

**М.С. Цаленко, Е.Г. Шульгейфер**

**Лекции по теории  
категорий**

**Москва  
«Книга по Требованию»**

УДК 51  
ББК 22.1  
М11

М11 **М.С. Цаленко**  
Лекции по теории категорий / М.С. Цаленко, Е.Г. Шульгейфер – М.: Книга  
по Требованию, 2024. – 280 с.

**ISBN 978-5-458-49204-1**

В настоящей книге авторы предприняли попытку дать систематическое изложение некоторых разделов теории категорий как части общей алгебры. Эта книга появилась как результат обработки специальных курсов, прочитанных авторами в МГУ в 1966-68 г. г. Естественно, что она не могла включить всего накопленного к настоящему времени материала по теории категорий и поэтому не является категорной энциклопедией. Авторы стремились к тому, чтобы после прочтения этой книги можно было бы понимать содержание современной журнальной литературы по категориям.

**ISBN 978-5-458-49204-1**

© Издание на русском языке, оформление  
«YOYO Media», 2024

© Издание на русском языке, оцифровка,  
«Книга по Требованию», 2024

Эта книга является репринтом оригинала, который мы создали специально для Вас, используя запатентованные технологии производства репринтных книг и печати по требованию.

Сначала мы отсканировали каждую страницу оригинала этой редкой книги на профессиональном оборудовании. Затем с помощью специально разработанных программ мы произвели очистку изображения от пятен, клякс, перегибов и попытались отбелить и выровнять каждую страницу книги. К сожалению, некоторые страницы нельзя вернуть в изначальное состояние, и если их было трудно читать в оригинале, то даже при цифровой реставрации их невозможно улучшить.

Разумеется, автоматизированная программная обработка репринтных книг – не самое лучшее решение для восстановления текста в его первозданном виде, однако, наша цель – вернуть читателю точную копию книги, которой может быть несколько веков.

Поэтому мы предупреждаем о возможных погрешностях восстановленного репринтного издания. В издании могут отсутствовать одна или несколько страниц текста, могут встретиться невыводимые пятна и кляксы, надписи на полях или подчеркивания в тексте, нечитаемые фрагменты текста или загибы страниц. Покупать или не покупать подобные издания – решать Вам, мы же делаем все возможное, чтобы редкие и ценные книги, еще недавно утраченные и несправедливо забытые, вновь стали доступными для всех читателей.



# ГЛАВА ПЕРВАЯ

## § 1. Определения категории и подкатегории; примеры.

Определение 1.1. Категория  $\mathcal{K}$  есть совокупность класса  $Ob\mathcal{K}$ , элементы которого называются объектами категории  $\mathcal{K}$ , и класса  $Mor\mathcal{K}$ , элементы которого называются морфизмами категории  $\mathcal{K}$ ; объекты и морфизмы категории должны быть связаны между собой следующими условиями:

- 1) Каждой упорядоченной паре объектов  $A, B \in Ob\mathcal{K}$  сопоставлено некоторое множество  $H_{\mathcal{K}}(A, B)$  морфизмов категории  $\mathcal{K}$ ;
- 2) каждый морфизм категории  $\mathcal{K}$  принадлежит одному и только одному из множеств  $H_{\mathcal{K}}(X, Y)$ ;
- 3) в классе  $Mor\mathcal{K}$  введена частичная бинарная операция умножения: произведение  $\alpha\beta$  морфизмов  $\alpha \in H_{\mathcal{K}}(A, B)$  и  $\beta \in H_{\mathcal{K}}(C, D)$  определено тогда и только тогда, когда объект  $B$  совпадает с объектом  $C$ , и в этом случае морфизм  $\alpha\beta \in H_{\mathcal{K}}(A, D)$ ; частичное умножение ассоциативно:  $(\alpha\beta)\gamma = \alpha(\beta\gamma)$  для любых трех морфизмов  $\alpha \in H_{\mathcal{K}}(A, B)$ ,  $\beta \in H_{\mathcal{K}}(B, C)$ ,  $\gamma \in H_{\mathcal{K}}(C, D)$ ;
- 4) в каждом множестве  $H_{\mathcal{K}}(A, A)$ ,  $A \in Ob\mathcal{K}$ , содержится такой морфизм  $1_A$ , называемый тождественным или единичным морфизмом объекта  $A$ , что  $\alpha 1_A = \alpha$  и  $1_A \beta = \beta$  для любых морфизмов  $\alpha \in H_{\mathcal{K}}(X, A)$  и  $\beta \in H_{\mathcal{K}}(A, Y)$ .

Как правило, объекты категории мы будем обозначать большими латинскими буквами  $A, B, C, \dots$ , а морфизмы — малыми греческими буквами  $\alpha, \beta, \gamma, \dots$ . Вместо записи  $\alpha \in H_{\mathcal{K}}(A, B)$  мы будем часто писать  $\alpha: A \rightarrow B$  или  $A \xrightarrow{\alpha} B$  и будем говорить, что  $\alpha$  есть морфизм объекта  $A$  в объект  $B$ . Объект  $A$  мы будем называть областью определения или началом морфизма  $\alpha: A \rightarrow B$ , а объект  $B$  — областью значений или концом морфизма  $\alpha$ . Таким образом, произведение  $\alpha\beta$  морфизмов  $\alpha: A \rightarrow B$  и  $\beta: C \rightarrow D$  опре-

делено тогда и только тогда, когда конец  $B$  морфизма  $\alpha$  совпадает с началом  $C$  морфизма  $\beta$ .

В дальнейшем запись  $\alpha\beta$  будет употребляться лишь в случае, когда произведение морфизмов  $\alpha$  и  $\beta$  определено. Ввиду ассоциативности умножения морфизмов мы будем очень часто в записи произведения морфизмов, состоящего более, чем из двух сомножителей, опускать скобки.

Всякий раз, когда это не может вызвать недоразумение, мы вместо  $H_{\mathcal{C}}(A, B)$  будем писать  $H(A, B)$ .

Категория, в которой для каждой упорядоченной пары объектов  $A, B$  множество  $H(A, B)$  не пусто, называется связанной.

Категория, в которой для каждой упорядоченной пары объектов  $A, B$ ,  $A \neq B$ , множество  $H(A, B)$  пусто, а множество  $H(A, A)$  для каждого объекта  $A$  состоит из одного единичного морфизма, называется дискретной.

Категория, объекты которой составляют множество, называется малой.

Определение 1.2. Пусть  $\mathcal{C}$  — некоторая категория. Категория  $\mathcal{L}$ , класс объектов которой является подклассом класса объектов категории  $\mathcal{C}$ , а класс морфизмов — подклассом класса морфизмов категории  $\mathcal{C}$ , называется подкатегорией категории  $\mathcal{C}$ , если:

- 1) для каждого объекта  $A \in \mathcal{L}$  единичный морфизм объекта  $A$  в категории  $\mathcal{L}$  совпадает с единичным морфизмом объекта  $A$  в категории  $\mathcal{C}$ ;
- 2) произведение  $\alpha\beta$  двух морфизмов  $\alpha$  и  $\beta$  в категории  $\mathcal{L}$  совпадает с произведением этих же морфизмов в категории  $\mathcal{C}$ .

Подкатегория  $\mathcal{L}$  категории  $\mathcal{C}$  называется полной подкатегорией, если для каждой упорядоченной пары объектов  $A, B$ , принадлежащих подкатегории  $\mathcal{L}$ ,  $H_{\mathcal{L}}(A, B) = H_{\mathcal{C}}(A, B)$ .

Приведем несколько примеров категорий и подкатегорий, которые полезно иметь в виду при чтении этой книги.

1. Рассмотрим класс  $Ob \mathcal{G}_\Sigma$  множеств, наделенных некоторой структурой  $\Sigma$  (т.е. системой алгебраических операций, топологией, частичной упорядоченностью и т.п.) и класс  $Mot \mathcal{G}_\Sigma$  всех однозначных отображений  $\alpha: A \rightarrow B$  между любой парой множеств  $A, B \in Ob \mathcal{G}_\Sigma$ , в определенном смысле согласованных со структурой  $\Sigma$ ; такие отображения мы будем называть сохраняющими структуру  $\Sigma$ . Значение отображения  $\alpha: A \rightarrow B$  на элементе  $a \in A$  мы будем обозначать  $\alpha a$ . Классы  $Ob \mathcal{G}_\Sigma$  и  $Mot \mathcal{G}_\Sigma$  образуют категорию  $\mathcal{G}_\Sigma$ , если для каждого элемента  $A$  класса  $Ob \mathcal{G}_\Sigma$  тождественное отображение множества  $A$  на себя сохраняет структуру  $\Sigma$  и если суперпозиция любых двух отображений  $\alpha: A \rightarrow B$  и  $\beta: B \rightarrow C$ , сохраняющих структуру  $\Sigma$ , т.е. отображение  $\alpha\beta: A \rightarrow C$  множества  $A$  в множество  $C$ , сопоставляющее каждому элементу  $a \in A$  элемент  $(\alpha\beta)a \in C$ , является отображением, сохраняющим структуру  $\Sigma$ . В этой категории  $\mathcal{G}_\Sigma$  произведение морфизмов определяется как их суперпозиция.

Подкатегории категорий  $\mathcal{G}_\Sigma$  мы будем называть категориями структуризованных множеств.

Частными случаями категорий структуризованных множеств являются:

1,а. Категория множеств  $\mathcal{G}$ . Объектами категории  $\mathcal{G}$  являются всевозможные множества, а морфизмами непустого множества  $A$  в непустое множество  $B$  - всевозможные однозначные отображения множества  $A$  в множество  $B$ .

Если множество  $A$  пусто,  $A = \emptyset$ , то для любого непустого множества  $B$   $H_{\mathcal{G}}(B, \emptyset) = \emptyset$ . Для произвольного множества  $B$  множество  $H_{\mathcal{G}}(\emptyset, B)$  по определению состоит из одного морфизма, соответствующего вложению пустого множества в множество  $B$ . Категория  $\mathcal{G}$  является категорией структуризованных множеств с пустой структурой.

1,б. Категория непустых множеств  $\mathcal{G}_*$  есть полная подкатегория категории  $\mathcal{G}$ . Эта категория является связанной.

1, в. Категория множеств с отмеченной точкой  $\mathcal{S}_0$ . Объектами категории  $\mathcal{S}_0$  являются всевозможные непустые множества  $A$ , в каждом из которых отмечена некоторая точка  $0_A$ , а морфизмами – всевозможные однозначные отображения множества  $A$  с отмеченной точкой  $0_A$  в множество  $B$  с отмеченной точкой  $0_B$ , переводящие точку  $0_A$  в точку  $0_B$ .

1, г. Категория частично упорядоченных множеств  $\mathcal{P}\mathcal{S}$ . Объектами категории  $\mathcal{P}\mathcal{S}$  являются непустые частично упорядоченные множества, а морфизмами – всевозможные однозначные отображения одного частично упорядоченного множества в другое частично упорядоченное множество, сохраняющие отношение порядка. Отметим, что категория множеств  $\mathcal{S}$  является полной подкатегорией категории  $\mathcal{P}\mathcal{S}$ .

1, д. Категория топологических пространств  $\mathcal{T}$ . Объектами категории  $\mathcal{T}$  являются всевозможные топологические пространства, а морфизмами – все непрерывные отображения одного топологического пространства в другое.

1, е. Категория  $\mathcal{U}$  примитивного класса универсальных алгебр или многообразие универсальных алгебр. Как известно, см., например, [6], стр. 155, примитивным классом  $\mathcal{U}$  или многообразием универсальных алгебр называется класс всех универсальных алгебр с одной и той же системой алгебраических операций  $\Omega$ , удовлетворяющих некоторой системе тождеств  $\Lambda$ . Морфизмами категории  $\mathcal{U}$  являются всевозможные гомоморфизмы между любыми двумя универсальными алгебрами, принадлежащими классу  $Ob\mathcal{U}$ . Таким образом, под многообразием будет пониматься класс всех алгебр некоторого примитивного класса и всех гомоморфизмов между ними.

Частными случаями многообразий являются: категория групп  $\mathcal{G}$ , категория абелевых групп  $\mathcal{A}\mathcal{G}$ , являющаяся полной подкатегорией категории групп  $\mathcal{G}$ , категория колец, категория ассоциативных колец, категория модулей над данным ассоциативным кольцом и т.д.

1, ж. Категория топологических групп  $\mathcal{T}\mathcal{G}$ . Объектами



категории  $\Sigma \mathcal{O}_1$  являются все топологические группы, а морфизмами - все непрерывные гомоморфизмы между топологическими группами.

Аналогично определяются категории топологических абелевых групп, топологических колец, а также категории частично упорядоченных групп, частично упорядоченных колец и т.п.

2. Частично упорядоченное множество. Любое частично упорядоченное множество  $N$  можно рассматривать как категорию  $\mathcal{N}$ , объектами которой являются элементы множества  $N$ , а морфизмами - всевозможные пары элементов  $(a, b)$ , в которых  $a \leq b$ . Для любых двух элементов  $k, l \in N$  множество  $H_{\mathcal{N}}(k, l)$  состоит из одного морфизма  $(k, l)$ , если  $k \leq l$ , и является пустым в противном случае. Произведением морфизмов  $(k, l)$  и  $(l, m)$  является морфизм  $(k, m)$ , который существует, поскольку из отношений  $k \leq l$  и  $l \leq m$  вытекает  $k \leq m$ . Тожественным морфизмом объекта  $k$  является морфизм  $(k, k)$ . Легко убедиться, что  $\mathcal{N}$  действительно является категорией. Категория  $\mathcal{N}$  малая и если состоит из более чем из одного объекта, то несвязанная. В частном случае, когда любые два различных элемента  $k, l$  множества  $N$  несравнимы,  $\mathcal{N}$  будет малой дискретной категорией.

3. Любую полугруппу  $P$  с единицей  $e$  можно рассматривать как категорию  $\mathcal{P}$  с одним объектом  $P$ ; морфизмами категории  $\mathcal{P}$ , составляющими множество  $H_{\mathcal{P}}(P, P)$ , являются все элементы полугруппы  $P$ . Произведение морфизмов категории  $\mathcal{P}$  совпадает с их произведением как элементов полугруппы  $P$ .

Любая категория  $\mathcal{E}$  с одним объектом является ничем иным как полугруппой с единицей.

4. Категория  $\mathcal{R}(\mathcal{U})$  соответствий над многообразием универсальных алгебр. Объектами категории  $\mathcal{R}(\mathcal{U})$  являются все универсальные алгебры из некоторого многообразия  $\mathcal{U}$  с множеством алгебраических операций  $\Omega$ . Множество  $H(A, B)$  морфизмов объекта  $A$  в объект  $B$  в категории  $\mathcal{R}(\mathcal{U})$

состоит из всех подалгебр прямого произведения  $A \times B$  алгебр  $A$  и  $B$ . Нетрудно проверить, что в произвольном многообразии универсальных алгебр  $\mathcal{U}$  вместе с некоторой алгеброй  $A$  содержатся все подалгебры алгебры  $A$  и вместе с двумя алгебрами  $A$  и  $B$  содержится их прямое произведение  $A \times B$ , элементами которого служат пары вида  $(a, b)$ ,  $a \in A$ ,  $b \in B$ , а операции из  $\Omega$  на парах определяются покомпонентно. Если  $\alpha: A \rightarrow B$  и  $\beta: B \rightarrow C$  — морфизмы категории  $\mathcal{K}(\mathcal{U})$ , т.е. подалгебры соответственно алгебр  $A \times B$  и  $B \times C$ , то произведение  $\gamma = \alpha \beta$  морфизмов  $\alpha$  и  $\beta$  определяется как такая подалгебра  $\gamma$  прямого произведения  $A \times C$ , что пара  $(a, c)$ ,  $a \in A$ ,  $c \in C$ , является элементом подалгебры  $\gamma$  тогда и только тогда, когда в алгебре  $B$  существует такой элемент  $b$ , что пара  $(a, b)$  принадлежит подалгебре  $\alpha$ , а пара  $(b, c)$  — подалгебре  $\beta$ . Покажем, что  $\gamma$  действительно является подалгеброй алгебры  $A \times C$ . Пусть  $\omega_n \in \Omega$  —  $n$ -арная операция и пусть  $(a_1, c_1), \dots, (a_n, c_n)$  —  $n$  пар, принадлежащих  $\gamma$ . Тогда в алгебре  $B$  найдутся такие элементы  $b_1, \dots, b_n$ , что пары  $(a_1, b_1), \dots, (a_n, b_n) \in \alpha$  и пары  $(b_1, c_1), \dots, (b_n, c_n) \in \beta$ . Но в таком случае пара  $(a_1 \dots a_n \omega_n, b_1 \dots b_n \omega_n) \in \alpha$ , пара  $(b_1 \dots b_n \omega_n, c_1 \dots c_n \omega_n) \in \beta$  и, следовательно, пара  $(a_1 \dots a_n \omega_n, c_1 \dots c_n \omega_n) \in \gamma$ . Легко проверить, что так определенное произведение морфизмов категории  $\mathcal{K}(\mathcal{U})$  является ассоциативным. Единичным морфизмом  $1_A$  любого объекта  $A \in \mathcal{K}(\mathcal{U})$  является подалгебра прямого произведения  $A \times A$ , состоящая из всех пар вида  $(a, a)$ ,  $a \in A$ .

Определение 1.3. Пусть  $\mathcal{E}$  — произвольная категория. Множество  $\mathcal{D}$  объектов и морфизмов категории  $\mathcal{E}$  называется диаграммой, если вместе с каждым морфизмом  $\alpha: A \rightarrow B$ , принадлежащим  $\mathcal{D}$ , в  $\mathcal{D}$  содержатся объекты  $A$  и  $B$  и морфизмы  $1_A$  и  $1_B$ .

Пусть  $\mathcal{D}$  — некоторая диаграмма в категории  $\mathcal{E}$  и  $A, B \in \mathcal{D}$ . Мы будем говорить, что в диаграмме  $\mathcal{D}$  существует путь из объекта  $A$  в объект  $B$ , если диаграмма  $\mathcal{D}$

содержит некоторую конечную последовательность морфизмов  $A \xrightarrow{\alpha_1} A_1, A_1 \xrightarrow{\alpha_2} A_2, \dots, A_{n-1} \xrightarrow{\alpha_n} B$ . Этот путь из объекта  $A$  в объект  $B$  мы будем обозначать  $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ . Диаграмма  $\mathfrak{D}$  называется коммутативной, если для любых двух объектов  $A$  и  $B$ , принадлежащих  $\mathfrak{D}$ , и любых двух путей  $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$  и  $(\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_m)$  из  $A$  в  $B$  в категории  $\mathfrak{E}$  имеет место равенство  $\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n = \beta_1 \beta_2 \dots \beta_m$ .

Очевидно, что если диаграмма  $\mathfrak{D}$  коммутативна, то для любой упорядоченной пары объектов  $A, B \in \mathfrak{D}$  в диаграмме  $\mathfrak{D}$  содержится не более одного морфизма с началом в объекте  $A$  и с концом в объекте  $B$ .

Во многих случаях удобно задавать диаграмму произвольной категории графически, изображая на чертеже все объекты и все морфизмы диаграммы.

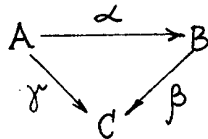
Наиболее простыми диаграммами являются:

а) последовательность

$$A_1 \xrightarrow{\alpha_1} A_2 \xrightarrow{\alpha_2} \dots \xrightarrow{\alpha_{n-1}} A_n,$$

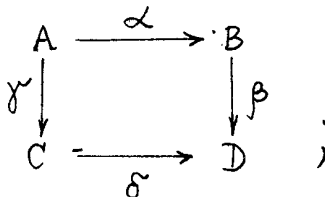
которая может быть и бесконечной влево или вправо, или одновременно влево и вправо,

б) треугольная диаграмма



такая диаграмма является коммутативной, если  $\alpha\beta = \gamma$ ;

в) четырехугольная диаграмма



такая диаграмма является коммутативной, если  $\alpha\beta = \gamma\delta$ .

Продолжим построение примеров категорий.

5. Пусть  $\mathcal{E}$  — любая категория. Построим по  $\mathcal{E}$  новую категорию  $\mathcal{E}^2$ , называемую категорией морфизмов над категорией  $\mathcal{E}$ . Объектами категории  $\mathcal{E}^2$  служат все морфизмы категории  $\mathcal{E}$ . Если  $\alpha$  и  $\beta$  — два объекта категории  $\mathcal{E}^2$ , то множество морфизмов  $H_{\mathcal{E}^2}(\alpha, \beta)$  объекта  $\alpha$  в объект  $\beta$  состоит из всех коммутативных квадратов

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{\mu} & C \\ \alpha \downarrow & & \downarrow \beta \\ B & \xrightarrow{\nu} & D \end{array} \quad (1)$$

в категории  $\mathcal{E}$  с фиксированными морфизмами  $\alpha$  и  $\beta$ . Коммутативный квадрат (1) мы будем кратко записывать в виде  $(\alpha, \mu, \nu, \beta)$ . Произведением двух морфизмов  $(\alpha, \mu, \nu, \beta): \alpha \rightarrow \beta$  и  $(\beta, \gamma, \psi, \delta): \beta \rightarrow \delta$  категории  $\mathcal{E}^2$  является морфизм  $(\alpha, \mu\gamma, \nu\psi, \delta): \alpha \rightarrow \delta$ . Легко проверить, что из коммутативности квадратов

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{\mu} & C \\ \alpha \downarrow & & \downarrow \beta \\ B & \xrightarrow{\nu} & D \end{array}, \quad \begin{array}{ccc} C & \xrightarrow{\gamma} & E \\ \beta \downarrow & & \downarrow \delta \\ D & \xrightarrow{\psi} & F \end{array}$$

вытекает коммутативность квадрата

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{\mu\gamma} & E \\ \alpha \downarrow & & \downarrow \delta \\ B & \xrightarrow{\nu\psi} & F \end{array}$$

Единиичным морфизмом  $1_A$  произвольного объекта  $A \in \mathcal{E}^2$  является коммутативный квадрат

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{1_A} & A \\ \alpha \downarrow & & \downarrow \alpha \\ B & \xrightarrow{1_B} & B \end{array}$$

Теперь читатель легко убедится, что  $\mathcal{E}^2$  действительно является категорией.

6. Пусть  $\mathcal{E}$  -любая категория и  $\mathcal{L}$  -некоторый подкласс ее объектов. Среди всех подкатегорий категории  $\mathcal{E}$ , объектами которых являются объекты класса  $\mathcal{L}$ , имеется наименьшая и наибольшая. Наименьшая подкатегория  $\mathcal{L}$  состоит из всех объектов класса  $\mathcal{L}$  и их единичных морфизмов в категории  $\mathcal{E}$ ;  $\mathcal{L}$  называется дискретной подкатегорией категории  $\mathcal{E}$ , порожденной классом объектов  $\mathcal{L}$ . Наибольшая подкатегория  $\mathcal{L}$  состоит из всех объектов класса  $\mathcal{L}$  и всех морфизмов категории  $\mathcal{E}$  между любыми двумя объектами  $A, B \in \mathcal{L}$ .  $\mathcal{L}$  называется полной подкатегорией категории  $\mathcal{E}$ , порожденной классом объектов  $\mathcal{L}$ .

## § 2. Принцип двойственности.

Каждой категории  $\mathcal{E}$  можно сопоставить новую категорию  $\mathcal{E}^*$ . Объектами и морфизмами категории  $\mathcal{E}^*$  будут объекты и морфизмы категории  $\mathcal{E}$ ; объекты  $A, B, \dots$  и морфизмы  $\alpha, \beta, \dots$  категории  $\mathcal{E}$ , рассматриваемые как объекты и морфизмы категории  $\mathcal{E}^*$ , мы будем обозначать соответственно  $A^*, B^*, \dots$  и  $\alpha^*, \beta^*, \dots$ . Для любой пары объектов  $A^*, B^* \in \text{Ob } \mathcal{E}^*$ , по определению  $H_{\mathcal{E}^*}(A^*, B^*) = H_{\mathcal{E}}(B, A)$ . Для любых морфизмов  $\alpha^*: A^* \rightarrow B^*$  и  $\beta^*: B^* \rightarrow C^*$  по определению  $\alpha^* \beta^* = (\beta \alpha)^*$ . Легко убедиться в том, что  $\mathcal{E}^*$  действи-

тельно является категорией. Категория  $\mathcal{K}^*$  называется категорией, двойственной категории  $\mathcal{K}$ . Категория  $(\mathcal{K}^*)^*$  двойственная категории  $\mathcal{K}^*$ , совпадает, очевидно, с исходной категорией  $\mathcal{K}$ .

Приведем примеры двойственных категорий.

1. Пусть  $\mathcal{L}$  -категория конечномерных линейных пространств над некоторым полем и линейных отображений между ними. Переход к двойственной категории  $\mathcal{L}^*$  осуществляется, по существу, сопоставлением каждому линейному пространству  $A$  сопряженного ему пространства линейных функционалов  $A^*$  и каждому линейному отображению  $\alpha: A \rightarrow B$  индуцированного линейного отображения  $\alpha^*: B^* \rightarrow A^*$  сопряженных пространств.

2. Категория  $\mathcal{N}^*$ , двойственная частично упорядоченному множеству  $\mathcal{N}$  (см. пример 2 § 1), представляет собой частично упорядоченное множество, антиизоморфное частично упорядоченному множеству  $\mathcal{N}$ . В самом деле, элементами частично упорядоченного множества  $\mathcal{N}^*$  являются элементы множества  $\mathcal{N}$ , которые мы условились обозначать  $a^*, b^*, c^*, \dots$ . При этом отношение  $b^* \leq a^*$  в  $\mathcal{N}^*$  имеет место тогда и только тогда, когда в частично упорядоченном множестве  $\mathcal{N}$  имеет место отношение  $a \leq b$ .

Из существования для каждой категории двойственной категории вытекает наличие в теории категорий принципа двойственности, согласно которому для каждого высказывания исчисления предикатов [12] относительно категорий существует двойственное высказывание. Высказывание  $P^*$ , двойственное высказыванию  $P$ , сформулированному на языке теории категорий получается при интерпретации в категории  $\mathcal{K}$  высказывания  $P$ , рассматриваемого в двойственной категории  $\mathcal{K}^*$ . Практически двойственное высказывание получается из исходного сохранением логической структуры высказывания и заменой в его формулировке всех входящих в него стрелок на противоположные, а всех встречающихся в формулировке произведений морфизмов произведениями морфизмов, записанными в обратном порядке.