

Functorialidade :  $\alpha \in \text{Hom}_R(M, M')$  e  $\alpha' \in \text{Hom}_R(N, N')$

$$\begin{array}{ccc}
 M \times N & \xrightarrow{\alpha \times \alpha'} & M' \times N' \\
 \downarrow & & \downarrow \\
 M \otimes_R N & \xrightarrow{\alpha \otimes \alpha'} & M' \otimes_R N'
 \end{array}$$

$$\alpha \otimes \alpha' (m \otimes n) = \alpha(m) \otimes \alpha'(n)$$

Prop: 1.  $M \otimes_R N = N \otimes_R M$

2.  $R \otimes_R M = M$

3.  $(M \otimes_R N) \otimes_R P = M \otimes_R (N \otimes_R P)$

Def.:  $R, R'$  anéis. Um  $(R, R')$ -bimódulo  
é um grupo ab.  $N$  com duas estruturas  
de módulo

$$R \times N \rightarrow N$$

$$R' \times N \rightarrow N$$

tg.  $x'(x \cdot n) = x \cdot (x' \cdot n) \quad \forall x \in R \quad \forall x' \in R'$

Exemplos: 1. Se  $V$  é um esp. vet. /  $\mathbb{C}$ ,  
então  $V$  é  $(\mathbb{C}, \mathbb{C})$ -bimódulo com

$$\varphi_1: \mathbb{C} \times V \rightarrow V; \varphi_1(z, v) = z \cdot v$$

$$\varphi_2: \mathbb{C} \times V \rightarrow V; \varphi_2(z, v) = \bar{z} \cdot v$$

2. Se  $R'$  é uma  $R$ -álgebra e  $M \in R'$ -mod  
então  $M$  é um  $(R, R')$ -módulo.

3. Se  $M \in R\text{-mod}$ ,  $N \in R'\text{-mod}$ , então

$$\text{Hom}_{\mathbb{Z}}(M, N)$$

é um  $(R, R')$ -bimódulo com

$$(x\varphi)(m) := \varphi(xm) \quad \forall x \in R \quad \forall \varphi \in \text{Hom}_{\mathbb{Z}}(M, N) \\ \forall m \in M$$

$$(x'\varphi)(m) := x'\varphi(m) \quad \forall x' \in R' \dots$$

4. Se  $M \in R\text{-mod}$ ,  $N \in (R, R')$ -bimod.  
 $P \in R'\text{-mod}$

4.1.  $\text{Hom}_R(M, N)$  é um  $(R, R')$ -bimod. com

$$(x'\varphi)(m) := x'\varphi(m)$$

4.2  $\text{Hom}_{R'}(N, P)$  é um  $(R, R')$ -bimod. com

$$(x\varphi)(m) := \varphi(xm)$$

5. Se  $N$  é um  $(R, R')$ -bimod. e  $M$  é  $R$ -mod, então  $M \otimes_R N$  é um  $(R, R')$ -bimod. com

$$x'(m \otimes n) = m \otimes (x'n)$$

Teorema:  $R, R'$  anéis.  $M \in R$ -mod,  $P \in R'$ -mod e  $N \in (R, R')$ -bimod, então

$$M \otimes_R (N \otimes_{R'} P) = (M \otimes_R N) \otimes_{R'} P$$

$$\text{Hom}_{R'}(M \otimes_R N, P) = \text{Hom}_R(M, \text{Hom}_{R'}(N, P))$$

Dem:

1.  $M \otimes_R (N \otimes_{R'} P)$  e  $(M \otimes_R N) \otimes_{R'} P$  são  $(R, R')$ -mod com a mesma prop. univ. relativa/ a aplicações  $(R, R')$ -bimodulos  $\mathcal{Q}$ :

$$M \times N \times P \rightarrow Q$$

que seja trilinear (i.e. separadamente  
 $R$ -bilinear em  $M \times N$  e  $R'$ -bilinear em  $N \times P$ )

$$2. \alpha: \text{Hom}_{R'}(M \otimes_R N, P) \rightarrow \text{Hom}_R(M, \text{Hom}_{R'}(N, P))$$

$$\alpha(\varphi)(m)(n) = \varphi(m \otimes n)$$

Inverse / , se  $\eta \in \text{Hom}_R(M, \text{Hom}_{R'}(N, P))$

$$\begin{array}{ccc} M \times N & \xrightarrow{\eta(n)} & P \\ (m, n) & \longmapsto & \eta(m)(n) \end{array}$$

Cor: Seja  $R'$  uma  $R$ -álgebra. Temos

(a) Se  $M \in R\text{-mod}$ ,  $P \in R'\text{-mod}$ , então

$$(M \otimes_R R') \otimes_{R'} P = M \otimes_R P$$

$$\text{Hom}_{R'}(M \otimes_R R', P) = \text{Hom}_R(M, P)$$

(b) Se  $M \in R'\text{-mod}$  e  $P \in R\text{-mod}$ , então

$$\text{Hom}_R(M, P) = \text{Hom}_{R'}(M, \text{Hom}_R(R', P))$$

$$\text{Hom}_R(FM, P) = \text{Hom}_{R'}(M, GP)$$

∴ 1.  $\otimes_R R'$  (extensão de escalares) é adjunto à esquerda de restrição de escalares

2.  $\text{Hom}_R(R', \cdot)$  é adjunto à direita de restrição de escalares

Notação:  $\text{Hom}_R(R', \cdot) : R\text{-mod} \rightarrow R'\text{-mod}$   
denota-se co-indução.

Dem : (b)

$$\begin{aligned}\text{Hom}_R(M, P) &= \text{Hom}_R(M \otimes_R R', P) \\ &= \text{Hom}_{R'}(M, \text{Hom}_R(R', P))\end{aligned}$$

□

Def: Seja  $R'$  uma  $R'$ -álgebra e

$F: R\text{-mod} \rightarrow R'\text{-mod}$  um functor.

Dizemos que  $F$  é  $R$ -linear se

$$F: \text{Hom}_R(M, N) \rightarrow \text{Hom}_{R'}(FM, FN)$$

é  $R$ -linear.

Exemplos: 1. Se  $P$  é  $(R, R')$ -bimod, então  $M \mapsto FM := M \otimes_R P \in R'\text{-mod}$  é um functor  $R$ -linear.

2.  $\tau: \mathbb{C}\text{-mod} \rightarrow \mathbb{C}\text{-mod}$   
 $V \mapsto \bar{V} := V$  com a  
 estrutura  $(z, v) \mapsto z\bar{v}$   
 não é  $\mathbb{C}$ -linear.

NB: Se  $F$  é  $R$ -linear e  $\alpha: M \rightarrow N$   
 $= 0 \Rightarrow F(\alpha) = 0$   
 $\therefore$  Se  $M = \{0\}$  então  $F(M) = 0$   
 pois  $F(1_M) = 1_{F(M)} = 0$ .

Teorema de Watts': Seja  $F: R\text{-mod} \rightarrow$   
 $\rightarrow R\text{-mod}$  um functor  $R$ -linear. Então  
 $\exists$  transf. natural

$$\Theta(\cdot): \cdot \otimes_R F(R) \rightarrow F(\cdot)$$

que satisfaz  $\Theta(R) = 1$ . Mas,  $\Theta$  é  
 isomorfismo sse  $F$  preserva limites diretos.



Dem: Se  $F$  é  $R$ -linear, então define

$$\begin{aligned} \Theta(M) &\in \text{Hom}_R(\text{Hom}_R(R, M), \text{Hom}_R(FR, FM)) \\ &= \text{Hom}_R(M, \text{Hom}_R(FR, FM)) \\ &= \text{Hom}_R(M \otimes_R FR, FM) \end{aligned}$$

tg.  $\Theta$  define transf. nativa e  $\Theta(R) = 1$

Seja  $M \in R$ -mod. Consideremos  $R \xrightarrow{\oplus \Sigma} R \xrightarrow{\oplus \Delta} M \rightarrow 0$  exata. Se  $F$  preserva limites diretos, obtemos um diagrama

$$\begin{array}{ccccc} F(R^{\oplus \Sigma}) & \rightarrow & F(R^{\oplus \Delta}) & \rightarrow & F(M) \rightarrow 0 \\ \uparrow \Theta(R^{\oplus \Sigma}) & & \uparrow \Theta(R^{\oplus \Delta}) & & \uparrow \Theta(M) \\ R^{\oplus \Sigma} \otimes FR & \rightarrow & R^{\oplus \Delta} \otimes FR & \rightarrow & M \otimes FR \rightarrow 0 \end{array}$$

de sucessões exatas tg.  $\Theta(R^{\oplus \Sigma})$  e  $\Theta(R^{\oplus \Delta})$  são iso.  $\therefore \Theta(M)$  é iso.

Em sentido inverso, usamos o fato

de

$$N' \xrightarrow{\alpha} N \xrightarrow{\beta} N'' \rightarrow 0$$

é exata e  $M \in R\text{-mod} \Rightarrow$

$$M \otimes_R N' \xrightarrow{1 \otimes \alpha} M \otimes_R N \xrightarrow{1 \otimes \beta} M \otimes_R N'' \rightarrow 0$$

é exata. (exercício)

Def: Um functor  $F: R\text{-mod} \rightarrow R'\text{-mod}$  diz-se aditivo se é  $\mathbb{Z}$ -linear.

Exemplo:  $F: \mathbb{C}\text{-mod} \rightarrow \mathbb{C}\text{-mod}$ ,  $V \mapsto \bar{V}$  é aditivo.

NB:  $M \in \mathbb{R}\text{-mod}$

$$M \xrightarrow{\delta_M} M \oplus M \xrightarrow{\sigma_M} M$$

$$\delta_M = (1_M, 1_M) \quad \sigma_M = 1_M + 1_M$$

Dados  $\alpha, \beta: M \rightarrow N$ , temos

$$\alpha + \beta = \sigma_N (\alpha \oplus \beta) \delta_M$$

Se  $F$  preservar somas diretas, então

$$F(\alpha + \beta) = F(\sigma_N) F(\alpha \oplus \beta) F(\delta_M)$$

$$= \sigma_{FN} F(\alpha \oplus \beta) \delta_{FM}$$

$$= F(\alpha) + F(\beta)$$

$\therefore$   $F$  preserva somas diretas, então  $F$  é aditivo.

Exercício: Provar  $F$  aditivo  $\Rightarrow F$  preserva

somas diretas.

## Equações em Produtos Tensoriais:

Sejam  $\{n_\lambda\}_{\lambda \in \Delta} \subset N$  geradores. Dado  $t \in M \otimes_R N$ . Então  $\exists m_\lambda \in M$  t.s.

$$t = \sum_{\lambda} m_\lambda \otimes n_\lambda$$

Lema: Se  $t=0 \exists m_\lambda \in M, \sigma \in \Sigma$ ,  
e  $x_{\lambda\sigma} \in R, \lambda \in \Delta, \sigma \in \Sigma, t \neq 0$

$$1. \sum_{\sigma} x_{\lambda\sigma} m_\lambda^\sigma = m_\lambda$$

$$2. \sum_{\lambda} x_{\lambda\sigma} n_\lambda = 0 \quad \forall \sigma \in \Sigma$$

NB: 1. Se  $\sum_{\lambda} a_{\lambda} n_{\lambda} = 0$  com  $a_{\lambda} \in \mathbb{R}$   
 e  $\exists m \in \mathbb{N}$  t.q.  $m_{\lambda} = a_{\lambda} m$ , então

$$\begin{aligned} t &= \sum_{\lambda} m_{\lambda} \otimes n_{\lambda} = \sum_{\lambda} m a_{\lambda} \otimes n_{\lambda} \\ &= m \otimes \left( \sum_{\lambda} a_{\lambda} n_{\lambda} \right) = 0 \end{aligned}$$

NB: 2. Sejam  $x_{\lambda}$  e  $m_{\lambda}^!$  como no lema,  
 então

$$\begin{aligned} t &= \sum_{\lambda} \left( \sum_{\sigma} x_{\lambda \sigma} m_{\sigma}^! \right) \otimes n_{\lambda} \\ &= \sum_{\sigma} \left( \sum_{\lambda} (m_{\sigma}^! x_{\lambda \sigma}) \otimes n_{\lambda} \right) \\ &= \sum_{\sigma} 0 \end{aligned}$$

por 1.

□

Dem: Considere-se uma suc. exata

$$R \xrightarrow{\oplus \Sigma \alpha} R \xrightarrow{\oplus \Delta \beta} N \rightarrow 0$$

$$x_{\lambda} \text{ t.g.} \quad \alpha(e_{\sigma}) = \sum_{\lambda} x_{\lambda} e_{\sigma} \quad \beta(e_{\lambda}) := n_{\lambda}$$

Fazendo  $\otimes M$ , obtemos uma suc. exata

$$M \otimes_R R \xrightarrow{\oplus \Sigma 1 \otimes \alpha} M \otimes_R R \xrightarrow{\oplus \Delta 1 \otimes \beta} M \otimes N \rightarrow 0$$

$$t = \sum_{\lambda} m_{\lambda} \otimes n_{\lambda} \Leftrightarrow t = 1 \otimes \beta \left( \sum_{\lambda} m_{\lambda} \otimes e_{\lambda} \right) =$$

$$\Leftrightarrow \sum_{\lambda} m_{\lambda} \otimes e_{\lambda} \in \ker(1 \otimes \beta) = \text{Im } 1 \otimes \alpha$$

$$\text{Sejam } m'_{\sigma} \in M \text{ t.g. } 1 \otimes \alpha \left( \sum_{\sigma} m'_{\sigma} \otimes e_{\sigma} \right) =$$

$$= \underbrace{\sum_{\lambda} m_{\lambda} \otimes e_{\lambda}}_S$$