

# Задания

6 апреля 2018 г.

1. Пусть  $\mathbf{C}$  – категория предпорядка, а  $\mathbf{D}$  – нет.
  - (a) Могут ли  $\mathbf{C}$  и  $\mathbf{D}$  быть изоморфны?
  - (b) Могут ли  $\mathbf{C}$  и  $\mathbf{D}$  быть эквивалентны?
2. Пусть  $\mathbf{C}$  – категория с одним объектом, а  $\mathbf{D}$  – нет.
  - (a) Могут ли  $\mathbf{C}$  и  $\mathbf{D}$  быть изоморфны?
  - (b) Могут ли  $\mathbf{C}$  и  $\mathbf{D}$  быть эквивалентны?
3. Пусть  $\mathbf{C}$  – дискретная категория, а  $\mathbf{D}$  – нет.
  - (a) Могут ли  $\mathbf{C}$  и  $\mathbf{D}$  быть изоморфны?
  - (b) Могут ли  $\mathbf{C}$  и  $\mathbf{D}$  быть эквивалентны?
4. Пусть  $\mathbf{C}$  – группоид, а  $\mathbf{D}$  – нет.
  - (a) Могут ли  $\mathbf{C}$  и  $\mathbf{D}$  быть изоморфны?
  - (b) Могут ли  $\mathbf{C}$  и  $\mathbf{D}$  быть эквивалентны?
5. Докажите, что  $\mathbf{Num}$  эквивалентна  $\mathbf{FinSet}$ . Изоморфны ли эти категории?
6. Докажите, что  $\mathbf{Mat}$  эквивалентна  $\mathbf{Mat}^{op}$ . Изоморфны ли эти категории?
7. Докажите, что  $\mathbf{FinSet}$  не эквивалентна  $\mathbf{Set}$ .
8. Пусть  $F, G : \mathbf{C} \rightarrow \mathbf{D}$  – пара функторов. Естественное преобразование  $\alpha : F \rightarrow G$  называется *естественным изоморфизмом*, если для любого объекта  $X$  в  $\mathbf{C}$  морфизм  $\alpha_X : F(X) \rightarrow G(X)$  является изоморфизмом. Докажите, что  $\alpha : F \rightarrow G$  – естественный изоморфизм тогда и только тогда, когда  $\alpha$  – изоморфизм в категории  $\mathbf{D}^{\mathbf{C}}$ .
9. Пусть  $\mathbf{C}$  – декартова категория. Докажите, что функтор  $- \times 1$  изоморфен тождественному функтору в  $\mathbf{C}^{\mathbf{C}}$ .

10. Пусть  $\Rightarrow$  – категория, состоящая из двух объектов  $\{v, e\}$  и четырех морфизмов  $\{id_v : v \rightarrow v, id_e : e \rightarrow e, d : v \rightarrow e, c : v \rightarrow e\}$ . Докажите, что категории **Graph** и  $\mathbf{Set}^{\Rightarrow^{op}}$  эквивалентны. Изоморфны ли эти категории?

11. На второй лекции мы видели, что морфизм групп является мономорфизмом тогда и только тогда, когда мономорфизмом является соответствующая ему функция на множествах. Сейчас мы можем обобщить это утверждение. Забывающий функтор  $U : \mathbf{Grp} \rightarrow \mathbf{Set}$  является правым сопряженным и строгим. Для любого функтора, удовлетворяющего этим двум условиям, можно доказать аналогичное утверждение.

Пусть  $U : \mathbf{C} \rightarrow \mathbf{D}$  – некоторый функтор. Докажите следующие утверждения:

- (a) Если  $U$  является правым сопряженным, то он сохраняет мономорфизмы.
- (b) Если  $U$  является строгим, то обратное верно, то есть если  $U(f)$  – мономорфизм, то  $f$  также является мономорфизмом.

12. Докажите, что у забывающего функтора  $U : \mathbf{Cat} \rightarrow \mathbf{Graph}$ , сконструированного в предыдущем ДЗ, существует левый сопряженный.

13. Пусть **rGraph** – категория рефлексивных графов. Объекты этой категории – это графы, в которых для каждой вершины  $x$  выбрана петля  $id_x$  в этой вершине. Морфизмы – морфизмы графов, сохраняющие тождественные петли.

Категория графов в данном упражнении не будет работать, но вместо **rGraph** можно взять категорию малых группоидов или категорию малых категорий; решение при этом не изменится.

Докажите, что у функтора  $\Gamma : \mathbf{rGraph} \rightarrow \mathbf{Set}$ , сопоставляющего каждому рефлексивному графу множество его вершин, существует правый сопряженный  $C : \mathbf{Set} \rightarrow \mathbf{rGraph}$  и левый сопряженный  $D : \mathbf{Set} \rightarrow \mathbf{rGraph}$ , и у  $D$  существует левый сопряженный  $\Pi_0 : \mathbf{rGraph} \rightarrow \mathbf{Set}$ . Таким образом, мы получаем следующую цепочку сопряженных функторов:

$$\Pi_0 \dashv D \dashv \Gamma \dashv C$$

14. Пусть  $\mathbf{C}$  – произвольная категория. Если  $X$  – объект  $\mathbf{C}$ , то  $\mathbf{C}/X$  – категория объектов над  $X$ . Объекты категории  $\mathbf{C}/X$  – это морфизмы вида  $A \rightarrow X$ . Морфизмы в  $\mathbf{C}/X$  из  $f : A \rightarrow X$  в  $g : B \rightarrow X$  – это морфизмы  $h : A \rightarrow B$  в  $\mathbf{C}$ , такие что следующий треугольник коммутует:

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{h} & B \\ & \searrow f & \swarrow g \\ & & X \end{array}$$

Тождественные морфизмы и композиция определяются как соответствующие операции в  $\mathbf{C}$ .

- (a) Существует функтор  $\Sigma_X : \mathbf{C}/X \rightarrow \mathbf{C}$ , сопоставляющий объекту  $f : A \rightarrow X$  в  $\mathbf{C}/X$  объект  $A$  в  $\mathbf{C}$ . Докажите, что если в  $\mathbf{C}$  существуют бинарные произведения, то у этого функтора существует правый сопряженный.
- (b) Пусть  $f : X \rightarrow Y$  – морфизм в  $\mathbf{C}$ . Тогда можно определить функтор  $\Sigma_f : \mathbf{C}_X \rightarrow \mathbf{C}_Y$ , сопоставляющий объекту  $g : A \rightarrow X$  в  $\mathbf{C}/X$  объект  $f \circ g$  в  $\mathbf{C}/Y$ . Докажите, что если в  $\mathbf{C}$  существуют пулбэки, то у этого функтора существует правый сопряженный.

15. Пусть  $I$  – некоторое множество, тогда определим категорию  $\mathbf{Fam}_I$  семейств множеств, индексированных  $I$ . Объекты категории  $\mathbf{Fam}_I$  – это семейства множеств  $\{A_i\}_{i \in I}$ . Другими словами, объект  $\mathbf{Fam}$  – это функция  $A : I \rightarrow \text{Ob}(\mathbf{Set})$ , сопоставляющей каждому  $i \in I$  некоторое множество  $A_i$ .

Морфизм в  $\mathbf{Fam}_I$  из  $\{A_i\}_{i \in I}$  в  $\{B_i\}_{i \in I}$  – это семейство функций  $\{f_i : A_i \rightarrow B_i\}_{i \in I}$ . Композиции и тождественные морфизмы определяются очевидным образом. Докажите, что категории  $\mathbf{Fam}_I$  и  $\mathbf{Set}/I$  эквивалентны.

16. Пусть  $F : \mathbf{CMon} \rightarrow \mathbf{Ab}$  – рефлексор вложения  $i : \mathbf{Ab} \rightarrow \mathbf{CMon}$ .
- (a) Приведите пример конечного нетривиального коммутативного моноида  $X$ , такого что  $|F(X)| = |X|$ .
  - (b) Приведите пример конечного коммутативного моноида  $X$ , такого что  $|F(X)| < |X|$ .
  - (c) Докажите, что для любого конечного коммутативного моноида  $X$  верно  $|F(X)| < 2|X|$ .
  - (d) Приведите пример коммутативного моноида  $X$ , такого что  $\eta_X : X \rightarrow i(F(X))$  – не сюръективна.