

Зачет 2

Упражнение 1

Пусть S - фиксированное множество, X^S - множество всех функций $h: S \rightarrow X$. Покажите, что отображение $X \rightarrow X^S$ является функцией объектов для некоторого функтора $\text{Set} \rightarrow \text{Set}$, а сопоставление $e_X: X^S \times S \rightarrow X$, определенное как $e(h, s) = h(s)$, т.е. как значение функции h при $s \in S$, является естественным преобразованием.

Решение: Определим $T: X \rightarrow Y \mapsto (x \mapsto h(x) \rightarrow x \mapsto fh(x))$

Рассмотрим два функтора: $\text{Set} \xrightarrow{F, G} \text{Set}$; $F: X \mapsto X^S \times S$; $G: (X \xrightarrow{f} Y) \mapsto T_X \times T_Y$; $G = 1_{\text{Set}}$. Тогда $e_X: X^S \times S \rightarrow X$ - каноническая следующая естественного преобразования с коммутативной диаграммой:

$$\begin{array}{ccccc} X & \xrightarrow{F} & X^S \times S & \xrightarrow{T_X \times T_S} & Y^S \times S \xleftarrow{F} Y \\ \downarrow f & & \downarrow e_X & & \downarrow e_Y \\ Y & \xrightarrow{1_{\text{Set}}} & X & \xrightarrow{f} & Y \xleftarrow{1_{\text{Set}}} Y \end{array}$$

Упражнение 2

Пусть H - фиксированная группа. Покажите, что соответствие $G \mapsto H \times G$ определяет функтор $H \times -: \text{Grp} \rightarrow \text{Grp}$, а каноничн морфизм групп $f: H \rightarrow K$ определяет естественное преобразование $H \times - \rightarrow K \times -$.

Определим функтор $H \times -: \text{Grp} \rightarrow \text{Grp}$ $\left(\begin{array}{c} G \xrightarrow{f} H \times G \\ (G \xrightarrow{\varphi} G') \mapsto H \times G \xrightarrow{1_{H \times \varphi}} H \times G' \end{array} \right)$ $\begin{array}{ccc} G \xrightarrow{\varphi} G' & \xrightarrow{H \times -} & H \times G \xrightarrow{1_{H \times \varphi}} H \times G' \\ \downarrow \varphi & \searrow & \downarrow 1_{H \times \varphi} \\ G'' & & H \times G'' \end{array}$

Построим по стрелке $f: H \rightarrow K$ естественное преобразование $\pi: H \times - \rightarrow K \times -$; $\pi(G) = H \times G \xrightarrow{f \times 1_G} K \times G$. Тогда следующая диаграмма коммутативна:

$$\begin{array}{ccccccc} G & \xrightarrow{H \times -} & H \times G & \xrightarrow{1_{H \times \varphi}} & H \times G' & \xleftarrow{H \times -} & G' \\ \downarrow \varphi & & \downarrow \pi_G & & \downarrow \pi_{G'} & & \\ G & \xrightarrow{K \times -} & K \times G & \xrightarrow{1_{K \times \varphi}} & K \times G' & \xleftarrow{K \times -} & G' \end{array}$$

Упражнение 3

Пусть B и C - группы (рассматриваемые как категории), а $S, T: B \rightarrow C$ - функторы (гомоморфизмы групп). Покажите, естественное преобразование $S \rightarrow T$ существует тогда и только тогда, когда S и T сопряжены, т.е. когда для некоторого элемента $h \in C$ выполнено равенство $T_g = h(S_g)h^{-1}$ при всех $g \in B$.

Пусть $h: S \rightarrow T$ - естественное преобразование функторов, т.е. коммутативна следующая диаграмма

$$\begin{array}{ccccc} b & & c & \xrightarrow{S_g} & c \\ \downarrow \varphi & & \downarrow h & & \downarrow h \\ b & & c & \xrightarrow{T_g} & c \end{array}$$

Таким образом $S_g \cdot h = h \cdot T_g$, т.е. $T_g = h^{-1} S_g h$. Обратно, очевидно, тоже верно.

Упражнение 4

Пусть C - категория, P - предорядок, $S, T: C \rightarrow P$ - функторы. Покажите, что естественное преобразование $S \rightarrow T$ существует (и единственно) в том и только том случае, когда $S_c \leq T_c$ для любого объекта $c \in C$.

Пусть $\pi: S \rightarrow T$ - естественное преобразование функторов, т.е. коммутативна следующая диаграмма

$$\begin{array}{ccccc} c & & S_c & \xrightarrow{S_f} & S_{c'} \\ \downarrow f & & \downarrow \pi & & \downarrow \pi \\ c' & & T_c & \xrightarrow{T_f} & T_{c'} \end{array}$$

Из диаграммы вытекает, что $S_c \leq T_c \forall c \Leftrightarrow \exists! S \rightarrow T$ - естественное преобразование.

Упражнение 5

Покажите, что каждое естественное преобразование $\tau: S \rightarrow T$ определяет функцию, также обозначаемую τ , которая каждой стрелке $f: c \rightarrow c'$ в C сопоставляет стрелку $\tau f: S_c \rightarrow T_{c'}$ в B , причём $T_g T_f = \tau(gf) = \tau g S_f$ для каждой переименованной пары $\langle g, f \rangle$. Докажите обратный факт, что каждая такая функция τ возникает из единственного естественного преобразования, для которого $\tau_c = \tau(1_c)$. (Это позволяет описать естественное преобразование с помощью одной лишь стрелки.)

Пусть задано естественное преобразование $\tau: S \rightarrow T$

Тогда каждой стрелке $c \xrightarrow{f} c'$ можно сопоставить функцию стрелок в категории-образе $\tau: f \mapsto$

$$\begin{array}{ccccc} c & & S_c & \xrightarrow{S_f} & S_{c'} \\ f \downarrow & & \tau_c \downarrow & \searrow & \downarrow \tau_{c'} \\ c' & & T_c & \xrightarrow{T_f} & T_{c'} \end{array}$$

Тогда

$$\begin{array}{ccc} a & \xrightarrow{f} & b \\ fg \downarrow & & \downarrow g \\ c & & c' \end{array}$$

$$\begin{array}{ccccc} S_a & \xrightarrow{S_f} & S_b & \xrightarrow{S_g} & S_{c'} \\ \tau_a \downarrow & \tau_f \downarrow & \tau_b \downarrow & \tau_g \downarrow & \tau_{c'} \downarrow \\ T_a & \xrightarrow{T_f} & T_b & \xrightarrow{T_g} & T_{c'} \end{array}$$

$$\tau(fg) = S_f \tau(g) = \tau(f) T_g$$

Наоборот, пусть задано отображение $\tau: f \mapsto$ со свойством $\tau(fg) = S_f \tau(g) = \tau(f) T_g$. Тогда пусть τ — естественное преобразование по отображению τ имеет вид $\tau_c = \tau(1_c)$. Тогда следующая диаграмма коммутативна

$$\begin{array}{ccccc} c & & S_c & \xrightarrow{S_f} & S_{c'} \\ f \downarrow & & \tau_c \downarrow & \searrow & \downarrow \tau_{c'} \\ c' & & T_c & \xrightarrow{T_f} & T_{c'} \end{array}$$

$$\begin{aligned} S_f \tau(1_{c'}) &= \tau(f S_{c'}) = \tau(f) \\ \tau(1_c) T_f &= \tau(1_c f) = \tau(f) \end{aligned}$$

Примечание, если есть два естественных преобразования τ и τ' , то функции, которые они индуцируют, единственно образом определяют компоненты преобразования на объектах.

Упражнение 6

Пусть F — поле. Покажите, что категория всех конечномерных векторных пространств над F , где морфизмами являются все линейные отображения, эквивалентна категории Matr_F , описанной в §1.2.

Затем рассмотрим в каждой векторной пр-ве базис, в F^n зафиксируем стандартный базис.

Определим $K_V: V \rightarrow F^{\dim V}; \begin{pmatrix} e_1 \\ \vdots \\ e_n \end{pmatrix} \mapsto$ Стандартный базис в F^n .

$$\begin{aligned} \text{Определим функторы: } T: \text{Matr}_F &\rightarrow \text{Vect}_F \left(\begin{array}{c} n \rightsquigarrow F^n \\ n \rightarrow m \rightsquigarrow F^n \xrightarrow{A} F^m \end{array} \right) \\ S: \text{Vect}_F &\rightarrow \text{Matr}_F \left(\begin{array}{c} V \rightsquigarrow \dim V \\ V \rightarrow W \rightsquigarrow n \rightarrow m \end{array} \right) \end{aligned}$$

$$\text{Тогда } TS = 1_{\text{Matr}_F}, \quad ST = 1_{\text{Vect}_F}: \begin{array}{ccc} V & \xrightarrow{f} & W \\ K_V \downarrow & G & \downarrow K_W \\ F^{\dim V} & \xrightarrow{K_V f K_W} & F^{\dim W} \end{array} \quad K_X \text{ — обратный}$$