

## Ejercicios 32-42

Luis Gerardo Arruti Sebastian  
Sergio Rosado Zúñiga

**Ej 32.**  $Mod(R)$  es normal y conormal.

*Demostración.* Se tiene que, por el Ej. 28,  $Mod(R)$  tiene objeto cero y más aún, que  $\forall M, N \in Mod(R)$  el morfismo 0 de  $M$  en  $N$  está dado por

$$\begin{aligned} 0_{M,N} : M &\rightarrow N \\ m &\mapsto 0_N, \end{aligned}$$

con  $0_N$  el neutro aditivo de  $N$ . En vista de lo anterior, en lo sucesivo prescindiremos de los subíndices en la notación de los morfismos cero.

Normal Sean  $\alpha : M \rightarrow N$  en  $Mod(R)$ ,  $P := N/Im(\alpha)$  y  $\beta$  el epi canónico dado por

$$\begin{aligned} \beta : N &\rightarrow P \\ n &\mapsto n + Im(\alpha). \end{aligned}$$

Afirmamos que  $\alpha$  es un kernel para  $\beta$ . En efecto:

Dado que  $Im(\alpha)$  es el neutro aditivo de  $P$  y  $Im(\alpha) = \{\alpha(m) \mid m \in M\}$ , se tiene que  $\beta\alpha = 0$ .

Supongamos ahora que  $\alpha' : M' \rightarrow N$  en  $Mod(R)$  es tal que  $\beta\alpha' = 0$ , así

$$\begin{aligned} \beta(\alpha'(a)) &= Im(\alpha) & \forall a \in M' \\ \implies Im(\alpha') &\subseteq Im(\alpha) \end{aligned}$$

De lo cual se sigue que  $\forall a \in M' \exists b_a \in M$  tal que  $\alpha(b_a) = \alpha'(a)$ . Más aún, como  $\alpha$  es un monomorfismo se tiene que tal  $b_a$  es único, y por lo tanto la siguiente aplicación es una función bien definida

$$\begin{aligned} \gamma : M' &\rightarrow M \\ a &\mapsto b_a. \end{aligned}$$

Sean  $r \in R$ ,  $a_1, a_2 \in M'$ . Así

$$\begin{aligned} \alpha(b_{ra_1-a_2}) &= \alpha'(ra_1 - a_2) = r\alpha'(a_1) - \alpha(a_2) \\ &= r\alpha(b_{a_1}) - \alpha(b_{a_2}) = \alpha(rb_{a_1} - b_{a_2}), \\ \implies b_{ra_1-a_2} &= rb_{a_1} - b_{a_2}, & \alpha \text{ es mono} \\ \implies \gamma(ra_1 - a_2) &= r\gamma(a_1) - \gamma(a_2). \end{aligned}$$

Con lo cual  $\gamma$  es un morfismo de  $R$ -módulos que satisface que, si  $a \in M'$ , entonces

$$\begin{aligned}\alpha\gamma(a) &= \alpha(b_a) = \alpha'(a), \\ \therefore \alpha\gamma &= \alpha'.\end{aligned}$$

Más aún, puesto que  $\alpha$  es mono,  $\gamma$  es el único morfismo de  $R$ -módulos de  $M'$  en  $M$  que satisface lo anterior, con lo cual se ha verificado la afirmación.

Conormal Ahora supongamos que  $\alpha : M \rightarrow N$  es epi en  $Mod(R)$  y denotemos por  $\beta$  al morfismo inclusión de  $Ker(\alpha)$  en  $M$ . Afirmamos que  $\alpha$  es un cokernel para  $\beta$ , en efecto:

Como  $Ker(\alpha) = \{m \in M \mid \alpha(m) = 0_N\}$ , entonces  $\alpha\beta = 0$ . Sea  $\alpha' : M \rightarrow N'$  en  $Mod(R)$  tal que  $\alpha'\beta = 0$ , así

$$Ker(\alpha') \supseteq Im(\beta) = Ker(\alpha).$$

Como  $\alpha$  es epi se tiene que  $N = Im(\alpha)$ . Así, consideremos la aplicación

$$\begin{aligned}\gamma : N &\rightarrow N' \\ \alpha(m) &\mapsto \alpha'(m),\end{aligned}$$

la cual es una función bien definida, puesto que si  $m, o \in M$  son tales que  $\alpha(m) = \alpha(o)$ , entonces

$$\begin{aligned}m - o &\in Ker(\alpha) \subseteq Ker(\alpha') \\ \implies \alpha'(m) &= \alpha'(o).\end{aligned}$$

Más aún, es un morfismo de  $R$ -módulos, pues  $\alpha$  y  $\alpha'$  lo son, que satisface que  $\gamma\alpha = \alpha'$ . Finalmente  $\gamma$  es el único morfismo de  $R$ -módulos que satisface la igualdad anterior dado que  $\alpha$  es epi. □

**Ej 33.** Pruebe que  $Mod(R)$  es colocalmente pequeña.

*Demostración.* Este ejercicio es consecuencia de varios resultados pasados: Dado un anillo  $R$  se cumple que:

- $Mod(R)$  tiene kerneles y Cokernels (ejercicios 29 y 30 respectivamente).
- $Mod(R)$  es localmente pequeña (ejercicio 31).
- $Mod(R)$  es normal y conormal (ejercicio 32).

Entonces por el teorema 1.6.3  $Mod(R)$  es colocalmente pequeña. □

**Ej 34.** Sean  $\mathcal{C}$  una categoría exacta y

$$\begin{array}{ccccccc} 0 & \longrightarrow & A & \xrightarrow{\alpha} & B & \xrightarrow{\beta} & C \longrightarrow 0 \\ & & & & \downarrow \gamma & & \\ 0 & \longrightarrow & A' & \xrightarrow{\alpha'} & B' & \xrightarrow{\beta'} & C' \longrightarrow 0 \end{array}$$

un diagrama en  $\mathcal{C}$  con filas exactas. Pruebe que  $\exists f : A \rightarrow A'$  tal que  $\gamma\alpha = \alpha'f \iff \exists g : C \rightarrow C'$  tal que  $\beta'\gamma = g\beta$ . Mas aún, dado uno de ellos ("f" o "g") el otro queda determinado univocamente.

*Demostración.* Supongamos tenemos el diagrama de las hipótesis sobre una categoría exacta  $\mathcal{C}$ . Como  $\alpha'$  es mono y la sucesión es exacta, se tiene que  $\alpha' \simeq \text{Im}(\alpha') \simeq \text{Ker}(\beta')$ .

Si existe  $g : C \rightarrow C'$  tal que  $\beta'\gamma = g\beta$ , entonces  $\beta'(\gamma\alpha) = (\beta'\gamma)\alpha = g\beta\alpha = g0 = 0$ , por la propiedad universal del  $\text{Ker}(\beta')$  existe una única  $f : A \rightarrow A'$  tal que  $\alpha'f = \gamma\alpha$ .

Ahora, como  $\mathcal{C}$  es exacta, por 1.7.3 se tiene el siguiente diagrama con renglones exactos en  $\mathcal{C}^{op}$

$$\begin{array}{ccccccc} 0 & \longrightarrow & C' & \xrightarrow{(\beta')^{op}} & B' & \xrightarrow{(\alpha')^{op}} & A' \longrightarrow 0 \\ & & & & \downarrow \gamma^{op} & & \\ 0 & \longrightarrow & C & \xrightarrow{\beta^{op}} & B & \xrightarrow{\alpha^{op}} & A \longrightarrow 0. \end{array}$$

Si existiera  $f : A \rightarrow A'$  tal que  $\alpha'f = \gamma\alpha$  entonces existe  $f^{op} \in \text{Mor}(\mathcal{C}^{op})$  tal que  $\alpha^{op}\gamma^{op} = f^{op}(\alpha')^{op}$ . Así, como  $\mathcal{C}^{op}$  es exacta y como se tienen las hipótesis de la primera parte de la demostración, entonces existe una única  $g^{op} : C' \rightarrow C$  tal que  $\beta^{op}g^{op} = \gamma^{op}(\beta')^{op} = (\beta'\gamma)^{op}$ .

Por lo tanto existe una única  $g : C \rightarrow C'$  tal que  $(\beta'\gamma)^{op} = \beta^{op}g^{op} = (g\beta)^{op}$  por lo tanto  $\beta'\gamma = g\beta$ . □

**Ej 35.** Construiremos la noción dual a la intersección de una familia de subobjetos.

**Intersección:**  $\mu : B \rightarrow A$  es una intersección para  $\{\mu_i : A_i \hookrightarrow A\}$  en  $\mathcal{C}$  si

- IntI)  $\forall i \in I \exists \lambda_i : B \rightarrow A_i$  tal que  $\mu = \mu_i\lambda_i$ ;  
IntII) si  $\nu : C \rightarrow A$  satisface que  $\forall i \in I \exists \eta_i : C \rightarrow A_i$  tal que  $\nu = \mu_i\eta_i$ , entonces  $\exists \eta : C \rightarrow B$  tal que  $\nu = \mu\eta$ .

**Intersección<sup>op</sup>:**  $\mu^{op} : B \rightarrow A$  es una intersección para  $\{\mu_i^{op} : A_i \hookrightarrow A\}$  en  $\mathcal{C}$  si

Int<sup>op</sup>I)  $\forall i \in I \exists \lambda_i^{op} : B \rightarrow A_i$  tal que  $\mu^{op} = \mu_i^{op} \lambda_i^{op}$ ;

Int<sup>op</sup>II) si  $\nu^{op} : C \rightarrow A$  satisface que  $\forall i \in I \exists \eta_i^{op} : C \rightarrow A_i$  tal que  $\nu^{op} = \mu_i^{op} \eta_i^{op}$ , entonces  $\exists \eta^{op} : C \rightarrow B$  tal que  $\nu^{op} = \mu^{op} \eta^{op}$ .

Así, aplicando el funtor  $D_{\mathcal{C}^{op}}$  a las flechas que aparecen en lo anterior, y sabiendo que el dual de mono es epi, se llega a la siguiente definición  
**Intersección\***:

**Definición.**  $\beta : A \rightarrow B$  es una **cointersección** para  $\{\beta_i : A \rightarrow A_i\}$  en  $\mathcal{C}$  si

CointI)  $\forall i \in I \exists \delta_i : A_i \rightarrow B$  tal que  $\beta = \delta_i \beta_i$ ;

CointII) si  $\omega : A \rightarrow C$  satisface que  $\forall i \in I \exists \gamma_i : A_i \rightarrow C$  tal que  $\omega = \gamma_i \beta_i$ , entonces  $\exists \gamma : B \rightarrow C$  tal que  $\omega = \gamma \beta$ .

**Ej 36.** Sean  $\mathcal{C}$  una categoría exacta y  $\theta : A \twoheadrightarrow A'$ ,  $\{\alpha_i : A_i \hookrightarrow A\}_{i \in I}$  y,  $\forall i \in I$ ,  $\beta_i := \text{coker}(\alpha_i)$ , en  $\mathcal{C}$ . Si  $\theta$  es una cointersección para  $\{\beta_i\}_{i \in I}$ , entonces  $\ker(\theta)$  es una unión para  $\{\alpha_i\}_{i \in I}$ .

*Demostración.* Denotemos por  $k_\theta$  un kernel de  $\theta$ . Se tiene que  $k_\theta$  es un subobjeto de  $A$ .

$I = \emptyset$  En este caso, por la vacuidad de  $I$ , basta con verificar que si  $f : A \rightarrow B$  y  $\mu : B' \hookrightarrow B$ , entonces  $\theta$  es llevado a  $\mu$  vía  $f$ . Notemos que por vacuidad  $f$  satisface la condición CointI) para la familia  $\{\beta_i\}_{i \in I}$ , y así por la propiedad universal de la cointersección, CointII),  $\exists \gamma : A' \rightarrow B$  tal que  $f = \gamma \theta$ . Con lo cual  $f k_\theta = f \gamma (\theta k_\theta) = 0$ , y por tanto si denotamos por  $\rho$  al morfismo 0 de  $A$  en  $B'$  se tiene que

$$f k_\theta = 0 = \rho \mu,$$

i.e.  $\theta$  es llevado a  $\mu$  vía  $f$ .

$I \neq \emptyset$  Dado que  $\theta$  es una cointersección para  $\{\beta_i\}_{i \in I}$  se tiene en particular que  $\forall i \in I \exists \eta_i : A/A_i \rightarrow A'$  tal que  $\theta = \eta_i \beta_i$ , así

$$\theta \alpha_i = (\eta_i \beta_i) \alpha_i = \eta_i (\beta_i \alpha_i) = 0, \quad \beta_i = \text{coker}(\alpha_i)$$

Luego para cada  $i \in I$ , por la propiedad universal del kernel, se tiene que  $\exists! \lambda_i : A_i \rightarrow \text{Ker}(\theta)$  tal que  $\alpha_i = k_\theta \lambda_i$ . Por lo tanto  $\forall i \in I \alpha_i \leq k_\theta$ .

Ahora, sean  $f : A \rightarrow B$  y  $\mu : B' \hookrightarrow B$  en  $\mathcal{C}$  tales que  $\alpha_i$  es llevado a  $\mu$  vía  $f$ ,  $\forall i \in I$ , i.e., tales que  $\forall i \in I \exists \rho_i : A_i \rightarrow B'$  de modo que el siguiente diagrama conmuta

$$\begin{array}{ccc} A_i & \xrightarrow{\rho_i} & B' \\ \alpha_i \downarrow & & \downarrow \mu \\ A & \xrightarrow{f} & B \end{array} \quad (*)$$

Si  $c_\mu$  es un cokernel para  $\mu$ , entonces por lo anterior se tiene que

$$(c_\mu f) \alpha_i = (c_\mu \mu) \rho_i = 0, \quad \forall i \in I$$

Luego, aplicando para cada  $i \in I$  la propiedad universal del cokernel, se tiene que  $\forall i \in I \exists! \chi_i : A/A_i \rightarrow B/B'$  tal que

$$c_\mu f = \chi_i \text{coker}(\mu_i) = \chi_i \beta_i.$$

Esto último, por la propiedad universal de la cointersección, garantiza que  $\exists \chi : A' \rightarrow B/B'$  tal que el siguiente diagrama conmuta

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{f} & B \\ \theta \downarrow & & \downarrow c_\mu \\ A' & \xrightarrow{\chi} & B/B' \end{array} \quad (**)$$

De (\*) y (\*\*) se sigue que

$$\begin{aligned} c_\mu(fk_\theta) &= \chi(\theta k_\theta) \\ &= 0, \end{aligned}$$

lo cual, en conjunto a que

$$\mu \simeq \text{Im}(\mu) \simeq \text{Ker}(\text{Coker}(\mu)) \simeq \text{Ker}(c_\mu), \quad \text{en } \text{Mon}_{\mathcal{C}}(-, B)$$

(pues  $\mathcal{C}$  es exacta y  $\mu$  es mono) garantiza que por medio de la propiedad universal del kernel  $\exists! \rho : \text{Ker}(\theta) \rightarrow B'$  tal que  $fk_\theta = \rho\mu$ , i.e. el siguiente diagrama conmuta

$$\begin{array}{ccc} \text{Ker}(\theta) & \xrightarrow{\rho} & B' \\ k_\theta \downarrow & & \downarrow \mu \\ A & \xrightarrow{f} & B \end{array}$$

y así se tiene lo deseado. □

**Ej 37.** Sea  $\mathcal{C}$  una categoría y  $\{A_i\}_{i \in I}$  en  $\mathcal{C}$ . Pruebe que si  $I = \emptyset$ , el producto de esa familia (si es que existe) es un objeto final en  $\mathcal{C}$ .

**Notación:** En una categoría  $\mathcal{C}$  con objeto cero, para cada  $\{A_i\}_{i \in I}$  en  $\mathcal{C}$ , se define la familia de morfismos  $\delta_i^A := \{\delta_{ij}^A : A_i \rightarrow A_j\}_{(i,j) \in I^2}$  en  $\mathcal{C}$

$$\delta_{i,j}^A := \begin{cases} 0 & \text{si } i \neq j \\ 1_{A_j} & \text{si } i = j. \end{cases}$$

*Demostración.* Como  $I = \emptyset$  por vacuidad se tiene que para todo  $C \in \mathcal{C}$ , se tiene una familia  $\{\alpha_i : C \rightarrow A_i\}_{i \in I}$  en  $\mathcal{C}$ . Entonces (puesto que el producto existe) existe una única  $\alpha : C \rightarrow P$  tal que  $\pi_i \alpha = \alpha_i \quad \forall i \in I$ , donde  $\pi_i$  son los morfismos que cumplen la propiedad universal del producto. Si existiera otro morfismo  $\gamma : C \rightarrow P$  éste cumpliría por vacuidad que  $\pi_i \gamma = \alpha_i \quad \forall i \in I$ , y como existe un único morfismo con esta propiedad, tenemos que para cada objeto  $C \in \mathcal{C} \quad |\text{Hom}_{\mathcal{C}}(C, P)| = 1$  por lo que  $P$  es objeto final.  $\square$

**Ej 38.** Pruebe que,  $\forall \{A_i\}_{i \in I}$  en  $\text{Sets}$ , el producto de conjuntos (cartesiano) es el categórico.

*Demostración.* Primero se mostrará el caso en que  $I \neq \emptyset$  y  $A_j \neq \emptyset \quad \forall j \in J$ , definimos  $P = \{f : I \rightarrow \bigcup_{i \in I} A_i\}$  y  $\{\pi_i : P \rightarrow A_i\}_{i \in I}$  las funciones tales que para cada

$$x : I \rightarrow \bigcup_{i \in I} A_i, \quad \pi_j(x) = x(j) \in A_j \quad \forall j \in I.$$

Observemos primero que si  $Q = \emptyset$  entonces  $\alpha_i$  es la función vacía para cada  $i \in I$ , entonces tomando  $\alpha : Q \rightarrow P$  como la función vacía, se tiene la propiedad universal del producto en  $P$ . De la misma forma, si alguna  $\alpha_j = \emptyset$  para alguna  $i \in I$ , entonces  $Q = \emptyset$  y se repite el argumento anterior.

Supongamos entonces que existe  $Q \in \text{Sets}$  con  $Q \neq \emptyset$  tal que existe la familia  $\{\alpha_i : Q \rightarrow A_i\}_{i \in I}$  en  $\text{Sets}$ , como  $A_j \neq \emptyset \quad \forall j \in I$  entonces  $\alpha_i \neq \emptyset \quad \forall i \in I$ , además como  $\pi_i$  es suprayectiva para toda  $i \in I$ , se tiene que para cada  $i \in I$  y  $\forall q \in Q$ ,  $\alpha_i(q) = \pi_i(r_q)$  para algún  $r_q \in P$ . Así definimos  $\alpha : Q \rightarrow P$  como  $\alpha(q) = r_q$ .

Se afirma que  $\alpha$  está bien definida.

En efecto, si  $r_q$  y  $s_q$  son elementos en  $P$  tales que  $\pi_i(r_q) = \pi_i(s_q) = q \quad \forall i \in I$ , entonces  $r_q(i) = s_q(i) \quad \forall i \in I$  pero  $r_q, s_q : I \rightarrow \bigcup_{i \in I} A_i$ , entonces  $r_q = s_q$ . Mas aún,  $\pi_i \alpha(q) = \pi_i(r_q) = \alpha_i(q)$ .

Supongamos que existe  $\beta : Q \rightarrow P$  tal que  $\pi_i \beta = \alpha_i \quad \forall i \in I$ . Por definición, para toda  $q \in Q$ ,  $\beta(q) \in P$ , es decir,  $\beta(q)$  es una función con dominio  $I$  y contradominio  $\bigcup_{i \in I} A_i$ . Así, para toda  $i \in I$

$$\begin{aligned} (\alpha(q))(i) &= \pi_i(\alpha(q)) \\ &= \alpha_i(q) \\ &= \pi_i(\beta(q)) \\ &= \beta(q)(i). \end{aligned}$$

Por lo tanto se cumple la unicidad.

Supongamos ahora que  $A_j = \emptyset$  para alguna  $j \in I$ . Se tiene entonces que el producto cartesiano de la familia es  $\emptyset$ , pues no existe una función  $u : I \rightarrow \bigcup_{i \in I} A_i$  tal que  $u(j) \in A_j$ . Así para cada  $i \in I$  denotemos por  $\pi_i$  a la función vacía de  $\emptyset$  en  $A_i$ . Sean  $Q \in \mathbf{Sets}$  y  $\{\alpha_i : Q \rightarrow A_i\}_{i \in I}$  en  $\mathbf{Sets}$ , en particular se tendría que existe una función de  $Q$  en  $A_j = \emptyset$  y por tanto necesariamente  $Q = \emptyset$ . Así,  $\forall i \in I$ ,  $\alpha_i = \pi_i = \pi_i 1_\emptyset$ , y más aún la función identidad  $1_\emptyset : \emptyset \rightarrow \emptyset$  es la única que satisface lo anterior puesto que es la única función en  $\mathbf{Hom}_{\mathbf{Sets}}(\emptyset, \emptyset)$ . Con lo cual se tiene que  $\emptyset$  en conjunto a la familia  $\{\pi_i\}_{i \in I}$  es un producto categórico para  $\{A_i\}_{i \in I}$ .

Por último se mostrará el caso en que  $I = \emptyset$ .

Sea  $\{A_i\}_{i \in I}$  una familia de conjuntos. Sea  $P$  un conjunto con un único elemento  $*$  y  $\{\pi_i : P \rightarrow A_i\}_{i \in I}$  una familia vacía de funciones. Observamos que, para toda  $A \in \mathbf{Sets}$  se tiene que: Si  $A = \emptyset$ , existe  $\varphi : A \rightarrow P$  la función vacía y esta es única.

Si  $A \neq \emptyset$  existe  $\varphi : A \rightarrow P$  la función constante, donde  $\varphi(x) = *$ , esta es única, pues si  $f : A \rightarrow P$  es función, para toda  $r \in A$  se tiene que  $f(r) \in P$ , por lo que  $f(r) = *$ . Así  $\varphi$  es única.

Ahora, sea  $Q \in \mathbf{Sets}$  y  $\{\alpha_i : Q \rightarrow A_i\}_{i \in I}$  en  $\mathbf{Sets}$ , por lo anterior existe una única  $\varphi : Q \rightarrow P$  y es tal que  $\forall i \in I$   $\pi_i \alpha = \alpha_i$  (Como  $I$  es vacío esta propiedad se cumple por vacuidad). Así  $P$  con la familia  $\{\pi_i : P \rightarrow A_i\}_{i \in I}$  es un producto en  $\mathbf{Sets}$ .

Ahora, el producto cartesiano de  $\prod_{i \in I} X_i = \{g : I \rightarrow \bigcup_{i \in I} X_i \mid \forall i \in I \ g(i) \in X_i\}$ , si  $I$  es vacío, la única  $g : I \rightarrow \bigcup_{i \in I} X_i$  es la función vacía  $f_\emptyset$ , por lo que  $\prod_{i \in I} X_i = \{f_\emptyset : \emptyset \rightarrow \emptyset\} = \{\emptyset\}$ , el cual es un conjunto con un único elemento.

□

**Ej 39.** Sean  $\mathcal{C}$  una categoría y  $\{A_i\}_{i \in I}$  en  $\mathcal{C}$ . Si  $I = \emptyset$  y dicha familia admite un coproducto, entonces este es un objeto inicial en  $\mathcal{C}$ .

*Demostración.* Se tiene que, por definición, dada una familia de objetos  $\{A_i\}_{i \in I}$ , un objeto  $C$  en conjunto a una familia de morfismos  $\{\mu_i : A_i \rightarrow C\}$  es un coproducto para  $\{A_i\}_{i \in I}$  si  $\forall B \in \mathcal{C}$  y  $\forall \{\beta_i : A_i \rightarrow B\} \exists! \alpha : C \rightarrow B$  tal que  $\beta_i = \alpha \mu_i$ . De modo que si  $I = \emptyset$  lo anterior se reduce a que  $\forall B \in \mathcal{C}$  existe un único morfismo  $\alpha \in \mathbf{Hom}_{\mathcal{C}}(C, B)$ , i.e.  $C$  es un objeto

inicial en  $\mathcal{C}$ .

Notemos que, más aún, si  $C$  es un objeto inicial entonces  $C$  en conjunto una familia vacía de morfismos es un coproducto para cualquier familia vacía de objetos en  $\mathcal{C}$ . □

**Ej 40.** Sean  $\mathcal{C}$  una categoría,  $C \in \mathcal{C}$  y  $\{\mu_i : A_i \rightarrow C\}_{i \in I}$  en  $\mathcal{C}$ .  $C$  y  $\{\mu_i : A_i \rightarrow C\}_{i \in I}$  es un coproducto para  $\{A_i\}_{i \in I}$  en  $\mathcal{C}$  si y sólo si  $C$  y  $\{\mu_i^{op} : C \rightarrow A_i\}_{i \in I}$  es un producto para  $\{A_i\}_{i \in I}$  en  $\mathcal{C}^{op}$ .

*Demostración.* Si  $I = \emptyset$  la equivalencia se sigue de los ejercicios 37 y 39, y que  $A \in \mathcal{C}$  es un objeto inicial si y sólo si  $A \in \mathcal{C}^{op}$  es un objeto final. En adelante supondremos que  $I \neq \emptyset$ .

Para la necesidad comencemos notando que  $C$  también es un objeto de  $\mathcal{C}^{op}$ . Sean  $A$  y  $\{\gamma_i^{op} : A \rightarrow A_i\}_{i \in I}$  en  $\mathcal{C}^{op}$ , luego  $A$  es un objeto de  $\mathcal{C}$  y  $\{\gamma_i : A_i \rightarrow A\}$  es una familia de morfismos en  $\mathcal{C}$ , con lo cual por la propiedad universal del coproducto  $\exists! \alpha : C \rightarrow A$  tal que  $\forall i \in I \gamma_i = \alpha \mu_i$  en  $\mathcal{C}$ . De modo que  $\alpha^{op}$  satisface que  $\alpha^{op} \in \text{Hom}_{\mathcal{C}^{op}}(A, C)$  y  $\forall i \in I \gamma_i^{op} = \mu_i^{op} \alpha^{op}$ . Finalmente, si suponemos que  $\beta^{op} : A \rightarrow C$  satisface que  $\forall i \in I \gamma_i^{op} = \mu_i^{op} \beta^{op}$ , entonces  $\beta \in \text{Hom}_{\mathcal{C}}(C, A)$  y  $\forall i \in I \gamma = \beta \mu_i$ . De esto último y la unicidad de  $\alpha$  se sigue que  $\beta = \alpha$  en  $\mathcal{C}$ , y así  $\beta^{op} = \alpha^{op}$  en  $\mathcal{C}^{op}$ , con lo cual se tiene lo deseado.

La suficiencia se verifica en forma análoga, puesto que tomar una familia de morfismos en la categoría  $\mathcal{C}$  induce una familia de morfismos en  $\mathcal{C}^{op}$ , empleando ahora la propiedad universal del producto. □

**Ej 41.** Pruebe que  $\text{Mod}(R)$  tiene productos y coproductos.

*Demostración.* Por los ejercicios 37 y 39, se tiene que si el producto y el coproducto existen, en el caso de familias no vacías, entonces estos deben ser un objeto inicial y un objeto final respectivamente, los cuales para  $\text{Mod}(R)$  existen y son el objeto cero.

Afirmamos entonces que, si  $I = \emptyset$ ,  $CP = \{0_R\}$  junto a  $\{\pi_i : CP \rightarrow A_i\}_{i \in I}$  es el producto de  $\{A_i\}_{i \in I}$  y junto a  $\{\mu_i : A_i \rightarrow CP\}_{i \in I}$  es el coproducto de  $\{A_i\}_{i \in I}$  en  $\text{Mod}(R)$ , donde  $\pi_i$  y  $\mu_i$  son morfismos cero.

Sea  $Q \in \text{Mod}(R)$  entonces  $\varphi : Q \rightarrow CP$  y  $\psi : CP \rightarrow Q$  dadas por  $\varphi(q) = 0_R$  y  $\psi(0_R) = 0_Q$  son  $R$ -morfismos de módulos, mas aún, son únicos.

En particular, si  $\{\alpha_i : Q \rightarrow A_i\}_{i \in I}$  y  $\{\beta : A_i \rightarrow Q\}$  son familias de morfismos en  $\text{Mod}(R)$ , por vacuidad de  $I$  se cumple que  $\pi_i \varphi = \eta_i$  y



$\psi\mu_i = \beta_i \quad \forall i \in I$ . Por lo tanto  $CP$  es producto y coproducto de  $\{A_i\}$ .

Consideremos  $I \neq \emptyset$  un conjunto, y a  $\{A_i\}_{i \in I}$  una familia de  $R$ -módulos. Veamos que existe el producto.

Sea  $P$  el producto cartesiano de conjuntos, es decir,  $P = \{f : I \rightarrow \bigcup_{i \in I} A_i\}$

y sean  $\{\pi_i : P \rightarrow A_i\}_{i \in I}$  las funciones tales que para cada  $x : I \rightarrow \bigcup_{i \in I} A_i$ ,  $\pi_j(x) = x(j) \in A_j \quad \forall j \in I$ .

Por el ejercicio 38 sabemos que  $\pi_i$  está bien definida para cada  $i \in I$ , veamos que es morfismo. Sean  $r \in R$  y  $a, b \in P$  (se dará por hecho que  $P$  es un  $R$ -módulo), entonces

$$\pi_i(ra + b) = (ra + b)(i) = ra(i) + b(i) = r\pi_i(a) + \pi_i(b).$$

Por lo tanto para toda  $i \in I$ ,  $\pi_i \in \text{Mor}(\text{Mod}(R))$ .

Ahora, puesto que todo morfismo de  $R$ -módulos es función, e  $I \neq \emptyset$ , por el ejercicio 38 si  $Q \in \text{Mod}(R)$  es tal que existe una familia  $\{\alpha_i : Q \rightarrow A_i\}$  en  $\text{Mod}(R)$ , entonces existe una única función  $\alpha : Q \rightarrow P$  tal que  $\pi_i\alpha = \alpha_i \quad \forall i \in I$  definida como  $\alpha(q) = r_q$  con  $q \in Q$  y  $r_q \in P$  tales que  $\pi_i(r_q) = \alpha_i(q)$ .

Esta función está bien definida, solo es necesario probar que es morfismo de  $R$ -módulos. Sean  $s \in R$ , y  $a, b \in Q$ , entonces, como  $\pi_i$  es morfismo para cada  $i \in I$ , se tiene que si  $(sr_a + r_b) \in P$  se cumple que

$$\pi_i(sr_a + r_b) = s\pi_i(r_a) + \pi_i(r_b) = s\alpha_i(a) + \alpha_i(b) = \alpha_i(sa + b).$$

Por lo tanto  $r_{sa+b} = sr_a + r_b$ , y así  $\alpha(sa + b) = s\alpha(a) + \alpha(b)$ , es decir,  $\alpha$  es morfismo y en consecuencia  $P$  es el producto categórico.

Veamos que existe el coproducto para  $I \neq \emptyset$ . Se afirma que  $\sum_{i \in I} A_i \in \text{Mod}(R)$  junto con la familia  $\{\mu_i : A_i \rightarrow \sum_{i \in I} A_i\}_{i \in I}$  donde  $\mu_i(a) = a$ , "la inclusión natural", son un coproducto de  $\{A_i\}_{i \in I}$ .

Sean  $B$  y  $\{\beta_i : A_i \rightarrow B\}_{i \in I}$  una familia de morfismos. Como  $I \neq \emptyset$  y  $A_i, B$  son módulos para toda  $i \in I$ ,  $\beta_i$  no puede ser la función vacía para ninguna  $i \in I$ . Así, podemos tomar  $x \in \sum_{i \in I} A_i$ , es decir,  $x = x_{i_1} + x_{i_2} + \dots + x_{i_n}$  para alguna  $n \in \mathbb{N}$ ,  $i_k \in I$  y  $x_{i_k} \in A_{i_k} \quad \forall k \in \{1, 2, \dots, n\}$ .

Definimos  $\beta : \sum_{i \in I} A_i \longrightarrow B$  como  $\beta(x) = \sum_{k=1}^n \beta_{i_k}(x_{i_k})$ .

Como  $\beta_{i_k}$  es morfismo  $\forall i_k \in I$  entonces  $\beta$  es morfismo de  $R$ -módulos. Además,  $\forall i \in I$ , si  $x \in A_i$ , se tiene que  $\beta\mu_i(x) = \beta(x) = \beta_i(x)$ , por lo que  $\beta\mu_i = \beta_i \quad \forall i \in I$ .

Mas aún, si  $\gamma : \sum_{i \in I} A_i \longrightarrow B$  es un morfismo tal que  $\gamma\mu_i = \beta_i \quad \forall i \in I$ , entonces, si  $x \in \sum_{i \in I} A_i$  (y usando la descripción de la "x" que usamos anteriormente),

$$\begin{aligned} \gamma(x) &= \gamma\left(\sum_{k=1}^n x_{i_k}\right) = \sum_{k=1}^n \gamma(x_{i_k}) \\ &= \sum_{k=1}^n \gamma\mu_{i_k}(x_{i_k}) = \sum_{k=1}^n \beta_{i_k}(x_{i_k}) \\ &= \sum_{k=1}^n \beta\mu_{i_k}(x_{i_k}) = \sum_{k=1}^n \beta(x_{i_k}) \\ &= \beta\sum_{k=1}^n (x_{i_k}) = \beta(x). \end{aligned}$$

Por lo que  $\beta$  es única, y así  $\sum_{i \in I} A_i$  es un coproducto.  $\square$

**Ej 42.** Sean  $\mathcal{C}$  una categoría,  $\left\{\mu_i : A_i \rightarrow \coprod_{i \in I} A_i\right\}$  un coproducto en  $\mathcal{C}$ ,  $C \in \mathcal{C}$  y  $\{\nu_i : A_i \rightarrow C\}_{i \in I}$  en  $\mathcal{C}$ . Pruebe que las siguientes condiciones son equivalentes:

- a)  $C$  y  $\{\nu_i : A_i \rightarrow C\}_{i \in I}$  son un coproducto de  $\{A_i\}_{i \in I}$ ;
- b)  $\exists \varphi : \coprod_{i \in I} A_i \xrightarrow{\sim} C$  tal que  $\varphi\mu_i = \nu_i \quad \forall i \in I$ .

*Demostración.* Supongamos  $C$  y  $\{\nu_i : A_i \rightarrow C\}_{i \in I}$  son un coproducto de  $\{A_i\}_{i \in I}$  entonces, como  $\coprod_{i \in I} A_i$  es un coproducto, existe una única

$$\alpha : \coprod_{i \in I} A_i \longrightarrow C \text{ tal que } \alpha\mu_i = \nu_i \quad i \in I.$$

De la misma forma, como  $\{\nu_i : A_i \rightarrow C\}_{i \in I}$  es un coproducto para  $\{A_i\}_{i \in I}$ , existe un único  $\beta : C \rightarrow \coprod_{i \in I} A_i$  tal que  $\beta\nu_i = \mu_i \quad \forall i \in I$ .

Notemos ahora que  $\beta\alpha : \coprod_{i \in I} A_i \longrightarrow \coprod_{i \in I} A_i$  es tal que

$$(\beta\alpha)\mu_i = \beta(\alpha\mu_i) = \beta\nu_i = \mu_i.$$

Pero  $\coprod_{i \in I} A_i$  es coproducto, entonces sólo existe un morfismo con dicha propiedad, el cual, en este caso, sería  $1_{\coprod A_i}$ . Por lo tanto  $\beta\alpha = 1_{\coprod A_i}$ . Análogamente  $\alpha\beta : C \rightarrow C$  es tal que

$$(\alpha\beta)\nu_i = \alpha(\beta\nu_i) = \alpha\mu_i = \nu_i$$

y como  $C$  es coproducto  $\alpha\beta = 1_C$ . Así  $\alpha : \coprod_{i \in I} A_i \rightarrow C$  es un isomorfismo tal que  $\mu_i = \nu_i \quad \forall i \in I$ .

Supongamos ahora que existe  $\varphi : \coprod_{i \in I} A_i \xrightarrow{\sim} C$  tal que  $\varphi\mu_i = \nu_i \quad \forall i \in I$ .

Sea  $M \in \mathcal{C}$  y  $\{\eta_i : A_i \rightarrow M\}_{i \in I}$  una familia en  $\mathcal{C}$ . Como  $\coprod_{i \in I} A_i$  es coproducto existe una única  $\alpha : \coprod_{i \in I} A_i \longrightarrow M$  tal que  $\alpha\mu_i = \eta_i \quad \forall i \in I$ .

Tomando  $\beta := \alpha\varphi^{-1} : C \rightarrow M$  se tiene que

$$\beta\nu_i = \alpha(\varphi^{-1}\nu_i) = \alpha\mu_i = \eta_i \quad \forall i \in I,$$

entonces  $C, \{\nu_i : A_i \rightarrow C\}_{i \in I}$  son un coproducto de  $\{A_i\}_{i \in I}$ . □