

# Tarea 2 - Solución

Profesor: Luis Jesús Turcio Cuevas  
Ayudantes: Jesús Angel Cabrera Labastida,  
Hugo Víctor García Martínez

**Ej 1.** Muestra que el clasificador de subobjetos  $\Omega$  es coseparador, es decir, dadas  $f, g: A \rightarrow B$  si para cualquier  $\varphi: B \rightarrow \Omega$  el diagrama

$$A \begin{array}{c} \xrightarrow{f} \\ \xrightarrow{g} \end{array} B \xrightarrow{\varphi} \Omega \quad (1)$$

conmuta, entonces  $f = g$ .

**Demostración.** Primero veamos que el enunciado es cierto cuando  $A = 1$ . Esto es, si suponemos que  $b_1, b_2: 1 \rightarrow B$  son tales que

$$1 \begin{array}{c} \xrightarrow{b_1} \\ \xrightarrow{b_2} \end{array} B \xrightarrow{\varphi} \Omega \quad (2)$$

conmuta, entonces veamos que  $b_1 = b_2$ .

Como toda flecha que sale del terminal es mono y  $\Omega$  es clasificador de subobjetos, entonces  $b_1$  tiene una característica, digamos  $\varphi: B \rightarrow \Omega$ . Por la hipótesis en (2) y la propiedad universal del producto fibrado tenemos que el siguiente diagrama conmuta:

$$\begin{array}{ccccc} 1 & & \xrightarrow{\text{id}} & & 1 \\ & \searrow \text{dashed} & & \searrow \text{id} & \\ & & 1 & \xrightarrow{\text{id}} & 1 \\ & \searrow b_2 & \downarrow b_1 & & \downarrow v \\ & & A & \xrightarrow{\varphi} & \Omega \end{array}$$

Como la única flecha del terminal a sí mismo es la identidad, entonces  $b_1 = b_2$ .

Ahora sea  $A$  arbitrario y supongamos que  $f, g: A \rightarrow B$  son tales que para cualquier  $\varphi: B \rightarrow \Omega$  el diagrama (1) conmuta. Para ver que  $f = g$  usaremos que  $1$  es separador, es decir, veremos que para cualquier  $\alpha: 1 \rightarrow A$  se satisface  $f\alpha = g\alpha$ . Por la hipótesis sobre  $f$  y  $g$  tenemos que el siguiente diagrama conmuta:

$$1 \begin{array}{c} \xrightarrow{f\alpha} \\ \xrightarrow{g\alpha} \end{array} B \xrightarrow{\varphi} \Omega.$$

Así, por lo que hicimos antes podemos concluir que  $f\alpha = g\alpha$ . Lo cual prueba que  $f = g$ . ■

**Ej 2.** Sean  $\text{ev}: A \times \Omega^A \rightarrow \Omega$ ,  $\chi: X \rightarrow A$  y  $m: S \rightarrow A$ . Además, considera la característica de  $m$  y su nombre en la exponencial,  $\ulcorner \chi_m \urcorner: 1 \rightarrow \Omega^A$ . Muestra que  $\chi \in_A m$  si y sólo si  $\text{ev}(\chi \times \ulcorner \chi_m \urcorner) = v_{X \times 1}$ .

**Demostración.** Primero consideramos el siguiente diagrama

$$\begin{array}{ccccc}
 A \times \Omega^A & \xrightarrow{\text{ev}} & \Omega & & \\
 \uparrow \text{id} \times \ulcorner \chi_m \urcorner & \nearrow 1 & \nearrow \chi_m & & \uparrow v \\
 A \times 1 & \xrightarrow{p_A} & A & & 1 \\
 \uparrow x \times \text{id} & \nearrow 2 & \nearrow x & & \uparrow 1 \\
 X \times 1 & \xrightarrow{p_X} & X & & 1
 \end{array}
 \quad (3)$$

La parte 1 conmuta por la definición de  $\ulcorner \chi_m \urcorner$  y la parte 2 por definición de la flecha  $x \times \text{id}$ . Si el diagrama 3 conmuta, entonces el diagrama exterior es conmutativo. Viceversa, si el diagrama exterior es conmutativo, entonces el diagrama 3 conmuta. En efecto, para ver que 3 conmuta es suficiente ver que conmuta desde  $X \times 1$ , ya que  $p_X$  es iso. Si seguimos el diagrama podemos obtener la conmutatividad que queremos. Las ecuaciones que lo muestran son:

$$\begin{aligned}
 v!x p_X &= \text{ev}(x \times \ulcorner \chi_m \urcorner)(x \times \text{id}) && \text{diagrama exterior} \\
 &= \chi_m p_A (x \times \text{id}) && \text{parte 1} \\
 &= \chi_m x p_X && \text{parte 2.}
 \end{aligned}$$

Con esto hemos concluido que 3 conmuta si y sólo si el exterior conmuta.

Ahora, si suponemos que  $x \in_A m$ , entonces existe  $h: X \rightarrow S$  que hace conmutar al siguiente diagrama

$$\begin{array}{ccccc}
 X & \xrightarrow{!x} & 1 & & \\
 \searrow h & \searrow !s & \searrow v & & \\
 & S & \xrightarrow{!s} & 1 & \\
 \searrow x & \searrow m & \searrow \chi_m & & \\
 & A & \xrightarrow{\chi_m} & \Omega. & 
 \end{array}
 \quad (4)$$

De esto tenemos que la parte 3 de diagrama (3) conmuta. Así, el exterior conmuta. Por lo tanto  $\text{ev}(x \times \ulcorner \chi_m \urcorner) = v_{X \times 1}$ .

Por el lado contrario, si  $\text{ev}(x \times \ulcorner \chi_m \urcorner) = v_{X \times 1}$ , entonces el exterior del diagrama (3) conmuta. Así, la parte 3 del mismo diagrama es conmutativa. Esta parte es el exterior del diagrama (4). Por lo que podemos usar la propiedad universal del producto fibrado para obtener la existencia de  $h: X \rightarrow S$  que hace conmutar el diagrama (4). Por lo tanto,  $x \in_A m$ . ■

**Ej 3.** Sean  $(P, <)$  y  $(Q, \sqsubset)$  conjuntos totalmente ordenados. Sea  $X := P \times Q$  y defínase la relación  $R$  en  $X$  como sigue:

$$(p, q) R (x, y) \quad \text{si y sólo si} \quad ((p < x) \vee (p = x \wedge q \sqsubset y))$$

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

**Demostración.** Se habrá de demostrar que  $R$  es antireflexiva, transitiva y que cualesquiera dos elementos de  $P \times Q$  son  $R$ -comparables.

Para la primera parte, sea  $(x, y) \in P \times Q$  cualquiera. Como  $<$  es antireflexiva (por ser orden parcial), entonces  $x \not< x$ ; y similarmente,  $y \not\sqsubset y$ . De esto último, la proposición " $x = x \wedge y \sqsubset y$ " es

falsa. Por lo tanto, " $x < x \vee (x = x \wedge y \sqsubset x)$ " es falsa y con ello  $(x, y) \notin R$ , mostrando que  $R$  es antirreflexiva.

Ahora, supóngase que  $(x, y), (a, b), (u, v) \in P \times Q$  satisfacen  $(x, y) R (a, b)$  y  $(a, b) R (u, v)$ . Entonces las proposiciones " $x < a \vee (x = a \wedge y \sqsubset b)$ " y " $a < u \vee (a = u \wedge b \sqsubset v)$ " son verdaderas. Pruébese la proposición " $x < u \vee (x = u \wedge y \sqsubset v)$ " mediante los casos:

$$\text{i) } x < u \wedge a < u.$$

$$\text{iii) } (x = a \wedge y \sqsubset b) \wedge a < u.$$

$$\text{ii) } x < u \wedge (a = u \wedge b \sqsubset v).$$

$$\text{iv) } (x = a \wedge y \sqsubset b) \wedge (a = u \wedge b \sqsubset v).$$

En los casos (i)-(iii) se obtiene de la transitividad de  $<$  que  $x < u$  y con ello que  $(x, y) R (u, v)$ . Por otro lado; si se cumple (iv), entonces  $x = u$  y de la transitividad de  $\sqsubset$  se sigue que  $y \sqsubset v$ , probando también que  $(x, y) R (u, v)$ . En cualquier caso, se verifica que  $R$  es transitiva, y con ello, orden parcial en  $P \times Q$ .

Finalmente, sean  $(x, y), (a, b) \in P \times Q$  distintos. Entonces por tricotomía del orden  $<$  se tiene que  $x < a$ ,  $a < x$  o  $x = a$ . Si ocurren los dos primeros casos, entonces por definición de  $R$ , se obtiene  $(x, y) R (a, b)$  o  $(a, b) R (x, y)$ . En el caso restante,  $x = a$  y aplicando la tricotomía de  $\sqsubset$  se da  $y = b$ ,  $y \sqsubset b$  o  $b \sqsubset y$ . Nótese que el primer caso no ocurre pues por hipótesis  $(x, y) \neq (a, b)$ . Así que  $y \sqsubset b$  o  $b \sqsubset y$  y como  $x = a$ , se obtiene de la definición de  $R$  que  $y \sqsubset b$  o  $b \sqsubset y$ . Por lo tanto  $R$  es un orden parcial tricotómico, esto es, un orden total. ■

**Ej 4.** Sean  $(P, <)$  y  $(Q, \sqsubset)$  conjuntos parcialmente ordenados y  $f : P \rightarrow Q$  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.

i) Si  $p \in P$  es el mínimo de  $(P, <)$ , entonces  $f(p)$  es el mínimo de  $(Q, \sqsubset)$ .

ii) Si  $p \in P$  es  $<$ -minimal de  $P$ , entonces  $f(p)$  es  $\sqsubset$ -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.

**Solución.** (i) Es *falso en general*. Considere los conjuntos parcialmente ordenados  $(P, <)$  y  $(Q, \sqsubset)$ , con  $P := \{0\}$ ,  $< := \emptyset$ ,  $Q := \{0, 1\}$  y  $\sqsubset := \{(0, 1)\}$ . Sea  $f : P \rightarrow Q$  dada por  $f(0) = 1$  y nótese que vacuamente  $f$  es morfismo de orden. Además 0 es el mínimo de  $(P, <)$  pero  $f(0) = 1$  no es el mínimo de  $(Q, \sqsubset)$ . En efecto, nótese que existe un elemento  $x_0 := 0 \in Q$  de modo que  $1 \not\sqsubset 0$ . De lo contrario, la transitividad de  $\sqsubset$  obligaría a que  $1 \sqsubset 1$ , y esto contradiría su antirreflexividad.

(ii) Es también *falso en general*. Basta considerar el ejemplo anterior, nótese que 0 es  $<$ -minimal de  $P$  (todo mínimo es minimal). Sin embargo  $f(0) = 1$  no es  $\sqsubset$ -minimal de  $Q$ , pues el elemento  $0 \in Q$  cumple  $0 \sqsubset 1 = f(0)$ .

(iii) De nuevo, esta afirmación es *falso en general*. Considere el conjunto  $X := \{0, 1, 2\}$  y las relaciones binarias  $< := \{(0, 1), (0, 2)\}$  y  $\sqsubset := \{(0, 1), (1, 2), (0, 2)\}$ , es claro que ambos son órdenes parciales en  $X$ . Sea  $f : X \rightarrow X$  la identidad en  $X$  y nótese que  $f$  es morfismo de orden. Lo anterior, pues  $0 < 1$ ,  $f(0) = 0 \sqsubset 1 = f(1)$  y  $0 < 2$ ,  $f(0) = 0 \sqsubset 2 = f(2)$ . Sin embargo,  $f^{-1}$  no es morfismo de orden, pues  $f^{-1}$  es la identidad en  $X$  y  $1 \sqsubset 2$  pero  $f^{-1}(1) = 1 \not\sqsubset 2 = f^{-1}(2)$ .

(iv) Esta afirmación es *verdadera*. En efecto, si  $f$  no es inyectiva, entonces existen  $x, y \in P$  distintos y tales que  $f(x) = f(y)$ . De lo anterior, como  $<$  es orden total, se tiene que  $x < y$  o  $y < x$ . Sin

embargo, como  $f$  es morfismo de orden, se obtiene que  $f(x) \sqsubset f(y)$  o  $f(y) \sqsubset f(x)$ , lo cual contradice la antireflexividad del orden  $\sqsubset$ . Por lo tanto,  $f$  es inyectiva. ■

**Ej 5.** Sea  $P$  un conjunto. Se dice que un orden parcial (antirreflexivo)  $R$  en  $P$  es *fuertemente inductivo* si y sólo si se satisface:

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

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

- i)  $R$  es total y fuertemente inductivo.
- ii)  $R$  es buen orden.

**Demostración.** (i)  $\rightarrow$  (ii). Por contradicción, supóngase que  $R$  es total, fuertemente inductivo y que no es buen orden, es decir, existe un subconjunto  $A \subseteq P$  no vacío sin  $R$ -mínimo. Esto último significa que la proposición “ $\forall p \in A \exists a \in A \neg(p R a \vee p = a)$ ” es verdadera, y como  $R$  es tricotómica, se tiene que entonces “ $\forall p \in A \exists a \in A (a R p)$ ” se satisface. Ahora, se afirma que se cumple:

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

Por contraposición, si  $a \in P$  y  $a \in A$ , a consecuencia de que  $A$  no tiene  $R$ -mínimo, se garantiza la existencia de cierto  $b \in A$  con  $a R b$ , probando que  $R^{-1}[\{a\}] \not\subseteq P \setminus A$ . Por lo tanto la proposición “ $\forall a \in P \left( R^{-1}[\{a\}] \subseteq P \setminus A \rightarrow a \in P \setminus A \right)$ ” es verdadera y como  $R$  es fuertemente inductivo, se tiene que  $P = P \setminus A$ . Esto contradice la hipótesis de que  $A$  no es vacío. Por lo tanto  $R$  es buen orden.

(ii)  $\rightarrow$  (i). Supóngase que  $R$  es buen orden, claramente  $R$  es orden total, pues si  $x, y \in P$  son cualesquiera, entonces existe el mínimo de  $\{x, y\}$ . Veamos que  $R$  es fuertemente inductivo. Sea  $A \subseteq P$  cualquiera y supóngase que “ $\forall a \in P \left( R^{-1}[\{a\}] \subseteq A \rightarrow a \in A \right)$ ” es verdadera.

Si  $A \neq P$ , entonces  $P \setminus A$  es no vacío y por lo tanto tiene  $R$ -mínimo; a saber, cierto  $m \in P \setminus A$ . Por contraposición en “ $\forall a \in P \left( R^{-1}[\{a\}] \subseteq A \rightarrow a \in A \right)$ ” se tiene que  $R^{-1}[\{m\}] \not\subseteq A$ , lo que significa que existe cierto  $a \in P$  tal que  $m R a$  y  $a \in P \setminus A$ . Lo último contradice que  $m$  sea el mínimo de  $P \setminus A$ . Por lo tanto  $P = A$  y  $R$  es fuertemente inductivo. ■

**Ej 6** Sea  $(P, <)$  un conjunto parcialmente ordenado con  $P \neq \emptyset$ . Supóngase que  $f$  y  $g$  son funciones con dominio  $P$  de modo que para cada  $p \in P$  el conjunto  $g(p)$  es orden parcial en  $f(p)$  y que  $f(p) \neq \emptyset$ . En el conjunto  $X := \bigcup \{f(p) \times \{p\} \mid p \in P\}$  defínase  $\sqsubset$  como la relación:

$$(x, p) \sqsubset (y, q) \quad \text{si y sólo si} \quad (p < q \vee (p = q \wedge x g(p) y))$$

- i) Demuestre que  $\sqsubset$  es una relación de orden parcial en  $X$ .
- ii) Demuestre que  $\sqsubset$  es un orden total en  $X$  y sólo si  $(P, <)$  es un conjunto totalmente ordenado y para cada  $p \in P$ ,  $g(p)$  es orden total en  $f(p)$ .

**Demostración.** (i) Se mostrará que  $\sqsubset$  es antireflexiva y transitiva. Para la primera parte, si  $(x, p) \in X$ , entonces  $p \not\sqsubset p$  dado que  $<$  es antireflexiva. Por otra parte,  $g(p)$  es un orden parcial en  $f(p)$  y  $x \in f(p)$ , por lo que  $x \not g(p) x$ . Por lo tanto, la proposición “ $p < p \vee (p = p \wedge x g(p) x)$ ” es falsa y con ello  $(x, p) \not\sqsubset (x, p)$ . Para la transitividad, sean  $(x, p), (y, q), (u, v) \in X$  tales que  $(x, p) \sqsubset (y, q)$  y  $(y, q) \sqsubset (u, v)$ . Entonces las proposiciones “ $p < q \vee (p = q \wedge x g(p) y)$ ” y “ $q < v \vee (q = v \wedge y g(q) u)$ ” son verdaderas. Se probará la proposición “ $p < v \vee (p = v \wedge x g(p) u)$ ” mediante los casos:

$$\text{i)} \quad p < q \wedge q < v.$$

$$\text{iii)} \quad (p = q \wedge x \, g(p) \, y) \wedge q < v.$$

$$\text{ii)} \quad p < q \wedge (q = v \wedge y \, g(q) \, u).$$

$$\text{iv)} \quad (p = q \wedge x \, g(p) \, y) \wedge (q = v \wedge y \, g(q) \, u).$$

En los casos (i)-(iii) se obtiene de la transitividad de  $<$  que  $p < v$  y con ello que  $(x, p) \sqsubset (u, v)$ . Por otro lado; si se cumple (iv), entonces  $p = v$  y además  $x \, g(p) \, u$  (por la transitividad del orden parcial  $g(p) = g(q) = g(u)$ ). Por lo tanto, se obtiene que  $(x, p) \sqsubset (u, v)$ . En cualquier caso, se verifica que  $\sqsubset$  es transitiva, y con ello, orden parcial en  $X$ .

(ii) ( $\rightarrow$ ) Supóngase que  $\sqsubset$  es orden total. En primer lugar, si  $p, q \in P$  son cualesquiera entonces existen  $x_0 \in f(p)$  y  $y_0 \in f(q)$  pues tales conjuntos son no vacíos. Por lo tanto, como  $\sqsubset$  es relación tricotómica, se tiene que  $(x_0, p) \sqsubset (y_0, q)$ ,  $(y_0, p) \sqsubset (x_0, q)$  o  $(x_0, p) = (y_0, q)$ . Pero por definición de  $\sqsubset$  se tiene que entonces que  $p < q$ ,  $q < p$  o  $p = q$ . Por lo tanto,  $P$  es tricotómica.

Ahora, sea  $p \in P$  cualquier elemento. Si  $x, y \in f(p)$  son cualesquiera, entonces por ser  $\sqsubset$  tricotómico, se tiene que  $x = y$ ,  $x \sqsubset y$  o  $y \sqsubset x$ . Dada la definición de  $\sqsubset$  resulta que  $x = y$ ,  $x \, g(p) \, y$  o  $y \, g(p) \, x$ . En cualquier caso, se concluye que  $g(p)$  es un orden total en  $f(p)$ . Por lo tanto,  $g(p)$  es un orden total en  $f(p)$  para cada  $p \in P$ .

( $\leftarrow$ ) Supóngase que  $<$  es orden total y que para cada  $p \in P$ ,  $g(p)$  es un orden total en  $f(p)$ . Ahora, supóngase que  $(x, p), (y, q) \in X$  son distintos, entonces  $p \neq q$  o  $x \neq y$ . Si  $p \neq q$ , entonces por ser  $<$  tricotómico, se tiene que  $p < q$ ,  $q < p$ . En el primer caso, se obtiene que  $(x, p) \sqsubset (y, q)$  y en el segundo caso, se obtiene que  $(y, q) \sqsubset (x, p)$ . Ahora, si  $p = q$ , es necesario que  $x \neq y$ . Por lo tanto, como  $g(p) = g(q)$  es un orden total en  $f(p) = f(q)$  y  $x, y \in f(p)$ , se tiene que  $x \, g(p) \, y$  o  $y \, g(p) \, x$ , lo cual muestra por definición de  $\sqsubset$  que  $(x, p) \sqsubset (y, q)$  o  $(y, q) \sqsubset (x, p)$ . En cualquier caso, se concluye que  $\sqsubset$  es un tricotómico; y por lo tanto, es orden total. ■