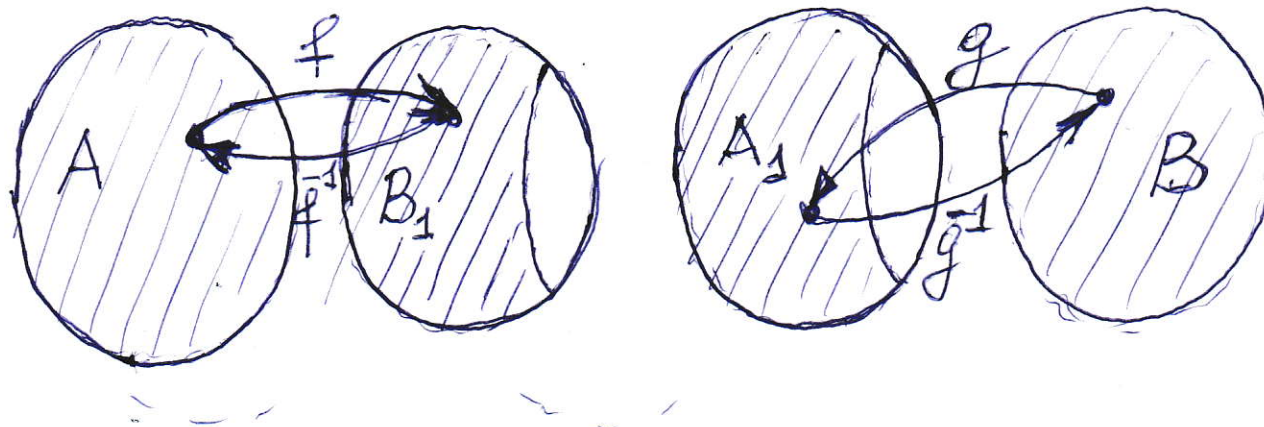


## 5 Теорема Кантора-Бернштейна

Следующая теорема является одной из основных в теории множеств.

**Теорема 5.1.** (Теорема Кантора – Бернштейна.) Пусть  $A$  и  $B$  – два произвольных непустых множества. Если существуют подмножества  $A_1 \subset A$  и  $B_1 \subset B$  такие, что  $A \sim B_1$  и  $B \sim A_1$ , то  $A \sim B$ .

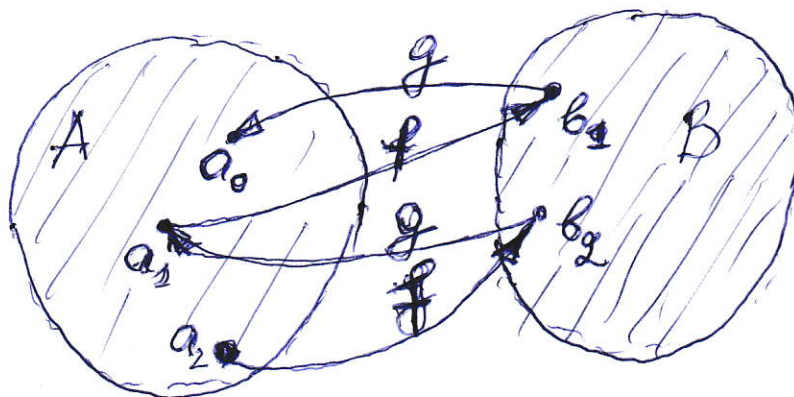
Доказательство.



Пусть  $a$  – произвольный элемент, принадлежащий множеству  $A$ . Положим  $a_0 = a$ . Рассмотрим итерационный процесс:

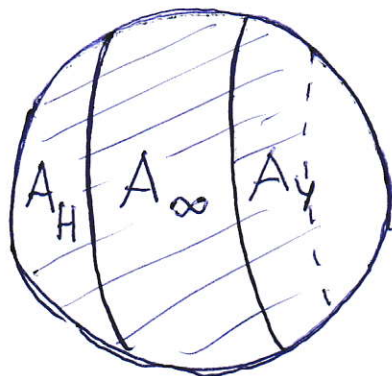
$$b_1 = g^{-1}(a_0), \quad a_1 = f^{-1}(b_1), \quad b_2 = g^{-1}(a_1), \quad a_2 = f^{-1}(b_2), \dots,$$

$$b_n = g^{-1}(a_{n-1}), \quad a_n = f^{-1}(b_n), \dots,$$



Этот процесс либо обрывается после получения последнего  $\alpha_n$  либо позволяет построить бесконечную последовательность. Соответственно множество  $A$  разбивается на три непересекающихся подмножества

$$A = A_{\text{ч}} \cup A_{\text{н}} \cup A_{\infty}.$$



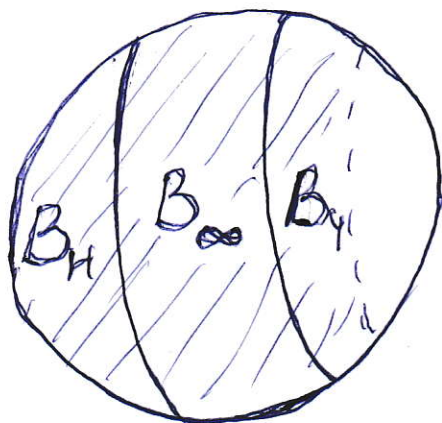
Здесь  $A_{\text{ч}}$  состоит из тех элементов  $a$ , для которых процесс завершается за четное число шагов;  $A_{\text{н}}$  состоит из тех элементов, для которых процесс завершается за нечетное число шагов;  $A_{\infty}$  состоит из тех элементов, для которых процесс позволяет построить бесконечную последовательность.

Аналогичное разбиение

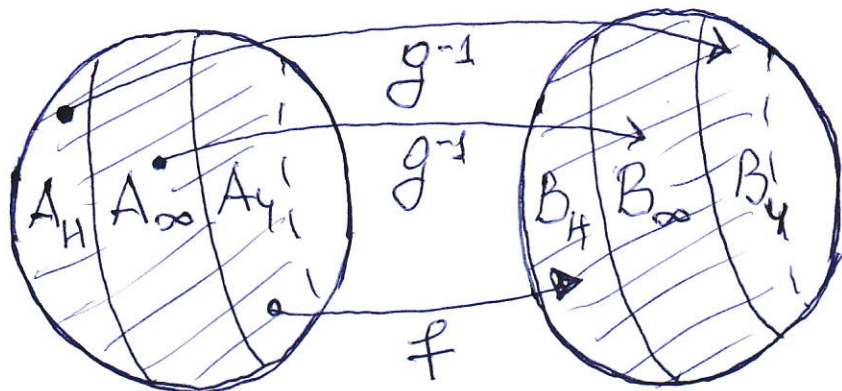
$$B = B_{\text{ч}} \cup B_{\text{н}} \cup B_{\infty}$$

множества  $B$  производится с помощью итерационного процесса

$$b_0 = b \in B, \quad a_1 = f^{-1}(b_0), \quad b_1 = g^{-1}(a_1), \quad a_2 = f^{-1}(b_1), \quad b_2 = g^{-1}(a_2), \dots, \\ a_n = f^{-1}(b_{n-1}), \quad b_n = g^{-1}(a_n), \dots,$$



Заметим, что  $g^{-1}$  осуществляет взаимно однозначное отображение  $A_n$  на  $B_n$  и  $A_\infty$  на  $B_\infty$ , а  $f$  осуществляет взаимно однозначное отображение  $A_q$  на  $B_n$ .



Таким образом отображение

$$\psi(x) = \begin{cases} g^{-1}(x), & \text{если } x \in A_n, \\ g^{-1}(x), & \text{если } x \in A_\infty, \\ f(x), & \text{если } x \in A_q \end{cases}$$

осуществляет взаимно однозначное соответствие между  $A$  и  $B$ .

**Теорема доказана.**

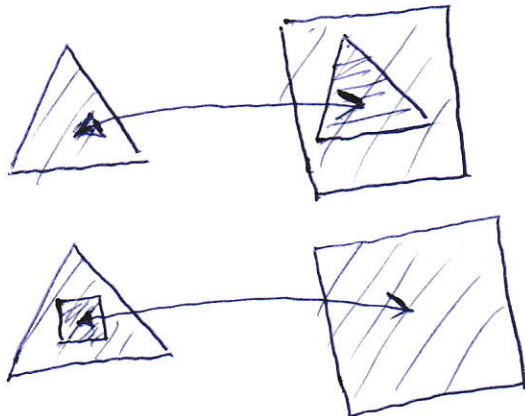
## Примеры

①

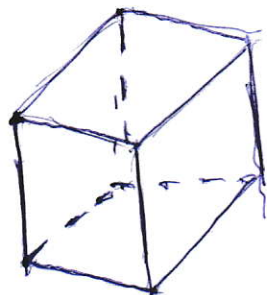


Треугольник на плоскости  
эквивалентен квадрату

2-го



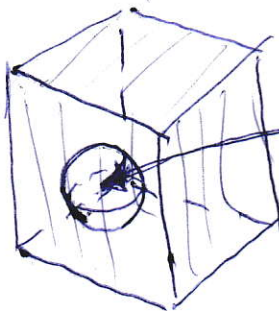
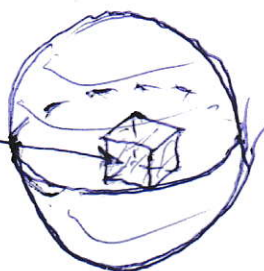
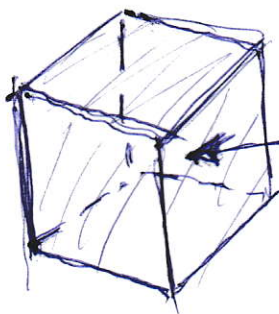
②



~



Куб  
эквивалентен  
шару





## 6 Понятие о мощности множества

**Опр.** Если множества  $A$  и  $B$  эквивалентны, то говорят, что они имеют одинаковую *мощность* ( $A \sim B \Leftrightarrow \overline{\overline{A}} = \overline{\overline{B}}$ ).

Для конечных множеств понятие мощности совпадает с понятием числа элементов множества. Все счетные множества по определению имеют одинаковую мощность, которая обозначается символом  $\aleph_0$  ("алеф нуль").

Про множества, эквивалентные множеству чисел из отрезка  $[0, 1]$ , говорят, что они имеют *мощность континуума*. Эта мощность обозначается символом  $c$  или символом  $\aleph$  ("алеф").

Таким образом,

$$\overline{\overline{\mathbb{N}}} = \aleph_0, \quad \overline{\overline{\mathbb{Z}}} = \aleph_0, \quad \overline{\overline{\mathbb{Q}}} = \aleph_0, \quad \overline{\overline{[0, 1]}} = c, \quad \overline{\overline{[0, 1]}} = \aleph.$$

**Опр.** Пусть множество  $A$  эквивалентно некоторому подмножеству множества  $B$ . Тогда говорят, что мощность множества  $A$  не превосходит мощности множества  $B$  и пишут  $\overline{\overline{A}} \leq \overline{\overline{B}}$ .

**Опр.** Если  $\overline{\overline{A}} \leq \overline{\overline{B}}$ , но  $\overline{\overline{A}} \neq \overline{\overline{B}}$ , то говорят, что мощность множества  $A$  меньше мощности множества  $B$  и пишут  $\overline{\overline{A}} < \overline{\overline{B}}$ . Например,  $\aleph_0 < c$ .

С использованием введенных понятий теорему Кантора-Бернштейна можно переформулировать следующим образом.

**Теорема 6.1.** (Переформулировка теоремы Кантора-Бернштейна.)

Если  $\overline{\overline{A}} \leq \overline{\overline{B}}$  и  $\overline{\overline{B}} \leq \overline{\overline{A}}$ , то  $\overline{\overline{B}} = \overline{\overline{A}}$ .

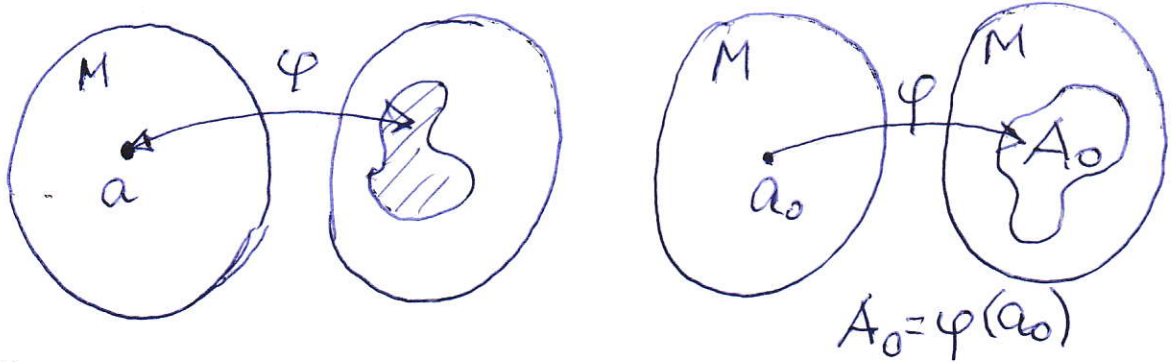
Среди бесконечных множеств наименьшую мощность имеет счетное множество. Существует ли множество наибольшей мощности? Оказывается, что – нет.

Пусть  $\mathfrak{M}$  – множество, элементами которого являются всевозможные подмножества данного множества  $M$ . Мощность множества  $\mathfrak{M}$  обозначается через  $2^{\overline{M}}$ . Множество всех подмножеств чисел из отрезка  $[0, 1]$  имеет мощность  $2^c$  (мощность гиперконтинуума).

**Теорема 6.2.**  $\overline{\overline{M}} < 2^{\overline{M}}$ .

**Доказательство.** Ясно, что  $\overline{\overline{M}} \leq \overline{\mathfrak{M}}$ . Докажем, что  $\overline{\overline{M}} \neq \overline{\mathfrak{M}}$ .

Предположим противное; существует взаимно однозначное соответствие  $\varphi : M \rightarrow \mathfrak{M}$ .



Рассмотрим множество

$$A_0 = \{a \in M \mid a \notin \varphi(a)\}.$$

Пусть  $a_0 = \varphi^{-1}(A_0)$ . Тогда

$$a_0 \in A_0 \Rightarrow a_0 \notin \varphi(a_0) = A_0 \Rightarrow a_0 \notin A_0,$$

$$a_0 \notin A_0 = \varphi(a_0) \Rightarrow a_0 \in A_0.$$

Полученное противоречие доказывает теорему.

**Следствие.** Для любого множества существует множество большей мощности.