## **Conjuntos Abstractos**

Los ejercicios de esta sección se deben resolver en la categoría de conjuntos abstractos,  $\mathcal{S}$ , a menos que se indique lo contrario.

**Ej 1** Sea **A** una categoría con productos fibrados. Demuestra que un producto fibrado de  $f: A \to C \leftarrow B: g$  es único salvo iso.

**Ej 2** Muestra que el clasificador de subobjetos  $\Omega$  es coseparador, es decir, dadas f, g:  $A \to B$  si para cualquier  $\phi \colon B \to \Omega$  el diagrama

$$A \xrightarrow{f \atop g} B \xrightarrow{\varphi} \Omega$$

conmuta, entonces f = g.

Ej 3 Sea A una categoría localmente pequeña con coproductos. Demuestra que

$$\mathbf{A}(A, C) \times \mathbf{A}(B, C) \cong \mathbf{A}(A + B, C).$$

**Ej 4** Sean ev:  $A \times \Omega^A \to \Omega$ ,  $x: X \to A$  y  $m: S \to A$ . Además, considera la característica de m y su nombre en la exponencial,  $\lceil \chi_m \rceil : 1 \to \Omega^A$ . Muestra que  $x \in_A m$  si y sólo si  $ev(x \times \lceil \chi_m \rceil) = v_{X \times 1}$ .

Ej 5 Demuestra las siguientes leyes exponenciales:

r) 
$$A^0 = 1$$
 ri)  $A^1 = A$  rv)  $A^{B+C} \cong A^B \times A^C$  rv)  $A^{B\times C} \cong (A^B)^C$ 

Sugerencia: usa, sin demostrar, que la biyección generada por la exponencial es natural en todas las entradas y el lema de Grothendieck-Yoneda.

Ej 6 Considera la categoría de espacios vectoriales sobre un campo k, Vect. Da un ejemplo que muestre que el dual de un espacio no es natural, es decir, que el siguiente diagrama no conmuta:

$$\begin{array}{c}
V \xrightarrow{()^*} V^* \\
\downarrow T \downarrow & \uparrow T^* \\
W \xrightarrow{()^*} W^*.
\end{array}$$

Además, muestra que doble dual sí es natural, es decir, que el siguiente diagrama conmuta:

$$\begin{array}{c}
V \xrightarrow{()^{**}} V^{**} \\
\downarrow T \\
W \xrightarrow{()^{**}} W^{**}.
\end{array}$$

1

Resuelvan los ejercicios de esta sección utilizando únicamente los axiomas de ZFC vistos en clase (aún NO se puede usar el axioma del infinito)

- Ej 7 Dada una relación R, demuestra las siguientes equivalencias:
  - 1) R es reflexiva si y solo si  $\Delta_{dom(R)} \subseteq R$ .
  - 11) R es reflexiva en un conjunto A si y solo si  $\Delta_A \subseteq R$ .
  - III) R es simétrica si y solo si  $R^{-1} \subseteq R$ .
  - IV) R es transitiva si y solo si  $R \circ R \subseteq R$ .
  - v) R es irreflexiva si y solo si  $R \cap \Delta_V = \emptyset$ .
  - vi) R es antisimétrica si y solo si  $R \cap R^{-1} \subset \Delta_V$ .
  - vII) R es asimétrica si y solo si  $R \cap R^{-1} = \emptyset$ .
- Ej 8 Para cada inciso, da un ejemplo de relacion R (sobre algún conjunto A) de modo que:
  - 1) R sea simétrica y antisimétrica a la vez. ¿Tal relación es única?
  - II) R sea reflexiva y antireflexiva a la vez. ¿Tal relación es única?
- **Ej 9** Si R es un orden parcial sobre A, definimos  $R' = R \cup \Delta_A$  como el orden parcial reflexivo asociado; por otro lado si R es reflexivo, definimos  $R^* = R \setminus \Delta_A$  como su orden estricto asociado.

Demuestra los siguientes puntos:

- I) Si  $A \subseteq B$ , entonces  $(B \setminus A) \cup A = B$ .
- II)  $A \cap B = \emptyset$ , entonces  $(B \cup A) \setminus A = B$ .
- III) R' es efectivamente un orden parcial reflexivo sobre A.
- IV) R\* es efectivamente un orden estricto sobre A.
- v)  $R'^* = R$  cuando R es estricto.
- $v_i$ )  $R^{*'} = R$  cuando R es reflexivo. Esto junto al inciso anterior prueba que los órdenes estrictos y reflexivos están asociados mediante unaa biyección.

Ej 10 Dadas R, S relaciones transitivas y antisimétricas, definimos R ~ S como  $\exists A (R\Delta S = \Delta_A)$ . Además, definamos al conjunto  $\mathcal{X}_A = \{R \subseteq A^2 \mid R \text{ es transitiva y antisimétrica}\}$ .

Demuestra los siguientes incisos:

- 1) ~ es reflexiva, transitiva y simétrica.
- II)  $\sim_{|_{\mathcal{X}_A}}$  es una relación de equivalencia sobre  $\mathcal{X}_A$ . A partir de aquí, nos referiremos a esta relación como  $\sim$ .
- III) Dada  $R \in \mathcal{X}_A$ ,  $([R]_{\sim}, \subseteq)$  es un retículo completo. Prueba que el infimo y supremo son la intersección y unión respectivamente siempre que el conjunto es no vacío.
- IV) Prueba que el mínimo es un orden estricto y que el máximo es un orden reflexivo.
- v) Prueba que el el mínimo y máximo están asociados.
- vI) Si  $R \sim S$ , aRb y bSc entonces  $a(R \cap S)c$ .
- **Ej 11** Sean (P,<) y  $(Q,\sqsubset)$  conjuntos totalmente ordenados. Sea  $X:=P\times Q$  y defínase la relación R en X como sigue:

$$(p,q) R(x,y)$$
 si y sólo si  $((p < x) \lor (p = x \land q \sqsubseteq y))$ 

Demuestre que (X, R) es un conjunto totalmente ordenado.

**Ej 12** Sean (P,<) y  $(Q,\sqsubset)$  conjuntos totalmente ordenados. Sea  $X:=(P\times\{0\})\cup(Q\times\{1\})$  y defínase la relación R en X como sigue:

$$(x,s) \; R \; (y,t) \quad \text{ si } y \; \text{s\'olo s\'i } \; ((s=0 \land t=1))$$

Demuestre que (X, R) es un conjunto totalmente ordenado.

- **Ej 13** Sean P un conjunto  $y \le un$  orden parcial reflexivo en P. Encuentra una función  $f: P \to \mathscr{P}(P)$  inyectiva de modo que para cualesquiera  $p, q \in P$  se tenga  $p \le q$  si y sólo si  $f(p) \subseteq f(q)$ .
- Ej 14 Sean (P, <) y  $(Q, \sqsubset)$  conjuntos parcialmente ordenados y  $f : P \to Q$  tal que para cualesquiera  $x, y \in P$ : si x, y, entonces  $f(x) \sqsubset f(y)$  (estas funciones se llaman "morfismos de orden"). Demuestra; o refuta mediante un contraejemplo, las siguientes afirmaciones.
  - 1) Si  $p \in P$  es el mínimo de (P,<), entonces f(p) es el mínimo de  $(Q,\sqsubset)$ .
  - 11) Si  $p \in P < \text{-minimal de } P,$  entonces f(p) es  $\sqsubseteq \text{-minimal de } Q.$
  - III) Si f es biyectiva, entonces  $f^{-1}$  es un morfismo de orden.
  - IV) Si (P, <) es un conjunto totalmente ordenado, entonces f es inyectiva.

Ej 15 Sean  $(A, \leq)$  una reticula y X un conjunto. Se define en  $A^X$  la relación:

$$\preccurlyeq := \{ (f,g) \in (A^X)^2 \mid \forall x (x \in X \to f(x) \leqslant g(x)) \}$$

Demuestra que  $(A^X, \preccurlyeq)$  es una retícula.

**Ej 16** Sea P un conjunto. Se dice que un orden parcial (antirreflexivo) R en P es *fuertemente* inductivo si y sólo si se satisface:

$$\forall A \left( \forall \alpha \left( R^{-1}[\{\alpha\}] \subseteq A \rightarrow \alpha \in A \right) \rightarrow P \subseteq A \right)$$

Demuestra que para todo orden parcial (antirreflexivo) R en P son equivalentes:

- 1) R es total y fuertemente inductivo.
- II) R es buen orden.