

Lista 2

Definición 1. Sean R y S anillos. Decimos que un grupo abeliano, M , es un R -derecho y S -derecho bimódulo si

- i) $M \in \text{Mod}_R \cap \text{Mod}_S$;
- ii) $(mr)s = (ms)r, \forall r \in R, \forall s \in S \text{ y } \forall m \in M$.

En tal caso denotamos a M como M_{R-S} .

Ej 12. Sea $M \in {}_R\text{Mod} \cap {}_S\text{Mod}$. Entonces $M \in {}_{R-S}\text{Mod}$ si y sólo si $M \in {}_R\text{Mod}_{S^{op}}$.

Demostración. Como $M \in {}_R\text{Mod} \cap {}_S\text{Mod}$ y, por el Ej. 8, $M \in \text{Mod}_{S^{op}}$, entonces $M \in {}_R\text{Mod} \cap \text{Mod}_{S^{op}}$.

Sean $r \in R, s \in S$ y $m \in M$. Dado que, ver Ej 8, $sm = ms^{op}$ entonces

$$\begin{aligned} r(sm) &= s(rm) \iff r(ms^{op}) = (rm)s^{op} \\ \therefore M \in {}_{R-S}\text{Mod} &\iff M \in {}_R\text{Mod}_{S^{op}}. \end{aligned}$$

□

Ej 13.

Ej 14.

Definición 2. Sean $M \in {}_R\text{Mod}$ y $\{X_i\}_{i \in I}$ una familia de R -submódulos de M . Definimos la suma de la familia $\{X_i\}_{i \in I}$ como

$$\sum_{i \in I} X_i := \left\langle \bigcup_{i \in I} X_i \right\rangle_R.$$

Ej 15. Sean $M \in {}_R\text{Mod}$ y $\{X_i\}_{i \in I}$ una familia de R -submódulos de M . Entonces

(a)

$$\sum_{i \in I} X_i = \begin{cases} \{0\} & , I = \emptyset \\ \left\{ \sum_{j \in \{i_1, \dots, i_n\} \subseteq I} x_j \mid x_j \in X_j, n \in \mathbb{N} \setminus \{0\} \right\} & , I \neq \emptyset \end{cases}$$

- (b) $\{\mathcal{L}(M), \leq\}$ es un reticulado completo. Más aún, si $\{X_i\}_{i \in I}$ es una familia no vacía de R -submódulos de M ,

$$\begin{aligned} \sup\{X_i\}_{i \in I} &= \sum_{i \in I} X_i, \\ \inf\{X_i\}_{i \in I} &= \bigcap_{i \in I} X_i. \end{aligned}$$

Demostración. Verifiquemos primeramente el siguiente lema:

Lema 1. Sea $M \in {}_R\text{Mod}$. Si $\mathcal{A} \subseteq \mathcal{L}(M)$ entonces $\bigcap \mathcal{A} \in \mathcal{L}(M)$.

Demostración. Notemos que

$$\begin{aligned} 0 + 0 &= 0; \\ r \bullet 0 &= r \bullet (0 + 0) = r \bullet 0 + r \bullet 0 \\ &\implies r \bullet 0 = 0, \forall r \in R. \\ &\implies \{0\} \in \mathcal{L}(M). \end{aligned}$$

Además

$$\begin{aligned} 0_R \bullet x &= (0_R + 0_R) \bullet x = 0_R \bullet x + 0_R \bullet x \\ &\implies 0_R \bullet x = 0, \forall x \in M. \end{aligned}$$

Por lo anterior, y dado que si $X \in \mathcal{L}(M)$ entonces $X \neq \emptyset$, se tiene que

$$\{0\} \subseteq X, \forall X \in \mathcal{L}(M).$$

Con lo cual $\bigcap \mathcal{A} \neq \emptyset$, pues $\{0\} \subseteq \bigcap \mathcal{A}$. Sean $r \in R$, $a, b \in \bigcap \mathcal{A}$ y $A \in \mathcal{A}$. Como $A \leq M$

$$\begin{aligned} ra, a + b &\in A \\ \implies ra, a + b &\in A, \forall A \in \mathcal{A} \\ \implies ra, a + b &\in A, \forall \bigcap \mathcal{A} \\ &\implies \bigcap \mathcal{A} \in \mathcal{L}(M). \end{aligned}$$

□

Por el lema anterior el submódulo generado por un conjunto $A \supseteq X$ está bien definido y, más aún, es el mínimo submódulo de M , con respecto a \subseteq , que contiene a A . (a) Supongamos que $I = \emptyset$, entonces $\bigcup_{i \in I} X_i = \emptyset$, y así

$$\begin{aligned} \sum_{i \in I} X_i &= \bigcap \{X \in \mathcal{L}(M) \mid \emptyset \subseteq X\} \\ &= \bigcap \mathcal{L}(M). \end{aligned}$$

Del lema se tiene que $0 \in X$, $\forall X \in \mathcal{L}(M)$ y que $\{0\} \in \mathcal{L}(M)$, con lo cual

$$\begin{aligned} \{0\} &\subseteq \bigcap_{X \in \mathcal{L}(M)} X = \bigcap \mathcal{L}(M) \subseteq \{0\} \\ \therefore \sum_{i \in I} X_i &= \{0\}. \end{aligned}$$

Supongamos ahora que $I \neq \emptyset$. Si

$$S := \left\{ \sum_{j \in \{i_1, \dots, i_n\} \subseteq I} x_j \mid x_j \in X_j, n \in \mathbb{N} \setminus \{0\} \right\}$$

afirmamos que $S \in \mathcal{L}(M)$. En efecto:

Como $I \neq \emptyset$ y $X_i \neq \emptyset$, $\forall i \in I$, entonces $S \neq \emptyset$. Sean $r \in R$ y $a, b \in S$, luego $\exists n, m \in \mathbb{N}$ tales que

$$\begin{aligned} a &= \sum_{j \in \{i_1, \dots, i_n\}} x_j \\ b &= \sum_{j \in \{k_1, \dots, k_m\}} y_j. \end{aligned}$$

En caso que $\{i_1, \dots, i_n\} = \{k_1, \dots, k_n\}$

$$a + b = \sum_{j \in \{i_1, \dots, i_n\}} (x_j + y_j)$$

Como $X_j \leq M$, $x_j + y_j \in X_j$, $\forall j \in \{i_1, \dots, i_n\}$; luego $a + b \in S$. Si ahora $\{i_1, \dots, i_n\} \cap \{k_1, \dots, k_n\} = \emptyset$ consideremos

$$\begin{aligned} l_r &:= i_r, \quad \forall r \in [1, n] \\ l_{n+r} &:= k_r, \quad \forall r \in [1, m]. \end{aligned}$$

Así

$$\begin{aligned} a + b &= \sum_{j \in \{l_1, \dots, l_{n+m}\}} z_j \\ \implies a + b &\in S. \end{aligned}$$

Finalmente, reetiquetando de ser necesario, si

$$\begin{aligned} A &:= \{i_1, \dots, i_n\} \\ B &:= \{k_1, \dots, k_m\} \\ D &:= \{i_1, \dots, i_n\} \cap \{k_1, \dots, k_n\} \\ E &:= \{i_1, \dots, i_n\} \cup \{k_1, \dots, k_n\} = \{l_1, \dots, l_r, l_{r+1}, \dots, l_t\}, \end{aligned}$$

con $|D| = r > 0$, $|E \setminus D| = t > 0$, entonces

$$\begin{aligned} a + b &= \sum_{j \in D} (x_j + y_j) + \sum_{j \in A \setminus D} x_j + \sum_{j \in B \setminus D} y_j \\ &= \sum_{j \in E} z_j \\ &\implies a + b \in S. \end{aligned}$$

Por otro lado

$$r \bullet a = r \bullet \sum_{j \in A} x_j = \sum_{j \in A} r \bullet x_j.$$

De modo que $r \bullet a \in S$, pues $A \subseteq I$ es finito y, como $X_j \leq M$, $r \bullet x_j \in X_j$, $\forall j \in A$; y por lo tanto $S \leq M$.

Como $\{i\} \subseteq I$, $\forall i \in I$, entonces $\bigcup_{i \in I} X_i \subseteq S$. De modo que

$$\sum_{i \in I} X_i = \left\langle \bigcup_{i \in I} X_i \right\rangle_R \subseteq S.$$

Ahora si $Y \leq M$ es tal que $Y \supseteq \bigcup_{i \in I} X_i$, $J := \{i_1, \dots, i_n\} \subseteq I$ y $a_j \in X_j \subseteq \bigcup_{i \in I} X_i$, $\forall j \in J$, entonces

$$\begin{aligned} \sum_{j \in J} a_j &\in Y \\ \implies S &\subseteq Y, \forall Y \in \mathcal{L}(M) \text{ tal que } Y \supseteq \bigcup_{i \in I} X_i \\ \implies S &\subseteq \left\langle \bigcup_{i \in I} X_i \right\rangle_R = \sum_{i \in I} X_i \\ \therefore S &= \sum_{i \in I} X_i. \end{aligned}$$

(b) El par $(\mathcal{L}(M), \leq)$ es un CPO puesto que la relación \subseteq es un orden parcial.

Sea $C \leq M$ cota superior de S . Entonces $X_i \leq C$, $\forall i \in I$; luego $C \subseteq \bigcup_{i \in I} X_i$. Dado $\sum_{i \in I} X_i$ es el mínimo submódulo, con respecto a \subseteq , que contiene a $\bigcup_{i \in I} X_i$ se tiene que $\sum_{i \in I} X_i \leq C$ y por lo tanto $\sup(S) = \sum_{i \in I} X_i$.

Sea $C \leq M$ cota inferior de S . Entonces $C \leq X_i$, $\forall i \in I$; luego $C \supseteq \bigcap_{i \in I} X_i$. y así $\bigcap_{i \in I} X_i \leq C$. Por lo tanto $\inf(S) = \bigcap_{i \in I} X_i$.

$\therefore (\mathcal{L}(M), \leq)$ es un reticulado completo.

□

Ej 16.

Ej 17.

Ej 18. Sea $M \in {}_R\text{Mod}$. Las siguientes condiciones son equivalentes:

- (a) M es finitamente generado.
- (b) $\exists n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ y $f : \mathbb{R}^n \rightarrow M$ epimorfismo de R -módulos.

Demostración. Verifiquemos primero el siguiente lema:

Lema 2. Sea $M \in {}_R\text{Mod}$. Si $X \subseteq M$ entonces

$$\langle X \rangle_R = \begin{cases} \{0\} & , X = \emptyset \\ \{\sum_{i=1}^n r_i x_i \mid n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}, r_i \in R, x_i \in X \forall i \in [1, n]\} & , X \neq \emptyset \end{cases}$$

Demostración. El caso $X = \emptyset$ se verificó en el Ej. 15(a) (en el caso $I = \emptyset$). Supongamos que $X \neq \emptyset$.

Sea $S := \{\sum_{i=1}^n r_i x_i \mid n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}, r_i \in R, x_i \in X \forall i \in [1, n]\}$. $S \neq \emptyset$, pues $R \neq \emptyset \neq X$ y $S \subseteq M$, pues $M \in {}_R\text{Mod}$.

Sean $a, b \in S$. Existen $n, m \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ y $r_i, s_i \in R, x_i, y_i \in X$ tales que $a = \sum_{i=1}^n r_i x_i$ y $b = \sum_{i=1}^m s_i y_i$ y

$$\begin{aligned} t_i &= \begin{cases} r_i & , i \in [1, n] \\ s_{i-n} & , i \in [n+1, n+m] \end{cases} \\ z_i &= \begin{cases} x_i & , i \in [1, n] \\ y_{i-n} & , i \in [n+1, n+m] \end{cases} . \end{aligned}$$

Entonces

$$\begin{aligned} a + b &= \sum_{i=1}^n r_i x_i + \sum_{i=1}^m s_i y_i \\ &= \sum_{i=1}^{n+m} t_i z_i \\ &\implies a + b \in S. \end{aligned}$$

Sea $r \in R$. Entonces

$$ra = r \left(\sum_{i=1}^n r_i x_i \right) = \sum_{i=1}^n (rr_i) x_i$$

Si $u_i := rr_i$ entonces

$$\begin{aligned} ra &= \sum_{i=1}^n u_i x_i \in S \\ &\implies S \in \mathcal{L}(M). \end{aligned}$$

Además, si $x \in X$ entonces $x = 1_R x \in S$, con lo cual $X \subseteq S$ y por lo tanto $\langle X \rangle_R \subseteq S$.

Por otro lado, si $Y \leq M$, $X \subseteq Y$, $r_i \in R, x_i \in X \forall i \in [1, n], n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ entonces

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^n r_i x_i &\in Y \\ \implies S &\subseteq Y \\ \implies S &\subseteq \langle X \rangle_R \\ \therefore S &= \langle X \rangle_R. \end{aligned}$$

□

$\boxed{\implies}$ Existe $X \subseteq M$ finito tal que $M = \langle X \rangle_R$. Si $X = \emptyset$ entonces $M = \{0\}$ y en tal caso la aplicación

$$\begin{aligned} f : R &\rightarrow M \\ r &\mapsto 0 \end{aligned}$$

es un epimorfismo de R -módulos a izquierda.

Supongamos ahora que $X \neq \emptyset$. Entonces $\exists m \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ tal que $X = \{x_1, \dots, x_m\}$. Consideremos la aplicación

$$\begin{aligned} f : R^m &\rightarrow M \\ (r_i)_{i=1}^m &\mapsto \sum_{i=1}^m r_i x_i. \end{aligned}$$

Sean $r \in R$ y $(s_i)_{i=1}^m, (t_i)_{i=1}^m \in R^m$

$$\begin{aligned} f(r((s_i)_{i=1}^m + (t_i)_{i=1}^m)) &= f((rs_i + rt_i)_{i=1}^m) = \sum_{i=1}^m (rs_i + rt_i) x_i \\ &= \sum_{i=1}^m (rs_i) x_i + \sum_{i=1}^m (rt_i) x_i = r \left(\sum_{i=1}^m s_i x_i + \sum_{i=1}^m t_i x_i \right) \\ &= r(f((s_i)_{i=1}^m) + f((t_i)_{i=1}^m)) \\ \implies f &\text{ es un morfismo de } R \text{ módulos a izquierda.} \end{aligned}$$

Notemos que por el Lema 2, dado que $X = \{x_1, \dots, x_m\}$ y, $\forall m \in M$, $0_R m = 0$, se tiene que

$$\langle X \rangle_R = \left\{ \sum_{i=1}^m r_i x_i \mid r_i \in R \forall i \in [1, m] \right\}.$$

Sea $y \in M = \langle X \rangle_R$. Por la observación anterior $\exists r_i \in R$ tales que $y = \sum_{i=1}^m r_i x_i$, con lo cual, si $x := (r_i)_{i=1}^m$, $y = f(x)$. Por lo tanto f es un epimorfismo de R -módulos a izquierda.

$\boxed{\Leftarrow}$ Verifiquemos primero los siguientes resultados:

Lema 3. Sea $f : M \rightarrow N$ un morfismo de R -módulos a izquierda. Entonces $f(A) \in \mathcal{L}(N)$, $\forall A \in \mathcal{L}(M)$.

Demostración. Sea $A \in \mathcal{L}(M)$. Como $A \neq \emptyset$ entonces $f(A) \neq \emptyset$, además $f(A) \subseteq M$. Sean $r \in R$ y $x, y \in f(A)$. Existen $a, b \in A$ tales que $f(a) = x$ y $f(b) = y$. Así

$$\begin{aligned} rx + y &= rf(x) + f(b) = f(rx + b) & f &\in \text{Hom}_R(M, N) \\ f(rx + b) &\in f(A) & A &\in \mathcal{L}(M) \\ \implies f(A) &\in \mathcal{L}(N). \end{aligned}$$

□

Lema 4. Sea $f : M \rightarrow N$ un morfismo de R -módulos a izquierda. Entonces $f(\langle A \rangle_R) = \langle f(A) \rangle_R$, $\forall A \subseteq M$.

Demostración. Sea $A \subseteq M$. Como $A \subseteq \langle A \rangle_R$ entonces $f(A) \subseteq f(\langle A \rangle_R)$, de modo que, por el Lema 3, $f(\langle A \rangle_R)$ es un R -submódulo de N que contiene a $f(A)$ y por lo tanto $\langle f(A) \rangle_R \subseteq f(\langle A \rangle_R)$. Sean $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ y, $\forall i \in [1, n], r_i \in R$ y $x_i \in A$. Así, como $f \in \text{Hom}_R(M, N)$,

$$\begin{aligned} f\left(\sum_{i=1}^n r_i x_i\right) &= \sum_{i=1}^n r_i f(x_i) \in \langle f(A) \rangle_R \\ \implies f(\langle A \rangle_R) &\subseteq \langle f(A) \rangle_R \\ \therefore f(\langle A \rangle_R) &= \langle f(A) \rangle_R. \end{aligned}$$

□

Lema 5. Sea $f : M \rightarrow N$ un epimorfismo de R -módulos a izquierda. Si $M \in {}_R\text{mod}$ entonces $N \in {}_R\text{mod}$.

Demostración. Como $M \in {}_R\text{mod} \exists X \subseteq M$ finito tal que $M = \langle X \rangle_R$ y así

$$\begin{aligned} N &= f(M) & f &\text{ es sobre} \\ &= f(\langle X \rangle_R) = \langle f(X) \rangle_R & \text{Lema 4} \end{aligned}$$

Y como $|f(X)| \leq |X|$ entonces $f(X)$ es finito. Por lo tanto $N \in {}_R\text{mod}$.

□

Así, como $\exists n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ y $f : R^n \rightarrow M$ epimorfismo de R -módulos a izquierda, por el Lema 5 basta verificar que $R^n \in {}_R\text{mod}$.

Sean $e_j := \left(u_i^j\right)_{i=1}^n \in R^n$, donde

$$u_i^j = \begin{cases} 0_R & , i \neq j \\ 1_R & , i = j \end{cases},$$

$\forall j \in [1, n]$, y $E := \{e_1, \dots, e_n\}$. Así si $(r_i)_{i=1}^n \in R^n$, entonces $(r_i)_{i=1}^n = \sum_{i=1}^n r_i e_i$, con lo cual $R^n = \langle E \rangle_R$. Por lo tanto $R^n \in R\text{mod}$. \square

Ej 19.

Ej 20.

Ej 21. Sean R y S anillos.

(a) Sean

$$\begin{aligned} \text{Obj}(\mathcal{C}) &:= \text{Mod}_{R-S}, \\ \text{Hom}(\mathcal{C}) &:= \bigcup_{(M,N) \in \text{Obj}(\mathcal{C})^2} \text{Hom}(M_{R-S}, N_{R-S}), \end{aligned}$$

con

$$\text{Hom}(M_{R-S}, N_{R-S}) := \text{Hom}_R(M_R, N_R) \cap \text{Hom}_S(M_S, N_S),$$

y \circ la composición usual de funciones.

Entonces la clase Mod_{R-S} tiene estructura de categoría por medio de la terna $(\text{Obj}(\mathcal{C}), \text{Hom}(\mathcal{C}), \circ)$.

(b) ${}_R\text{Mod}_S \simeq \text{Mod}_{R^{op}-S}$, ${}_R\text{Mod}_S \simeq {}_{R-S^{op}}\text{Mod}$ y ${}_R\text{Mod} \simeq {}_R\text{Mod}_{S^{op}}$.

Demostración. (a) Si $M, N \in \text{Mod}_{R-S}$, entonces M y N son conjuntos, con lo cual

$$N^M := \{f : M \rightarrow N \mid f \text{ es una función}\}$$

es un conjunto y así $\text{Hom}_R(M_R, N_R)$ es un conjunto, pues

$$\text{Hom}_R(M_R, N_R) \subseteq B^A.$$

Similarmente se encuentra que $\text{Hom}_S(M_S, N_S)$ es un conjunto, y así $\text{Hom}(M_{R-S}, N_{R-S})$ es un conjunto $\forall M, N \in \text{Mod}_{R-S}$. Además por definición $\text{Hom}(\mathcal{C}) = \bigcup_{(M,N) \in \text{Obj}(\mathcal{C})^2} \text{Hom}(M_{R-S}, N_{R-S})$, con lo cual se satisface (P1).

Recordemos que, si W, X, Y, Z son conjuntos y $f : W \rightarrow X, g : Y \rightarrow Z$ son funciones entonces $f = g$ si y sólo si $W = Y, X = Z$ y $f(w) = g(w) \forall w \in W$. Con lo cual si $(M, N) \neq (O, P)$ entonces $N^M \cap P^O = \emptyset$ y por lo tanto $\text{Hom}(M_{R-S}, N_{R-S}) \cap \text{Hom}(O_{R-S}, P_{R-S}) = \emptyset$. Por lo tanto se satisface (P2).

Finalmente para verificar que (P3) se satisface, dado que la composición usual de funciones es asociativa y claramente $\text{Id}_X \in \text{Hom}(M_{R-S}, M_{R-S}) \forall M \in \text{Mod}_{R-S}$, basta probar que si $f \in \text{Hom}_R(N, O), g \in \text{Hom}_R(M, N)$ entonces $f \circ g \in \text{Hom}_R(M, O)$; ya que en tal caso se tiene que la composición usual de funciones se restringe a una función asociativa

$$\circ : \text{Hom}(N_{R-S}, O_{R-S}) \times \text{Hom}(M_{R-S}, N_{R-S}) \rightarrow \text{Hom}(M_{R-S}, O_{R-S})$$

que admite identidades.

Sean $f \in \text{Hom}_R(N, O)$ y $g \in \text{Hom}_R(M, N)$. En particular $f : N \rightarrow O$ y $g : M \rightarrow N$ son morfismos de grupo abelianos, con lo cual $f \circ g$ es un morfismo de grupos abelianos. Sean $r \in R$ y $m \in M$, así

$$\begin{aligned} f \circ g(rm) &= f(g(rm)) = f(rg(m)) = rf(g(m)) \\ &= r(f \circ g(m)). \\ \implies f \circ g &\in \text{Hom}_R(M, O). \end{aligned}$$

(b) Recordemos que, por el Ej. 8, $(M, \bullet) \in {}_R M$ si y sólo si $(M, \bullet^{op}) \in M_{R^{op}}$ (en adelante no haremos mención explícita de \bullet y \bullet^{op}). Por lo cual, si $r \in R, s \in S$ y $m \in M$,

$$r(ms) = (rm)s \iff (ms)r^{op} = (mr^{op})s \quad (*)$$

y así

$$M \in {}_R \text{Mod}_S \iff M \in \text{Mod}_{R^{op}-S}. \quad (\text{I})$$

Más aún, si $f : M \rightarrow N$ es un morfismo de grupos abelianos, entonces

$$\begin{aligned} f(r(ms)) &= r(f(m)s) \iff f((ms)r^{op}) = (f(m)s)r^{op}, \\ &\forall r \in R, \forall s \in S, \forall m \in M. \end{aligned}$$

De modo que, considerando el caso particular $s = 1_S$, se tiene que

$$\begin{aligned} f \in \text{Hom}_R({}_R M, {}_R N) &\iff f \in \text{Hom}_{R^{op}}(M_{R^{op}}, N_{R^{op}}) \\ \therefore f \in \text{Hom}({}_R M_S, {}_R N_S) &\iff f \in \text{Hom}(M_{R^{op}-S}, N_{R^{op}-S}). \quad (\text{II}) \end{aligned}$$

De (I) y (II) se sigue que la correspondencia de categorías

$$\begin{aligned} {}_R \text{Mod}_S &\xrightarrow{F_1} \text{Mod}_{R^{op}-S} \\ {}_R M_S \xrightarrow{f} {}_R N_S &\longmapsto M_{R^{op}-S} \xrightarrow{f} N_{R^{op}-S} \end{aligned}$$

está bien definida y, más aún, por construcción $F(Id_M) = Id_{F(M)}$, $\forall M \in {}_R \text{Mod}_S$.

Sean $M \xrightarrow{f} N, N \xrightarrow{g} O \in {}_R \text{Mod}_S$, entonces

$$\begin{aligned} F(g \circ f) &= g \circ f = F(g) \circ F(f) \\ \therefore F &\text{ es un funtor.} \end{aligned}$$

Empleando que $(R^{op})^{op} = R$ en conjunto a los puntos (*), (I) y (II), se tiene que la correspondencia de categorías

$$\begin{aligned} \text{Mod}_{R^{op}-S} &\xrightarrow{G_1} {}_R \text{Mod}_S \\ M_{R^{op}-S} \xrightarrow{g} N_{R^{op}-S} &\longmapsto {}_R M_S \xrightarrow{g} {}_R N_S \end{aligned}$$

es un funtor que satisface $G_1 F_1 = 1_{R\text{Mod}_S}$ y $F_1 G_1 = 1_{\text{Mod}_{R^{op}-S}}$, y por lo tanto $R\text{Mod}_S \simeq \text{Mod}_{R^{op}-S}$.

Aplicando ahora el Ej. 8 al anillo S , por medio de un procedimiento análogo a lo previamente desarrollado, se verifica que $M \in R\text{Mod}_S$ si y sólo si $M \in R-S^{op}\text{Mod}$, y que $f \in \text{Hom}({}_R M_S, {}_R N_S)$ si y sólo si $f \in \text{Hom}({}_{R^{op}-S} M, {}_{R^{op}-S} N)$. De modo que

$$\begin{aligned} R\text{Mod}_S &\xrightarrow{F_2} R-S^{op}\text{Mod} \\ {}_R M_S \xrightarrow{f} {}_R N_S &\longmapsto {}_{R-S^{op}} M \xrightarrow{f} {}_{R-S^{op}} N \end{aligned}$$

es un isomorfismo de categorías, con inversa

$$\begin{aligned} R-S^{op}\text{Mod} &\xrightarrow{G_2} R\text{Mod}_S \\ {}_{R-S^{op}} M \xrightarrow{g} {}_{R-S^{op}} N &\longmapsto {}_R M_S \xrightarrow{g} {}_R N_S. \end{aligned}$$

Finalmente empleando, el Ej. 12 y un procedimiento análogo al previamente desarrollado se verifica que $M \in R-S\text{Mod}$ si y sólo si $M \in R\text{Mod}_{S^{op}}$, y que $f \in \text{Hom}({}_{R-S} M, {}_{R-S} N)$ si y sólo si $f \in \text{Hom}({}_R M_{S^{op}}, {}_R N_{S^{op}})$; y así

$$\begin{aligned} R-S\text{Mod} &\xrightarrow{F_3} R\text{Mod}_{S^{op}} \\ {}_{R-S} M \xrightarrow{f} {}_{R-S} N &\longmapsto {}_R M_{S^{op}} \xrightarrow{f} {}_R N_{S^{op}} \end{aligned}$$

es un isomorfismo de categorías, con inversa

$$\begin{aligned} R\text{Mod}_{S^{op}} &\xrightarrow{G_3} R-S\text{Mod} \\ {}_R M_{S^{op}} \xrightarrow{g} {}_R N_{S^{op}} &\longmapsto {}_{R-S} M \xrightarrow{g} {}_{R-S} N. \end{aligned}$$

□

Ej 22.

Ej 23.

Ej 24. Sean R, S y T anillos.

- (a) Sean $M \in {}_R\text{Mod}_S$, $N \in {}_R\text{Mod}_T$, $H := \text{Hom}_R({}_R M_S, {}_R N_T)$ y las siguientes aplicaciones, denotadas por medio del mismo simbolo para simplificar la notación,

$$\begin{aligned} \bullet : S \times H &\rightarrow H \\ (s, f) &\mapsto s \bullet f, \end{aligned}$$

con

$$\begin{aligned} s \bullet f &: M \rightarrow N \\ x &\mapsto f(xs); \\ \bullet &: H \times T \rightarrow H \\ (f, t) &\mapsto f \bullet t, \end{aligned}$$

con

$$\begin{aligned} f \bullet t &: M \rightarrow N \\ x &\mapsto f(x)t. \end{aligned}$$

A través de las aplicaciones anteriores $H \in {}_S\text{Mod}_T$.

- (b) Sean $M \in {}_S\text{Mod}_R$, $N \in {}_T\text{Mod}_R$, $H' := \text{Hom}_R({}_S M_R, {}_T N_R)$ y las siguientes aplicaciones, denotadas por medio del mismo símbolo para simplificar la notación,

$$\begin{aligned} \bullet &: T \times H \rightarrow H \\ (t, f) &\mapsto t \bullet f, \end{aligned}$$

con

$$\begin{aligned} t \bullet f &: M \rightarrow N \\ x &\mapsto tf(x); \\ \bullet &: H \times S \rightarrow H \\ (f, s) &\mapsto f \bullet s, \end{aligned}$$

con

$$\begin{aligned} f \bullet s &: M \rightarrow N \\ x &\mapsto f(sx). \end{aligned}$$

A través de las aplicaciones anteriores $H \in {}_T\text{Mod}_S$.

Demostración. (a) Notemos primeramente que $G := \text{Hom}(M, N)$ es un grupo con la suma usual de funciones, pues M y N lo son con sus respectivas operaciones, y que, si $f, g \in H$, $r \in R$ y $m \in M$, entonces

$$\begin{aligned} (f - g)(rm) &= f(rm) - g(rm) = rf(m) - rg(m) = r(f(m) - g(m)) \\ &= r((f - g)(m)). \\ \implies f - g &\in H \\ \implies H &\leq G. \end{aligned}$$

Así, en particular, H es un grupo abeliano. Verifiquemos ahora que por medio de la primera aplicación $H \in {}_S\text{Mod}$. Sean $f, g \in H, s, s' \in S$ y $m \in M$, entonces

$$\begin{aligned}
((s + s') \bullet f)(m) &= f(m(s + s')) \\
&= f(ms + ms') & M \in \text{Mod}_S \\
&= f(ms) + f(ms') & f \in \text{Hom}(M, N) \\
&= s \bullet f(m) + s' \bullet f(m) \\
&= (s \bullet f + s' \bullet f)(m). \\
\implies (s + s') \bullet f &= s \bullet f + s' \bullet f. \\
(s \bullet (f + g))(m) &= (f + g)(ms) \\
&= f(ms) + g(ms) \\
&= s \bullet f(m) + s \bullet g(m) \\
&= (s \bullet f + s \bullet g)(m). \\
\implies s \bullet (f + g) &= s \bullet f + s \bullet g. \\
(s \bullet (s' \bullet f))(m) &= (s' \bullet f)\{ms\} \\
&= f((ms)s') \\
&= f(m(ss')) & M \in \text{Mod}_S \\
&= ((ss') \bullet f)(m). \\
\implies s \bullet (s' \bullet f) &= (ss') \bullet f. \\
(1_S \bullet f)(m) &= f(m1_s) \\
&= f(m) & M \in \text{Mod}_S. \\
\implies 1_S \bullet f &= f. \\
&\therefore H \in {}_S\text{Mod}.
\end{aligned}$$

Verifiquemos ahora que por medio de la segunda aplicación $H \in \text{Mod}_T$.

Sean $f, g \in H, t, t' \in S$ y $m \in M$, entonces

$$\begin{aligned}
((f + g) \bullet t)(m) &= ((f + g)(m))t \\
&= (f(m) + g(m))t \\
&= f(m)t + g(m)t & N \in \text{Mod}_T \\
&= f \bullet t(m) + g \bullet t(m) \\
&= ((f + g) \bullet t)(m). \\
\implies (f + g) \bullet t &= (f + g) \bullet t. \\
(f \bullet (t + t'))(m) &= f(m)(t + t') \\
&= f(m)t + f(m)t' \\
&= f \bullet t(m) + f \bullet t'(m) \\
&= (f \bullet t + f \bullet t')(m). \\
\implies f \bullet (t + t') &= f \bullet t + f \bullet t'. \\
((f \bullet t) \bullet t')(m) &= ((f \bullet t)(m))t' \\
&= (f(m)t)t' \\
&= f(m)(tt') & N \in \text{Mod}_T \\
&= (f \bullet (tt'))(m). \\
\implies (f \bullet t) \bullet t' &= f \bullet (tt'). \\
(f \bullet 1_T)(m) &= f(m)1_T \\
&= f(m) & N \in \text{Mod}_T. \\
\implies f \bullet 1_T &= f. \\
&\therefore H \in \text{Mod}_T.
\end{aligned}$$

Así

$$H \in {}_S\text{Mod} \cap \text{Mod}_T.$$

Finalmente, notemos que

$$\begin{aligned}
((s \bullet f) \bullet t)(m) &= ((s \bullet f)(m))t \\
&= f(ms)t \\
&= (f \bullet t)(ms) \\
&= (s \bullet (f \bullet t))(m). \\
\implies (s \bullet f) \bullet t &= s \bullet (f \bullet t). \\
&\therefore H \in {}_S\text{Mod}_T.
\end{aligned}$$

(b) Es análogo a lo demostrado en (a), empleando ahora las propiedades de los morfismos de R -módulos a derecha para verificar que H' es un grupo abeliano con la suma usual de funciones, y que $M \in {}_S\text{Mod}, N \in {}_T\text{Mod}$ para verificar que $H \in {}_T\text{Mod}_S$. \square

Ej 25.

Ej 26.

Ej 27. Sean R y S anillos, $e \in R$ y $\epsilon \in S$ idempotentes, $M \in {}_R\text{Mod}_S$, $R' := eRe$ y $S' := \epsilon S \epsilon$. Entonces:

(a) existen acciones tales que $Re \in {}_R\text{Mod}_{R'}$, $\epsilon S \in {}_{S'}\text{Mod}_S$, $eM \in {}_{R'}\text{Mod}_S$ y $M\epsilon \in {}_R\text{Mod}_{S'}$;

(b) las siguientes aplicaciones son morfismos de bimódulos

(i)

$$\begin{aligned} \rho : {}_{R'}eM_S &\rightarrow \text{Hom}_R({}_RRe_{R'}, {}_RM_S) \\ em &\mapsto \rho(em), \end{aligned}$$

con

$$\begin{aligned} \rho(em) : {}_RRe_{R'} &\rightarrow {}_RM_S \\ re &\mapsto (re)m; \end{aligned}$$

(ii)

$$\begin{aligned} \lambda : {}_RM_{\epsilon S'} &\rightarrow \text{Hom}_S({}_{S'}\epsilon S_S, {}_RM_S) \\ m\epsilon &\mapsto \lambda(m\epsilon), \end{aligned}$$

con

$$\begin{aligned} \lambda(m\epsilon) : {}_{S'}\epsilon S_S &\rightarrow {}_RM_S \\ \epsilon s &\mapsto m\epsilon s; \end{aligned}$$

Demostración. (a) Por el Ej. 26 R' y S' son anillos. Además, notemos que $R \in {}_R\text{Mod}_R$, a través de las acciones naturales inducidas por el producto en R . Así pues, si se considera $M = R = S$ y $e = \epsilon$, se tiene que $Re \in {}_R\text{Mod}_{R'}$ como consecuencia de que $M\epsilon \in {}_R\text{Mod}_{S'}$; similarmente $\epsilon S \in {}_{S'}\text{Mod}_S$ se sigue de que $eM \in {}_{R'}\text{Mod}_S$. Sea $s \in S$. Notemos que

$$\begin{aligned} ms + (-m)s &= (m - m)s = 0_M s = 0_M. \\ \implies -(ms) &= (-m)s. \end{aligned}$$

Por lo anterior, si $ms \in Ms$ entonces $-(ms) \in Ms$. Además, si $m's \in Ms$,

$$\begin{aligned} ms + m's &= (m + m')s \in Ms. \\ \implies Ms &\leq M. \end{aligned}$$

Así, en particular $M\epsilon$ es un grupo abeliano.

Consideremos las siguientes aplicaciones, denotadas por medio del mismo

simbolo para simplificar la notación e inducidas a partir de las acciones como R -izquierdo S -derecho bimódulo en M ,

$$\begin{aligned} * : R \times M\epsilon &\rightarrow M\epsilon \\ (r, m\epsilon) &\mapsto rm\epsilon, \\ * : M\epsilon \times S' &\rightarrow M\epsilon \\ (m\epsilon, \epsilon s\epsilon) &\mapsto m\epsilon s\epsilon. \end{aligned}$$

Sean $m, m' \in M$, $r, r' \in R$. Entonces

$$\begin{aligned} (r + r') * m\epsilon &= (r + r') m\epsilon = (rm + r'm) \epsilon = rm\epsilon + r'm\epsilon \\ &= r * m\epsilon + r' * m\epsilon. \\ r * (m\epsilon + m'\epsilon) &= r * (m + m') \epsilon = (r(m + m')) \epsilon = rm\epsilon + rm'\epsilon \\ &= r * m\epsilon + r * m'\epsilon. \end{aligned}$$

Como $\epsilon^2 = \epsilon$

$$\begin{aligned} (rr') * (m\epsilon) &= (rr') m\epsilon = (r(r'm)) \epsilon = r(r'm\epsilon) \epsilon \\ &= r * (r' * m\epsilon). \\ 1_R * (m\epsilon) &= (1_R m) \epsilon = m\epsilon. \\ \implies M &\in {}_R\text{Mod}. \end{aligned}$$

Ahora, sean $s, s' \in S$. Entonces

$$\begin{aligned} m\epsilon * (\epsilon s\epsilon + \epsilon s'\epsilon) &= m\epsilon * (\epsilon(s + s')\epsilon) = (m\epsilon(s + s')) \epsilon \\ &= (m\epsilon s) \epsilon + (m\epsilon s') \epsilon = m\epsilon * \epsilon s\epsilon + m\epsilon * \epsilon s'\epsilon. \\ (m\epsilon + m'\epsilon) * \epsilon s\epsilon &= (m + m') \epsilon * \epsilon s\epsilon = (m + m') \epsilon s\epsilon \\ &= m\epsilon s\epsilon + m'\epsilon s\epsilon = m\epsilon * \epsilon s\epsilon + m'\epsilon * \epsilon s\epsilon. \end{aligned}$$

Como $\epsilon^2 = \epsilon$

$$\begin{aligned} m\epsilon * ((\epsilon s\epsilon)(\epsilon s'\epsilon)) &= m\epsilon * \epsilon(s\epsilon s'\epsilon) = (m\epsilon(s\epsilon s')) \epsilon = ((m\epsilon s)\epsilon) s\epsilon \\ &= (m\epsilon s\epsilon) s\epsilon = (m\epsilon * \epsilon s\epsilon) * \epsilon s'\epsilon. \\ (m\epsilon) * 1_{S'} &= (m\epsilon) * \epsilon = (m\epsilon) \epsilon = m(\epsilon\epsilon) \\ &= m\epsilon. \\ \implies M &\in \text{Mod}_{S'}. \end{aligned}$$

Finalmente

$$\begin{aligned} r * (m\epsilon * \epsilon s\epsilon) &= r * (m\epsilon s\epsilon) = r(m\epsilon s)\epsilon \\ &= (rm) \epsilon s\epsilon & M \in {}_R\text{Mod}_S \\ &= (rm) \epsilon * \epsilon s\epsilon \\ &= (r * m\epsilon) * \epsilon s\epsilon. \\ \implies M\epsilon &\in {}_R\text{Mod}_{S'}. \end{aligned}$$

En forma análoga a lo desarrollado anteriormente se verifica que, a través de las aplicaciones

$$\begin{aligned} \cdot : R' \times eM &\rightarrow eM \\ (ere, em) &\mapsto erem, \\ \cdot : eM \times S &\rightarrow eM \\ (em, s) &\mapsto ems, \end{aligned}$$

$eM \in {}_{R'}\text{Mod}_S$.

(b) Sean $a, b, r \in R$. Entonces

$$\begin{aligned} \rho(em)(r(ae + be)) &= (r(ae + be))m = r((ae + be)m) \\ &= r((ae)m + (be)m) \\ &= r(\rho(em)(ae) + \rho(em)(be)). \\ \implies \rho(em) &\in \text{Hom}_R({}_R Re_{R'}, {}_R M_S). \end{aligned}$$

Por lo anterior, y dado que por el Ej. 24 $\text{Hom}_R({}_R Re_{R'}, {}_R M_S) \in {}_{R'}\text{Mod}_S$, ρ es una función bien definida. Ahora, sean $m, m' \in M$, $s \in S$ y $x \in R$ y \bullet las acciones definidas en el Ej. 24(a), entonces

$$\begin{aligned} \rho(ere \cdot (em + em') \cdot s)(xe) &= \rho(ere \cdot e(m + m') \cdot s)(xe) \\ &= \rho(ere(m + m')s)(xe) \\ &= (xe)(re(m + m')s) \\ &= (xe)(rem + rem's) \\ &= (xe)rem + (xe)rem's \\ &= ((xere)m)s + ((xere)m')s \\ &= (\rho(em)(xere))s + (\rho(em')(xere))s \\ &= (\rho(em)(xe * ere))s + (\rho(em')(xe * ere))s \\ &= (ere \bullet \rho(em)(xe))s + (ere \bullet \rho(em')(xe))s \\ &= (ere \bullet \rho(em) \bullet s)(xe) + (ere \bullet \rho(em') \bullet s)(xe) \\ &= (ere \bullet \rho(em) \bullet s + ere \bullet \rho(em') \bullet s)(xe) \\ \implies \rho(ere \cdot (em + em') \cdot s) &= ere \bullet \rho(em) \bullet s + ere \bullet \rho(em') \bullet s \\ \therefore \rho &\in \text{Hom}({}_{R'} eM_S, \text{Hom}_R({}_R Re_{R'}, {}_R M_S)). \end{aligned}$$

i.e. ρ es un morfismo de R -izquierda S' -derecha bimódulos, de eM en $\text{Hom}_R({}_R Re_{R'}, {}_R M_S)$. En forma análoga, empleando ahora las acciones previamente definidas en conjunto a las acciones definidas en el Ej. 24(b), se verifica que λ un morfismo de R' -izquierda S -derecha bimódulos, de $M \in {}_{R'}\text{Mod}_S$ en $\text{Hom}_S({}_{S'} Re_S, {}_R M_S)$.

□