

Resolución Aux Extra C3

P_1 $f: P(U) \times P(U) \rightarrow P(U) \quad f(X, Y) = X \setminus Y$

a) Determine $f(\{U, \emptyset\}, \{\emptyset, A\}, \{A, \emptyset\})$, con $A \subseteq U$

Nos piden determinar un cpto imagen

Por definición \Rightarrow

$$f(\{U, \emptyset\}, \{\emptyset, A\}, \{A, \emptyset\}) = \{f(U, \emptyset), f(\emptyset, A), f(A, \emptyset)\}$$

$$\Rightarrow f(U, \emptyset) = U \setminus \emptyset = U$$

$$f(A, \emptyset) = A \setminus \emptyset = A$$

$$f(\emptyset, A) = \emptyset \setminus A = \emptyset$$

$$\Rightarrow f(\{U, \emptyset\}, \{\emptyset, A\}, \{A, \emptyset\}) = \{U, \emptyset, A\} \quad \blacksquare$$

b) Pda $f^{-1}(\{U, \emptyset\}) = \{U, \emptyset\} \cup \{(X, Y) \in P(U) \times P(U) : X \subseteq Y\}$

En efecto, notemos que si:

$$(X, Y) \in f^{-1}(\{U, \emptyset\}) \Leftrightarrow f(X, Y) \in \{U, \emptyset\}$$

$$\Rightarrow f(X, Y) = U \quad \text{ó} \quad f(X, Y) = \emptyset$$

$\boxed{1}$ $\boxed{2}$

$\boxed{1}$ que $f(X, Y) = U \Leftrightarrow X \setminus Y = U$

Si Y tiene al menos un elemento, entonces sería imposible obtener el universo.

$$\text{Luego } Y = \emptyset \Rightarrow X \setminus Y = U$$

$$\Leftrightarrow X \setminus \emptyset = U \Rightarrow X = U$$

$$\Rightarrow f(X, Y) = U \quad \text{si: } X = U, Y = \emptyset$$

$$\Rightarrow f^{-1}(\{U\}) = \{(U, \emptyset)\} \quad (\star)$$

Ahora para [2]

$$\text{que } f(X, Y) = \emptyset \Leftrightarrow X \setminus Y = \emptyset$$

que $X \setminus Y = \emptyset$ significa que $X \subseteq Y$ ya que

$$X \setminus Y = \emptyset \Rightarrow X \cap Y^c = \emptyset \quad / \cup Y$$

$$\Rightarrow (X \cap Y^c) \cup Y = Y$$

$$\Rightarrow (X \cup Y) \cap (Y^c \cup Y) = Y \quad / \text{Distrib.}$$

$$\Rightarrow (X \cup Y) \cap U = Y \quad / A^c \cup A = U$$

$$\Rightarrow (X \cup Y) = Y$$

Luego sea $x \in X$ arbitrario, entonces

$$x \in X \Rightarrow x \in X \cup Y \quad (\text{agregando el cto})$$

$$\Leftrightarrow x \in Y$$

Luego $X \subseteq Y$

$f(X, Y) = \emptyset$, necesariamente $X \subseteq Y$

$$\therefore f^{-1}(\{\emptyset\}) = \{(X, Y) \in P(\omega) \times P(\omega) : X \subseteq Y\}$$

Luego como $f^{-1}(A \cup B) = f^{-1}(A) \cup f^{-1}(B)$

$$\begin{aligned} \Rightarrow f^{-1}(\{u, \emptyset\}) &= f^{-1}(\{u\}) \cup f^{-1}(\{\emptyset\}) \\ &= \{u, \emptyset\} \cup \{(x, y) \in P(\omega) \times P(\omega) : x \subseteq y\} \end{aligned}$$

c) Determine $f(D)$ con $D = \{(x, x), x \in P(\omega)\}$ ◻

Veamos que, $x \in P(\omega) \Rightarrow f(x, x) = x \setminus x = \emptyset \quad \forall x \in P(\omega)$

Luego $f(D) = \{\emptyset\}$

Obs: (x, x) lo pueden ver como que es un caso particular de $x \subseteq y$, con $y = x$, y usen la parte anterior

P2 $f: E \rightarrow F$ y $g: F \rightarrow G$

A) probar que $\forall A, B \subseteq E, f(A \cap B) = f(A) \cap f(B) \Leftrightarrow f$ es inyectiva
por doble implicancia

\Rightarrow Debemos probar que f es inyectiva sabiendo que $\forall A, B \subseteq E, f(A \cap B) = f(A) \cap f(B)$

En efecto, sea $x_1, x_2 \in E$ tal que $f(x_1) = f(x_2)$
(si logramos que $x_1 = x_2$ f será inyectiva)

entonces como $f(x_1) = f(x_2) = \bar{y}$ con $\bar{y} \in F$, es decir llamaremos a " $f(x_1)$ " como " \bar{y} ", al mismo tiempo llamaremos a " $f(x_2)$ " como " \bar{y} " pues son iguales

\Rightarrow el cto. $f(\{x_1\}) \cap f(\{x_2\}) \neq \emptyset$
ya que $\bar{y} \in f(\{x_1\}) \cap f(\{x_2\})$

Luego por hipótesis, como $\{x_1\}, \{x_2\} \subseteq E$

$$\Rightarrow f(\{x_1\}) \cap f(\{x_2\}) = f(\{x_1\} \cap \{x_2\})$$

Ahora como $f(\{x_1\}) \cap f(\{x_2\}) \neq \emptyset$

$$\Rightarrow f(\{x_1\} \cap \{x_2\}) \neq \emptyset$$

Luego como $f(\{x_1\} \cap \{x_2\}) \neq \emptyset \Rightarrow \{x_1\} \cap \{x_2\} \neq \emptyset$

Entonces $\exists z \in \{x_1\} \cap \{x_2\} \Rightarrow z \in \{x_1\} \wedge z \in \{x_2\}$

$$\Rightarrow z = x_1 \wedge z = x_2$$

$$\Rightarrow x_1 = x_2 \quad \square$$

⇐ debemos probar que $f(A \cap B) = f(A) \cap f(B)$
(Sabiendo que f es inyectiva)

Doble Inclusión!

Por aparte, sabemos que $f(A \cap B) \subseteq f(A) \cap f(B)$

En efecto, sea $y \in f(A \cap B) \Rightarrow \exists x \in A \cap B, y = f(x)$
 $\Rightarrow x \in A \wedge x \in B, y = f(x)$
 $\Downarrow \qquad \qquad \qquad \Downarrow$
 $\Rightarrow f(x) = y \in f(A) \wedge f(x) = y \in f(B)$
 $\Rightarrow y \in f(A) \cap f(B)$

Falta ver que $f(A) \cap f(B) \subseteq f(A \cap B)$

Sea $y \in f(A) \cap f(B) \Rightarrow \exists a \in A, f(a) = y$
 $\wedge \exists b \in B, f(b) = y$

$$\Rightarrow y = \boxed{f(a) = f(b)}$$

Como f es inyectiva

$$\Rightarrow a = b$$

Luego $a \in A \cap B$ tq $f(a) = y$

$$\Rightarrow y = f(a) \in f(A \cap B)$$

$$\Rightarrow y \in f(A \cap B)$$

b) Sea $A \subseteq G$ pda

$$(g \circ f)^{-1}(A) = f^{-1}(g^{-1}(A))$$

En efecto, sea $x \in (g \circ f)^{-1}(A)$

$$\Leftrightarrow g \circ f(x) \in A$$

$$\Leftrightarrow g(f(x)) \in A$$

$$\Leftrightarrow f(x) \in g^{-1}(A)$$

$$\Leftrightarrow x \in f^{-1}(g^{-1}(A))$$

c) Sea $B \subseteq F$ pda

$$f(f^{-1}(B)) = B \cap f(E)$$

por doble inclusión

$$\subseteq \text{ Sea } y \in f(f^{-1}(B))$$

$$\Rightarrow \exists x \in f^{-1}(B) \text{ tal que } y = f(x)$$

$$\Rightarrow \text{Como } x \in f^{-1}(B) \Rightarrow f(x) \in B$$

$$\Rightarrow \boxed{y = f(x) \in B} \text{ y directamente}$$

$$\text{Como } x \in \text{Dom}(f) = E \Rightarrow f(x) \in f(E) \Rightarrow \boxed{y \in f(E)}$$
$$\Rightarrow y \in f(E) \cap B$$

$$\boxed{2} \text{ Sea } y \in f(E) \cap B$$

$$\Rightarrow y \in f(E) \wedge y \in B$$

$$\Rightarrow \exists x \in E \text{ tal que } y = f(x), \text{ adem\u00e1s } y \in B$$

$$\Rightarrow y = f(x) \in B$$

$$\Rightarrow x \in f^{-1}(B) \text{ con } f(x) = y$$

$$\Rightarrow f(x) \in f(f^{-1}(B))$$

$$\Rightarrow y \in f^{-1}(f(B)) \quad \square$$

ya que
 $x \in A \Rightarrow f(x) \in f(A)$

Q3

en $\mathbb{Z} \times (\mathbb{N} \setminus \{0\})$ se define R tq

$$(a,b) R (c,d) \Leftrightarrow ad = bc$$

(obs: $\Leftrightarrow \frac{a}{b} = \frac{c}{d}$)

sol: R es de equivalencia

DEBERIA DECIR
DE EQUIVALENCIA

que R sea reflexiva significa que R debe ser reflexiva, simétrica y transitiva a la vez

• reflexiva: para $\forall (x,y) \in \mathbb{Z} \times (\mathbb{N} \setminus \{0\})$ $(x,y) R (x,y)$

En efecto, sea $(x,y) \in \mathbb{Z} \times (\mathbb{N} \setminus \{0\})$

Notemos que $xy = yx$ por conmutatividad de \mathbb{Z}

$\Leftrightarrow (x,y) R (x,y)$

Lo cual es verdadero

• Simétrica: para $\forall (a,b), (c,d) \in \mathbb{Z} \times (\mathbb{N} \setminus \{0\})$ $(a,b) R (c,d) \Rightarrow (c,d) R (a,b)$
 $cb = da$

Sea $(a,b), (c,d) \in \mathbb{Z} \times (\mathbb{N} \setminus \{0\})$ tq $(a,b) R (c,d)$

$$\begin{aligned} \Rightarrow (a,b) R (c,d) &\Leftrightarrow ad = bc \\ &\Leftrightarrow bc = ad \\ &\Leftrightarrow cb = da \\ &\Leftrightarrow (c,d) R (a,b) \quad \square \end{aligned}$$

• Transitiva: Pdg, $\forall (a,b), (c,d), (e,f) \in \mathbb{Z} \times (\mathbb{N} \setminus \{0\})$
 $(a,b) R (c,d) \wedge (c,d) R (e,f)$
 $\Rightarrow (a,b) R (e,f)$

Sea $(a,b), (c,d), (e,f) \in \mathbb{Z} \times (\mathbb{N} \setminus \{0\})$ tq

$$(a,b) R (c,d) \wedge (c,d) R (e,f)$$

$$\Leftrightarrow ad = bc \quad \wedge \quad cf = de$$

$$\Leftrightarrow \frac{a}{b} = \frac{c}{d} \quad \wedge \quad \frac{c}{d} = \frac{e}{f}$$

pueds ya see
 $b, d, f \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$
 es decir $b, d, f \neq 0$

$$\Rightarrow \frac{a}{b} = \frac{c}{d} = \frac{e}{f}$$

$$\Rightarrow \frac{a}{b} = \frac{e}{f} \quad \Rightarrow \quad af = be$$

$$\Leftrightarrow (a,b) R (e,f) \quad \square$$

Calcule $[(0,5)]_R$

Notemos que $[(0,5)]_R = \{ (a,b) \in \mathbb{Z} \times (\mathbb{N} \setminus \{0\}) : (a,b) R (0,5) \}$

$$= \{ (a,b) \in \mathbb{Z} \times (\mathbb{N} \setminus \{0\}) : a \cdot 5 = b \cdot 0 \}$$

$$= \{ (a,b) \in \mathbb{Z} \times (\mathbb{N} \setminus \{0\}) : 5a = 0 \}$$

$$= \{ (a,b) \in \mathbb{Z} \times (\mathbb{N} \setminus \{0\}) : a = 0 \}$$

$$= \{ (0,b) / b \in \mathbb{N} \setminus \{0\} \}$$

P4

en \mathbb{R}^{1309} se define M como

$$xMy \Leftrightarrow xy > 0$$

preg: M es de equivalencia y encontrar $(\mathbb{R}^{1309})/M$

refleja: sea $x \in \mathbb{R}^{1309} \Rightarrow x \cdot x = x^2 > 0$

$$\Rightarrow x \cdot x > 0$$

$$\Leftrightarrow xRx \quad \square$$

Simetrica: sea $x, y \in \mathbb{R}^{1309}$ t.q. xRy

$$xRy \Leftrightarrow xy > 0$$

$$\Leftrightarrow yx > 0$$

$$\Leftrightarrow yRx$$

Commutatividad

Transitividad: sea $x, y, z \in \mathbb{R}^{1309}$ t.q. $xRy \wedge yRz$

$$xRy \wedge yRz \Rightarrow xy > 0$$

$$\wedge yz > 0$$

$$\Rightarrow xy \cdot yz > 0$$

$$\Rightarrow xy^2z > 0$$

$$\Rightarrow xz \cdot y^2 > 0$$

$$\Rightarrow xz > 0 \Leftrightarrow xRz$$

por calculo primer control
 $x > 0$
 $y > 0$
 $\Rightarrow xy > 0$

Entonces $\mathbb{R} \setminus \{0\} / \sim$

$$\begin{aligned}\text{Notemos que } [1]_{\sim} &= \{x \in \mathbb{R} \setminus \{0\} : x \sim 1\} \\ &= \{x \in \mathbb{R} \setminus \{0\} : x \cdot 1 > 0\} \\ &= \{x \in \mathbb{R} \setminus \{0\} : x > 0\} \\ &= \mathbb{R}_+\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\text{Por otro lado } [-1]_{\sim} &= \{y \in \mathbb{R} \setminus \{0\} : y \sim -1\} \\ &= \{y \in \mathbb{R} \setminus \{0\} : y(-1) > 0\} \\ &= \{y \in \mathbb{R} \setminus \{0\} : y < 0\} \\ &= \mathbb{R}_-\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\Rightarrow \mathbb{R} \setminus \{0\} / \sim &= \{[1]_{\sim}, [-1]_{\sim}\} \\ &= \{\mathbb{R}_+, \mathbb{R}_-\}\end{aligned}$$

Ps $F = \{f: A \rightarrow B : f \text{ es función}\}$ R es orden en B

se define ψ en F como

$$f \psi g \Leftrightarrow \forall x \in A \quad f(x) R g(x)$$

a) para ψ es orden

• Refleja: sea $f \in F$, notemos que $\forall x \in A \quad f(x) \in B$

Como R es refleja, para $\forall y \in B, y R y$

Luego, como $f(x) \in B \Rightarrow f(x) R f(x) \quad \forall x \in A$

$$\Leftrightarrow f \psi f$$

• Antisimétrica: sea $f, g \in F$ tal $f \psi g \wedge g \psi f$

$$\Rightarrow f \psi g \wedge g \psi f \Leftrightarrow \begin{aligned} &\forall x \in A \quad f(x) R g(x) \\ &\wedge \forall x \in A \quad g(x) R f(x) \end{aligned}$$

Como R es antisimétrica

$$\Rightarrow f(x) = g(x) \quad \forall x \in A$$

y Como $f: A \rightarrow B$ y $g: A \rightarrow B$

$$\Rightarrow \text{dom}(f) = \text{dom}(g)$$

$$\text{Cod}(f) = \text{Cod}(g)$$

$$\Rightarrow f = g$$

• Transitiva: Sea $f, g, h \in \tilde{F}$ tq $f \preceq g$ \wedge $g \preceq h$

$$\Rightarrow f \preceq g \wedge g \preceq h \Leftrightarrow \begin{array}{l} \forall x \in A \quad f(x) R g(x) \\ \wedge \quad \forall x \in A \quad g(x) R h(x) \end{array}$$

Como R es transitiva $\Rightarrow \forall x \in A \quad f(x) R h(x)$

$$\Leftrightarrow f \preceq h$$

b) pdg: si A y B tienen al menos dos elementos \Rightarrow es orden parcial

Debemos demostrar que $\exists f, g \in \tilde{F}$ que no son comparables

⊗ Por contradicción, supongamos que $\forall f, g \in \tilde{F}$, f y g son comparables.

Además, por la hipótesis A y B tienen al menos dos elementos, es más, por la indicación

$$A = \{a, b\} \quad B = \{c, d\}$$

Defino $f: A \rightarrow B$ tq $f(a) = c$ y $f(b) = d$

y $g: A \rightarrow B$ tq $g(a) = d$ y $g(b) = c$

Luego $f, g \in \tilde{F}$ y por hipótesis de contradicción

f y g son comparables

f y g comparables $\Leftrightarrow f \preceq g \vee g \preceq f$

Sin pérdida de generalidad supongamos que se cumple que

$$f \preceq g \Rightarrow \forall x \in A \quad f(x) R g(x)$$

$$\Rightarrow f(a) R g(a) \wedge f(b) R g(b)$$

$$\Leftrightarrow c R d \wedge d R c$$

Por R antisimétrica $\Rightarrow c = d$

$$\Rightarrow \Leftarrow \text{ pues } B \text{ tendría 1 solo elemento}$$