

Степень бинома не обязательно должна быть натуральным числом:

$$(1+x)^\alpha = \sum_{k=0}^{\alpha} C_{\alpha}^k x^k 1^{\alpha-k} = 1 + \alpha x + \frac{\alpha(\alpha-1)}{2} x^2 + \dots + \frac{\alpha(\alpha-1) \cdot \dots \cdot (\alpha-k+1)}{k!} x^k + \dots + 0 + 0 + \dots;$$

$$\alpha = -1 \Rightarrow \frac{1}{1+x} = \frac{1}{1-(-x)}, \frac{1}{1-q} = 1 + q + q^2 + q^3 + \dots;$$

$$\alpha = \frac{1}{2} \Rightarrow \sqrt{1+x} = 1 + c_1 x + c_2 x^2 + \dots; c_i = ? \Rightarrow$$

$$(1+x) = (1+c_1 x + c_2 x^2 + \dots)(1+c_1 x + c_2 x^2 + \dots) = 1 + 2c_1 x + (c_1^2 + 2c_2)x^2 + \dots \Rightarrow c_1 = \frac{1}{2}, c_2 = \frac{1}{2} \cdot (-c_1^2) = -\frac{1}{8}$$

Коэффициент при биноме:  $\frac{1}{2}, \frac{\frac{1}{2}(\frac{1}{2}-1)}{2} = -\frac{1}{8}$  дальше то же будут совпадения (см. ряд Тейлора).

## Функции

**Опр: 1.** Функцией  $f$  из множества  $X$  в множество  $Y$ ,  $f: X \rightarrow Y$ , называется правило/соответствие/сопоставление, сопоставляющее  $\forall x \in X$  ровно один  $y \in Y: y = f(x)$ .

$$\begin{cases} x \rightarrow y & : y^2 = x - \text{не функция, так как } 1 \rightarrow \{-1, 1\}; \\ x \rightarrow x^2 & : y = x^2 - \text{функция;} \end{cases}$$

**Опр: 2.** Множество  $\{x, y\}$  - называется неупорядоченной парой элементов  $x$  и  $y$ .

**Опр: 3.** Множество  $\{x, \{x, y\}\}$  - называется упорядоченной парой элементов,  $x$  - 1-ый элемент пары, а саму пару обозначают  $(x, y)$ .

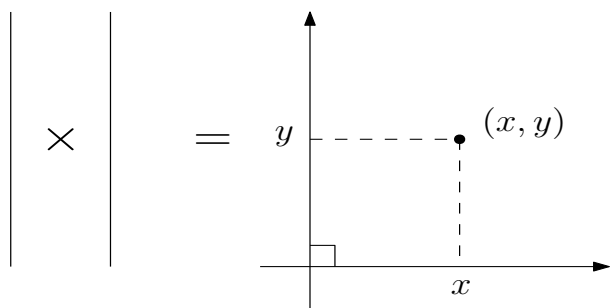
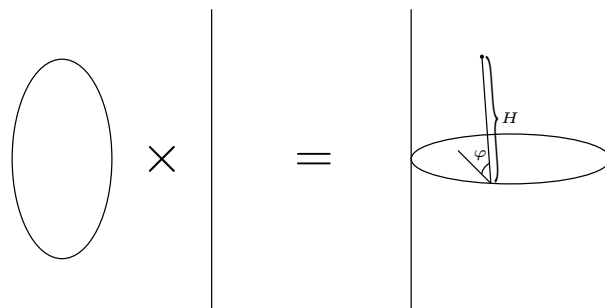
**Опр: 4.** Декартовым произведением двух множеств  $X \times Y$  называется множество упорядоченных пар  $(x, y)$ , где  $x \in X$  и  $y \in Y$ .

Обозначение  $X \times Y = \{(x, y) \mid x \in X, y \in Y\}$

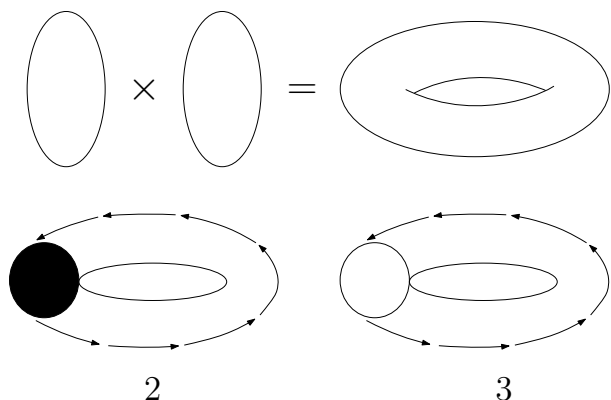
$X \backslash Y$	...	$y$	...
$\vdots$	$\ddots$	$\vdots$	$\ddots$
$x$	...	$(x, y)$	...
$\vdots$	$\ddots$	$\vdots$	$\ddots$

Рис. 1: Декартово произведение

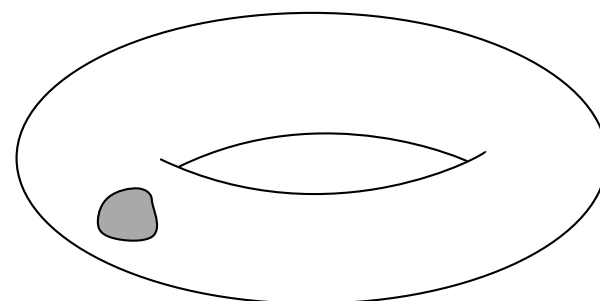
## Примеры:

(a) Прямая на прямую  
1

(b) Эллипс на прямую



(c) 1: Эллипс на эллипс, 2: Полноторие, 3: Тор



(d) Выворачивая наизнанку снова получим тор

Рис. 2: Примеры Декартовых произведений

**Опр: 5.** Если задана  $f: X \rightarrow Y$ , то в  $X \times Y$  определим подмножество  $\Gamma_f = \{ (x, y) \mid y = f(x) \}$  - график функции:

- (1)  $\forall x \in X, \exists (x, y) \in \Gamma_f$  - каждому  $x$  соотносится  $y$ ;
- (2) Если  $(x, y) \in \Gamma_f$  и  $(x, z) \in \Gamma_f$ , то  $y = z$ ;

На языке теории множеств говорят, что задана функция из  $X$  в  $Y$ , если задано подмножество  $\Gamma \subset X \times Y$ , удовлетворяющее свойствам (1)-(2).

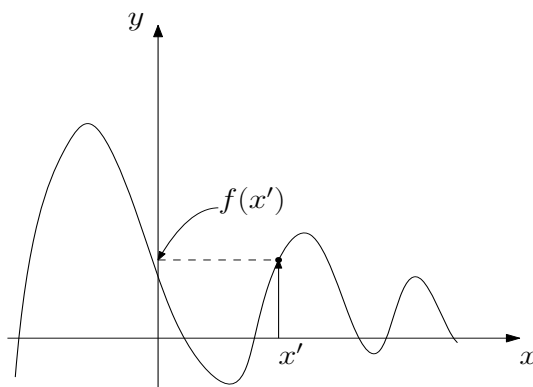


Рис. 3: График функции

$X$  - область определения функции  $f$      $\left. \begin{array}{l} \\ Y - \text{область значения функции } f \end{array} \right\} f: X \rightarrow Y$

**Опр: 6.** Говорят, что на множестве  $X$  задана операция  $\circ$ , если задана функция из  $X \times X$  в  $X$ ,  $\circ: X \times X \rightarrow X$ .

$$(x_1, x_2) \mapsto x_1 \circ x_2$$

Операция  $\circ$  на множестве  $X$ :

- 1) **коммутативна**, если  $x_1 \circ x_2 = x_2 \circ x_1, \forall x_1, x_2 \in X$ ;
- 2) **ассоциативна**, если  $(x_1 \circ x_2) \circ x_3 = x_1 \circ (x_2 \circ x_3), \forall x_1, x_2, x_3 \in X$ ;

**Опр: 7.** На множестве функций определена операция композиций  $(f \circ g)(x) = f(g(x))$ .

$F(X) = \{f \mid f: X \rightarrow X\}$ ,  $\circ$  - операция на  $F$ .

Сама операция определена для любых функций:  $g: X \rightarrow Y, f: Y \rightarrow Z \Rightarrow f \circ g: X \rightarrow Z \Rightarrow$  каждому элементу из  $X$  сопоставили какой-то элемент из  $Z$ .

**Rm: 1.** Если рассмотрим функции из множества в себя, то эта операция будет на множестве  $F$ .

**Утв. 1.** Операция композиции ассоциативна:  $(f \circ g) \circ h = f \circ (g \circ h)$ .

$$\square (f \circ g) \circ h(x) = (f \circ g)(h(x)) = f(g(h(x))) = f((g \circ h)(x)) = f \circ (g \circ h)(x) \quad \blacksquare$$

При этом,  $f \circ g \neq g \circ f$ , например  $f(x) = 3, g(x) = -3$ .

## Индуктивные определения на $\mathbb{N}$

Сначала необходимо определить  $n+m, \forall n, m \in \mathbb{N}$  - это можно посмотреть в Э. Ландау: Основы/Основания математического анализа.

$n+1 = \text{след}(n) \Rightarrow \forall m \in \mathbb{N}$ , зная  $n+m$  имеем следующее:  $n+(m+1) = (n+m)+1$ .

**Утв. 2.**  $\forall n \in \mathbb{N}, \exists!$  функция  $f_n: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ , такая что:

- (1)  $f_n(1) = n+1$ ;
- (2)  $f_n(m+1) = f_n(m)+1$ ;

**Опр: 8.**  $n+m = f_n(m)$

$\square$  (**единственность**) пусть таких функций 2:  $f_n$  и  $g, f_n(1) = g(1) = n+1, f_n(m+1) = f_n(m)+1, g(m+1) = g(m)+1$ . Докажем по индукции, что  $f_n = g: f_n(m) = g(m), \forall m$ .

База:  $m=1 \Rightarrow \text{ok}$ .

Шаг: пусть  $g(m) = f_n(m)$ , то  $f_n(m+1) = f_n(m)+1 = g(m)+1 = g(m+1) \Rightarrow \text{ok}$ .

(**существование**) по индукции относительно  $n$ :

База:  $n=1 \Rightarrow$  возьмем  $f_1(m) = m+1 \Rightarrow f_1(1) = 1+1 = 2, f_1(m+1) = \overbrace{m+1}^{f_1(m)} + 1 = f_1(m) + 1$ , отсюда вместе с этим получим и  $m+1 = 1+m$ , поскольку  $1+m = f_1(m)$  - по определению, а также по

единственности функции.

Шаг: пусть для  $n$  такая функция  $f_n$  уже есть, построим ее для  $n + 1$ :

Возьмем  $f_{n+1}(m) = f_n(m) + 1 \Rightarrow f_{n+1}(1) = f_n(1) + 1 = (n + 1) + 1$  - следующий за  $n + 1 \Rightarrow \text{ок.}$

$f_{n+1}(m + 1) = f_n(m + 1) + 1 = (f_n(m) + 1) + 1 \stackrel{\text{по опр.}}{=} f_{n+1}(m) + 1 \Rightarrow f_n$  - существует для любого  $n$ . ■

**Упр. 1.** Доказать, что

(1)  $n + (m + k) = (n + m) + k$  - индукцией по  $k$ ;

(2)  $n + m = m + n$  - индукцией по  $m$ ;

**Утв. 3.**  $\forall n, m, k \in \mathbb{N}$  справедливо:

(1)  $(n + m) + k = n + (m + k)$ ;

(2)  $n + m = m + n$ ;

□ (1) индукцией по  $k$ :

База:  $(n + m) + 1 = f_n(m) + 1 = f_n(m + 1) = n + (m + 1) \Rightarrow \text{ок.}$

Шаг: Пусть верно для  $k$ , то есть  $(n + m) + k = n + (m + k) \Rightarrow (n + m) + (k + 1) = f_{n+m}(k + 1) = f_{n+m}(k) + 1 = ((n + m) + k) + 1 = (n + (m + k)) + 1 = f_n((m + k)) + 1 = f_n((m + k) + 1) = n + ((m + k) + 1) = n + (f_m(k) + 1) \stackrel{\text{по инд.}}{=} n + (f_m(k + 1)) = n + (m + (k + 1)) \Rightarrow \text{ок.}$

(2) индукцией по  $m$ :

База:  $n + 1 = f_n(1)$ , вместе с этим  $1 + n = f_1(n) = n + 1 \Rightarrow 1 + n = n + 1 \Rightarrow \text{ок.}$

Шаг: Пусть верно для  $m$ :  $n + m = m + n \Rightarrow n + (m + 1) = f_n(m + 1) = f_n(m) + 1 = (n + m) + 1 \stackrel{\text{по инд.}}{=} (m + n) + 1 = f_m(n) + 1 = f_{m+1}(n) = (m + 1) + n \Rightarrow \text{ок.}$  ■

Аналогично вводится умножение (используя индукцию).

$$\begin{cases} n \cdot 1 = n \\ n \cdot (m + 1) = n \cdot m + n \end{cases}, \Rightarrow \text{далее проверяется ассоциативность и коммутативность.}$$

**Опр: 9.** Множество целых чисел  $\mathbb{Z} = \mathbb{N} \cup \{0\} \cup \{-n \mid n \in \mathbb{N}\}$ .

**Рм: 2.** Операция “+” и “·” переносятся с множества  $\mathbb{N}$ , как в школе.

**Опр: 10.** Подмножество  $R \subset X \times X$  называется отношением эквивалентности, если выполняются следующие свойства:

(1)  $\forall x \in X, (x, x) \in R$  (рефлексивность);

(2) Если  $(x, y) \in R$ , то  $(y, x) \in R$  (симметричность);

(3) Если  $(x, y) \in R, (y, z) \in R$ , то  $(x, z) \in R$  (транзитивность);

**Примеры:** (1) подобие треугольников; (2)  $m > 1, n \sim k; n, k \in \mathbb{Z} \Leftrightarrow n - k : m$ .

## Классы эквивалентностей

**Опр: 11.**  $R(a) = \{x \mid x \sim a\}$  - называется классом эквивалентностей с представителем  $a$ .

**Утв. 4.** Если  $R(a) \cap R(b) \neq \emptyset \Rightarrow R(a) = R(b)$ .

□ Пусть  $c \in R(a) \cap R(b) \Rightarrow a \sim c \wedge b \sim c \Leftrightarrow a \sim c \wedge c \sim b \Rightarrow a \sim b \Rightarrow \forall x \sim b \Rightarrow x \sim a$   
 $\forall x \sim a \Rightarrow x \sim b \Rightarrow R(a) = R(b)$ . ■

**Опр: 12.** Разбиение множества  $A$  - набор непустых подмножеств множества  $A$ , таких что объединение этих подмножеств дает  $A$ , причем подмножества попарно не пересекаются.

**Теорема 1.** Пусть  $R$  - отношение эквивалентности на множестве  $X$ . Множество  $\{R(x) \mid x \in X\}$  - классов эквивалентности формируют разбиение множества  $X$ .

□  $R(x) \neq R(y) \Rightarrow R(x) \cap R(y) = \emptyset \Leftrightarrow (R(x) \cap R(y) \neq \emptyset \Rightarrow R(x) = R(y))$ .

Пусть  $\tilde{x} \in \bigcup_{x \in X} R(x) \Rightarrow \exists y \in X: \tilde{x} \in R(y); R(y) \subseteq X \Rightarrow \tilde{x} \in X \Rightarrow \bigcup_{x \in X} R(x) \subseteq X$ .

Пусть  $z \in X, z \in R(z) \Rightarrow z \in R(y)$ , для некоторых  $y \in X \Rightarrow z \in \bigcup_{x \in X} R(x) \Rightarrow X \subseteq \bigcup_{x \in X} R(x)$ .

$\Rightarrow X = \bigcup_{x \in X} R(x)$ . ■

Таким образом  $\{R(x) \mid x \in X\}$  - разбиение множества  $X$ .

**Опр: 13.** Набор классов эквивалентности называется фактор-множеством  $X/\sim$ .

Рассмотрим  $\mathbb{Z} \times \mathbb{N}: (m, n) \sim (p, q) \Leftrightarrow mq = pn, m \in \mathbb{Z}, n \in \mathbb{N}$ . В данном контексте  $(m, n)$  и  $(p, q)$  можно рассматривать, как  $\frac{m}{n}$  и  $\frac{p}{q}$ .

**Опр: 14.** Множество классов эквивалентностей, заданных таким образом, называется множеством рациональных чисел или дробей и обозначается  $\mathbb{Q}$ .