

Введение в математику.

Некоторые обозначения.

Символ \forall называется *квантором общности*, и запись $\forall x$ будем употреблять в формулах для обозначения словосочетания «для всех x », или «для любых x ».

Символ \exists называется *квантором существования*, и запись $\exists x$ будем употреблять в формулах для обозначения словосочетания «существует x », или «найдётся x ».

Символ $\exists!$ называется *квантором существования и единственности*, и запись $\exists!x$ будем его употреблять в формулах для обозначения словосочетания «существует единственный x », или «найдётся единственный x ».

Символы \Rightarrow и \rightarrow называются *знаками следствия*, и запись $A \Rightarrow B$ или $A \rightarrow B$ будем использовать в формулах для обозначения словосочетания «из A следует B », или « A влечёт B », или « A является достаточным условием для B », или « B является необходимым условием для A ».

Символ \Leftrightarrow называется *знаком равносильности*, и запись $A \Leftrightarrow B$ будем использовать в формулах для обозначения словосочетания « A равносильно B », или « A является необходимым и достаточным условием для B ».

Множества.

Основные понятия.

Множество - неопределяемое понятие.

Георг Кантор говорил, что множество – совокупность различных объектов (*элементов*), воспринимаемых как единое целое.

Ясно, что данное предложение не может считаться строгим математическим определением.

Запись $x \in A$ означает, что *элемент x принадлежит* множеству A . Если x не является элементом множества A , то пишут $x \notin A$ или $\overline{x \in A}$.

Множество называется *пустым* и обозначается \emptyset , если оно не содержит элементов.

Как правило, множества будем обозначать заглавными буквами латинского алфавита, а элементы - прописными буквами латинского алфавита.

Если x —элементы, а $P(x)$ — условие, которому могут удовлетворять элементы x , то запись $\{x | P(x)\}$ обозначает множество элементов x , удовлетворяющих условию $P(x)$.

Следующие множества считаем известными, известными считаем и возможные действия над ними:

$N = \{1, 2, 3, \dots, n, \dots\}$ - *множество натуральных чисел*.

$N_0 = \{0, 1, 2, 3, \dots, n, \dots\}$ - *расширенное множество натуральных чисел*.

$Z = \{0, 1, -1, 2, -2, 3, -3, \dots, n, -n, \dots\}$ - *множество целых чисел*.

$Q = \left\{ \frac{p}{q} \mid p \in Z, q \in N, \frac{p}{q} - \text{несократимая дробь} \right\}$ - *множество рациональных чисел*.

Из определения следует, например, что $\frac{6}{8}$ не является рациональным числом, а $\frac{3}{4}$ — является.

$R = (-\infty, +\infty)$ - *множество действительных чисел*.

Действительным числом называется число, представимое в виде десятичной дроби (возможно, бесконечной), не оканчивающейся периодом из одних девяток.

Требование отсутствия в записи действительного числа бесконечного периода из одних девяток связано с тем, что если такое требование не предъявлять, то одно и то же действительное число могло бы иметь два различных графических представления.

Например, $2,(9) = 3$. Действительно, если

$x = 2,999999\dots$, то

$10x = 29,999999\dots$ Вычитая из второго уравнения первое, получаем, что $9x = 27$ или $x = 3$.

$C = \{(a,b) \mid a \in R, b \in R\}$ - *множество комплексных чисел*.

Множество A называется *конечным*, если существует натуральное число n такое, что A содержит ровно n различных элементов. В этом случае пишут $|A| = n$ и число n называют *мощностью* конечного множества A .

Множество B называется *бесконечным*, если для любого натурального числа n можно указать n различных элементов множества B . Если множество бесконечно, будем писать $|B| = \infty$.

Способы задания множеств.

1) Прямое перечисление.

Этот способ применяется для задания конечных множеств. В этом случае внутри фигурных скобок через запятую перечисляем все элементы множества. Пример: $A = \{b, c, d, f\}$.

При этом не допускается наличие в списке элементов одинаковых символов, т.е., например, запись $\{d, c, d\}$ считается некорректной.

Множество $\{1, 2, 3, \dots, 559, 560\}$ также можно считать заданным простым перечислением, где подразумеваемые элементы заменены многоточием.

Заметим, что многократное навешивание фигурных скобок меняет природу объекта. Например, множество $\{d, c\}$ имеет мощность 2 и его элементами являются символы d и c , а множество $\{\{d, c\}\}$ имеет мощность 1 и его элементом является множество $\{d, c\}$.

2) Порождающая процедура.

Порождающая процедура – это алгоритм, позволяющий указывать элементы множества A , используя множества, известные ранее, или элементы самого множества A , указанные ранее, т.е. в виде *рекуррентной процедуры*.

Пример: Множество A_1 , составленное из чисел, являющимися факториалами натуральных чисел, можно задать в виде

$A_1 = \{n! \mid n! = 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot \dots \cdot n, n \in N\}$, считая множество натуральных чисел N известным, а можно задать в виде рекуррентной процедуры:

1. $a_1 = 1 \in A_1$

2. Если $a_n \in A_1$, то $a_{n+1} = a_n \cdot (n+1) \in A_1$

3) Распознающая процедура.

Распознающая процедура – это алгоритм, позволяющий для любых объектов a и A выяснять, является ли a элементом множества A или нет.

Пример. Пусть A_{2n} – множество чётных натуральных чисел, и a – некоторое натуральное число. Распознающей процедурой может являться процедура деления на 2. Если число a делится на 2 без остатка, то относим его ко множеству A_{2n} , в противном случае – не включаем его в A_{2n} .

Изложенный выше подход к теории множеств известен, как **наивная теория множеств**, и он чреват парадоксами. Рассмотрим пример одного из таких парадоксов.

Парадокс **Бертрана Рассела**:

Разобьём все множества на два класса:

Класс A – класс множеств, содержащих себя в качестве элемента, $A = \{X \mid X \in X\}$.

Примером множества из этого класса может служить множество всех множеств.

Класс B – все остальные множества, которые не содержат себя в качестве элемента, $B = \{X \mid X \notin X\}$. Большинство множеств, встречающихся в математической практике, относятся именно к классу B .

Очевидно, каждое множество попадает в один из этих классов. Распознающая процедура состоит в проверке, содержит ли рассматриваемое множество себя в качестве элемента или нет, и по результатам проверки выясняем, в какой класс его определить.

Теперь подумаем, в какой класс определить само множество B .

а) Если $B \in B$, то это означает, что B содержит себя в качестве элемента, и должно быть помещено не в B , а в A .

б) С другой стороны, если $B \notin B$, то B не содержит себя в качестве элемента, и поэтому должно быть помещено в B .
 Видим, что попытка поместить множество B в класс A или в класс B приводит к противоречию.
 Существует несколько подходов для разрешения парадокса Рассела, но, пожалуй, ни один из них нельзя признать полностью удовлетворительным.

Отношения между множествами.

Говорят, что множество A **включено** во множество B , и пишут $A \subseteq B$, если каждый элемент множества A является также и элементом множества B . Это определение можно записать в виде формулы:

$$A \subseteq B \Leftrightarrow \forall_x (x \in A \rightarrow x \in B) \tag{1}$$

В этом случае также говорят, что A является **подмножеством** B , или B является **надмножеством** A .
 Из определения включения следует, что любое множество включено само в себя, и что пустое множество включено в любое множество, т.е. справедливы формулы

$$\forall_A (A \subseteq A) \tag{2}$$

$$\forall_A (\emptyset \subseteq A). \tag{3}$$

Теорема о транзитивности включения множеств.

Включение множеств обладает свойством транзитивности, т.е. справедлива формула (4):

$$\forall_A \forall_B \forall_C (A \subseteq B, B \subseteq C \rightarrow A \subseteq C) \tag{4}$$

Доказательство.

Возьмём произвольный элемент $x \in A$. Из условия $A \subseteq B$ и определения включения следует, что $x \in B$. Но справедливо также $B \subseteq C$, применяя ещё раз определение включения, получим, что $x \in C$. Итак, при выполнении условий теоремы, произвольный элемент множества A принадлежит также и множеству C , что и доказывает теорему. ■

Доказательство теоремы можно представить формулой:
 $(\forall_x (x \in A, A \subseteq B \rightarrow x \in B, B \subseteq C \rightarrow x \in C)) \Rightarrow A \subseteq C.$

Вопрос для самостоятельной работы:

Выяснить, справедлива ли формула
 $\forall_A \forall_B \forall_C (A \in B, B \in C \rightarrow A \in C)?$

Множества A и B называются *равными*, если они состоят из одних и тех же элементов, другими словами, выполняется формула:

$$A=B \Leftrightarrow A \subseteq B, B \subseteq A \quad (5)$$

Говорят, A *строго включено* в B , и пишут $A \subset B$, если A – подмножество B и A не совпадает с B , т.е.

$$A \subset B \Leftrightarrow A \subseteq B, A \neq B. \quad (6)$$

Если $A \subset B$ и $A \neq \emptyset$, то A называется *собственным подмножеством* множества B .

Общее положение множеств.

Будем говорить, что множества A и B *находятся в общем положении*, и писать $A \oslash B$, если существуют такие элементы a, b, c , что $a \in A$ и $a \notin B$, $b \in B$ и $b \notin A$, $c \in A$ и $c \in B$.