

## Упражнения

1. Пусть функторы  $K, K' : D \rightarrow \mathbf{Set}$  имеют представления  $\langle r, \psi \rangle$  и  $\langle r', \psi' \rangle$  соответственно. Докажите, что для каждого естественного преобразования  $\tau : K \rightarrow K'$  существует единственный морфизм  $h : r \rightarrow r'$  из  $D$  такой, что

$$\tau \circ \psi = \psi' \circ D(h, -) : D(r, -) \rightarrow K'.$$

2. Сформулируйте утверждение, двойственное к лемме Йонеды (с заменой  $D$  на  $D^{\text{op}}$ ).

3. (Кан; «лемма ко-Йонеды».) Пусть  $K : D \rightarrow \mathbf{Set}$  — функтор;  $(* \downarrow K)$  — категория элементов  $x \in Kd$ ;  $Q : (* \downarrow K) \rightarrow D$  — проекция  $x \in Kd \mapsto d$ ;  $a : (* \downarrow K) \rightarrow D$  при любом  $a \in D$  — диагональный функтор, образом которого является константа  $a$ . Установите естественный изоморфизм

$$\text{Nat}(K, D(a, -)) \cong \text{Nat}(a, Q).$$

4. (Естественность не затрагивается при расширении категории-кообласти.) Пусть  $E$  — полная подкатегория в  $E'$ , а  $J : E \rightarrow E'$  — соответствующее вложение. Докажите для функторов  $K, L : D \rightarrow E$ , что  $\text{Nat}(K, L) \cong \text{Nat}(JK, JL)$ .

Упражнение 1

$$\begin{array}{ccc} \psi: \mathcal{D}(r, -) \cong K & \tau: K \xrightarrow{\sim} K' & \\ \psi': \mathcal{D}(r', -) \cong K' & \mathcal{D}(h, -): \mathcal{D}(r, -) \xrightarrow{\sim} \mathcal{D}(r', -) & \end{array} \quad \begin{array}{ccc} d & \mathcal{D}(r, d) \xrightarrow{\sim h} \mathcal{D}(r', d) & \\ f \downarrow & \downarrow f \circ - & \\ d' & \mathcal{D}(r, d') \xrightarrow{\sim h} \mathcal{D}(r', d') & \end{array} \quad r' \xrightarrow{h} r$$

$$\tau \cdot \psi = \psi' \cdot \mathcal{D}(h, -) \Rightarrow \mathcal{D}(h, -) = \psi'^{-1} \cdot \tau \cdot \psi \quad (\mathcal{D}(h, -) \text{ единственно в силу сюръективности } \psi')$$

По лемме Йонеды  $\text{Nat}(\mathcal{D}(r, -), K) \cong K_r$ . Значит стрелка  $h = (\psi'^{-1} \cdot \tau \cdot \psi)(1_r)$

Упражнение 2

Пусть  $\mathcal{D}(-, r): \mathcal{D}^{\text{op}} \rightarrow \text{Set}$  - главный контрвариантный функтор (из  $\mathcal{D}^{\text{op}}$  он, конечно, ковариантный)  
и  $K: \mathcal{D}^{\text{op}} \rightarrow \text{Set}$  - произвольный функтор

Построим естественный изоморфизм  $\text{Nat}(\mathcal{D}(-, r), K) \cong K_r$   
 $\tau \mapsto \tau_r 1_r$

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{D}(r, r) & \xrightarrow{\quad} & K_r \\ \downarrow \circ f & \begin{array}{ccc} 1_r & \xrightarrow{\quad} & \tau_r 1_r \\ \downarrow f & & \downarrow K_{f^{\text{op}}} \\ f & \xrightarrow{\quad} & K_{f^{\text{op}}(1_r)} \end{array} & \downarrow K_{f^{\text{op}}} \\ \mathcal{D}(d, r) & \xrightarrow{\quad} & K_d \end{array} \quad \begin{array}{l} r \\ \downarrow f \\ d \end{array} \quad \begin{array}{l} K_{f^{\text{op}}} - \text{компонента } \tau \text{ определена} \\ \text{образом } 1_r \text{ в } \tau_r \end{array}$$

По элементу  $u \in K_r$  можно построить естественное преобразование  $\tau: \mathcal{D}(-, r) \rightarrow K$ , который действует так:  
 $\mathcal{D}(d, r) \xrightarrow{\tau_d} K_d$ ;  $\tau_d(f) = K_{f^{\text{op}}}(u)$ . Легко проверить, что такая компонента действительно задаёт естественное преобразование.

Для построения обратного  $\gamma: \text{Nat}(\mathcal{D}(-, r), K) \rightarrow K_r$  и  $\gamma': K_r \rightarrow \text{Nat}(\mathcal{D}(-, r), K)$  обратный путь к  $\gamma$  и  $\gamma'$   
Поним образом, имеется изоморфизм  $\text{Nat}(\mathcal{D}(-, r), K) \cong K_r$ , который будет естественным для функторов  $E^{\text{op}}, M^{\text{op}}: \text{Set}^{\mathcal{D}^{\text{op}}} \times \mathcal{D}^{\text{op}} \rightarrow \text{Set}$ , где  $E^{\text{op}}$  функтор вычисления, а  $M^{\text{op}}$  функтор, который считает все  $\text{Nat}(\mathcal{D}(-, r), K)$

Упражнение 3 (лемма ко-Йонеды)

$K: \mathcal{D} \rightarrow \text{Set}$  - функтор

$(* \downarrow K)$  - категория замкнут (категория элементов,)

$Q: (* \downarrow K) \rightarrow \mathcal{D}$  - проекция

$\Delta a: (* \downarrow K) \rightarrow \mathcal{D}$  при каждом  $a \in \mathcal{D}$  - диагональный функтор, образ которого является компонентой  $a$

$$\text{Nat}(K, \mathcal{D}(a, -)) \cong \text{Nat}(a, Q)$$

Пусть задан  $\tau: K \xrightarrow{\sim} \mathcal{D}(a, -)$ , т.е.

$$\begin{array}{ccc} d & K_d & \xrightarrow{\tau_d} \mathcal{D}(a, d) \\ h \downarrow & Kh \downarrow & \downarrow \mathcal{D}(a, h) \\ d' & K_{d'} & \xrightarrow{\tau_{d'}} \mathcal{D}(a, d') \end{array}$$

Построим  $\sigma: \Delta a \rightarrow Q$

$$\begin{array}{ccc} f & * & f' \\ \swarrow & G & \searrow \\ Kd & \xrightarrow{Kh} & Kd' \end{array} \quad \begin{array}{ccc} a & \xrightarrow{\tau_d(f(a))} & d \\ 1_a \downarrow & & \downarrow h \\ a & \xrightarrow{\tau_{d'}(f'(a))} & d' \end{array}$$

Наоборот, пусть задан  $\sigma: \Delta a \rightarrow Q$

$$\begin{array}{ccc} f & \xrightarrow{g} & f' \\ Kd & \xrightarrow{Kh} & Kd' \end{array} \quad \begin{array}{ccc} a & \xrightarrow{\sigma_d(f)} & d \\ \downarrow f_a & & \downarrow h \\ a & \xrightarrow{\sigma_d'(f')} & d' \end{array}$$

Построим  $\tau: K \rightarrow D(a, -)$

$$\begin{array}{ccc} d & \xrightarrow{f} & \sigma_d(f) \\ h \downarrow & & \downarrow h_* \\ d' & \xrightarrow{f'} & \sigma_{d'}(f') \end{array} \quad \begin{array}{ccc} Kd & \xrightarrow{f} & D(a, d) \\ Kh \downarrow & & \downarrow h_* \\ Kd' & \xrightarrow{f'} & D(a, d') \end{array}$$

Таким образом, эти построенные обратные друг к другу  $\Rightarrow \text{Nat}(K, D(a, -)) \cong \text{Nat}(\Delta a, Q)$

#### Упражнение 4

Полнота:  $\text{Hom}_{E'}(\exists d, \exists d') = \text{Hom}(\exists d, \exists d')$   
 $\exists f = \exists f' \Rightarrow f = f' \exists E'$   
 $J: E \rightarrow E'$  - универсальный полный функтор. Универсальность:

$$\text{Nat}(K, L) \cong \text{Nat}(JK, JL) ?$$

$$\begin{array}{ccc} \text{Nat}(K, L) & \xrightarrow{\varphi} & \text{Nat}(JK, JL) \\ \tau \mapsto & & \tau \circ J \end{array} \quad \begin{array}{ccc} D & \xrightarrow{K} & E \\ \downarrow \tau & & \downarrow J \\ L & \xrightarrow{J} & E' \end{array}$$

$$\text{Nat}(JK, JL) \xrightarrow{\varphi'} \text{Nat}(K, L)$$

$$\begin{array}{ccc} d & JKd & \xrightarrow{JLd} JLd \\ f \downarrow & JKf \downarrow & \downarrow JLf \\ d' & JKd' & \xrightarrow{JLd'} JLd' \end{array} \quad \begin{array}{ccc} d & Kd & \xrightarrow{Ld} Ld \\ f \downarrow & Kf \downarrow & \downarrow Lf \\ d' & Kd' & \xrightarrow{Ld'} Ld' \end{array}$$

Поскольку функтор  $J$  - полный функтор, то для  $\tau_d$  и  $\tau_{d'}$  существуют стрелки  $\tau'_d$  и  $\tau'_{d'}$  такие, что  $J\tau'_d = \tau_d$  и  $J\tau'_{d'} = \tau_{d'}$

Пусть  $\tau'$  - не натуральное преобразование, т.е.  $\exists$  стрелка  $d \xrightarrow{f} d'$ :

$$\begin{array}{ccc} d & Kd & \xrightarrow{Ld} Ld \\ f \downarrow & Kf \downarrow & \downarrow Lf \\ d' & Kd' & \xrightarrow{Ld'} Ld' \end{array}$$

Но что это означает для  $\delta_i$ ? Что  $\tau'_{d'} \circ Kf \neq Lf \circ \tau'_d$ , но  $J(\tau'_{d'} \circ Kf) = J\tau'_{d'} \circ JKf = JLf \circ \tau_d = J(Lf \circ \tau'_d)$  - противоречие с универсальностью.

Таким образом  $\varphi\varphi' = 1$  и  $\varphi'\varphi = 1$ , т.е.  $\text{Nat}(K, L) \cong \text{Nat}(JK, JL)$