

29.10.13 Функторы \otimes и $\text{Hom}(-, -)$ и их
применение.

A6

Напоминание:

- $\forall M \in \text{dgmod-}A \exists F_M \rightarrow M: F_M \in \text{hflat-}A$ и $\text{Cone}(F_M \rightarrow M) \in \text{acycl-}A$
- \otimes_A не инг-ер (так просто) \oplus -р на прав. кат.

Dnp. (левый) прям. \oplus -р гендерного произведения:

$$M \overset{L}{\underset{A}{\otimes}} N := \begin{cases} F_M \underset{A}{\otimes} N & M \in \text{dgmod-}A \\ M \underset{A}{\otimes} F_N & N \in A\text{-dgmod} \\ F_M \underset{A}{\otimes} F_N \end{cases}$$

Лемма $F_M \underset{A}{\otimes} N \cong F_M \underset{A}{\otimes} F_N \cong M \underset{A}{\otimes} F_N \in \mathbb{D}(k)$

Д-бо $F_N \xrightarrow{f_N} N$

$$\begin{aligned} \text{Cone}(F_M \underset{A}{\otimes} F_N \xrightarrow{f_M \otimes f_N} F_M \underset{A}{\otimes} N) &= \\ &= F_M \underset{A}{\otimes} \text{Cone}(F_N \xrightarrow{f_N} N) \in \text{acycl} \end{aligned}$$

h-flat acycl

$\Rightarrow f_M \otimes f_N - \text{iso } \mathbb{D}(k)$

Второй шаг-и-аналогично.

Dnp. Для $M \in \text{dgmod-}A$, $K \in \text{dgmod-}A^{\oplus} \otimes B$:

$$M \overset{L}{\underset{A}{\otimes}} K := \begin{cases} F_M \underset{A}{\otimes} K & \\ M \underset{A}{\otimes} F_K & \\ F_M \underset{A}{\otimes} F_K \end{cases}$$

F_K - плоский по первому аргументу модуль

Пример $\cdot h^z \overset{L}{\underset{A}{\otimes}} N = h^z \underset{A}{\otimes} N$, т.е. h^z - h -плоский \hookrightarrow
 $= N(z)$ такое обоснование -

$$\cdot M \overset{L}{\underset{A}{\otimes}} h^z = M \underset{A}{\otimes} h^z = M(z)$$

$$\cdot M \overset{L}{\underset{A}{\otimes}} A = M \underset{A}{\otimes} A = M$$

V (Упр.: $\mathbb{B}(M) \underset{A}{\otimes} A = \mathbb{B}(M)$)

Задача:

$$M \overset{L}{\underset{A}{\otimes}} N = \mathbb{B}(M) \underset{A}{\otimes} N =$$

$$= \text{Tdt}^{\oplus} \left(\dots \rightarrow \bigoplus_{x_1, x_2} M(x_2) \otimes \text{Hom}_{\text{A}}(x_1, x_2) \otimes h^{x_1} \otimes N \rightarrow \right. \\ \left. \rightarrow \bigoplus_x M(x) \otimes h^x \otimes N \right) =$$

$$= \text{Tdt}^{\oplus} \left(\dots \rightarrow \bigoplus_{x_1, x_2} M(x_2) \otimes \text{Hom}_{\text{A}}(x_1, x_2) \otimes N(x_1) \rightarrow \right. \\ \left. \rightarrow \bigoplus_x M(x) \otimes N(x) \right)$$

Лемма $-\otimes_A K$ коммутирует с любыми \oplus .

Д-бо $M = \bigoplus_i M_i$, $M \otimes N = \bigoplus_i M_i \otimes N$

$-\otimes_A K = -\otimes_A F_K$ — комм. в \oplus .

Замеч. $-\otimes_A K$ не комм-ет, вообще говоря, с Π .
(если-менее, из-за того, что $\bigoplus_i \Pi_i \neq \Pi \bigoplus_i$)

Например: $|D(A)| = \infty$, $\text{Hom}_A(x, y) = \begin{cases} k, & x=y \\ 0, & x \neq y \end{cases}$

$$M := \prod_{y \in A} h^y$$

Упр.: при таком M : $M \otimes N = \bigoplus_{y \in A} N(y)$.

"Баланс на разумных предп. о A — это
тензорное произведение".

$M, N \in \text{dgmod-}A \rightarrow \text{Hom}_A(M, N) \in \text{dgmod-}k$.

Если $M \in \text{dgmod-}A$, $N \in \text{dgmod-}A \otimes B$

$\Rightarrow \text{Hom}_A(M, N) \in \text{dgmod-}B$

$$\text{Hom}_A(M, N)(b) = \text{Hom}_A(M, N(-b)).$$

Если $M \in \text{dgmod-}A \otimes B$, $N \in \text{dgmod-}A$

$\Rightarrow \text{Hom}_A(M, N) \in \text{dgmod-}B^\text{op}$

Опп. Противор RHom :

Пре-тоб упр-ах
сами конст.
h-inj / dg-fil.

$$\text{RHom}_A(M, N) := \begin{cases} \text{Hom}_A(P_M, N) \\ \text{Hom}_A(M, I_N) \end{cases}$$

$$\text{Hom}_A(P_M, I_N)$$

Лемма Все три штрихи в $D(k) / D(B) / D(B^\text{op})$.

$$\text{RHom}_A(K, -) : D(A) \rightarrow D(B)$$

Примеры • $\text{RHom}_A(h^z, N) = \text{Hom}_A(h^z, N) = N(z)$

• $h_y(x) := \text{Hom}_A(y, x)^*$

(Упр.: $\text{Hom}_A(M, h_y) = M(y)^*$)

и это единичн., $h_y \in \text{h-inj}$)

$$\text{RHom}_A(M, h_y) = \text{Hom}_A(M, h_y) = M(y)^*$$

• $\text{RHom}_A(A, M) = M$ (упр.)

Умб. $\text{RHom}_A(\bigoplus_i M_i, N) = \prod_i \text{RHom}_A(M_i, N)$

$\text{RHom}_A(M, \prod_i N_i) = \prod_i \text{RHom}_A(M, N_i)$

Упр. $\text{Hom}_A(\prod_i M_i, N)$ и $\text{Hom}_A(M, \bigoplus_i N_i)$ —
нулево хорошишо.

У нихана есть хорошая статья про теор. вращения о представимости.

$$\begin{aligned} \mathrm{RHom}_A(M, N) &= \mathrm{Hom}_A(B(M), N) = \\ &= \mathrm{Tot}^n \left(\mathrm{Hom} \left(\bigoplus_x M(x) \otimes h^x, N \right) \rightarrow \dots \right) = \\ &\quad \prod_x \mathrm{Hom}(M(x) \otimes h^x, N) = \prod_x \mathrm{Hom}(M(x), \underbrace{\mathrm{Hom}(h^x, N)}_{N(x)}) \\ &= \mathrm{Tot}^n \left(\prod_x \mathrm{Hom}(M(x), N(x)) \rightarrow \right. \\ &\quad \left. \rightarrow \prod_{x_1, x_2} \mathrm{Hom}(M(x_2) \otimes \mathrm{Hom}_A(x_1, x_2), N(x_1)) \rightarrow \dots \right) \end{aligned}$$

Умб. $M \in \mathrm{dgmod}-A$, $K \in \mathrm{dgmod}-A^{\mathrm{op}} \otimes B$,
 $N \in \mathrm{dgmod}-B$

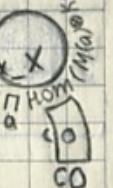
$$\mathrm{Hom}_B(M \underset{A}{\otimes} K, N) \cong \mathrm{Hom}_A(M, \mathrm{Hom}_B(K, N))$$

Д-бо

$$\ker \left(\prod_b \mathrm{Hom} \left(M \underset{A}{\otimes} K(-, b), N(b) \right) \right)$$

↓
 $\prod_{b_1, b_2} \mathrm{Hom} \left(M \underset{A}{\otimes} K(-, b_2) \otimes \mathrm{Hom}_B(b_1, b_2), N(b_1) \right)$

приложение опр-е \otimes + "Hom из калюля"
равенству свободн-и Hom об'



Слвг. $\mathrm{RHom}_B(M \underset{A}{\otimes} K, N) \cong$

$$\cong \mathrm{RHom}_A(M, \mathrm{RHom}_B(K, N))$$

Получили сопр-ю функторов.

$$H^0(\mathrm{RHom}_A(M, N)) = \mathrm{Hom}_{B(A)}(M, N)$$

$$H^i(\mathrm{RHom}_A(M, N)) = \mathrm{Hom}_{B(A)}(M, N[i])$$

Слвг. $\mathrm{Hom}_{B(B)}(M \underset{A}{\otimes} K, N) =$
 $= \mathrm{Hom}_{B(A)}(M, \mathrm{RHom}_B(K, N))$,

т.е. $- \otimes K$ сопр-тийн сопр. к $\mathrm{RHom}_B(K, -)$

Умб. $T_1 \xleftarrow[G]{F} T_2$ и F сопр. сопр. к G .

$$\text{Тогда } F(\oplus X_i) \cong \oplus F(X_i) \text{ и}$$

$$G(\prod Y_i) \cong \prod G(Y_i)$$

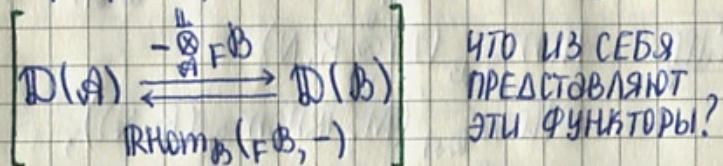
Д-бо $\mathrm{Hom}(F(\oplus X_i), Y) \cong \mathrm{Hom}(\oplus X_i, GY) \cong$
 $\cong \prod \mathrm{Hom}(X_i, GY) \cong \prod \mathrm{Hom}(FX_i, Y) \cong$
 $\cong \mathrm{Hom}(\oplus FX_i, Y)$
 $\Rightarrow \oplus FX_i \cong F(\oplus X_i)$

Углубленная задача: $G \cdot \cong \prod G \cdot$

Функторы ограничения и индукции.

$A \xrightarrow{F} B$ dg-функтор

$$K_F = F_B(a, b) := B(F(a), b) = \text{Hom}_B(b, F(a))$$



$$\begin{aligned} \text{RHom}_B(F_B, N)(a) &= \leftarrow \text{на приведенных} \\ &= \text{RHom}_B(F_B(a, -), N) = \leftarrow \text{функциях не дает} \\ &= \text{RHom}_B(\text{Hom}_B(-, F(a)), N) = \leftarrow \text{нижнюю хорду} \\ &= \text{RHom}_B(h^{F(a)}, N) = N(F(a)) \end{aligned}$$

Т.е. это можно воспринимать как
"функтор ограничения".

Кстати, фраза
"нижней хорды"
 $\text{RHom}_B(F_B, -) = \text{Res}_F : D(B) \rightarrow D(A)$

теперь у меня
будет ассоции-
роваться с $(M \underset{A}{\otimes} F_B)(b) = M \underset{A}{\otimes} \text{Hom}_B(b, F(-))$

Всего добра
20

$$\text{LInd}_F(M)$$

тройственный функтор индукции, или
Ф-г расширение структур.

$$\text{LInd}_F(h^z)(b) = h^z \underset{A}{\otimes} \text{Hom}_B(b, F(-)) =$$

$$= \text{Hom}_B(b, F(z)) = h^{F(z)}(b)$$

Что?: $\text{LInd}_F(h^z) = h^{F(z)}$

$$\begin{array}{c} D(A) \xrightleftharpoons[-\otimes K]{} D(B) \\ \text{U} \quad \text{RHom}_B(K, -) \quad \text{U} \end{array}$$

$$\text{Perf}(A) \quad \text{Perf}(B)$$

$$\begin{array}{c} \text{U} \quad -\underset{A}{\otimes} K \quad \text{U} \\ [A] \xrightleftharpoons[-\underset{A}{\otimes} K]{} [B] \quad \text{если } K \\ \text{квазипредставим} \end{array}$$

$$h^a \underset{A}{\otimes} K = K(a, -)$$

Упр. бинод. K наз-ся квазипредставимым,
если $\forall a \in A \exists b \in B : K(a, -) \cong h^b$ в $D(B)$.

(Еще говорят, что K — квазифунктор.)

Упр. $(-\underset{A}{\otimes} K)([A]) \subset [B] \Leftrightarrow K$ — квазипредс.

Упр. $(-\underset{A}{\otimes} K)(\text{Perf } A) \subset \text{Perf } B \Leftrightarrow$

$\Leftrightarrow \forall a \in A : K(a, -) \in \text{Perf } B$.

Упр. $(E_-, q_{-..}) \underset{A}{\otimes} K = (F_-, q_{-..})$ (если K -сы перех. B)

На заметку: выложите будильники перед лекцией ©.
Что?: фактор Ариффельда