a)$.
- **Antisimétrica:** Para cada $a, b \in A$, si $R(a, b)$ y $R(b, a)$ entonces $a = b$.
- **Transitiva:** Para cada $a, b, c \in A$, si $R(a, b)$ y $R(b, c)$, entonces $R(a, c)$.
- **Conexa:** Para cada $a, b \in A$, si tiene que $R(a, b)$ o $R(b, a)$.

Ordenes parciales y totales: ejemplos

Las siguiente relaciones son ordenes parciales:

- La relación \leq sobre \mathbb{N} .
- Sea A un conjunto. La relación \subseteq sobre $\mathcal{P}(A)$.
- La relación $a \mid b$ sobre \mathbb{Z} , donde

$$a \mid b \iff a \text{ divide a } b \iff b \text{ es divisible por } a.$$

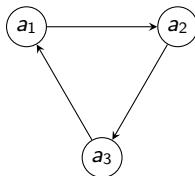
¿Cuáles de las relaciones anteriores son ordenes totales?

Ordenes parciales y totales: pregunta

Sea R un orden parcial sobre A .

Ciclo de largo 3 en R :

elementos distintos $a_1, a_2, a_3 \in A$ tal que $R(a_1, a_2)$, $R(a_2, a_3)$ y $R(a_3, a_1)$.



¿Puede existir un ciclo de largo 3 en R ?

¿un ciclo de largo k , para $k \geq 2$?

Ordenes sobre $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$

Sabemos que \leq es un **orden total** sobre \mathbb{N} .

¿Es posible definir un **orden total** sobre $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ en base a \leq ?

Un primer intento:

$$(a_1, a_2) \leq_{\text{coord}} (b_1, b_2) \iff a_1 \leq a_2 \wedge b_1 \leq b_2$$

¿Es \leq_{coord} un orden total sobre $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$?

Orden lexicográfico sobre $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$

Notación:

Si \leq es un orden parcial o total sobre A , la relación $<$ sobre A se define:

$$a < b \iff a \leq b \wedge a \neq b$$

El **orden lexicográfico** \leq_{lex} sobre $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ se define como:

$$(a_1, a_2) \leq_{\text{lex}} (b_1, b_2) \iff a_1 < b_1 \vee (a_1 = b_1 \wedge a_2 \leq b_2)$$

Ejemplos:

- $(10, 11) \leq_{\text{lex}} (10, 11)$ $(3, 6) \leq_{\text{lex}} (5, 1)$ $(4, 6) \leq_{\text{lex}} (4, 7)$
- $(10, 11) \not\leq_{\text{lex}} (10, 10)$ $(4, 1) \not\leq_{\text{lex}} (3, 100)$

Orden lexicográfico sobre $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$

Proposición:

\leq_{lex} es un orden total sobre $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$.

Demostración:

Refleja:

Por definición, para todo $(a_1, a_2) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ se cumple $(a_1, a_2) \leq_{\text{lex}} (a_1, a_2)$.

Orden lexicográfico sobre $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$

Proposición:

\leq_{lex} es un orden total sobre $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$.

Demostración:

Antisimétrica:

Supongamos que $(a_1, a_2) \leq_{\text{lex}} (b_1, b_2)$ y $(b_1, b_2) \leq_{\text{lex}} (a_1, a_2)$.

Como $(a_1, a_2) \leq_{\text{lex}} (b_1, b_2)$, tenemos que $a_1 \leq b_1$.

Similarmente, como $(b_1, b_2) \leq_{\text{lex}} (a_1, a_2)$, tenemos que $b_1 \leq a_1$.

Obtenemos que $a_1 = b_1$.

Como $a_1 = b_1$ y $(a_1, a_2) \leq_{\text{lex}} (b_1, b_2)$, tenemos que $a_2 \leq b_2$.

Similarmente, como $a_1 = b_1$ y $(b_1, b_2) \leq_{\text{lex}} (a_1, a_2)$, tenemos que $b_2 \leq a_2$.

Obtenemos que $a_2 = b_2$.

Concluimos que $(a_1, a_2) = (b_1, b_2)$.

Orden lexicográfico sobre $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$

Proposición:

\leq_{lex} es un orden total sobre $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$.

Demostración:

Transitiva:

Supongamos que $(a_1, a_2) \leq_{\text{lex}} (b_1, b_2)$ y $(b_1, b_2) \leq_{\text{lex}} (c_1, c_2)$.

Tenemos que $a_1 \leq b_1$ y $b_1 \leq c_1$, y entonces $a_1 \leq c_1$.

Caso 1: $a_1 < c_1$.

Obtenemos directamente que $(a_1, a_2) \leq_{\text{lex}} (c_1, c_2)$.

Caso 2: $a_1 = c_1$.

Sabemos que $a_1 \leq b_1 \leq c_1$, luego se cumple que $b_1 = a_1 = c_1$.

Como $(a_1, a_2) \leq_{\text{lex}} (b_1, b_2)$ y $(b_1, b_2) \leq_{\text{lex}} (c_1, c_2)$,
obtenemos que $a_2 \leq b_2$ y $b_2 \leq c_2$.

Concluimos que $a_2 \leq c_2$ y entonces $(a_1, a_2) \leq_{\text{lex}} (c_1, c_2)$.

Orden lexicográfico sobre $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$

Proposición:

\leq_{lex} es un orden total sobre $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$.

Demostración:

Conexa:

Sean $(a_1, a_2), (b_1, b_2) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$.

Caso 1: $a_1 < b_1$.

Obtenemos $(a_1, a_2) \leq_{\text{lex}} (b_1, b_2)$.

Caso 2: $b_1 < a_1$.

Obtenemos $(b_1, b_2) \leq_{\text{lex}} (a_1, a_2)$.

Caso 3: $a_1 = b_1$.

■ **Caso 3.1:** $a_2 \leq b_2$.

Obtenemos $(a_1, a_2) \leq_{\text{lex}} (b_1, b_2)$.

■ **Caso 3.2:** $b_2 < a_2$.

Obtenemos $(b_1, b_2) \leq_{\text{lex}} (a_1, a_2)$.

Algunos comentarios

- Dado un orden total \leq sobre A , podemos definir de igual manera el orden lexicográfico \leq_{lex} sobre $A \times A$.
 - \leq_{lex} es un orden total sobre $A \times A$. (verifíquelo!)
- Es posible extender \leq_{lex} a \mathbb{N}^k para todo $k \geq 2$. (¿cómo lo haría?)

Orden lexicográfico sobre palabras

- **Alfabeto:** Conjunto finito Σ de símbolos. Por ejemplo:

- $\Sigma = \{0, 1\}$.
- $\Sigma = \{a, b, c, d, \dots, w, x, y, z\}$.

- **Palabra sobre un alfabeto Σ :**

Secuencia finita $u = u_1 \dots u_k$ de símbolos de Σ .

- k es el largo de la palabra u .
- Posibles palabras sobre $\Sigma = \{0, 1\}$:

0010 1 1010111

- Posibles palabras sobre $\Sigma = \{a, b, c, d, \dots, w, x, y, z\}$:

hola navidad asdf

- Σ^+ : conjunto de todas las palabras sobre Σ de largo mayor o igual a 1.

Orden lexicográfico sobre palabras

Nos gustaría capturar el orden típico entre palabras.

- El orden según el cual aparecen en el diccionario.

¿Cuál es el orden entre las siguientes palabras?

hola	zapata
bot	aba
zapato	perro
terremoto	botar

¿Cómo capturamos este orden formalmente?

Orden lexicográfico sobre palabras

Sea Σ un alfabeto. Asumimos que tenemos un orden total \leq sobre Σ .

- Por ejemplo, para $\Sigma = \{a, b, c, d, \dots, w, x, y, z\}$, tomamos el orden:

$$a \leq b \leq c \leq c \leq \dots \leq w \leq x \leq y \leq z$$

Definimos el **orden lexicográfico** \leq_{lex} sobre Σ^+ como sigue:

Sean $u = u_1 \dots u_k$ y $v = v_1 \dots v_\ell$ palabras en Σ^+ de largo k y ℓ , resp.

- Sea $m = \max\{k, \ell\}$.

Entonces, $u \leq_{\text{lex}} v$ si y sólo si $u = v$ o existe $i \in \{1, \dots, m\}$ tal que:

- para cada $j \in \{1, \dots, i-1\}$, se tiene que $u_j = v_j$, y
- $u_i \leq v_i$ o ($i = k+1$ y $v_i \in \Sigma$)

Ejemplos:

$$\textit{density} \leq_{\text{lex}} \textit{destiny} \quad \textit{bot} \leq_{\text{lex}} \textit{botar} \quad \textit{botilleria} \leq_{\text{lex}} \textit{boton}$$

Ejercicio: Demuestre que \leq_{lex} es un orden total sobre Σ^+ .

Definición:

Sea \leq un orden parcial sobre A y sea $a \in A$ un elemento.

- Decimos que a es **mínimo** si para todo $b \in A$, se tiene $a \leq b$.
- Decimos que a es **minimal** si **no** existe $b \in A$ tal que $b < a$.
(es decir, tal que $b \leq a$ y $b \neq a$.)

Definimos **máximo** y **maximal** de manera análoga.

Comentarios:

- **OJO:** mínimo y minimal **no** son lo mismo.
- Todo elemento mínimo es minimal. (¿por qué?)
- Pueden haber elementos minimales que **no** son mínimos.
- Similarmente para máximo y maximal.

Elementos extremos: ejemplos

En cada caso diga cuáles son los elementos mínimos/máximos y minimales/maximales. (si es que existen)

- El orden lexicográfico \leq_{lex} sobre $\{0, 1\}^+$.
- La relación \subseteq sobre $\mathcal{P}(\{1, 2, 3\})$.
- La relación divide sobre $A = \{n \in \mathbb{N} \mid n \geq 2\}$.
- La relación divide sobre $A = \{2, 3, 4, \dots, 100\}$.

Observaciones finales

Sea \leq un orden parcial sobre A . Demuestre las siguientes propiedades:

- Si hay un mínimo, entonces es **único**.
- Si existen dos elementos minimales distintos, entonces son **incomparables** según \leq .
- Lo mismo se cumple para máximo y maximal.

Observaciones finales

Para ordenes totales, mínimos y minimales son lo mismo.

Proposición:

Sea \leq un orden total sobre A . Entonces todo elemento minimal es mínimo.

Demostración:

Sea $a \in A$ elemento minimal. Sea $b \in A$ arbitrario.

Por demostrar: $a \leq b$

Como \leq es conexa, se tiene que $a \leq b$ o $b \leq a$.

Si $a \leq b$ estamos listos, luego supongamos que $b \leq a$.

Como a es minimal, no puede pasar que $b \neq a$.

Concluimos que $a = b$, y en particular, $a \leq b$.