

Teorema: (Exatidão à esquerda de Hom)

(1) A seq.

$$M' \xrightarrow{\alpha} M \xrightarrow{\beta} M'' \rightarrow 0 \Rightarrow M'' = M / \text{Im} \beta = M / \text{Im} \alpha$$

é exata se $\forall N$

$$0 \rightarrow \text{Hom}_R(M'', N) \xrightarrow{\text{Hom}_R(\beta, N)} \text{Hom}_R(M, N) \xrightarrow{\text{Hom}_R(\alpha, N)} \text{Hom}_R(M', N)$$

é exata.

(2) $0 \rightarrow M' \xrightarrow{\alpha} M \xrightarrow{\beta} M''$ é exata se $\forall N$

$$0 \rightarrow \text{Hom}_R(N, M') \rightarrow \text{Hom}_R(N, M) \rightarrow \text{Hom}_R(N, M'')$$

é exata

Dem: (1) \Rightarrow claro

\Leftarrow : Se $\beta \bar{n}$ é abrejotivo, seja
 $\alpha \bar{n} = ?$ $M'' / \text{Im} \beta$

$$\kappa: M'' \rightarrow \underbrace{M''/\text{Im } \beta}_N \quad \bar{n} \text{ é zero}$$

$$\text{Hom}_R(\beta, \kappa)(\kappa) = \kappa\beta = 0$$

(2) análogo

Def. Uma apresentação livre de M é uma sequência exata

$$G \rightarrow F \rightarrow M \rightarrow 0$$

onde G , e F são R mod. livres. Se F, G têm característica finita, então a apresentação é finita e M diz-se finito/apresentado.

NB: Se M é um R -mod geradores $m_\lambda, \lambda \in \Lambda$ então temos uma seq
 exat

$$0 \rightarrow K \rightarrow R^{\oplus \Lambda} \rightarrow M \rightarrow 0$$

escolhendo geradores para K , obtemos uma
 apresentação

$$R^{\oplus \Sigma} \rightarrow R^{\oplus \Lambda} \rightarrow M \rightarrow 0$$

NB: Se $K \overset{e}{\cong} M$ f.g. $\Rightarrow M$ é f.a.

Módulos Projetivos:

NB: $0 \rightarrow M' \xrightarrow{\alpha} M \xrightarrow{\beta} M'' \rightarrow 0 \quad (*)$

exata cande-se se admite uma seção

$$\sigma: M'' \rightarrow M:$$

$$\begin{array}{ccc} & & M \\ & \nearrow \sigma & \downarrow \beta \\ M'' & \xrightarrow{\quad} & M' \\ & \downarrow \text{Id}_{M''} & \\ & & \end{array}$$

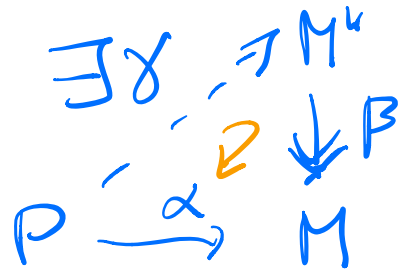
Ora, se M'' for livre σ existe sempre!

Base $\{m''_\lambda\}_{\lambda \in \Lambda}$ para $M'' \Rightarrow$ basta definir

$$\sigma(m''_\lambda) = m_\lambda \in \beta^{-1}(m''_\lambda)$$

\therefore Se M'' é livre, $(*)$ cande-se sempre!

Def.: Um R -mod P diz-se projetivo
 $\forall M \xrightarrow{\beta} M''$ e $\forall P \xrightarrow{\alpha} M'' \exists \gamma: P \rightarrow M$
 tq. o diagrama comuta



γ diz-se um levantamento de α

Cor.: P livre $\Rightarrow P$ projetivo.

Teorema: ASASE:

(1) P é projetivo

(2) toda a suc. exata $0 \rightarrow N \rightarrow M \rightarrow P \rightarrow 0$ se cande.

(3) P é somando direto de um módulo livre (i.e. Q t.g. $P \oplus Q$ é livre)

(4) $\forall M' \rightarrow M \rightarrow M''$ exata,

$\text{Hom}_R(P, M') \rightarrow \text{Hom}_R(P, M) \rightarrow \text{Hom}_R(P, M'')$
é exata.

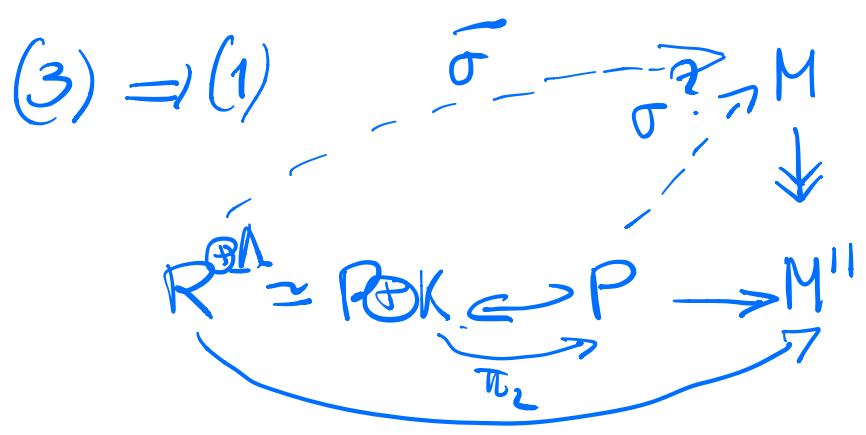
Dem: (1) \Rightarrow (2)

$$\begin{array}{ccc} \exists \sigma & \rightarrow & M \\ \downarrow & & \downarrow \\ P & \xrightarrow{1_P} & P \end{array}$$

(2) \Rightarrow (3)

$$0 \rightarrow K \rightarrow R \xrightarrow{(\oplus)\Delta} P \rightarrow 0 \quad \text{exata corte}$$

$$\Leftrightarrow (2) \quad R^{\oplus\Delta} \cong K \oplus P$$



$$\sigma := \tilde{\sigma} \circ \pi_2$$

□

Cor: Se R é DTP e P é projetivo, então P é livre.

Lema de Schanuel: Se

$0 \rightarrow L \xrightarrow{i} P \xrightarrow{\alpha} M \rightarrow 0$ e $0 \rightarrow L' \xrightarrow{i'} P' \xrightarrow{\alpha'} M \rightarrow 0$
 são exatas com P, P' projetivos, então
 iso. de suc. exatas

$$\begin{array}{ccccccc}
 0 & \rightarrow & L \oplus P' & \xrightarrow{i \oplus p'} & P \oplus P' & \xrightarrow{(\alpha \ 0)} & M \rightarrow 0 \\
 & & \delta' \downarrow & & \delta \downarrow \simeq & & \downarrow \eta \\
 0 & \rightarrow & L' \oplus P & \xrightarrow{i' \oplus p} & P' \oplus P & \xrightarrow{(\alpha' \ 0)} & M \rightarrow 0
 \end{array}$$

Em particular, $L \Rightarrow L'$ projetivo.
 L projetivo $\Rightarrow \exists K: K \oplus L$ é livre

$$L' \oplus P \simeq L \oplus P$$

$$L' \oplus K \oplus P \simeq \text{Livre} \oplus \underline{\text{Projetivo}}$$

Dem.: $0 \rightarrow K \rightarrow P \oplus P \xrightarrow{(\alpha' \alpha)} M \rightarrow 0$
... \square

Aplicação: Seja $0 \rightarrow L \rightarrow R^n \rightarrow M \rightarrow 0$
exata. Então M é f.g. sse L
é f.g.

Dem.: \Leftarrow óbvio \checkmark
 $\Rightarrow M$ f.g. \Leftarrow temos

$$0 \rightarrow K \rightarrow R^l \rightarrow M \rightarrow 0$$

com K f.g.

$$\Rightarrow L \oplus R^l \simeq K \oplus R^n$$

$$\Rightarrow L \simeq K \oplus R^n / N \quad (\text{com } N \simeq R^l)$$

$$\Rightarrow L \text{ f.g.}$$

\square

Prop.: Seja $0 \rightarrow L \xrightarrow{\alpha} M \xrightarrow{\beta} N \rightarrow 0$
 exata com L e N f.a., então M
 é f.a.

Dem.:

$$\begin{array}{ccccccc}
 0 & \rightarrow & \ker \beta & \rightarrow & \text{ver } \delta_M & \rightarrow & \text{ver } \delta_N \\
 & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\
 0 & \rightarrow & \mathbb{R}^p & \xrightarrow{\iota_1} & \mathbb{R}^p \oplus \mathbb{R}^n & \xrightarrow{\pi_2} & \mathbb{R}^n \rightarrow 0 \\
 & & \downarrow \gamma_L & & \downarrow \gamma_M & & \downarrow \gamma_N \\
 0 & \rightarrow & L & \xrightarrow{\alpha'} & M & \xrightarrow{\beta} & N \rightarrow 0 \\
 & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\
 & & & & 0 & \rightarrow & \text{coker } \delta_M \rightarrow 0
 \end{array}$$

$\therefore \text{coker } \delta_M = 0$

$\therefore \text{ver } \delta_M$ finita/gerado

$\therefore M$ é f.a.

□

Prop.: Seja $0 \rightarrow L \xrightarrow{\alpha} M \xrightarrow{\beta} N \rightarrow 0$
 exata t.g. L é f.g. e M é f.a.,
 então N é finita/gpr.

Dem.:

$$\begin{array}{ccccccc}
 & & \text{Ker } \beta & & & & \\
 & & \downarrow & & & & \\
 & & K & \rightarrow & R^m & \rightarrow & N \rightarrow 0 \\
 & \searrow & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \beta \\
 0 & \rightarrow & L & \rightarrow & M & \rightarrow & N \rightarrow 0 \\
 & & & & \downarrow & & \\
 & & & & 0 & &
 \end{array}$$

□

Categorias:

Def. Categoria \mathcal{C} : coleção de objetos $\text{ob } \mathcal{C}$ e para $A, B \in \text{ob } \mathcal{C}$ um conjunto $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, B)$ com op. compo

$$\begin{aligned} \text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, B) \times \text{Hom}_{\mathcal{C}}(B, C) &\rightarrow \text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, C) \\ (\alpha, \beta) &\longmapsto \beta\alpha \end{aligned}$$

t.g.

(1) associativo : $\gamma(\beta\alpha) = (\gamma\beta)\alpha$

(2) identidade : $1_A \in \text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, A)$ t.g.

$$\alpha 1_A = 1_B \alpha = \alpha$$

$$\forall \alpha \in \text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, B)$$

Def .. Isomorfismo ...

Def: $\mathcal{C}, \mathcal{C}'$ cat., $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}'$ \bar{e}
functor:

$F: \text{ob } \mathcal{C} \rightarrow \text{ob } \mathcal{C}' ; A \mapsto F(A)$

$F: \text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, B) \rightarrow \text{Hom}_{\mathcal{C}'}(FA, FB)$

t.g. . $F(1_A) = 1_{FA}$

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

(F covariante)

NB: F preserve isomorfismos

Exemplos: Sets, Rings, R-mod,

R -alg. , \mathcal{C}^{op}

Exemplos = 1. $F: \text{Rings} \rightarrow \text{Sets}$ functor
que esquece a estrutura.

2. $R \cong \text{anel}$ $F: \text{Sets} \rightarrow R\text{-mod}$

$$F(\Lambda) := R^{\oplus \Lambda}$$

$$\alpha: \Lambda \rightarrow \Sigma$$

$$F(\alpha): R^{\oplus \Lambda} \rightarrow R^{\oplus \Sigma}$$

$$F(\alpha)((x_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}) := (y_\sigma)_{\sigma \in \Sigma}$$

$$y_\sigma := \sum_{\lambda \in \alpha^{-1}(\sigma)} x_\lambda$$

Def: Uma transf. natural entre $F, F': \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}'$, $\Theta: F \rightarrow F'$ é uma coleção de morfismos

$$\Theta(A) : F(A) \rightarrow F'(A), A \in \mathcal{C}$$

tg.

$$\begin{array}{ccccc} F(A) & \xrightarrow{F(\alpha)} & F(B) & & \\ \Theta(A) \downarrow & \circlearrowleft & & \downarrow & \Theta(B) \\ F'(A) & \xrightarrow{F'(\alpha)} & F'(B) & & \end{array}$$

$$\alpha \in \text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, B)$$

Def: $\mathcal{C}'^{\mathcal{C}} \equiv \text{cat. dos fechos } \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}'$

Exemplos: 1. Δ conj.

$$\text{Mod}_R \ni M \xrightarrow{F_\Delta} M^{\oplus \Delta} \in \text{Mod}_R$$

$$\text{Hom}_R(M, M') \rightarrow F_\Delta(\alpha) \in \text{Hom}_R(M^{\oplus \Delta}, M'^{\oplus \Delta})$$

F_Δ é functor $\text{Mod}_R \rightarrow \text{Mod}_R$

Dada uma função $f: \Sigma \rightarrow \Delta$
obtemos uma transf. natural

$$\Theta_f: F_\Delta \rightarrow F_\Sigma$$

$$\Theta_f(M) \in \text{Hom}_R(M^{\oplus \Delta}, M^{\oplus \Sigma})$$

$$(m_\lambda)_{\lambda \in \Delta} \longmapsto (m_{f(\alpha)})_{\alpha \in \Sigma}$$

2. Se $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}'$ é functor

$$\Theta(A) = 1_{F(A)} \in \text{Hom}_{\mathcal{C}}(FA, FA)$$

é trans. natural $\Theta: F \rightarrow F$.

$K \dots$

$K \subset \mathbb{R}^d$

$\text{Ker} \quad L \rightarrow \text{conv} \delta'$

$$0 \rightarrow L \rightarrow \mathbb{R}^n \rightarrow M \rightarrow 0$$

$$0 \rightarrow K \rightarrow \mathbb{R}^d \rightarrow M \rightarrow 0$$

$$L \oplus \mathbb{R}^n \cong K \oplus \mathbb{R}^p$$

$$\Rightarrow L \cong \underbrace{K \oplus \mathbb{R}^p}_{\text{f.g.}} / \mathbb{R}^n$$