

## Упражнения после 2.4

- 1) Построим функтор  $S: R\text{-Mod} \rightarrow Ab^R$
- $$M \xrightarrow{\sim} F_M: R \rightarrow M \quad (\text{модуль } M \text{ индуцирует единственный гомоморфизм колец } R \rightarrow \text{End}(M))$$
- $$M \xrightarrow{f} N \xrightarrow{\sim} \tau_f: F_M \xrightarrow{\sim} F_N$$
- $$\begin{array}{ccc} M & \xrightarrow{f} & N \\ \downarrow r & \searrow \sigma & \downarrow r \\ M & \xrightarrow{f} & N \end{array} \quad f(rx) = r f(x)$$

Этот функтор отображает объекты из категории, т.е. для данного модуля  $M$  индуцируется единственный гомоморфизм колец  $R \rightarrow \text{End}(M)$ .

Также если два естественных преобразования  $\tau: T \rightarrow T'; \sigma: T \rightarrow T'$  равны, то их компоненты совпадают, но компоненты это стрелки в  $R\text{-Mod} \Rightarrow S$ -функтор биективен

Также если у нас задано преобразование двух функторов в  $Ab^R$ , то его компонента - линейна, т.е. она является гомоморфизмом групп + пропускает умножение на скаляр.

- 2)  $X$  - конечная дискр. категория  $B^X$ ?

Функторы в  $B^X$  - все отображения из  $X$  в  $B$

Пусть  $T, T': X \rightarrow B$  - два функтора. Тогда  $\tau: T \rightarrow T'$  - естественное преобразование, если  $\forall x: T_x \xrightarrow{\tau_x} T'_x$ , поскольку такой квадрат всегда коммутативен

Таким образом, преобразование  $\tau: T \rightarrow T'$  определяется набором стрелок в категории  $B$  между  $T_x$  и  $T'_x \forall x$ .

$$\begin{array}{ccc} T_x & \xrightarrow{\tau_x} & T'_x \\ \downarrow \tau_x & \searrow \sigma & \downarrow \tau_x \\ T_x & \xrightarrow{\tau_x} & T'_x \end{array}$$

- 3)  $N$  - категория натуральных чисел (почему дискретная ???)

Описать  $Ab^N$  (категория абелевых групп)

Выбрать функтор в  $Ab^N$  это то же самое, что построить последовательность абелевых групп

$$T: N \rightarrow Ab \quad G_1 \xrightarrow{T_{12}} G_2 \xrightarrow{T_{23}} G_3 \rightarrow G_4 \rightarrow \dots$$

Тогда естественное преобразование между последовательностями  $T$  и  $S$  это последовательность морфизмов групп, такая, что каждый квадрат (достаточно внешний) коммутативен:

$$\begin{array}{ccccccc} G_1 & \rightarrow & G_2 & \rightarrow & G_3 & \rightarrow & G_4 \rightarrow \dots \\ \downarrow \sigma & & \downarrow \sigma & & \downarrow \sigma & & \downarrow \sigma \\ K_1 & \rightarrow & K_2 & \rightarrow & K_3 & \rightarrow & K_4 \rightarrow \dots \end{array}$$

- 4) Пусть  $P$  и  $Q$  - предпорядки.

Описать  $Q^P$  и показать, что  $Q^P$  - предпорядок

$Q^P$  - монотонные функторы. Пусть  $S, T: P \rightarrow Q$  - функторы. Тогда естественное преобразование  $\tau: S \rightarrow T$  существует тогда и только тогда, когда  $S_c \leq T_c \forall c \in \text{Ob}(P)$ , так как квадраты там всегда коммутативны (в силу единственности стрелок). Стрелки в любой категории обладают условием рефлексивности и транзитивности, а т.к. м/г  $S_c$  и  $T_c$  может быть только одна стрелка, то для двух функторов может быть не больше одного преобразования  $\Rightarrow Q^P$  - предпорядок.

5  $\text{Fin}$ ,  $G$  - конечная группа  
 Объекты  $\text{Fin}^G$  (категория всех представлений группы  $G$  перестановками)  
 Функторы в  $\text{Fin}^G$  - действия группы  $G$  на конечных множествах. Действительно, функтор  $S: G \rightarrow \text{Fin}$  выбирает некоторое множество  $X \in \text{Ob}(\text{Fin})$  и является изоморфизмом  $S: G \rightarrow \text{Bij}(X) = S_{|X|}$   
 Стрелки в категории  $\text{Fin}^G$  - сплетающиеся операторы

$$S, T: G \rightarrow \text{Fin}; \quad \tau: S \rightarrow T$$

$$\begin{array}{ccc} X & \xrightarrow{\tau} & Y \\ S_g \downarrow & \alpha & \downarrow T_g \\ X & \xrightarrow{\tau} & Y \end{array}$$

6  $M$  - бесконечный численный индекс  $(1, m, m^2, \dots)$ , т.е.  $M \leq \aleph_0$   
 Категория  $(\text{Matr}_K)^{\mathbb{N}}$   
 В категории  $(\text{Matr}_K)^{\mathbb{N}}$  функторы это выборы двух чисел  $m$  и  $n$  и матрицы между ними  $m \xrightarrow{A} n$   
 Пусть  $S, T: \mathbb{N} \rightarrow \text{Matr}_K$  изоморфны  $\Rightarrow \exists \sigma: S \rightarrow T$  - обратимый; это означает, что компоненты обратимы, то есть  $S_0 = T_0$ ;  $S_1 = T_1$

$$\begin{array}{ccc} 0 & n & \xrightarrow{B} n \\ \downarrow & A_S \downarrow & \downarrow A_T \\ 1 & m & \xrightarrow{C} m \end{array} \Rightarrow A_S = B A_T C^{-1} \Rightarrow A_S \sim A_T$$

Наоборот, эквивалентные матрицы определяют обратимое естественное преобразование  $\tau: S \rightarrow T$   
 Категория  $(\text{Matr}_K)^{\aleph_0}$  - это категория, объекты которой это выбор  $n$  и матрицы во всех  $\aleph_0$  степенях т.е. пары  $(n, A_{nn}^{\aleph_0})$ . Два такие пары  $(n, A^{\aleph_0})$  и  $(m, B^{\aleph_0})$  изоморфны если и только если матрицы  $A$  и  $B$  подобны.

$$\begin{array}{ccc} n & \xrightarrow{\tau} & n \\ A \downarrow & & \downarrow B \\ n & \xrightarrow{\tau} & n \end{array} \quad A = \tau B \tau^{-1}$$

Это действительно так, ибо сопряжение сохраняет степенность.

7  $B, C, B^2$  - категория  
 $K: C \rightarrow B^2$  - функтор  
 Определим  $\tilde{S}: B^2 \rightarrow B$   $\tilde{T}: B^2 \rightarrow B$   
 $b: 2 \rightarrow B \rightsquigarrow b(0)$   $b: 2 \rightarrow B \rightsquigarrow b(1)$   
 $\tau: b \rightarrow b' \rightsquigarrow \tau(0)$  - компонента на нуле  $\tau: b \rightarrow b' \rightsquigarrow \tau(1)$  - компонента на 1.

Легко проверить, что  $\tilde{S}$  и  $\tilde{T}$  - функторы  
 Определим  $S = \tilde{S}K$ ;  $T = \tilde{T}K$   
 Посмотрим как  $S, T$  устроены:  $S: C \rightsquigarrow C: 2 \rightarrow B \rightsquigarrow C(0)$ . Можно заметить, что м/у  $C(0)$  и  $C(1)$   
 $T: C \rightsquigarrow C: 2 \rightarrow B \rightsquigarrow C(1)$

есть естественная стрелка  $C(0) \rightarrow C(1)$  - обрыв единственной стрелки  $0 \rightarrow 1$ .  
 Определим  $\tau: S \rightarrow T$   $\tau_c: C(0) \rightarrow C(1)$ . Тогда  $\tau$  - естественное преобразование, т.к. в следующем квадрате  
 основные стрелки - это компоненты естественного преобразования - образа  $f$  при  $K$ , а значения на коммутаторах

$$\begin{array}{ccc} C & C(0) & \longrightarrow C(1) \\ f \downarrow & \downarrow \alpha & \downarrow \\ C' & C'(0) & \longrightarrow C'(1) \end{array}$$

Понимаете если задана тройка:  $\langle S, T, \tau \rangle$ , то определим:  
 Тогда  $K$  действительно функтор, ибо

$$\begin{array}{ccc} C & \xrightarrow{f} & C' \\ f \downarrow & & \downarrow \\ C'' & & C'' \end{array} \rightsquigarrow \begin{array}{ccc} C(0) & \xrightarrow{S_f} & C'(0) \\ \downarrow \alpha & & \downarrow \alpha \\ C(1) & \xrightarrow{T_f} & C'(1) \end{array}$$

$K: C \rightarrow B^2$   
 $C \rightsquigarrow C: 2 \rightarrow B$   
 $0 \rightsquigarrow S_c, 1_{S_c}$   
 $1 \rightsquigarrow T_c, 1_{T_c}$   
 $0 \rightarrow 1 \rightsquigarrow S_c \xrightarrow{\tau_c} T_c$   
 $C \xrightarrow{f} C' \rightsquigarrow \tau: C \rightarrow C'; \tau_0 = S_f, \tau_1 = T_f$

Вернуть проверить, что эти соответствия функции  $\varphi_{yz}$  и  $\varphi_{yz}$  с обеих сторон  $\Rightarrow$   
 $K \mapsto (S, T, \varphi)$  - биекция.