## Conjuntos

#### Axiomas Básicos

- Ej. 1. Demuestra que el enunciado  $\varphi \leftrightharpoons \forall x \exists y (x \in y \land \forall z \forall w ((z \in w \land w \in y) \rightarrow z \in y))$  implica el axioma de unión. *Indica claramente cuáles axiomas de ZFC utilizas en la demostración*.
- Ej. 2. Sea  $\psi(x)$  una fórmula de la teoría de conjuntos. Demuestre que, si  $z := \{y \mid \exists x \, (\psi(x) \to y \in x)\}$  es un conjunto, entonces  $\{x \mid \psi(x)\}$  es un conjunto. *Indica claramente cuáles axiomas de ZFC utilizas en la demostración.*

#### Relaciones y Funciones

- Ej. 3. Demuestra que toda relación es una unión de funciones.
- Ej. 4. Sean  $f: \omega \to 2$  y  $P := \{f \upharpoonright n \in \mathscr{P}(\omega \times 2) \mid n \in \omega\}$ . Demuestra que  $(P, \subseteq)$  es un conjunto bien ordenado.

### Dominancia y CSB

- Ej. 5. Prueba que  $2^{\omega}$  y  $\omega^{\omega}$  son equipotentes.
- **Ej. 6.** Sean (B, <) un conjunto bien ordenado y x, A conjuntos con x  $\subseteq$  A. Prueba que, si existe  $f: B \to A$  sobreyectiva, entonces  $x \le B$ .

### **Copos**

- **Ej. 7.** Sea (A,<) una retícula (latiz). Demuestra que si (A,<) no es distributiva, entonces existe un subconjunto  $B = \{a,b,c,d,e\} \subseteq A$  de modo que  $< \upharpoonright B$  es alguno de los siguientes:
  - a) Diamante:  $\{(a, b), (b, e), (a, c), (c, e), (a, d), (d, e), (a, e)\}$
  - b) Pentagono:  $\{(a, e), (a, d), (d, e), (a, c), (c, e), (a, b), (b, c), (b, e)\}$
- **Ej. 8.** Pruebe que si un orden parcial (P, <) es fuertemente inductivo, entonces cada  $A \subseteq P$  no vacío posee un <-minimal.

## Naturales e Inducción

- **Ej. 9.** Sean  $f: X \to \omega$  y  $Y \subseteq X$  cualesquiera. Demuestra que si para cada  $x \in X$  se satisface la proposición:  $\forall y \in X(f(y) < f(x) \to y \in Y) \to x \in Y$ , entonces Y = X.
- **Ej. 10.** Un conjunto X es Tarski-finito si y sólo si para cada  $A \subseteq X$  no vacío, existe  $y \in A$  de modo que para cada  $a \in A$ , no ocurre  $y \subseteq a$ . Demuestra que todo natural  $n \in \omega$  es Tarski-finito.

Ej. 11. Sea X un conjunto. Una  $\in$ , X-cadena es una función f con dominio algún natural  $n \in \omega$  que cumple:  $f(0) \in X$ ; y, para cualesquiera  $m, k \in n$  con m < k, se cumple  $f(k) \in f(m)$ .

Es un hecho que  $C = \bigcup \{ ima(f) \mid f \text{ es } \in, X \text{ cadena} \}$  es un conjunto. Pruebe que C es un conjunto transitivo tal que  $X \subseteq C$ .

#### Recursión

**Ej. 12.** Utilizando *únicamente* el Primer Teorema de Recursión (1TR), demuestre que existe una función  $F: \omega \to \omega$  de modo que F(0) = 1; y, para cada  $n \in \omega$ ,  $F(s(n)) = s(n) \cdot F(n)$ .

Hint: Considere  $X := \omega \times \omega$  en el 1TR, con el punto inicial (1,1) y defina una dinámica adecuada  $q: X \to X$  de modo que al proyectar q a la primera entrada, consiga la función F.

- **Ej. 13.** Sean X un conjunto y  $f: X \to X$ . Demuestre que existe una función  $g: \omega \times X \to X$  de modo que para cada  $(n, x) \in \omega \times X$  se cumplen g(0, x) = x y g(s(n), x) = g(n, f(x)).
- Ej. 14. Sea  $f: X \to X$  una función  $y A \subseteq X$ . Consideremos, mediante el teorema de recursión, la (única) función  $g: N \to \mathscr{P}(X)$  de modo que g(0) = A y, para cada  $n \in \omega$ ,  $g(s(n)) = g(n) \cup f[g(n)]$ . Definimos a los conjuntos  $A_* = \bigcup im(g)$ ,  $y A^* = \bigcap \{B \subseteq X \mid A \subseteq B \land f[B] \subseteq B\}$  (llamados las cerraduras inferiores y superiores de A bajo f, respectivamente). Demuestra que:

$$A^* = A_*$$
,  $A \subseteq A^*$   $y$   $f[A^*] \subseteq A^*$ 

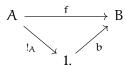
# **Conjuntos Abstractos**

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  $f: A \to B$ . Definimos la gráfica de f como

Demuestra que  $G_f$  es mono.

- Ej. 2. Sean  $f, g: A \to B$  tales que  $G_f = G_g$ . Demuestra que f = g.
- **Ej. 3.** Demuestra que  $A + 0 \cong A$ .
- Ej. 4. Demuestra que toda flecha de la forma  $0 \to A$  es inyectiva (por lo tanto mono). Además muestra que si A no tiene un elementos globales, entonces  $0 \to A$  es biyectiva (por lo tanto iso).
- **Ej. 5.** Una flecha  $f: A \to B$  es constante si se factoriza a través de 1, es decir, existe  $b: 1 \to B$  tal que el siguiente diagrama commuta:



Demuestra que f es constante si y sólo si para cualesquiera  $a_1, a_2 \colon 1 \to A$  se satisface  $fa_1 = fa_2$ .

- **Ej. 6.** Demuestra que las inclusiones a un coproducto son monos. Esto es, si  $i_A: A \to A+B \leftarrow B: i_B$  es un diagrama de coproducto, entonces  $i_A$  es mono.
- Ej. 7. Sea m:  $T \rightarrow B$  un subobjeto y f:  $A \rightarrow B$ . Encuentra la flecha característica de la imagen inversa de m.
- **Ej. 8.** Sea **A** una categoría. Considera flechas  $f: A \to B$  y  $r, s: B \to A$  tales que  $rf = id_A$  y  $fs = id_B$ . Demuestra que r = s.
- Ej. 9. Sea A una categoría. Si  $fs = id_B y f$  es mono, entonces s es inversa, por los dos lados, de f.
- Ej. 10. Sea  $f: A \to B$ . La fibra de  $b: 1 \to B$  es el producto fibrado

$$\begin{array}{ccc}
f^{-1}(b) & \xrightarrow{m} & 1 \\
\downarrow & & \downarrow_{b} \\
A & \xrightarrow{f} & B.
\end{array}$$

Demuestra que si s es una sección de f, entonces  $sb \in_A m$ , pra todo  $b: 1 \to B$ .

Ej. 11. Demuestra las siguientes leyes exponenciales:

Ej. 12. 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. 13.** Demuestra que  $f: A \to B$  es epi si y sólo si  $\Omega^f: \Omega^B \to \Omega^A$  es mono.