

Agudontic 4.

1. Estudie y clasifique las sigles. relaciones.

a) En $\mathcal{P}(N) : x R y \Leftrightarrow x \subseteq y^c = \emptyset \wedge y = x$

¿Es R reflexiva?

Sea $x \in \mathcal{P}(N) : x$ no está contenido en x^c . Luego R no es reflexiva.
Por lo tanto no es de orden ni equivalencia.

b) En $M_2(\{0,1\}) : x R y \Leftrightarrow x \cdot y = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$.

• No es reflexiva pues

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 & 2 \\ 2 & 2 \end{pmatrix} \neq \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \therefore \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} \not R \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}$$

Luego, R no es reflexiva, \therefore no es de orden ni de equivalencia.

c) $R = \{(a,a), (b,b), (c,c)\} ; E = \{a,b,c\}$

$\rightarrow R$ es reflexiva, pues $\forall x \in E, x R x$.

$\rightarrow R$ es simétrica.

Si $x, y \in E : x R y \Leftrightarrow x = y$

$$\Leftrightarrow y = x$$

$$\Leftrightarrow y R x$$

$\rightarrow R$ es transitiva.

$$x R y \wedge y R z \Leftrightarrow x = y \wedge y = z \Rightarrow x = z, \text{ pues } = \text{ es transitiva en } \mathbb{R}.$$

$\rightarrow R$ es antisimétrica.

$$\text{Es } x R y \wedge y R x \Rightarrow x = y.$$

Luego R es relación de orden y equivalencia.

$$d) \text{ En } \mathbb{C}: (a+bi) R (c+di) \Leftrightarrow a < c \vee (a=c \wedge b \leq d)$$

Es reflexiva:

$$\text{Sea } a+bi \in \mathbb{C} \quad a=a \wedge b \leq b, \text{ luego } (a+bi) R (a+bi)$$

Es Transitiva.

$$\text{Sean } (a+bi), (c+di), (e+fi) \in \mathbb{C}: (a+bi) R (c+di) \wedge (c+di) R (e+fi) \\ \Leftrightarrow \underbrace{(a < c \vee (a=c \wedge b \leq d))}_{P_1'} \wedge \underbrace{(c < e \vee (c=e \wedge d \leq f))}_{P_2'}$$

$$\text{Caso 1: } P_1' \wedge P_2' \Leftrightarrow (a < c \wedge c < e) \Rightarrow a < e \Rightarrow (a+bi) R (e+fi)$$

$$\text{Caso 2: } P_1' \wedge P_2' \Leftrightarrow (a < c \wedge (c=e \wedge d \leq f)) \Rightarrow a < e \Rightarrow (a+bi) R (e+fi)$$

$$\text{Caso 3: } (P_1' \wedge P_2') \Leftrightarrow (a=c \wedge b \leq d) \wedge (c < e) \Rightarrow a < e$$

$$\text{Caso 4: } P_1' \wedge P_2' \Leftrightarrow (a=c \wedge b \leq d) \wedge (c=e \wedge d \leq f) \Rightarrow a=e \wedge b \leq f \\ \Leftrightarrow (a+bi) R (e+fi)$$

Luego, como ya vimos todos los casos, se concluye que R es transitiva.

Antisimetría.

Sean $(a+bi) \in \mathbb{C}$, $(c+di) \in \mathbb{C}$ tales que

$$(a+bi) R (c+di) \wedge (c+di) R (a+bi)$$

$$\Leftrightarrow (a < c \vee (a=c \wedge b < d)) \wedge (c < a \vee (c=a \wedge d < b))$$

Si $a < c$, $c < a$ sería contradictorio. De igual forma la serie $(c=a \wedge d < b)$ $(c < a)$ sería contradictorio.

Por otro lado si $(a=c \wedge b < d)$ $(c < a)$ sería contradictorio. La única opción que queda es $(a=c \wedge b < d) \wedge (c=a \wedge d < b) \Rightarrow a=c \wedge b=d$.

$\therefore a+bi = c+di \Leftrightarrow R$ es antisimétrica.

\therefore la relación es de orden.

2. Sea \mathcal{P} el conjunto de todas las particiones finitas sobre un conjunto X . Se define la relación \leq como sigue.

$$\{A_i\}_{i=1}^n \leq \{B_j\}_{j=1}^m$$

$$\Leftrightarrow \forall j \in \{1, \dots, m\} \quad \exists i \in \{1, \dots, n\} \quad B_j \subseteq A_i$$

a) Pruebe que \leq es de orden.

Dem:

(1) \leq es reflexiva.

Sea $\{A_i\}_{i=1}^n \in \mathcal{P}$ es decir, $\{A_i\}_{i=1}^n$ es una partición finita de X .
 Sea $i \in \{1, \dots, n\}$ fijo (pero arbitrario). Tomamos $j = i \in \{1, \dots, n\}$, luego,

$$A_i \subseteq A_j = A_i$$

$$\text{Es decir } \{A_i\}_{i=1}^n \leq \{A_i\}_{i=1}^n$$

(2) \leq es antisimétrica.

Sea $\{A_i\}_{i=1}^n$ y $\{B_j\}_{j=1}^m \in \mathcal{P}$ tales que

$$\{A_i\}_{i=1}^n \leq \{B_j\}_{j=1}^m \quad \text{y} \quad \{B_j\}_{j=1}^m \leq \{A_i\}_{i=1}^n$$

Sea $i \in \{1, \dots, n\}$ fijo. Por (***) $\exists j \in \{1, \dots, m\}$ tal que $A_i \subseteq B_j$.
 Luego, para este j por (*) $\exists i^* \in \{1, \dots, n\}$ tal que $B_j \subseteq A_{i^*}$.

Problemas que Necesariamente $i = i^*$. En efecto, si $i \neq i^*$, $A_i \cap A_{i^*} = \emptyset$ por que $\{A_i\}$ es partición. Pero $A_i \cap A_{i^*} = A_i \neq \emptyset$.

Como $A_i \cap A_{i^*} = \emptyset$ y $A_i \cap A_{i^*} = A_i \neq \emptyset$ se llega a una contradicción.

Por lo tanto $i^* = i$ y así, $A_i = A_{i^*}$. Pero $A \subseteq B_j \wedge B_j \subseteq A_i$
 $\Rightarrow A_i = B_j$.

Análogamente, si repetiremos la Dem. a partir de fijar $j \in \{1, \dots, m\}$ en lugar $i \in \{1, \dots, n\}$, concluiríamos.

$$\forall j \in \{1, \dots, m\} \quad A_j = B_j.$$

y tenemos $\forall i \in \{1, \dots, n\} \quad A_i = B_i$.

$$\Rightarrow n = m \text{ y } A_i = B_i \quad \forall i \in \{1, \dots, n\}.$$

$$\Rightarrow \{A_i\}_{i=1}^n = \{B_j\}_{j=1}^m$$

(3) Es Transitiva.

$$\text{Sean } \{A_i\}_{i=1}^n, \{B_j\}_{j=1}^m, \{C_k\}_{k=1}^l \text{ tales que}$$

$$\{A_i\}_{i=1}^n \subseteq \{B_j\}_{j=1}^m \quad (*) \quad \wedge \quad \{B_j\}_{j=1}^m \subseteq \{C_k\}_{k=1}^l \quad (**)$$

Sea $k \in \{1, \dots, l\}$ fijo:

$$\text{Por } (***) \quad \exists j \in \{1, \dots, m\} \text{ t.q. } C_k \subseteq B_j$$

$$\text{Para este } j, \text{ por } (*) \quad \exists i \in \{1, \dots, n\} \text{ t.q. } B_j \subseteq A_i.$$

Por transitividad de \subseteq y como k era arbitraria.

$$\forall k \in \{1, \dots, l\} \quad \exists i \in \{1, \dots, n\} \quad C_k \subseteq A_i$$

$$\text{Por des equivale a } \{A_i\}_{i=1}^n \subseteq \{C_k\}_{k=1}^l$$

(b) Muestra que si $|X| \geq 3$, \leq no es orden total

$$X = \{a, b, c, d\}$$

$$A_1 = \{a, b\}$$

$$A_2 = \{c, d\}$$

$$B_1 = \{a\}$$

$$B_2 = \{b, c, d\}$$

Problema 3: $F = \{f: A \rightarrow B: f \text{ es función}\}$.

R una relación de orden en B . $|B| = |A|$.

Se define en F la relación como:

$$f R^* g \Leftrightarrow \forall a \in A, f(a) R g(a).$$

a) Pruebe que R^* es de orden.

> Reflexiva: sea $f \in F$. Como R es reflexiva, $\forall a \in A, f(a) R f(a)$
 $\Leftrightarrow f R^* f$.

> Transitiva: $f, g, h \in F \quad \text{t.q.}$

$$f R^* g \wedge g R^* h.$$

$\Leftrightarrow \forall a \in A, f(a) R g(a) \wedge g(a) R h(a)$ como R es transitiva.

$$\Rightarrow \forall a \in A, f(a) R h(a) \Rightarrow f R^* h$$

> Antisimetría. $f, g \in F \quad \text{t.q.} \quad f R^* g \wedge g R^* f$.

$\Leftrightarrow \forall a \in A, f(a) R g(a)$, como R es antisimétrica.

$$\Rightarrow \forall a \in A; f(a) = g(a).$$

$$\Leftrightarrow f = g.$$