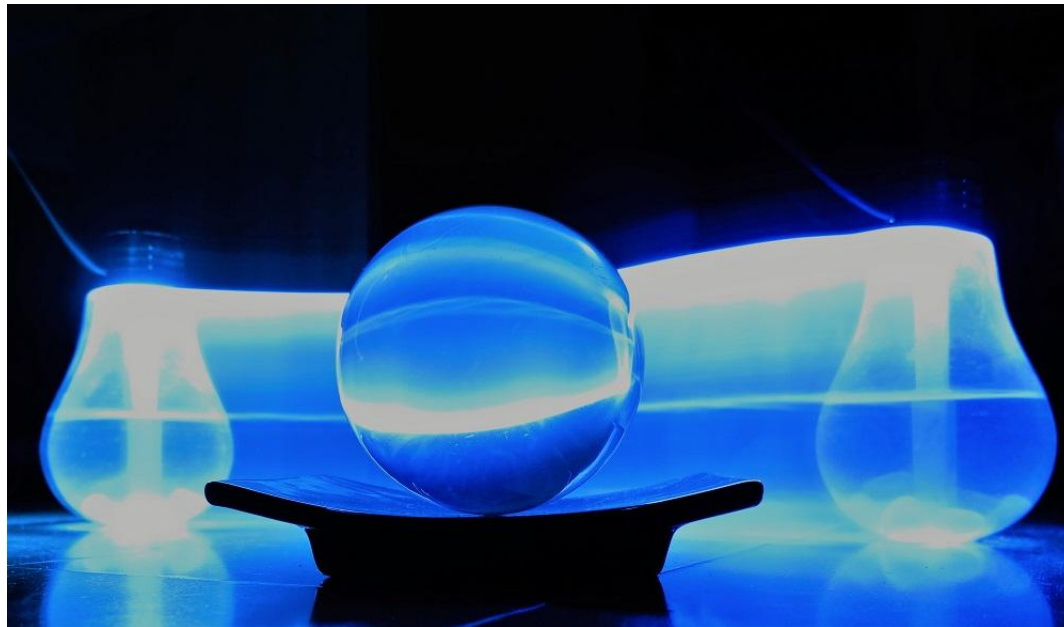


# Введение в математический анализ.

Вебинар 1. Теория множеств. Математическая логика.



Любая научная дисциплина требует теории для её изучения. Для математического анализа и для любой другой математической дисциплины такой теорией является **теория множеств**.

# Свойства любой научной теории

- 1) Теорию невозможно доказать или опровергнуть: это набор аксиом, инструмент.
- 2) Любая теория, состоящая из аксиом, неполна и требует проверки теорией большего порядка (Гёдель Курт Фридрих).

а)



б)



**То есть рано или поздно любая теория приводит к противоречиям внутри себя, что требует развития новой или переосмысления старой теории.**

# Теория множеств

Топливом для развития теории множеств послужила необходимость исследования бесконечности, главным образом, исследование простых чисел на бесконечности.

**Понятие множества** принадлежит к числу простейших математических понятий и не имеет точного определения.

Любое множество задается своими элементами.

**Примеры множеств:** книги в библиотеке; студенты, присутствующие на занятии; целые числа; комплексные числа; множества множеств,...

# Описание множеств

- множество обозначают заглавными латинскими буквами ( $A$ );
- его элементы строчными латинскими буквами ( $a$ );
- то, что элемент принадлежит множеству, обозначают так:  $a \in A$ ;
- если  $a$  не принадлежит  $A$ , то этот факт обозначают так:  $a \notin A$ .

# Примеры множеств

1. Множество натуральных чисел можно задать так:

$$\mathbb{N} = \{1, 2, 3, \dots, n, n + 1, \dots\}$$

2. Множество целых чисел можно задать так:

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

3. Множество рациональных чисел можно задать так:

$$\mathbb{Q} = \left\{ \frac{p}{q} \mid p \in \mathbb{Z}, q \in \mathbb{N} \right\}$$

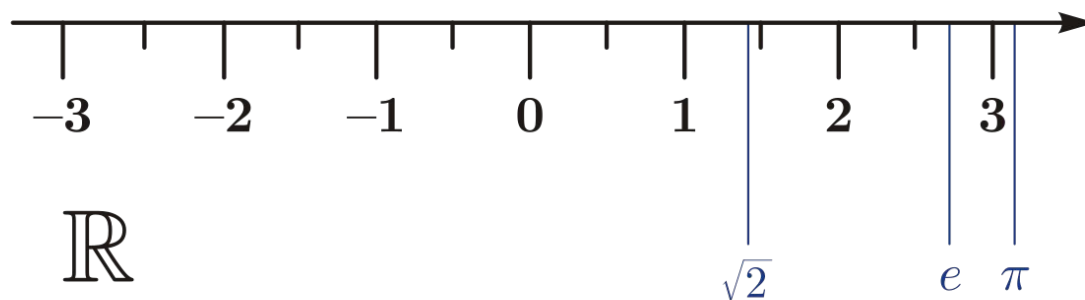


# Примеры множеств

4. Множество вещественных чисел:

$\mathbb{R}$  – числовая ось.

(помимо рациональных чисел включает числа, которые нельзя представить в виде обыкновенной дроби, такие как  $\pi$ ,  $e$ ,  $\sqrt{2}$ , ...)

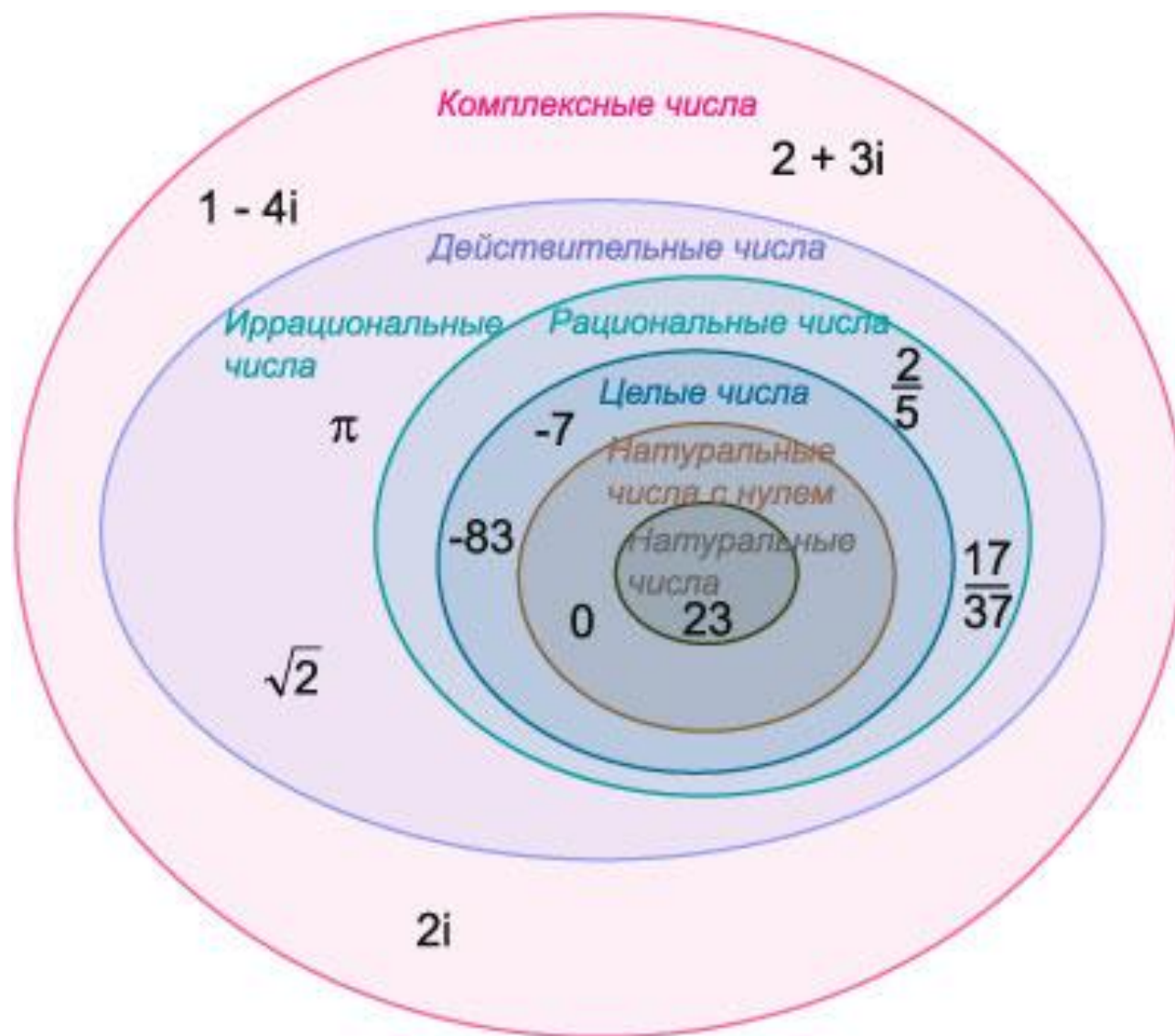


# Примеры множеств

## 5. Комплексные числа:

$$\mathbb{C} = \{x + iy \mid x \in \mathbb{R} \text{ и } y \in \mathbb{R}\},$$

где  $i$  – мнимая единица.



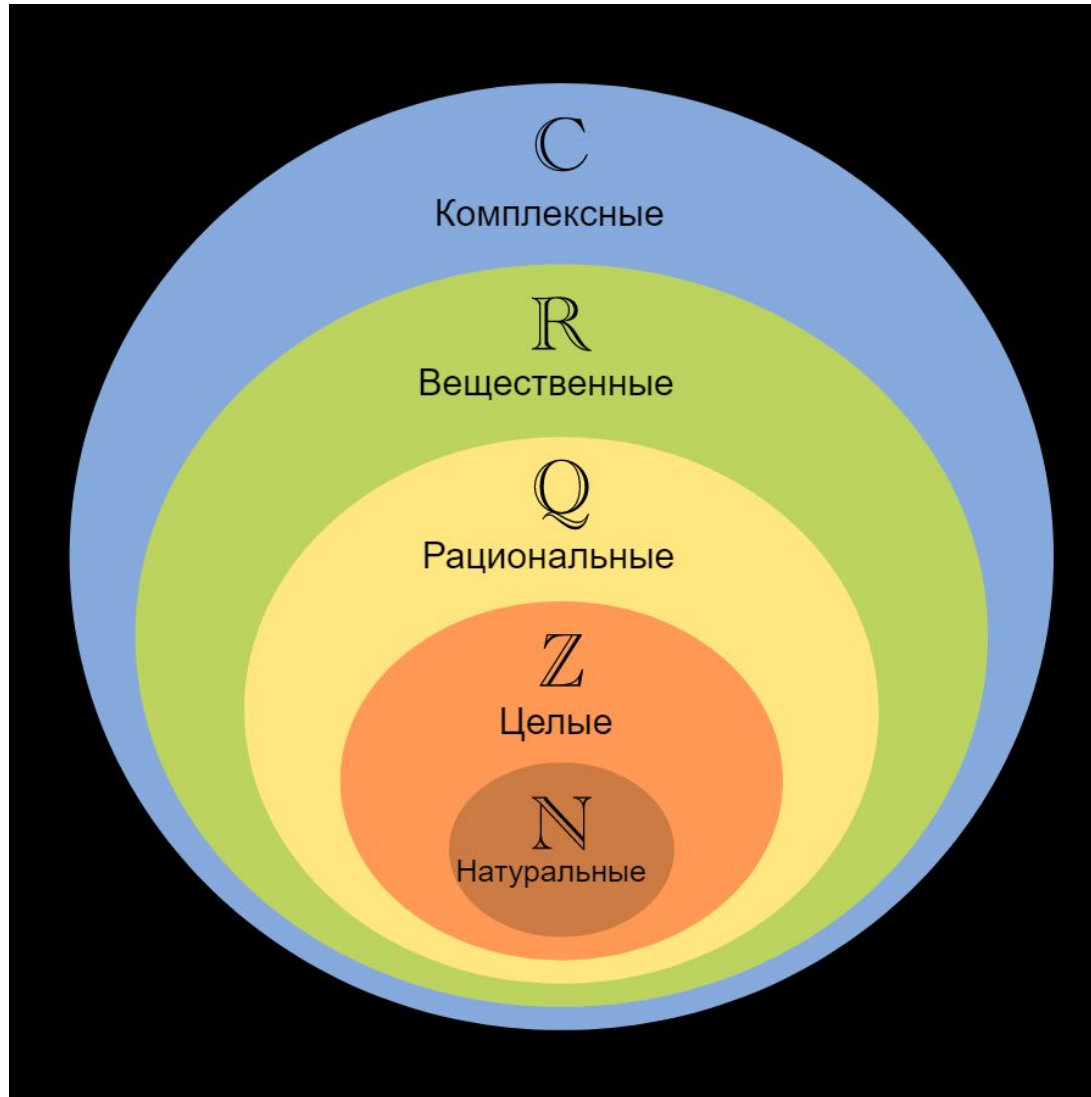
Два множества равны тогда и только тогда, когда состоят из одних и тех же элементов.

Если же все элементы множества  $A$  содержатся в множестве  $B$ , то говорят, что  $A$  является подмножеством множества  $B$  и обозначают  $A \subset B$ . Само же  $B$  называют надмножеством

М

Далее перейдём в методичку

$$\mathbb{N} \subset \mathbb{Z} \subset \mathbb{Q} \subset \mathbb{R} \subset \mathbb{C}$$



# Множества. Рациональные числа

$\frac{m}{n}$ , где  $n$  — натуральное,  $m$  — целое

$$2 = \frac{2}{1}$$

$$3.5 = \frac{35}{10} = \frac{7}{2}$$

$$-2.8 = \frac{-28}{10} = \frac{-14}{5}$$

$$0.3333333 \dots = 0.(3) = ?$$

# Множества. Рациональные числа

$$a = 0.(3)$$

$$10a = 3.(3)$$

$$10a = 3 + 0.(3)$$

$$10a = 3 + a$$

$$9a = 3$$

$$a = \frac{3}{9} = \frac{1}{3} \quad \Rightarrow \quad 0.(3) = \frac{1}{3}$$

## Множества. Рациональные числа

$$a = 0.(18)$$

$$100a = 18.(18)$$

$$100a = 18 + 0.(18)$$

$$100a = 18 + a$$

$$99a = 18$$

$$a = \frac{18}{99} = \frac{2}{11} \Rightarrow 0.(18) = \frac{2}{11}$$



## Множества. Рациональные числа

$$a = 1.32(18)$$

$$100a = 132.(18)$$

$$100a = 132 + 0.(18)$$

$$100a = 132 + \frac{2}{11}$$

$$a = \frac{1454}{1100} = \frac{727}{550} \Rightarrow 1.32(18) = \frac{727}{550}$$

# Множества. Рациональные числа

$$a = 0.(9)$$

# Множества. Рациональные числа

$$a = 0.(9)$$

$$10a = 9.(9)$$

$$10a = 9 + 0.(9)$$

$$10a = 9 + a$$

$$9a = 9$$

$$a = 1 \Rightarrow 0.(9) =? 1$$

# Математическая логика

**Логика высказываний** рассматривает и решает вопрос об истинности или ложности высказываний на основе изучения способа построения высказываний из так называемых элементарных высказываний с помощью логических операций или связок. Основным понятием этого раздела логики является **высказывание**.

**Высказыванием** называется повествовательное предложение, про которое всегда определенно можно сказать, является оно истинным (1) или ложным (0).

Примеры высказываний: « $2+2=4$ », « $1+1=1$ », «Земля вращается вокруг Солнца», « $3>5$ », «10 – нечетное число», «На улице идет дождь».

**Побудительные предложения** («Кругом!», «Идите к доске!»), **вопросительные** («Сколько времени?») и **восклицательные** («Ак Барс – чемпион!») высказываниями не являются.

# Математическая логика

**Пример 1.** Предложение «Сдать зачет по математике можно, зная блестяще теорию или решив все примеры» можно представить так  $A \cup B$ , где  $A$ : «Сдать зачет можно, зная блестяще теорию»,  $B$ : «Сдать зачет можно, решив все примеры»

# Способы работы с выражениями

- › С помощью таблицы истинности.
- › С помощью основных законов логики высказываний.

Диаграммы Венна:

<http://libraryno.ru/1-2-operacii-nad-mnozhestvami-diagrammy-eylera-venna-di-s-matem-nekr-2010/>

# Логические операции и таблицы истинности

## 1) Таблица истинности для **конъюнкции** (логическое умножение $A \cap B$ )

A	B	F
1	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	0

И





# Логические операции и таблицы истинности

## 2) Таблица истинности для **ДИЗЪЮНКЦИИ** $A \cup B$

A	B	F
1	1	1
1	0	1
0	1	1
0	0	0

или



# Логические операции и таблицы истинности

## 3) Логическое отрицание или инверсия $\bar{A}$

A	не A
1	0
0	1

НЕ

К исходному логическому выражению добавляется частица «не» или слова «неверно, что».

# Логические операции и таблицы истинности

## 4) Логическое следование или

**импликация:**

В – следствие.

$$A \rightarrow B$$

ЕСЛИ ..., ТО ....

A	B	F
1	1	1
1	0	0
0	1	1
0	0	1

# Логические операции и таблицы истинности

5) Логическая равнозначность или  
**эквивалентность:**

ТОГДА И ТОЛЬКО ТОГДА

A	B	F
1	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	1

# Математическая логика

**Пример 2.** Предложение «Если Сувар или Таиф проиграют, а Феникс выиграет тендер, то Альбатрос упрочит свое положение и мы понесем убытки» представляет собой импликацию  $A \rightarrow B$ , где посылка  $A$  составлена из трех элементарных высказываний:  $P$ : «Сувар проиграет»,  $Q$ : «Таиф проиграет»,  $R$ : «Феникс выиграет», а заключение  $B$  есть конъюнкция высказываний:  $D$ : «Альбатрос упрочит свое положение» и  $C$ : «Мы понесем убытки». С помощью введенных символов первоначальное предложение записывается в виде формулы:  $((P \cup Q) \cap R) \rightarrow (D \cap C)$ .

**Пример 2.** Предложение «Если Сувар или Таиф проиграют, а Феникс выиграет тендер, то Альбатрос упрочит свое положение и мы понесем убытки» представляет собой импликацию  $A \rightarrow B$ , где посылка  $A$  составлена из трех элементарных высказываний:  $P$ : «Сувар проиграет»,  $Q$ : «Таиф проиграет»,  $R$ : «Феникс выиграет», а заключение  $B$  есть конъюнкция высказываний:  $D$ : «Альбатрос упрочит свое положение» и  $C$ : «Мы понесем убытки». С помощью введенных символов первоначальное предложение записывается в виде формулы:  $((P \cup Q) \cap R) \rightarrow (D \cap C)$ .

Пусть Сувар проиграл ( $P$ =«И»); Таиф выиграл ( $Q$ = «Л»); Феникс проиграл ( $R$ =«Л»);  
Альбатрос упрочил своё положение ( $D$ =«И»); мы не понесли убытки ( $C$ = «Л»).



Пусть Сувар проиграл ( $P = \text{«И»}$ ); Тайф выиграл ( $Q = \text{«Л»}$ ); Феникс проиграл ( $R = \text{«Л»}$ );  
Альбатрос упрочил своё положение ( $D = \text{«И»}$ ); мы не понесли убытки ( $C = \text{«Л»}$ ).

Если истинностные значения простых переменных  $P, Q, R, D, C$  соответственно равны  $\text{«И»}, \text{«Л»}, \text{«Л»}, \text{«И»}, \text{«Л»}$ , то истинностное значение сложного высказывания может быть определено механически, используя таблицы истинности логических операций, следующим образом

$$((P \cup Q) \cap R) \rightarrow (D \cap C)$$

$$((\text{«И»} \cup \text{«Л»}) \cap \text{«Л»}) \rightarrow (\text{«И»} \cap \text{«Л»})$$

$$(\text{«И»} \cap \text{«Л»}) \rightarrow \text{«Л»}$$

$$\text{«Л»} \rightarrow \text{«Л»}$$

$$\text{«И»}$$

# Таблица истинности

Пример 3. Доказать, что при любых значениях  $P$  и  $Q$  справедлива формула:  $(P \rightarrow Q) \leftrightarrow (\bar{P} \cup Q)$ .

$P$	$Q$	$P \rightarrow Q$	$\bar{P}$	$\bar{P} \cup Q$	$(P \rightarrow Q) \leftrightarrow (\bar{P} \cup Q)$
“И”	“И”	“И”	“Л”	“И”	“И”
“И”	“Л”	“Л”	“Л”	“Л”	“И”
“Л”	“И”	“И”	“И”	“И”	“И”
“Л”	“Л”	“И”	“И”	“И”	“И”

Высказывание, истинное при любых значениях входящих в нее простых высказываний, называется **тавтологией**.



# Свойства и признаки

Когда учительница ругала Дениса за плохой почерк, он сказал: "У всех великих людей был плохой почерк, значит, я великий человек." Прав ли он?

Когда учительница ругала Дениса за плохой почерк, он сказал: "У всех великих людей был плохой почерк, значит, я великий человек." Прав ли он?

Предпосылка Дениса:  
«У всех великих людей был  
плохой почерк»

Когда учительница ругала Дениса за плохой почерк, он сказал: "У всех великих людей был плохой почерк, значит, я великий человек." Прав ли он?

Предпосылка Дениса:  
«У всех великих людей был  
плохой почерк»

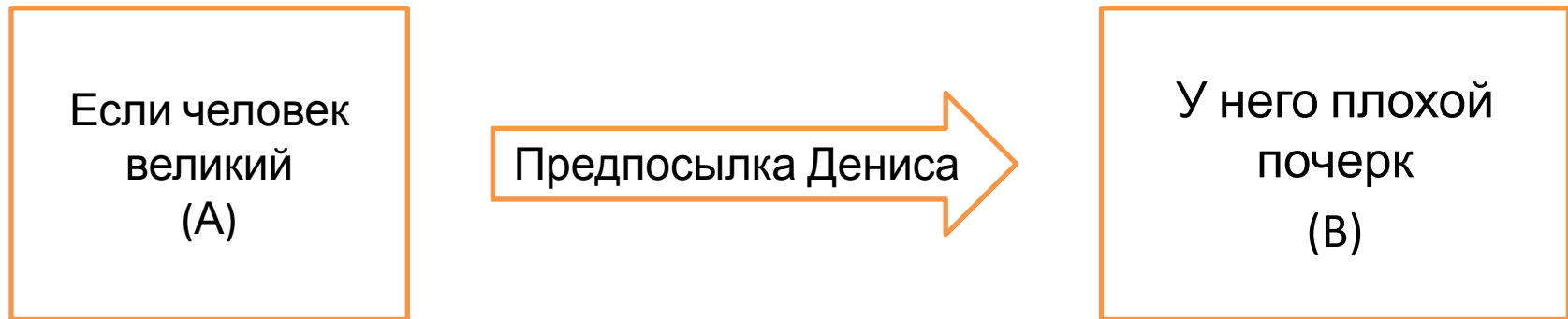
(этому пока верим;  
разбираемся, логичны ли  
дальнейшие рассуждения)



Сначала разберёмся,  
прав ли Денис в тех  
рамках, которые  
установил сам.

(Логичны ли его  
рассуждения?)

Когда учительница ругала Дениса за плохой почерк, он сказал: "У всех великих людей был плохой почерк, значит, я великий человек." Прав ли он?



Согласно утверждению Дениса, плохой почерк – это свойство великого человека.

Но не признак!

Герой задачи не прав.

Когда учительница ругала Дениса за плохой почерк, он сказал: "У всех великих людей был плохой почерк, значит, я великий человек." Прав ли он?

$(A \rightarrow B)$  не означает  $(B \rightarrow A)$

Из прямого утверждения не следует обратное!

Можно привести много верных математических утверждений, обратные к которым неверны. Например: если два числа чётны, то их сумма тоже чётна. Но совсем не обязательно, что если сумма двух чисел чётна, то оба они тоже чётны ( $3 + 5 = 8$ ).

Больше подобных задач на логику здесь (сайт Малого Мехмата МГУ):  
<http://mmmf.msu.ru/archive/20102011/z5/3.html>

## Основные законы логики высказываний

1. Коммутативность конъюнкции:  $A \cap B = B \cap A$ .
2. Коммутативность дизъюнкции:  $A \cup B = B \cup A$ .
3. Ассоциативность конъюнкции:  $A \cap (B \cap C) = (A \cap B) \cap C$ .
4. Ассоциативность дизъюнкции:  $A \cup (B \cup C) = (A \cup B) \cup C$ .
5. Дистрибутивность конъюнкции относительно дизъюнкции:  
 $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$ .
6. Дистрибутивность дизъюнкции относительно конъюнкции:  
 $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$ .

## Основные законы логики высказываний

7. Закон де Моргана относительно конъюнкции:

$$\overline{(A \cap B)} = \bar{A} \cup \bar{B}.$$

8. Закон де Моргана относительно дизъюнкции:

$$\overline{(A \cup B)} = \bar{A} \cap \bar{B}.$$

9. Закон поглощения для дизъюнкции:  $A \cup (A \cap B) = A$ .

10. Закон поглощения для конъюнкции:  $A \cap (A \cup B) = A$ .

11. Закон идемпотентности для конъюнкции:  $A \cap A = A$ .

12. Закон идемпотентности для дизъюнкции:  $A \cup A = A$ .

## Основные законы логики высказываний

13. Закон противоречия:  $A \cap \bar{A} = \text{"Л"}$ .

14. Закон исключения третьего:  $A \cup \bar{A} = \text{"И"}$ .

15. Закон двойного отрицания:  $\overline{(\bar{A})} = A$ .

16.  $A \cap \text{"Л"} = \text{"Л"}$ ,  $A \cap \text{"И"} = A$ .

17.  $A \cup \text{"Л"} = A$ ,  $A \cup \text{"И"} = \text{"И"}$ .



# Основные законы логики высказываний

Пример 4. Упростить высказывание:

$$\overline{(A \cup (A \cap B))} \cup (A \cup (C \cap \bar{A})).$$

$$\begin{aligned} & \overline{(A \cup (A \cap B))} \cup (A \cup (C \cap \bar{A})) = \\ & = (\bar{A} \cap \overline{(A \cap B)}) \cup ((A \cup C) \cap (A \cup \bar{A})) = \\ & = (\bar{A} \cap (\bar{A} \cup \bar{B})) \cup ((A \cup C) \cap \text{“И”}) = \\ & \quad = \bar{A} \cup (A \cup C) = \\ & \quad = (\bar{A} \cup A) \cup C = \\ & \quad = \text{“И”} \cup C = \\ & \quad = \text{“И”} \end{aligned}$$

# Кванторы

- всеобщности (  $\forall$  ) (читается «для любого»)
- существования (  $\exists$  ) (читается «существует»)

# Пример построения отрицания

$$\forall x \in (-\infty; 0] \operatorname{sgn}(x) = -1$$

∈ читается как «принадлежит»

# Пример построения отрицания

$$\forall x \in (-\infty; 0] \operatorname{sgn}(x) = -1$$

$$\exists x \in (-\infty; 0] \operatorname{sgn}(x) \neq -1$$

- Квантор меняется на противоположный ( $\forall \leftrightarrow \exists$ ).
- Принадлежность множеству сохраняется.
- Перед логическим сказуемым ставится «не».

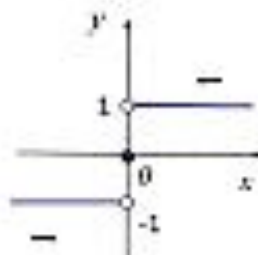
# Пример построения отрицания

$$\forall x \in (-\infty; 0] \operatorname{sgn}(x) = -1$$

$$\exists x \in (-\infty; 0] \operatorname{sgn}(x) \neq -1$$

Пример.

$$y = \operatorname{sgn} x = \begin{cases} 1, & x > 0 \\ 0, & x = 0 \\ -1, & x < 0 \end{cases}$$



$$\lim_{x \rightarrow 0+} \operatorname{sgn} x = 1$$

$$\lim_{x \rightarrow 0-} \operatorname{sgn} x = -1$$

## Пара интересных примеров на логику.

**Пример 7.** За книгу заплатили 100р. и еще половину своей стоимости. Сколько стоит книга?

**Пример 8.** За книгу заплатили 100р., и осталось заплатить еще столько, сколько осталось бы заплатить, если бы за нее заплатили столько, сколько осталось заплатить. Сколько стоит книга?

**Спасибо за внимание!**