

# МАТЕМАТИЧЕСКИЙ АНАЛИЗ

## Лекция №1

### Числовые множества (часть 1)



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

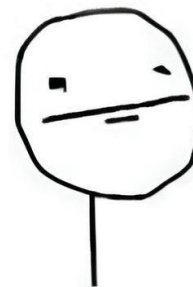
1-4 класс

$$2+2+7=$$



5-9 класс

$$7/2y + 2/3x = 129$$



9-11 класс



Мне теперь что, буквы складывать?

$$\sin a + \sin B = 2 \sin \frac{a+B}{2} \times \cos \frac{a-B}{2}$$

ИНСТИТУТ

$$\operatorname{tg} a + \operatorname{tg} B = \frac{\sin(a+B)}{\cos a \times \cos B}, a, B \neq \frac{\pi}{2} + \pi n, n \in \mathbb{Z}$$



О, цифра!



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

Большинство математических утверждений формулируются в следующем виде:

ЕСЛИ  $A$ , ТО  $B$

(«из  $A$  следует  $B$ »).

Здесь  $A$  и  $B$  – некоторые высказывания.

Высказывание  $A$  называется *достаточным условием* (для  $B$ ),

Высказывание  $B$  называется *необходимым условием* (для  $A$ ).

Например,  $A$  – «Углы вертикальны»,  $B$  – «Углы равны». Тогда

ЕСЛИ углы вертикальны, ТО углы равны

Очевидно, что если справедливо утверждение

ЕСЛИ  $A$ , ТО  $B$ ,

то **вовсе не обязательно** справедливо

ЕСЛИ  $B$ , ТО  $A$ .

Но иногда это возможно.

В этом случае  $A$  и  $B$  называются *необходимыми и достаточными условиями* друг для друга.

В этом случае утверждение обычно формулируется следующим образом:

$A$  ТОГДА И ТОЛЬКО ТОГДА, КОГДА  $B$

**Множество** – совокупность некоторых объектов, понимаемых как единое целое. Данные объекты называются **элементами множества**.

**Отображение** – некоторый закон или правило, которое каждому элементу одного множества ставит в соответствие некоторый элемент другого множества.

Если данные множества являются числовыми, то вместо слово отображение используют слово **функция**.

**Математический анализ** — один из основных разделов математики, изучающий переменные величины.

Более точно:

**Математический анализ** — это основных разделов математики, в котором изучаются свойства функций.

Поэтому прежде чем перейти к изучению функций, необходимо изучить числовые множества и зафиксировать их свойства.



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

# НАТУРАЛЬНЫЕ ЧИСЛА

**Определение 1.1.1.** Множество  $X$  называется индуктивным, если вместе с каждым элементом  $x \in X$  ему принадлежит также элемент  $(x + 1)$ .

**Определение 1.1.2.** Множеством натуральных чисел называется наименьшее индуктивное множество, содержащее единицу. Множество натуральных чисел обозначают символом  $\mathbb{N}$ .

Из определения следует, что  $1 \in \mathbb{N}$ , следовательно,  $1 + 1 = 2 \in \mathbb{N}$ , далее,  $2 + 1 = 3 \in \mathbb{N}$ ,...



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

# НАТУРАЛЬНЫЕ ЧИСЛА

**Лемма 1.1.1. (Метод математической индукции).** Пусть  $A(n)$  – некоторое утверждение. Тогда  $A(n)$  – верно для каждого  $n \in \mathbb{N}$  тогда и только тогда, когда одновременно выполнены два условия:

1)  $A(1)$  – верно;

2) для каждого  $k \in \mathbb{N}$ , если из того, что утверждение  $A(k)$  – верно, верно и утверждение  $A(k + 1)$ .

**Доказательство.** Необходимость. Если  $A(n)$  – верно для каждого  $n \in \mathbb{N}$ , то выполнение условий 1) и 2) является очевидным.

Достаточность. Пусть  $X = \{n \in \mathbb{N} : A(n) \text{ – верно}\}$ , тогда  $X \subseteq \mathbb{N}$ . Тогда из 1) и 2) следует, что  $X$  – индуктивное множество. Поскольку множество натуральных чисел есть наименьшее индуктивное множество, то  $X \supseteq \mathbb{N}$ . Лемма доказана.



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ



# НАТУРАЛЬНЫЕ ЧИСЛА

**Пример.** Применяя метод математической индукции, доказать, что для каждого  $n \in \mathbb{N}$  справедливо равенство

$$1^2 + 2^2 + \dots + n^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}.$$



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

# ЦЕЛЫЕ ЧИСЛА

**Определение 1.1.3.** *Множество*

$$\mathbb{Z} = \mathbb{N} \cup \{-1, -2, \dots\} \cup \{0\}$$

*называется множеством целых чисел.*



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

# РАЦИОНАЛЬНЫЕ ЧИСЛА

**Определение 1.1.5.** Рациональным числом называется число представимое в виде отношения двух чисел  $q = \frac{m}{n}$ ,  $m \in \mathbb{Z}$ ,  $n \in \mathbb{N}$ . Множество рациональных чисел обозначают символом  $\mathbb{Q}$ .

**Справедливы основные свойства.**

**I.** Любые два рациональных числа  $p$  и  $q$  связаны одним и только одним из трех знаков  $>$ ,  $<$  или  $=$ , причем если  $a > b$ , то  $b < a$ .

Правило сравнения формулируется следующим образом:

- два неотрицательных рациональных числа  $p = \frac{k}{s}$  и  $q = \frac{m}{n}$ ,  $k, m \in \mathbb{Z}$ ,  $s, n \in \mathbb{N}$ , связаны тем же знаком, что и два целых числа  $kn$  и  $ms$ ;
- два неположительных рациональных числа  $p$  и  $q$  связаны тем же знаком, что и два неотрицательных числа  $|q|$  и  $|p|$ ;
- если  $p$  — неотрицательное, а  $q$  — отрицательное рациональное число, то  $p > q$ .



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

# РАЦИОНАЛЬНЫЕ ЧИСЛА

**Справедливы основные свойства.**

**II.** Существует правило, по которому любым двум рациональным числам  $p$  и  $q$  ставится в соответствие определенное рациональное число  $r$ , называемое их суммой и обозначаемое символом  $r = p + q$ .

Правило образования суммы рациональных чисел  $p = \frac{k}{s}$  и  $q = \frac{m}{n}$ ,  $k, m \in \mathbb{Z}$ ,  $s, n \in \mathbb{N}$ , определяется формулой  $\frac{k}{s} + \frac{m}{n} = \frac{kn+ms}{sn}$ . операция нахождения суммы называется операцией сложения.



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

# РАЦИОНАЛЬНЫЕ ЧИСЛА

III. Существует правило, по которому любым двум рациональным числам  $p$  и  $q$  ставится в соответствие определенное рациональное число  $r$ , называемое их произведением и обозначаемое символом  $r = pq$ .

Правило образования произведения рациональных чисел  $p = \frac{k}{s}$  и  $q = \frac{m}{n}$ ,  $k, m \in \mathbb{Z}$ ,  $s, n \in \mathbb{N}$ , определяется формулой  $\frac{k}{s} \cdot \frac{m}{n} = \frac{km}{sn}$ . операция нахождения произведения называется операцией умножения.



ТОП-ИТ

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

# РАЦИОНАЛЬНЫЕ ЧИСЛА

## А. Свойства правила сравнения

1<sup>0</sup> Из соотношений  $p > q$  и  $q > r$  вытекает соотношение  $p > r$  (свойство транзитивности знака  $>$ ); из соотношений  $p = q$  и  $q = r$  вытекает, что  $p = r$  (свойство транзитивности знака  $=$ ).

## Б. Свойства правила сложения

2<sup>0</sup>  $p + q = q + p$  (свойство коммутативности сложения);

3<sup>0</sup>  $(p + q) + r = p + (q + r)$  (свойство ассоциативности сложения);

4<sup>0</sup> существует рациональное число 0 такое, что  $p + 0 = p$  для любого числа  $p \in \mathbb{Q}$  (существование нуля);

5<sup>0</sup> Для каждого числа  $p \in \mathbb{Q}$  существует противоположное ему число  $(-p)$  такое, что  $p + (-p) = 0$  (существование противоположного элемента).

## В. Свойства правила умножения

6<sup>0</sup>  $pq = qp$  (свойство коммутативности умножения);

7<sup>0</sup>  $(pq)r = p(qr)$  (свойство ассоциативности умножения);

8<sup>0</sup> существует рациональное число 1 такое, что  $p \cdot 1 = p$  для любого числа  $p \in \mathbb{Q}$  (существование единицы);

9<sup>0</sup> для каждого числа  $p \in \mathbb{Q}$ , отличного от нуля, существует обратное ему число  $p^{-1}$  такое, что  $pp^{-1} = 1$  (существование обратного элемента).



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

# РАЦИОНАЛЬНЫЕ ЧИСЛА

## Б, В. Свойства связи правил сложения и умножения

10<sup>0</sup>  $(p + q)r = pr + qr$  (свойство дистрибутивности умножения относительно сложения);

## А, Б, В. Свойства связи правила сравнения с правилами сложения и умножения

11<sup>0</sup> из соотношения  $p > q$  вытекает, что  $p + r > q + r$ ;

12<sup>0</sup> из соотношения  $p > q$  и  $r > 0$  вытекает, что  $pr > qr$ .

Особое внимание обратим на последнее свойство:

13<sup>0</sup> каково бы ни было рациональное число  $p$ , можно число 1 повторить слагаемым столько раз, что полученная сумма превзойдет  $p$ .



# СХЕМА ПОСТРОЕНИЯ ВЕЩЕСТВЕННЫХ ЧИСЕЛ

**Определение 1.2.1.** Числа, которые не являются рациональными, называют иррациональными.

Поставим себе задачей расширить область рациональных чисел, присоединив к ним иррациональные числа.

Вместе с тем покажем, что в расширенной области останутся справедливыми все известные свойства рациональных чисел, относящиеся к арифметическим действиям над ними и к сочетанию их с помощью знаков равенства и неравенства.



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ



# СХЕМА ПОСТРОЕНИЯ ВЕЩЕСТВЕННЫХ ЧИСЕЛ

**Определение 1.2.2.** Два отрезка называются соизмеримыми, если отношение их длин выражается рациональным числом. В противном случае они называются несоизмеримыми (например, длина диагонали квадрата со стороной равной единице).

**Определение 1.2.3.** Числовой осью будем называть прямую, на которой выбраны определенная точка  $O$ , которую называют началом отсчета, масштабный отрезок  $OM$  (длину его считаем равной единице) и положительное направление (обычно от  $O$  к  $M$ ).



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

# СХЕМА ПОСТРОЕНИЯ ВЕЩЕСТВЕННЫХ ЧИСЕЛ

Возникает вопрос: возможно ли поставить в соответствие каждой точке  $K$  на числовой оси некоторое число, которое бы выражало длину отрезка  $OK$ ?

Это число будем считать *положительным*, если точки  $K$  и  $M$  лежат по одну сторону от начала отсчета, и *отрицательным* – если по разные стороны от точки  $O$ .



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

# СХЕМА ПОСТРОЕНИЯ ВЕЩЕСТВЕННЫХ ЧИСЕЛ

Можно точно сказать, что каждому рациональному числу на числовой прямой соответствует определенная точка.

На примере несоизмеримости длины диагонали квадрата (со стороной равной единице) с его стороной понятно, что не всем точкам числовой оси соответствуют рациональные числа.

Далее постараемся с помощью масштабного отрезка  $OM$  измерить любой отрезок числовой оси, и для этого нам нужно расширить область рациональных чисел такими числами, которые бы соответствовали всем без исключения точкам числовой оси.



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

# СХЕМА ПОСТРОЕНИЯ ВЕЩЕСТВЕННЫХ ЧИСЕЛ

**Определение 1.2.4.** Символ  $a = a_0, a_1 a_2, \dots, a_n, \dots$ , где  $a_0 \in \mathbb{Z}$ ,  $a_1 a_2, \dots, a_n, \dots \in \{0, \dots, 9\}$ , называется бесконечной десятичной дробью.

Бесконечная десятичная дробь называется *периодической* тогда и только тогда, когда начиная с некоторого номера  $n$  группа цифр  $a_n, \dots, a_{n+i}$  ( $i \in \mathbb{N}$ ) или одна цифра повторяется. Эта группа цифр называется *периодом* дроби.

Например,  $2,78134134134 \dots = 2,78(134)$  или  $0,99999999 = 0,(9)$

Дробь вида  $a_0, a_1 a_2 \dots a_{n-1}(9)$  называется *бесконечной десятичной дробью с девяткой в периоде*.



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

# СХЕМА ПОСТРОЕНИЯ ВЕЩЕСТВЕННЫХ ЧИСЕЛ

Пусть  $K$  — любая точка числовой оси, лежащая, как и точка  $M$ , правее начала координат. Выясним, сколько раз масштабный отрезок  $OM$  помещается в отрезок  $OK$ . Возможны два варианта:

- 1)  $OM$  укладывается в  $OK$  целое число  $a_0$  раз без остатка. В этом случае число  $a_0$  представляет собой точный результат измерения отрезка  $OK$ .
- 2)  $OM$  укладывается в  $OK$  целое число  $a_0$  раз с некоторым *остатком*  $NK$ , меньшим  $OM$ . В этом случае целое число  $a_0$  представляет собой приближенный результат измерения по недостатку с точностью до 1.



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

# СХЕМА ПОСТРОЕНИЯ ВЕЩЕСТВЕННЫХ ЧИСЕЛ

Выясним теперь, сколько раз  $\frac{1}{10}$  часть отрезка  $OM$  укладывается в остатке  $NK$ . И опять возможны два варианта:

1)  $\frac{1}{10}$  часть отрезка  $OM$  укладывается в  $NK$  целое число  $a_1$  раз без остатка. В этом случае число  $a_0, a_1$  также представляет собой точный результат измерения отрезка  $OK$ .

2)  $\frac{1}{10}$  часть отрезка  $OM$  укладывается в  $NK$  целое число  $a_1$  раз с некоторым остатком  $PK$ , меньшим  $\frac{1}{10}$  части отрезка  $OM$ . В этом случае рациональное число  $a_0, a_1$  представляет собой результат измерения по недостатку с точностью до  $\frac{1}{10}$ .

и так далее...



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

# СХЕМА ПОСТРОЕНИЯ ВЕЩЕСТВЕННЫХ ЧИСЕЛ

Продолжая неограниченно этот процесс, мы получим бесконечный набор рациональных чисел

$$a_0; \quad a_0, a_1; \quad a_0, a_1 a_2; \quad \dots; \quad a_0, a_1 a_2 \dots a_n \dots, \quad (1.2.1)$$

каждое из которых представляет собой результат измерения отрезка  $OK$  по недостатку с соответствующей степенью точности.

Любое из этих рациональных чисел можно представить посредством обрывания на соответствующем знаке бесконечной десятичной дроби

$$a_0, a_1 a_2 \dots a_n. \quad (1.2.2)$$

Итак, мы видим, что процесс измерения произвольного отрезка  $OK$  числовой оси с помощью масштабного отрезка  $OM$  приводит нас к рассмотрению чисел, представимых в виде бесконечных десятичных дробей.



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

# СХЕМА ПОСТРОЕНИЯ ВЕЩЕСТВЕННЫХ ЧИСЕЛ

**Определение 1.2.5.** Числа, которые можно представить в виде бесконечных десятичных дробей, будем называть вещественными числами. Множество вещественных чисел (или их еще называют действительными числами) обозначается символом  $\mathbb{R}$ .



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ



# СРАВНЕНИЕ ВЕЩЕСТВЕННЫХ ЧИСЕЛ

Пусть

$$a = \pm a_0, a_1 a_2 \dots a_n \dots \quad (1.2.3)$$

$$b = \pm b_0, b_1 b_2 \dots b_n \dots, \quad (1.2.4)$$

где из двух знаков берется какой-то один.

Два вещественных числа (1.2.3) и (1.2.4) называются *равными*, если они имеют одинаковые знаки и выполняются равенства

$$a_0 = b_0, \quad a_1 = b_1, \quad a_2 = b_2, \dots$$



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

# СРАВНЕНИЕ ВЕЩЕСТВЕННЫХ ЧИСЕЛ

Пусть даны два неравных вещественных числа  $a$  и  $b$ . Определим в каком случае  $(a > b)$ , а в каком –  $(a < b)$ .

**Случай 1.**  $a, b \geq 0$ . Так как  $a \neq b$ , то нарушается хотя бы одно из равенств  $a_0 = b_0, a_1 = b_1, \dots$  Обозначим через  $k$  наименьший из номеров  $n$ , для которого нарушается равенство  $a_n = b_n$ . Тогда будем считать, что

$a > b$ , если  $a_k > b_k$  и  $a < b$ , если  $a_k < b_k$ .

**Случай 2.** Если  $a \geq 0, b < 0$ , то, конечно,  $a > b$ .

**Случай 3.**  $a, b < 0$ . Будем называть модулем вещественного числа  $a$  неотрицательное вещественное число, которое обозначается символом  $|a|$  и равно бесконечной десятичной дроби, представляющей число  $a$ , взятой со знаком «+».

Если  $a, b < 0$ , то будем считать, что  $a > b$ , если  $|a| < |b|$ , и  $a < b$ , если  $|a| > |b|$ .



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

# ПРИБЛИЖЕНИЕ ВЕЩЕСТВЕННОГО ЧИСЛА РАЦИОНАЛЬНЫМИ

**Лемма 1.2.1.** Для каждого вещественного числа  $a$  и для любого положительного рационального числа  $\varepsilon$  существуют таких два рациональных числа  $q_1$  и  $q_2$ , что  $q_1 \leq a \leq q_2$ , причем  $q_2 - q_1 < \varepsilon$ .

**Доказательство.** Пусть  $a$  — произвольное неотрицательное вещественное число и представимо в виде бесконечной десятичной дроби

$$a = a_0, a_1 a_2 \dots a_n \dots$$

Оборвем эту дробь на  $n$  —м знаке после запятой, получим рациональное число  $a_0, a_1 a_2 \dots a_n$ . Увеличим полученное число на  $\frac{1}{10^n}$ , получим другое рациональное число  $a_0, a_1 a_2 \dots a_n + \frac{1}{10^n}$ . По правилу сравнения установим, что для каждого номера  $n$  справедливы неравенства:

$$a_0, a_1 a_2 \dots a_n \leq a \leq a_0, a_1 a_2 \dots a_n + \frac{1}{10^n}. \quad (1.2.5)$$

Неравенство (1.2.5) означает, что вещественное число  $a$  заключено между двумя рациональными числами, разница между которыми  $\frac{1}{10^n}$  для любого натурального  $n$ .



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

# ПРИБЛИЖЕНИЕ ВЕЩЕСТВЕННОГО ЧИСЛА РАЦИОНАЛЬНЫМИ

Покажем, что для любого наперед заданного положительно рационального числа  $\varepsilon$ , начиная с некоторого номера  $n$ , справедливо неравенство

$$\frac{1}{10^n} < \varepsilon.$$

Действительно, насколько бы мало ни было положительное рациональное число  $\varepsilon$ , существует лишь конечное число натуральных чисел таких, что  $10^n \leq \frac{1}{\varepsilon}$  или  $\frac{1}{10^n} \geq \varepsilon$ . Получается, что для всех остальных номеров  $n$  (до бесконечности) справедливо обратное неравенство  $\frac{1}{10^n} < \varepsilon$ . Лемма доказана.



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ

**Единственное, что в жизни  
пригодилось из геометрии,  
это фраза: «Что и  
требовалось доказать».**



**ТОП-ИТ**

ПРОГРАММИРУЕМ БУДУЩЕЕ