

(DÉCIMOTERCERA CLASE: LA CATEGORÍA $\mathbf{D}^{\mathbf{C}}$)

Vimos que $\mathbf{D}^{\mathbf{C}}$ es una categoría.

Prop 240. *Si \mathbf{D} tiene productos binarios, entonces $\mathbf{D}^{\mathbf{C}}$ también.*

En efecto, sea \mathbf{D} una categoría con productos y F, G objetos de $\mathbf{D}^{\mathbf{C}}$ (o sea, funtores de $\mathbf{C} \longrightarrow \mathbf{D}$). Se define $H = F \times G$ por $H(X) = F(X) \times G(X)$ para todo objeto $X \in \mathbf{C}$, y $H(f) = F(f) \times G(f)$. Se puede comprobar que H es un funtor:

$$\begin{aligned}
 \text{dom}(H(f)) &= \text{dom}(F(f) \times G(f)) \\
 &= \text{dom}(F(f)) \times \text{dom}(G(f)) \\
 &= F(\text{dom}(f)) \times G(\text{dom}(f)) \\
 &= H(\text{dom}(f)) \\
 \text{cod}(H(f)) &= H(\text{cod}(f)) \\
 H(1_X) &= F(1_X) \times G(1_X) \\
 &= 1_{F(X)} \times 1_{G(X)} \\
 &= 1_{F(X) \times G(X)} \\
 &= 1_{H(X)} \\
 H(g \circ f) &= F(g \circ f) \times G(g \circ f) \\
 &= (F(g) \circ F(f)) \times (G(g) \circ G(f)) \\
 &= (F(g) \times G(g)) \circ (F(f) \times G(f)) \\
 &= H(g) \circ H(f)
 \end{aligned}$$

Veamos ahora que es el producto. Para ello observamos que

$$\begin{array}{ccc}
 \begin{array}{c} A \\ \downarrow f \\ B \end{array} & \in \mathbf{C} \implies & \begin{array}{ccc} H(A) = F(A) \times G(A) & \xrightarrow{\pi_1} & F(A) \\ \downarrow H(f) & & \downarrow F(f) \\ H(B) = F(B) \times G(B) & \xrightarrow{\pi_1} & F(B) \end{array}
 \end{array}$$

conmuta, luego tenemos $H \xrightarrow{\Pi_1} F$, donde Π_1 es la transformación natural definida por $(\Pi_1)_X = \pi_1$ para todo objeto $X \in \mathbf{C}$. De la misma forma se obtiene la transformación natural $H \xrightarrow{\Pi_2} G$:

$$\begin{array}{ccc}
 \begin{array}{c} A \\ \downarrow f \\ B \end{array} & \in \mathbf{C} \implies & \begin{array}{ccc} H(A) = F(A) \times G(A) & \xrightarrow{\pi_2} & G(A) \\ \downarrow H(f) & & \downarrow G(f) \\ H(B) = F(B) \times G(B) & \xrightarrow{\pi_2} & G(B) \end{array} \quad \text{conmuta}
 \end{array}$$

Resta ver la propiedad universal: sean un functor $\mathbf{C} \xrightarrow{J} \mathbf{D}$ y dos transformaciones naturales $J \xrightarrow{\eta} F$ y $J \xrightarrow{\eta'} G$, es decir, tales que

$$\begin{array}{ccc}
 \begin{array}{c} A \\ \downarrow f \\ B \end{array} \in \mathbf{C} \implies & \begin{array}{ccc} J(A) \xrightarrow{\eta_A} F(A) & & J(A) \xrightarrow{\eta'_A} G(A) \\ \downarrow J(f) & \downarrow F(f) & \downarrow J(f) \\ J(B) \xrightarrow{\eta_B} F(B) & & J(B) \xrightarrow{\eta'_B} G(B) \end{array} \\
 & & \begin{array}{ccc} & & \downarrow G(f) \\ & & G(B) \end{array} \text{ conmutan}
 \end{array}$$

se define la transformación natural $J \xrightarrow{\langle \eta, \eta' \rangle} H$ por $\langle \eta, \eta' \rangle_X = \langle \eta_X, \eta'_X \rangle$ para todo objeto $X \in \mathbf{C}$. Ésta es una transformación natural:

$$\begin{array}{ccc}
 \begin{array}{c} A \\ \downarrow f \\ B \end{array} \in \mathbf{C} \implies & \begin{array}{ccc} J(A) \xrightarrow{\langle \eta_A, \eta'_A \rangle} H(A) = F(A) \times G(A) \\ \downarrow J(f) & & \downarrow H(f) \\ J(B) \xrightarrow{\langle \eta_B, \eta'_B \rangle} H(B) = F(B) \times G(B) \end{array} \\
 & & \text{conmuta}
 \end{array}$$

y es la única que hace conmutar el siguiente diagrama de $\mathbf{D}^{\mathbf{C}}$:

$$\begin{array}{ccccc}
 & & J & & \\
 & \swarrow \eta & \downarrow \langle \eta, \eta' \rangle & \searrow \eta' & \\
 F & \xleftarrow{\Pi_1} & H = F \times G & \xrightarrow{\Pi_2} & G
 \end{array}$$

Efectivamente, sea η'' tal que

$$\begin{array}{ccccc}
 & & J & & \\
 & \swarrow \eta & \downarrow \eta'' & \searrow \eta' & \\
 F & \xleftarrow{\Pi_1} & H = F \times G & \xrightarrow{\Pi_2} & G
 \end{array}$$

conmuta. Para todo $X \in \mathbf{C}$

$$\begin{array}{ccccc}
 & & J(X) & & \\
 & \swarrow \eta_X & \downarrow \eta''_X & \searrow \eta'_X & \\
 F(X) & \xleftarrow{\pi_1} & H(X) = F(X) \times G(X) & \xrightarrow{\pi_2} & G(X)
 \end{array}$$

de donde por unicidad $\eta''_X = \langle \eta_X, \eta'_X \rangle = \langle \eta, \eta' \rangle_X$. Como esto se cumple para todo objeto $X \in \mathbf{C}$, es decir, la igualdad se da para todos los miembros de la familia, $\eta'' = \langle \eta, \eta' \rangle$. Luego, $\langle \eta, \eta' \rangle$ es única.

Ejercicio 241. Lo mismo puede hacerse para los demás límites y colímites.

Ejercicio (posgrado) 242. Si \mathbf{D} es CCC, entonces ¿ $\mathbf{D}^{\mathbf{C}}$ también?

Definición 243. Dada una categoría localmente pequeña \mathbf{C} , y un objeto $A \in \mathbf{C}$, se define el **funtor representable contravariante** $\mathbf{C}^{\text{op}} \xrightarrow{\text{Hom}(_, B)} \mathbf{Set}$ de la siguiente manera:

- dado un objeto $A \in \mathbf{C}$, $\text{Hom}(A, B) = \{f \in \mathbf{C} \mid A \xrightarrow{f} B\}$
- dada una flecha $A \xrightarrow{g} A' \in \mathbf{C}$, se define $\text{Hom}(A', B) \xrightarrow{\text{Hom}(g, B)} \text{Hom}(A, B)$ por $\text{Hom}(g, B)(f) = f \circ g$.

Ejercicio 244. Comprobar que $\text{Hom}(_, B)$ es un funtor de \mathbf{C}^{op} en \mathbf{Set} .

Ejemplo 245. Sea \mathbf{C} una categoría localmente pequeña, y sean $C \xrightarrow{f} A$ y $C \xrightarrow{g} B$ dos de sus flechas. Se definen los funtores representables contravariantes $\mathbf{C}^{\text{op}} \xrightarrow{F, G, H} \mathbf{Set}$ por $F(X) = \text{Hom}(X, A)$, $G(X) = \text{Hom}(X, B)$ y $H(X) = \text{Hom}(X, C)$. Para todo $X \in \mathbf{C}$, definimos $H(X) \xrightarrow{\eta_X} F(X) \times G(X)$ (observar que esta flecha y el producto involucrado son en \mathbf{Set}) por $\eta_X(h) = (f \circ h, g \circ h)$. El diagrama

$$\begin{array}{ccc} H(X) & \xrightarrow{\eta_X} & F(X) \times G(X) \\ \downarrow H(z) & & \downarrow F(z) \times G(z) \\ H(Y) & \xrightarrow{\eta_Y} & F(Y) \times G(Y) \end{array}$$

es decir

$$\begin{array}{ccc} \text{Hom}(X, C) & \xrightarrow{\eta_X} & \text{Hom}(X, A) \times \text{Hom}(X, B) \\ \downarrow \text{Hom}(z, C) & & \downarrow \text{Hom}(z, A) \times \text{Hom}(z, B) \\ \text{Hom}(Y, C) & \xrightarrow{\eta_Y} & \text{Hom}(Y, A) \times \text{Hom}(Y, B) \end{array}$$

conmuta para toda flecha $X \xrightarrow{z} Y \in \mathbf{C}^{\text{op}}$ (o sea, $Y \xrightarrow{z} X \in \mathbf{C}$).

En efecto, sea $h \in \text{Hom}(X, C)$,

$$\begin{aligned} \eta_Y(\text{Hom}(z, C)(h)) &= \eta_Y(h \circ z) \\ &= (f \circ h \circ z, g \circ h \circ z) \\ &= (\text{Hom}(z, A) \times \text{Hom}(z, B))(f \circ h, g \circ h) \\ &= (\text{Hom}(z, A) \times \text{Hom}(z, B))(\eta_X(h)) \end{aligned}$$

Luego, $\eta_Y \circ \text{Hom}(z, C) = (\text{Hom}(z, A) \times \text{Hom}(z, B)) \circ \eta_X$ y η es una transformación natural.

A la luz de la Proposición 124, una definición alternativa de producto sería la siguiente: $A \xleftarrow{f} C \xrightarrow{g} B$ es un diagrama producto sii η_X es un isomorfismo natural.

Ejemplo 246. Sea \mathbf{C} una categoría localmente pequeña, y sean A, B y C tres de sus objetos. Sea η un isomorfismo natural, donde

$$\begin{array}{ccc} X & & \text{Hom}(X, C) \xrightarrow{\eta_X} \text{Hom}(X, A) \times \text{Hom}(X, B) \\ \downarrow z & \in \mathbf{C}^{\text{op}} \implies & \downarrow \text{Hom}(z, C) \\ Y & & \text{Hom}(Y, C) \xrightarrow{\eta_Y} \text{Hom}(Y, A) \times \text{Hom}(Y, B) \end{array}$$

conmuta. En particular, para $h \in \text{Hom}(X, C)$ obtenemos el diagrama conmutativo

$$\begin{array}{ccc} C & & \text{Hom}(C, C) \xrightarrow{\eta_C} \text{Hom}(C, A) \times \text{Hom}(C, B) \\ \downarrow h & \in \mathbf{C}^{\text{op}} & \downarrow \text{Hom}(h, C) \\ X & & \text{Hom}(X, C) \xrightarrow{\eta_X} \text{Hom}(X, A) \times \text{Hom}(X, B) \end{array}$$

Llamemos $(f, g) = \eta_C(1_C)$. La conmutatividad de este diagrama implica que

$$\begin{aligned} (f \circ h, g \circ h) &= (\text{Hom}(h, A) \times \text{Hom}(h, B))(f, g) \\ &= (\text{Hom}(h, A) \times \text{Hom}(h, B))(\eta_C(1_C)) \\ &= \eta_X(\text{Hom}(h, C)(1_C)) \\ &= \eta_X(1_C \circ h) \\ &= \eta_X(h) \end{aligned}$$

¡Estamos en el caso del ejemplo anterior!

Conclusión: C es un producto entre A y B sii existe un isomorfismo natural entre los funtores $\text{Hom}(X, C)$ y $\text{Hom}(X, A) \times \text{Hom}(X, B)$. Las proyecciones se obtienen aplicando el isomorfismo natural a la flecha 1_C .

Ejercicio 247. Hacer un análisis similar para el exponencial:

1. Asumiendo que $C \times A \xrightarrow{\epsilon} B$ es un exponencial, comprobar que la función $\mu_X : \text{Hom}(X \times A, B) \rightarrow \text{Hom}(X, C)$ definida por $\mu_X(f) = \bar{f}$ es biyectiva para todo $X \in \mathbf{C}$ y su inversa es $\nu_X(f) = \bar{\bar{f}} = \epsilon \circ (f \times 1_A)$.
2. Comprobar el recíproco: si ν_X es biyectiva para todo $X \in \mathbf{C}$, $C \times A \xrightarrow{\epsilon} B$ es un exponencial (la suryectividad de ν_X implica la existencia de la transpuesta mientras que la inyectividad, su unicidad).
3. Comprobar que $\text{Hom}(_, C) \xrightarrow{\eta} \text{Hom}(_ \times A, B)$ es una transformación natural, donde $\eta_X = \nu_X$. Concluir que es un isomorfismo natural.
4. Comprobar que se puede deducir que C es un objeto exponencial a partir de la existencia de un isomorfismo natural arbitrario $\text{Hom}(_, C) \xrightarrow{\eta} \text{Hom}(_ \times A, B)$.
5. Concluir que C es B^A sii existe un iso natural $\text{Hom}(_, C) \xrightarrow{\eta} \text{Hom}(_ \times A, B)$.

Ejercicio 248. Hacer un análisis similar para el coproducto: un C es un coproducto entre A y B sii existe un isomorfismo natural entre cuáles funtores representables?