

# Теория множеств

# Теория множеств

1. Георг Кантор: 1877 год, «наивная теория множеств». Множество — это «объединение в одно целое объектов, хорошо различаемых нашей интуицией или нашей мыслью».

# Теория множеств

1. Георг Кантор: 1877 год, «наивная теория множеств». Множество — это «объединение в одно целое объектов, хорошо различаемых нашей интуицией или нашей мыслью».
2. Неограниченный принцип абстракции  $\{x \mid P(x)\}$

# Теория множеств

1. Георг Кантор: 1877 год, «наивная теория множеств». Множество — это «объединение в одно целое объектов, хорошо различаемых нашей интуицией или нашей мыслью».
2. Неограниченный принцип абстракции  $\{x \mid P(x)\}$
3. Парадокс Бурали-Форте (1895, Кантор). Парадокс Рассела:  $X := \{x \mid x \notin x\}$ ;  
 $X \in X$ ?

# Теория множеств

1. Георг Кантор: 1877 год, «наивная теория множеств». Множество — это «объединение в одно целое объектов, хорошо различаемых нашей интуицией или нашей мыслью».
2. Неограниченный принцип абстракции  $\{x \mid P(x)\}$
3. Парадокс Бурали-Форте (1895, Кантор). Парадокс Рассела:  $X := \{x \mid x \notin x\}$ ;  
 $X \in X$ ?
4. Вариант решения парадокса: а, может, запретить все «опасные» ситуации?

# Теория множеств

1. Георг Кантор: 1877 год, «наивная теория множеств». Множество — это «объединение в одно целое объектов, хорошо различаемых нашей интуицией или нашей мыслью».
2. Неограниченный принцип абстракции  $\{x \mid P(x)\}$
3. Парадокс Бурали-Форте (1895, Кантор). Парадокс Рассела:  $X := \{x \mid x \notin x\}$ ;  $X \in X$ ?
4. Вариант решения парадокса: а, может, запретить все «опасные» ситуации?
5. Аксиоматика Цермело — 1908 год, оставим только то, что используют математики.

# Теория множеств

1. Георг Кантор: 1877 год, «наивная теория множеств». Множество — это «объединение в одно целое объектов, хорошо различаемых нашей интуицией или нашей мыслью».
2. Неограниченный принцип абстракции  $\{x \mid P(x)\}$
3. Парадокс Бурали-Форте (1895, Кантор). Парадокс Рассела:  $X := \{x \mid x \notin x\}$ ;  $X \in X$ ?
4. Вариант решения парадокса: а, может, запретить все «опасные» ситуации?
5. Аксиоматика Цермело — 1908 год, оставим только то, что используют математики.
6. Что такое множество? Неформально мы понимаем, формально:

# Теория множеств

1. Георг Кантор: 1877 год, «наивная теория множеств». Множество — это «объединение в одно целое объектов, хорошо различаемых нашей интуицией или нашей мыслью».
2. Неограниченный принцип абстракции  $\{x \mid P(x)\}$
3. Парадокс Бурали-Форте (1895, Кантор). Парадокс Рассела:  $X := \{x \mid x \notin x\}$ ;  
 $X \in X$ ?
4. Вариант решения парадокса: а, может, запретить все «опасные» ситуации?
5. Аксиоматика Цермело — 1908 год, оставим только то, что используют математики.
6. Что такое множество? Неформально мы понимаем, формально:

## Определение

*Теория множеств — теория первого порядка, с дополнительным нелогическим двухместным функциональным символом  $\in$ , и следующими дополнительными нелогическими аксиомами и схемами аксиом.*



# Аксиоматика ZF, равенство

## Определение

*Равенство «по Лейбницу»: объекты равны, если неразличимы.*

Если нечто ходит как утка, выглядит как утка и крякает как утка, то это утка.

# Аксиоматика ZF, равенство

## Определение

*Равенство «по Лейбницу»: объекты равны, если неразличимы.*

Если нечто ходит как утка, выглядит как утка и крякает как утка, то это утка.

## Определение

*Принцип объёмности: объекты равны, если состоят из одинаковых частей*

# Аксиоматика ZF, равенство

## Определение

*Равенство «по Лейбницу»: объекты равны, если неразличимы.*

Если нечто ходит как утка, выглядит как утка и крякает как утка, то это утка.

## Определение

*Принцип объёмности: объекты равны, если состоят из одинаковых частей*

## Определение

$$A \subseteq B \equiv \forall x. x \in A \rightarrow x \in B$$

# Аксиоматика ZF, равенство

## Определение

*Равенство «по Лейбницу»: объекты равны, если неразличимы.*

Если нечто ходит как утка, выглядит как утка и крякает как утка, то это утка.

## Определение

*Принцип объёмности: объекты равны, если состоят из одинаковых частей*

## Определение

$$A \subseteq B \equiv \forall x. x \in A \rightarrow x \in B$$

$$A = B \equiv A \subseteq B \ \& \ B \subseteq A$$

# Аксиоматика ZF, равенство

## Определение

*Равенство «по Лейбницу»: объекты равны, если неразличимы.*

Если нечто ходит как утка, выглядит как утка и крякает как утка, то это утка.

## Определение

*Принцип объёмности: объекты равны, если состоят из одинаковых частей*

## Определение

$$A \subseteq B \equiv \forall x. x \in A \rightarrow x \in B$$

$$A = B \equiv A \subseteq B \ \& \ B \subseteq A$$

## Определение

*Аксиома равенства: равные множества содержатся в одних и тех же множествах.*

$$\forall x. \forall y. \forall z. x = y \ \& \ x \in z \rightarrow y \in z.$$

# Аксиоматика ZF, конструктивные аксиомы

## Определение

*Аксиома пустого. Существует пустое множество  $\emptyset$ .*

$$\exists s. \forall t. \neg t \in s$$

# Аксиоматика ZF, конструктивные аксиомы

## Определение

*Аксиома пустого. Существует пустое множество  $\emptyset$ .*

$$\exists s. \forall t. \neg t \in s$$

## Определение

*Аксиома пары. Существует  $\{a, b\}$ . Каковы бы ни были два множества  $a$  и  $b$ , существует множество, состоящее в точности из них.*

$$\forall a. \forall b. \exists s. a \in s \ \& \ b \in s \ \& \ \forall c. c \in s \rightarrow c = a \vee c = b$$

## Аксиоматика ZF, конструктивные аксиомы 2

### Определение

*Аксиома объединения: существует  $\cup x$ . Для любого непустого множества  $x$  найдется такое множество, которое состоит в точности из тех элементов, из которых состоят элементы  $x$ .*

$$\forall x. (\exists y. y \in x) \rightarrow \exists p. \forall y. y \in p \leftrightarrow \exists s. y \in s \ \& \ s \in x$$



# Аксиоматика ZF, конструктивные аксиомы 2

## Определение

*Аксиома объединения: существует  $\cup x$ . Для любого непустого множества  $x$  найдется такое множество, которое состоит в точности из тех элементов, из которых состоят элементы  $x$ .*

$$\forall x. (\exists y. y \in x) \rightarrow \exists p. \forall y. y \in p \leftrightarrow \exists s. y \in s \ \& \ s \in x$$

## Определение

*Аксиома степени: существует  $\mathcal{P}(x)$ . Каково бы ни было множество  $x$ , существует множество, содержащее в точности все возможные подмножества множества  $x$ .*

$$\forall x. \exists p. \forall y. y \in p \leftrightarrow y \subseteq x$$

# Аксиоматика ZF. Схема аксиом выделения

## Определение

*Схема аксиом выделения: существует  $\{t \in x \mid \varphi(t)\}$ . Для любого множества  $x$  и любой формулы от одного аргумента  $\varphi(y)$  ( $b$  не входит свободно в  $\varphi$ ), найдется  $b$ , в которое входят те и только те элементы из множества  $x$ , что  $\varphi(y)$  истинно.*

$$\forall x. \exists b. \forall y. y \in b \leftrightarrow (y \in x \ \& \ \varphi(y))$$

## Немного теорем

### Теорема

*Для любого множества  $X$  существует множество  $\{X\}$ , содержащее в точности  $X$ .*

## Немного теорем

### Теорема

*Для любого множества  $X$  существует множество  $\{X\}$ , содержащее в точности  $X$ .*

### Доказательство.

Воспользуемся аксиомой пары:  $\{X, X\}$



## Немного теорем

### Теорема

*Для любого множества  $X$  существует множество  $\{X\}$ , содержащее в точности  $X$ .*

### Доказательство.

Воспользуемся аксиомой пары:  $\{X, X\}$



### Теорема

*Пустое множество единственно.*

## Немного теорем

### Теорема

*Для любого множества  $X$  существует множество  $\{X\}$ , содержащее в точности  $X$ .*

### Доказательство.

Воспользуемся аксиомой пары:  $\{X, X\}$



### Теорема

*Пустое множество единственно.*

### Доказательство.

Пусть  $\forall p. \neg p \in s$  и  $\forall p. \neg p \in t$ . Тогда  $s \subseteq t$  и  $t \subseteq s$ .



## Немного теорем

### Теорема

*Для любого множества  $X$  существует множество  $\{X\}$ , содержащее в точности  $X$ .*

### Доказательство.

Воспользуемся аксиомой пары:  $\{X, X\}$



### Теорема

*Пустое множество единственно.*

### Доказательство.

Пусть  $\forall p. \neg p \in s$  и  $\forall p. \neg p \in t$ . Тогда  $s \subseteq t$  и  $t \subseteq s$ .



### Теорема

*Для двух множеств  $s$  и  $t$  существует множество, являющееся их пересечением.*

## Немного теорем

### Теорема

*Для любого множества  $X$  существует множество  $\{X\}$ , содержащее в точности  $X$ .*

### Доказательство.

Воспользуемся аксиомой пары:  $\{X, X\}$



### Теорема

*Пустое множество единственно.*

### Доказательство.

Пусть  $\forall p. \neg p \in s$  и  $\forall p. \neg p \in t$ . Тогда  $s \subseteq t$  и  $t \subseteq s$ .



### Теорема

*Для двух множеств  $s$  и  $t$  существует множество, являющееся их пересечением.*

### Доказательство.

$$s \cap t = \{x \in s \mid x \in t\}$$





# Упорядоченная пара

## Определение

*Упорядоченная пара. Упорядоченной парой двух множеств  $a$  и  $b$  назовём  $\{\{a\}, \{a, b\}\}$ , или  $\langle a, b \rangle$*

## Теорема

*Упорядоченную пару можно построить для любых множеств.*

## Доказательство.

Применить аксиому пары, теорему о существовании  $\{X\}$ , аксиому пары. □

## Теорема

*$\langle a, b \rangle = \langle c, d \rangle$  тогда и только тогда, когда  $a = c$  и  $b = d$ .*

# Аксиома бесконечности

## Определение

*Инкремент:*  $x' \equiv x \cup \{x\}$

# Аксиома бесконечности

## Определение

Инкремент:  $x' \equiv x \cup \{x\}$

## Определение

Аксиома бесконечности. Существует  $N : \emptyset \in N \ \& \ \forall x. x \in N \rightarrow x' \in N$

# Аксиома бесконечности

## Определение

Инкремент:  $x' \equiv x \cup \{x\}$

## Определение

Аксиома бесконечности. Существует  $N : \emptyset \in N \ \& \ \forall x. x \in N \rightarrow x' \in N$

В  $N$  есть всевозможные множества вида  $\emptyset$

# Аксиома бесконечности

## Определение

Инкремент:  $x' \equiv x \cup \{x\}$

## Определение

Аксиома бесконечности. Существует  $N : \emptyset \in N \ \& \ \forall x. x \in N \rightarrow x' \in N$

В  $N$  есть всевозможные множества вида  $\emptyset, \{\emptyset\}$

# Аксиома бесконечности

## Определение

Инкремент:  $x' \equiv x \cup \{x\}$

## Определение

Аксиома бесконечности. Существует  $N : \emptyset \in N \ \& \ \forall x. x \in N \rightarrow x' \in N$

В  $N$  есть всевозможные множества вида  $\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\},$

# Аксиома бесконечности

## Определение

Инкремент:  $x' \equiv x \cup \{x\}$

## Определение

Аксиома бесконечности. Существует  $N : \emptyset \in N \ \& \ \forall x. x \in N \rightarrow x' \in N$

В  $N$  есть всевозможные множества вида  $\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\},$   
...

# Аксиома бесконечности

## Определение

Инкремент:  $x' \equiv x \cup \{x\}$

## Определение

Аксиома бесконечности. Существует  $N : \emptyset \in N \ \& \ \forall x. x \in N \rightarrow x' \in N$

В  $N$  есть всевозможные множества вида  $\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\},$   
...

(неформально)  $\omega = \{\emptyset, \emptyset', \emptyset'', \dots\}$ .



# Аксиома бесконечности

## Определение

Инкремент:  $x' \equiv x \cup \{x\}$

## Определение

Аксиома бесконечности. Существует  $N : \emptyset \in N \ \& \ \forall x. x \in N \rightarrow x' \in N$

В  $N$  есть всевозможные множества вида  $\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\},$   
...

(неформально)  $\omega = \{\emptyset, \emptyset', \emptyset'', \dots\}$ . Тогда  $N_1 = \omega \cup \{\omega, \omega', \omega'', \dots\}$  подходит.

## Полный порядок (вполне упорядоченные множества)

1. Частичный: рефлексивность ( $a \preceq a$ ), антисимметричность ( $a \preceq b \rightarrow b \preceq a \rightarrow a = b$ ), транзитивность ( $a \preceq b \rightarrow b \preceq c \rightarrow a \preceq c$ ).

## Полный порядок (вполне упорядоченные множества)

1. Частичный: рефлексивность ( $a \preceq a$ ), антисимметричность ( $a \preceq b \rightarrow b \preceq a \rightarrow a = b$ ), транзитивность ( $a \preceq b \rightarrow b \preceq c \rightarrow a \preceq c$ ).
2. Линейный: частичный +  $\forall a. \forall b. a \preceq b \vee b \preceq a$ .

## Полный порядок (вполне упорядоченные множества)

1. Частичный: рефлексивность ( $a \preceq a$ ), антисимметричность ( $a \preceq b \rightarrow b \preceq a \rightarrow a = b$ ), транзитивность ( $a \preceq b \rightarrow b \preceq c \rightarrow a \preceq c$ ).
2. Линейный: частичный +  $\forall a. \forall b. a \preceq b \vee b \preceq a$ .
3. Полный: линейный + в любом непустом подмножестве есть наименьший элемент.

## Полный порядок (вполне упорядоченные множества)

1. Частичный: рефлексивность ( $a \preceq a$ ), антисимметричность ( $a \preceq b \rightarrow b \preceq a \rightarrow a = b$ ), транзитивность ( $a \preceq b \rightarrow b \preceq c \rightarrow a \preceq c$ ).
2. Линейный: частичный +  $\forall a. \forall b. a \preceq b \vee b \preceq a$ .
3. Полный: линейный + в любом непустом подмножестве есть наименьший элемент.

### Пример

$\mathbb{Z}$  не вполне упорядочено: в  $\mathbb{Z}$  нет наименьшего.

## Полный порядок (вполне упорядоченные множества)

1. Частичный: рефлексивность ( $a \preceq a$ ), антисимметричность ( $a \preceq b \rightarrow b \preceq a \rightarrow a = b$ ), транзитивность ( $a \preceq b \rightarrow b \preceq c \rightarrow a \preceq c$ ).
2. Линейный: частичный +  $\forall a. \forall b. a \preceq b \vee b \preceq a$ .
3. Полный: линейный + в любом непустом подмножестве есть наименьший элемент.

### Пример

$\mathbb{Z}$  не вполне упорядочено: в  $\mathbb{Z}$  нет наименьшего.

### Пример

Отрезок  $[0, 1]$  не вполне упорядочен:  $(0, 1)$  не имеет наименьшего.

## Полный порядок (вполне упорядоченные множества)

1. Частичный: рефлексивность ( $a \preceq a$ ), антисимметричность ( $a \preceq b \rightarrow b \preceq a \rightarrow a = b$ ), транзитивность ( $a \preceq b \rightarrow b \preceq c \rightarrow a \preceq c$ ).
2. Линейный: частичный +  $\forall a. \forall b. a \preceq b \vee b \preceq a$ .
3. Полный: линейный + в любом непустом подмножестве есть наименьший элемент.

### Пример

$\mathbb{Z}$  не вполне упорядочено: в  $\mathbb{Z}$  нет наименьшего.

### Пример

Отрезок  $[0, 1]$  не вполне упорядочен:  $(0, 1)$  не имеет наименьшего.

### Пример

$\mathbb{N}$  вполне упорядочено.

# Ординалы (порядковые числа)

## Определение

Транзитивное множество  $X$ :  $\forall x. \forall y. x \in y \ \& \ y \in X \rightarrow x \in X$ .



# Ординалы (порядковые числа)

## Определение

Транзитивное множество  $X$ :  $\forall x. \forall y. x \in y \ \& \ y \in X \rightarrow x \in X$ .

## Определение

Ординал (порядковое число) — вполне упорядоченное отношением ( $\in$ ) транзитивное множество.

# Ординалы (порядковые числа)

## Определение

Транзитивное множество  $X$ :  $\forall x. \forall y. x \in y \ \& \ y \in X \rightarrow x \in X$ .

## Определение

Ординал (порядковое число) — вполне упорядоченное отношением ( $\in$ ) транзитивное множество.

## Пример

Ординалы:  $\emptyset$ ,

# Ординалы (порядковые числа)

## Определение

Транзитивное множество  $X$ :  $\forall x. \forall y. x \in y \ \& \ y \in X \rightarrow x \in X$ .

## Определение

Ординал (порядковое число) — вполне упорядоченное отношением ( $\in$ ) транзитивное множество.

## Пример

Ординалы:  $\emptyset, \emptyset',$

# Ординалы (порядковые числа)

## Определение

Транзитивное множество  $X$ :  $\forall x. \forall y. x \in y \ \& \ y \in X \rightarrow x \in X$ .

## Определение

Ординал (порядковое число) — вполне упорядоченное отношением ( $\in$ ) транзитивное множество.

## Пример

Ординалы:  $\emptyset, \emptyset', \emptyset'', \dots$

# Ординалы (порядковые числа)

## Определение

Транзитивное множество  $X$ :  $\forall x. \forall y. x \in y \ \& \ y \in X \rightarrow x \in X$ .

## Определение

Ординал (порядковое число) — вполне упорядоченное отношением ( $\in$ ) транзитивное множество.

## Пример

Ординалы:  $\emptyset, \emptyset', \emptyset'', \dots$

## Определение

Предельный ординал: такой  $x$ , что  $x \neq \emptyset$  и нет  $y : y' = x$

# Ординалы (порядковые числа)

## Определение

Транзитивное множество  $X$ :  $\forall x. \forall y. x \in y \ \& \ y \in X \rightarrow x \in X$ .

## Определение

Ординал (порядковое число) — вполне упорядоченное отношением ( $\in$ ) транзитивное множество.

## Пример

Ординалы:  $\emptyset, \emptyset', \emptyset'', \dots$

## Определение

Предельный ординал: такой  $x$ , что  $x \neq \emptyset$  и нет  $y : y' = x$

## Определение

Ординал  $x$  конечный, если он меньше любого предельного.

# Ординалы (порядковые числа)

## Определение

Транзитивное множество  $X$ :  $\forall x. \forall y. x \in y \ \& \ y \in X \rightarrow x \in X$ .

## Определение

Ординал (порядковое число) — вполне упорядоченное отношением ( $\in$ ) транзитивное множество.

## Пример

Ординалы:  $\emptyset, \emptyset', \emptyset'', \dots$

## Определение

Предельный ординал: такой  $x$ , что  $x \neq \emptyset$  и нет  $y : y' = x$

## Определение

Ординал  $x$  конечный, если он меньше любого предельного.

## Теорема

Если  $x, y$  — ординалы, то  $x \in y$  или  $y \in x$ .

# Предельные ординалы, $\omega$

## Определение

$\omega$  — наименьший предельный ординал.



# Предельные ординалы, $\omega$

## Определение

$\omega$  — наименьший предельный ординал.

## Теорема

$\omega$  существует.

# Предельные ординалы, $\omega$

## Определение

$\omega$  — наименьший предельный ординал.

## Теорема

$\omega$  существует.

## Доказательство.

Пусть  $\omega = \{x \in N \mid x \text{ конечен}\}$ . Пусть  $\theta$  таков, что  $\theta \in \omega$ . Тогда  $\theta$  конечен.

# Предельные ординалы, $\omega$

## Определение

$\omega$  — наименьший предельный ординал.

## Теорема

$\omega$  существует.

## Доказательство.

Пусть  $\omega = \{x \in N \mid x \text{ конечен}\}$ . Пусть  $\theta$  таков, что  $\theta \in \omega$ . Тогда  $\theta$  конечен. Пусть  $\theta$  таков, что  $\theta' = \omega$ . Тогда  $\theta \in \omega$ . □

## Пример

$\omega'$  — тоже ординал.

# Операции над ординалами

## Определение

$\sup x$  — *наименьший ординал, содержащий  $x$ :  $x \subseteq \sup x$ .*

# Операции над ординалами

## Определение

$\sup x$  — *наименьший ординал, содержащий  $x$ :  $x \subseteq \sup x$ .*

## Пример

$$\sup\{\emptyset', \emptyset'', \emptyset'''\} = \{\emptyset, \emptyset', \emptyset'', \emptyset''', \emptyset''''\} =$$

# Операции над ординалами

## Определение

$\sup x$  — *наименьший ординал, содержащий  $x$ :  $x \subseteq \sup x$ .*

## Пример

$$\sup\{\emptyset', \emptyset'', \emptyset'''\} = \{\emptyset, \emptyset', \emptyset'', \emptyset''', \emptyset''''\} = \emptyset''''$$

# Операции над ординалами

## Определение

$\sup x$  — наименьший ординал, содержащий  $x$ :  $x \subseteq \sup x$ .

## Пример

$$\sup\{\emptyset', \emptyset'', \emptyset'''\} = \{\emptyset, \emptyset', \emptyset'', \emptyset''', \emptyset''''\} = \emptyset''''$$

$$a + b \equiv \begin{cases} a, & b \equiv \emptyset \\ (a + c)', & b \equiv c' \\ \sup\{a + c \mid c \prec b\}, & b \text{ — предельный ординал} \end{cases}$$

# Операции над ординалами

## Определение

$\sup x$  — наименьший ординал, содержащий  $x$ :  $x \subseteq \sup x$ .

## Пример

$$\sup\{\emptyset', \emptyset'', \emptyset'''\} = \{\emptyset, \emptyset', \emptyset'', \emptyset''', \emptyset''''\} = \emptyset''''$$

$$a + b \equiv \begin{cases} a, & b \equiv \emptyset \\ (a + c)', & b \equiv c' \\ \sup\{a + c \mid c \prec b\}, & b \text{ — предельный ординал} \end{cases}$$

## Пример

$$\omega + 1 = \omega \cup \{\omega\};$$



# Операции над ординалами

## Определение

$\sup x$  — наименьший ординал, содержащий  $x$ :  $x \subseteq \sup x$ .

## Пример

$$\sup\{\emptyset', \emptyset'', \emptyset'''\} = \{\emptyset, \emptyset', \emptyset'', \emptyset''', \emptyset''''\} = \emptyset''''$$

$$a + b \equiv \begin{cases} a, & b \equiv \emptyset \\ (a + c)', & b \equiv c' \\ \sup\{a + c \mid c \prec b\}, & b \text{ — предельный ординал} \end{cases}$$

## Пример

$$\omega + 1 = \omega \cup \{\omega\}; 1 + \omega = \sup\{1 + \emptyset, 1 + 1, 1 + 2, \dots\}$$

# Операции над ординалами

## Определение

$\sup x$  — наименьший ординал, содержащий  $x$ :  $x \subseteq \sup x$ .

## Пример

$$\sup\{\emptyset', \emptyset'', \emptyset'''\} = \{\emptyset, \emptyset', \emptyset'', \emptyset''', \emptyset''''\} = \emptyset''''$$

$$a + b \equiv \begin{cases} a, & b \equiv \emptyset \\ (a + c)', & b \equiv c' \\ \sup\{a + c \mid c \prec b\}, & b \text{ — предельный ординал} \end{cases}$$

## Пример

$$\omega + 1 = \omega \cup \{\omega\}; 1 + \omega = \sup\{1 + \emptyset, 1 + 1, 1 + 2, \dots\} = \omega$$

## Ещё операции над ординалами

$$a \cdot b \equiv \begin{cases} 0, & b \equiv \emptyset \\ (a \cdot c) + a, & b \equiv c' \\ \sup\{a \cdot c \mid c \prec b\}, & b \text{ — предельный ординал} \end{cases}$$

## Ещё операции над ординалами

$$a \cdot b \equiv \begin{cases} 0, & b \equiv \emptyset \\ (a \cdot c) + a, & b \equiv c' \\ \sup\{a \cdot c \mid c \prec b\}, & b \text{ — предельный ординал} \end{cases}$$

$$a^b \equiv \begin{cases} 1, & b \equiv \emptyset \\ (a^c) \cdot a, & b \equiv c' \\ \sup\{a^c \mid c \prec b\}, & b \text{ — предельный ординал} \end{cases}$$

## Ещё операции над ординалами

$$a \cdot b \equiv \begin{cases} 0, & b \equiv \emptyset \\ (a \cdot c) + a, & b \equiv c' \\ \sup\{a \cdot c \mid c \prec b\}, & b \text{ — предельный ординал} \end{cases}$$

$$a^b \equiv \begin{cases} 1, & b \equiv \emptyset \\ (a^c) \cdot a, & b \equiv c' \\ \sup\{a^c \mid c \prec b\}, & b \text{ — предельный ординал} \end{cases}$$

### Пример

$$\omega \cdot \omega = \sup\{\omega, \omega \cdot 2, \omega \cdot 3, \dots\}$$

# Ординалы (порядковые числа) и порядок

## Определение

Будем говорить, что  $\langle S, (\prec) \rangle$  имеет порядковое число (тип)  $X$ , если существует биекция  $f : S \rightarrow X$ , причём  $a \prec b$  тогда и только тогда, когда  $f(a) \in f(b)$ .

## Пример

- Добавить элемент перед бесконечностью:  $\mathbb{N}$  и  $\mathbb{N}_0$ .

# Ординалы (порядковые числа) и порядок

## Определение

Будем говорить, что  $\langle S, (\prec) \rangle$  имеет порядковое число (тип)  $X$ , если существует биекция  $f : S \rightarrow X$ , причём  $a \prec b$  тогда и только тогда, когда  $f(a) \in f(b)$ .

## Пример

- Добавить элемент перед бесконечностью:  $\mathbb{N}$  и  $\mathbb{N}_0$ .  $1 + \omega = \omega$ .

# Ординалы (порядковые числа) и порядок

## Определение

Будем говорить, что  $\langle S, (\prec) \rangle$  имеет порядковое число (тип)  $X$ , если существует биекция  $f : S \rightarrow X$ , причём  $a \prec b$  тогда и только тогда, когда  $f(a) \in f(b)$ .

## Пример

- ▶ Добавить элемент перед бесконечностью:  $\mathbb{N}$  и  $\mathbb{N}_0$ .  $1 + \omega = \omega$ .
- ▶ Добавить элемент после бесконечности  $(+\infty)$ .



# Ординалы (порядковые числа) и порядок

## Определение

Будем говорить, что  $\langle S, (\prec) \rangle$  имеет порядковое число (тип)  $X$ , если существует биекция  $f : S \rightarrow X$ , причём  $a \prec b$  тогда и только тогда, когда  $f(a) \in f(b)$ .

## Пример

- ▶ Добавить элемент перед бесконечностью:  $\mathbb{N}$  и  $\mathbb{N}_0$ .  $1 + \omega = \omega$ .
- ▶ Добавить элемент после бесконечности  $(+\infty)$ .  $\omega + 1 \neq \omega$

# Ординалы (порядковые числа) и порядок

## Определение

Будем говорить, что  $\langle S, (\prec) \rangle$  имеет порядковое число (тип)  $X$ , если существует биекция  $f : S \rightarrow X$ , причём  $a \prec b$  тогда и только тогда, когда  $f(a) \in f(b)$ .

## Пример

- ▶ Добавить элемент перед бесконечностью:  $\mathbb{N}$  и  $\mathbb{N}_0$ .  $1 + \omega = \omega$ .
- ▶ Добавить элемент после бесконечности  $(+\infty)$ .  $\omega + 1 \neq \omega$

```
shd@shdt:~$ ghci
GHCi, version 8.8.4: https://www.haskell.org/ghc/  :? for help
Loaded package environment from /home/shd/.ghc/x86_64-linux-8.8.4/enviro
efault
Prelude> import Data.Natural
Prelude Data.Natural> data Omega1 = N Natural | Omega deriving (Eq,Ord)
Prelude Data.Natural> N 5 < Omega
True
Prelude Data.Natural> N 5 > Omega
False
Prelude Data.Natural> █
```

# Пары и списки

## Пример

*Упорядоченные пары натуральных чисел имеют порядковый тип  $\omega^2$ .*

# Пары и списки

## Пример

*Упорядоченные пары натуральных чисел имеют порядковый тип  $\omega^2$ .*

$$\langle 3, 5 \rangle < \langle 4, 3 \rangle \quad \omega \cdot 3 + 5 < \omega \cdot 4 + 3.$$

## Пары и списки

### Пример

*Упорядоченные пары натуральных чисел имеют порядковый тип  $\omega^2$ .*

$$\langle 3, 5 \rangle < \langle 4, 3 \rangle \quad \omega \cdot 3 + 5 < \omega \cdot 4 + 3.$$

### Пример

*Списки натуральных чисел — порядковый тип  $\omega^\omega$ .*

$$\langle 3, 1, 4, 1, 5, 9 \rangle \quad \omega^5 \cdot 3 + \omega^4 \cdot 1 + \omega^3 \cdot 4 + \omega^2 \cdot 1 + \omega^1 \cdot 5 + 9$$

# Дизъюнктные множества

## Определение

*Дизъюнктное (разделённое) множество — множество, элементы которого не пересекаются.*

$$Dj(x) \equiv \forall y. \forall z. (y \in x \ \& \ z \in x \ \& \ \neg y = z) \rightarrow \neg \exists t. t \in y \ \& \ t \in z$$

# Дизъюнктивные множества

## Определение

*Дизъюнктивное (разделённое) множество — множество, элементы которого не пересекаются.*

$$Dj(x) \equiv \forall y. \forall z. (y \in x \ \& \ z \in x \ \& \ \neg y = z) \rightarrow \neg \exists t. t \in y \ \& \ t \in z$$

## Пример

*Дизъюнктивное:*  $\{\{1, 2\}, \{\rightarrow\}, \{\alpha, \beta, \gamma\}\}$

# Дизъюнктные множества

## Определение

*Дизъюнктное (разделённое) множество — множество, элементы которого не пересекаются.*

$$Dj(x) \equiv \forall y. \forall z. (y \in x \ \& \ z \in x \ \& \ \neg y = z) \rightarrow \neg \exists t. t \in y \ \& \ t \in z$$

## Пример

*Дизъюнктное:*  $\{\{1, 2\}, \{\rightarrow\}, \{\alpha, \beta, \gamma\}\}$

*Не дизъюнктное:*  $\{\{1, 2\}, \{\rightarrow\}, \{\alpha, \beta, \gamma, 1\}\}$



# Прямое произведение множеств

## Определение

Прямое произведение дизъюнктного множества  $a$  — множество  $\times a$  всех таких множеств  $b$ , что:

- ▶  $b$  пересекается с каждым из элементов множества  $a$  в точности в одном элементе
- ▶  $b$  содержит элементы только из  $\cup a$ .

$$\forall b. b \in \times a \leftrightarrow (b \subseteq \cup a \ \& \ \forall y. y \in a \rightarrow \exists! x. x \in y \ \& \ x \in b)$$

# Прямое произведение множеств

## Определение

Прямое произведение дизъюнктного множества  $a$  — множество  $\times a$  всех таких множеств  $b$ , что:

- ▶  $b$  пересекается с каждым из элементов множества  $a$  в точности в одном элементе
- ▶  $b$  содержит элементы только из  $\cup a$ .

$$\forall b. b \in \times a \leftrightarrow (b \subseteq \cup a \ \& \ \forall y. y \in a \rightarrow \exists! x. x \in y \ \& \ x \in b)$$

## Пример

$$\times \{ \{ \triangle, \square \}, \{ 1, 2, 3 \} \} = \{ \{ \triangle, 1 \}, \{ \triangle, 2 \}, \{ \triangle, 3 \}, \{ \square, 1 \}, \{ \square, 2 \}, \{ \square, 3 \} \}$$

# Аксиома выбора

## Определение

*Прямое произведение непустого дизъюнктного множества, не содержащего пустых элементов, непусто.*

$$\forall t. Dj(t) \rightarrow (\forall x. x \in t \rightarrow \exists p. p \in x) \rightarrow (\exists p. p \in \times t)$$

# Аксиома выбора

## Определение

*Прямое произведение непустого дизъюнктного множества, не содержащего пустых элементов, непусто.*

$$\forall t. Dj(t) \rightarrow (\forall x. x \in t \rightarrow \exists p. p \in x) \rightarrow (\exists p. p \in \times t)$$

Альтернативные варианты: любое множество можно вполне упорядочить,

# Аксиома выбора

## Определение

*Прямое произведение непустого дизъюнктного множества, не содержащего пустых элементов, непусто.*

$$\forall t. Dj(t) \rightarrow (\forall x. x \in t \rightarrow \exists p. p \in x) \rightarrow (\exists p. p \in \times t)$$

Альтернативные варианты: любое множество можно вполне упорядочить, любая сюръективная функция имеет частичную обратную, и т.п.

## Определение

*Аксиоматика  $ZF$  + аксиома выбора =  $ZFC$*

# Аксиома выбора

## Определение

*Прямое произведение непустого дизъюнктного множества, не содержащего пустых элементов, непусто.*

$$\forall t. Dj(t) \rightarrow (\forall x. x \in t \rightarrow \exists p. p \in x) \rightarrow (\exists p. p \in \times t)$$

Альтернативные варианты: любое множество можно вполне упорядочить, любая сюръективная функция имеет частичную обратную, и т.п.

## Определение

*Аксиоматика  $ZF$  + аксиома выбора =  $ZFC$*

# Дискуссия вокруг аксиомы выбора

## Пример

*Парадокс Банаха-Тарского: трёхмерный шар равносоставлен двум своим копиям.*

# Дискуссия вокруг аксиомы выбора

## Пример

*Парадокс Банаха-Тарского: трёхмерный шар равносоставлен двум своим копиям.*

## Теорема

*Теорема (Гёдель, 1938): аксиома выбора не добавляет противоречий в ZF.*



# Дискуссия вокруг аксиомы выбора

## Пример

*Парадокс Банаха-Тарского: трёхмерный шар равносоставлен двум своим копиям.*

## Теорема

*Теорема (Гёдель, 1938): аксиома выбора не добавляет противоречий в ZF.*

## Теорема

*Теорема (Козэн, 1963): аксиома выбора не следует из других аксиом ZF.*

# Дискуссия вокруг аксиомы выбора

## Пример

*Парадокс Банаха-Тарского: трёхмерный шар равносоставлен двум своим копиям.*

## Теорема

*Теорема (Гёдель, 1938): аксиома выбора не добавляет противоречий в ZF.*

## Теорема

*Теорема (Козэн, 1963): аксиома выбора не следует из других аксиом ZF.*

## Пример

*Односторонние функции: Sha256 и т.п. У Sha256 есть обратная.*

# Дискуссия вокруг аксиомы выбора

## Пример

*Парадокс Банаха-Тарского: трёхмерный шар равносоставлен двум своим копиям.*

## Теорема

*Теорема (Гёдель, 1938): аксиома выбора не добавляет противоречий в ZF.*

## Теорема

*Теорема (Козэн, 1963): аксиома выбора не следует из других аксиом ZF.*

## Пример

*Односторонние функции: Sha256 и т.п. У Sha256 есть обратная.*

## Теорема

*Теорема Диаконеску: ZFC поверх интуиционистского исчисления предикатов содержит правило исключённого третьего.*

# Аксиома фундирования

## Определение

*Аксиома фундирования. В каждом непустом множестве найдется элемент, не пересекающийся с исходным множеством.*

$$\forall x. x \neq \emptyset \vee \exists y. y \in x \ \& \ \forall z. z \in x \rightarrow z \not\in y$$

Иными словами, в каждом множестве есть элемент, минимальный по отношению  $(\in)$ .

Идея Рассела: каждому множеству припишем *тип* (тип пустого 0, тип множеств 1, тип множеств множеств 2 и т.п.). Тогда конструкция невозможна:  $\{x \mid x \in x\}$ .

Аксиома фундирования позволяет определить функцию ранга:

$$rk(x) = \sup\{rk(y) \mid y \in x\}$$

# Схема аксиом подстановки

## Определение

*Схема аксиом подстановки. Пусть задана некоторая функция  $f$ , представимая в исчислении предикатов: то есть задана некоторая формула  $\phi$ , такая, что  $f(x) = y$  тогда и только тогда, когда  $\phi(x, y) \ \& \ \exists! z \phi(x, z)$ . Тогда для любого множества  $S$  существует множество  $f(S)$  — образ множества  $S$  при отображении  $f$ .*

$$\forall s. (\forall x. \forall y_1. \forall y_2. x \in s \ \& \ \phi(x, y_1) \ \& \ \phi(x, y_2) \rightarrow y_1 = y_2) \rightarrow (\exists t. \forall y. y \in t \leftrightarrow \exists x. x \in s \ \& \ \phi(x, y))$$