



# **МАТЕМАТИЧЕСКАЯ ЛОГИКА И ТЕОРИЯ АЛГОРИТМОВ**

Лекция 1

Термин «логика» (происходит от греч. "*logos*") означает слово, понятие, рассуждение.

Родоначальник науки о логике –  
греческий

философ

***Аристотель***

*(384-322 г. до н.э.)*



# Силлогизмы Аристотеля:

4

- все  $A$  обладают свойством  $B$   
(все  $A$  суть  $B$ );
- некоторые  $A$  обладают свойством  $B$   
(некоторые  $A$  суть  $B$ );
- все  $A$  не обладают свойством  $B$   
(все  $A$  суть не  $B$ );
- некоторые  $A$  не обладают свойством  $B$   
(некоторые  $A$  суть не  $B$ ).

# Примеры:

5

- Все люди смертны. Сократ – человек.  
Следовательно, Сократ смертен.
- Все дикари раскрашивают свои лица.  
Некоторые современные женщины  
тоже раскрашивают свои лица.  
Следовательно, некоторые  
современные женщины – дикари.

Немецкий математик  
Г. Лейбниц  
математизировал  
формальные рассуждения  
Аристотеля  
(кон. XVII в.)

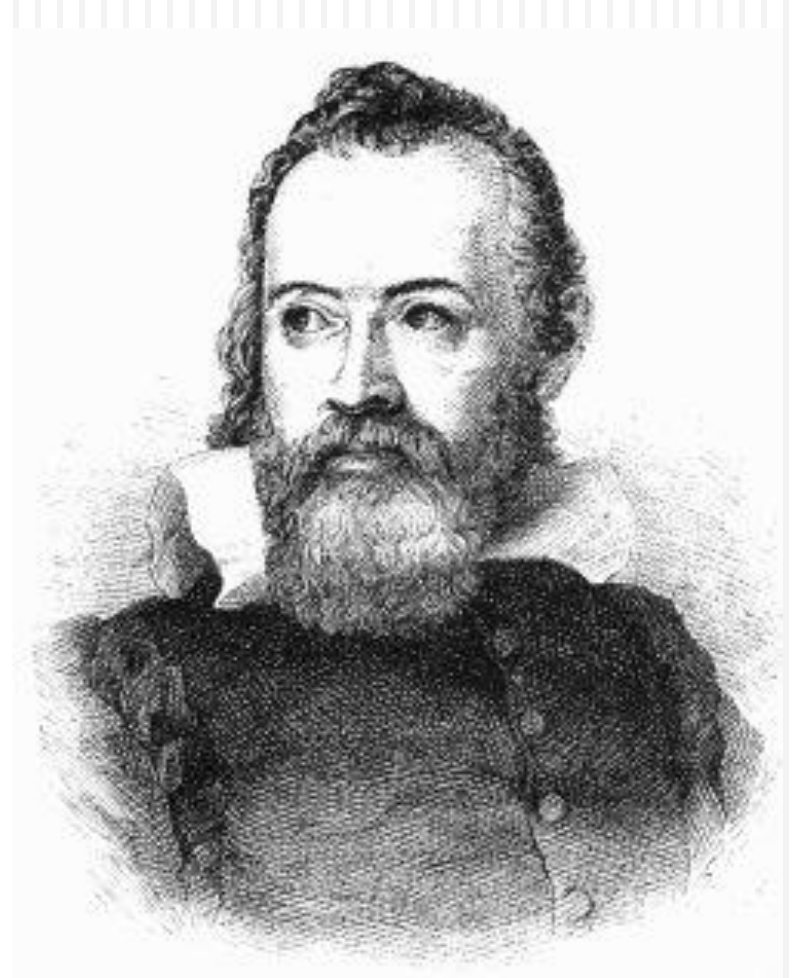


G.W.von Leibniz,  
1646-1716

*«Мы употребляем знаки не только для того, чтобы передать наши мысли другим лицам, но и для того, чтобы облегчить сам процесс нашего мышления»*

**Г.В. Лейбниц**

Г. Галилей вводит  
понятие  
«гипотетико-  
дедуктивный  
метод»  
(нач. XVII в.)





- Официальное признание Математической логики как науки состоялось на Втором Философском Конгрессе в Женеве в 1904г.

- Начиная с 1930-х годов, закладываются основы «машинного мышления» – теории алгоритмов.
- Выдающиеся деятели теории алгоритмов: К. Гёдель, С. Клини, А. Тьюринг, А. Чёрч, Э. Пост, А. Марков, А. Колмогоров и др.

# Алгебра высказываний.

## Простые и составные высказывания

11

$B=\{0,1\}$

- «нет» – «да»,
- «ложно» (Л) – «истинно» (И)

Алгебра образованная  
двухэлементным множеством  
 $V=\{0,1\}$  вместе со всеми  
возможными операциями на нем,  
называется ***алгеброй логики***.

## ***Функцией алгебры логики (логической функцией)***

от  $n$ -переменных называется

$n$ -арная операция на множестве  $\{0,1\}$ .

Логическая функция  $f(x_1, x_2, x_3, \dots, x_n)$  –  
это функция, принимающая значения  
 $0,1$ .

Множество всех логических функций обозначается  $P_2$ .

Множество всех логических функций  $n$  переменных  $P_2(n)$  .

***Высказывание*** - повествовательное предложение, о котором можно сказать в данный момент, что оно истинно или ложно, но не то и другое одновременно.

# Примеры:

16

- "3 есть простое число" - истинное
- "3.14... - рациональное число" – ложное
- "Киев - столица Узбекистана" – ложное,
- "Число 6 делится на 2 и на 3" – истинное
- "Сумма чисел 2 и 3 равна 6" – ложное и т.п.



# ***“Пропозициональные переменные”***

(от лат. *propositio* - предложение)

***“A”, “B”, “C”,...***

# Пример:

18

- если  $C := \text{“3 есть простое число”}$ ,  
то  $C = 1$ ;
- если  $D := \text{“Париж- столица России”}$ ,  
то  $D = 0$ ;

*$:=$  присвоить значение*

## ***Сложные или составные высказывания***

– высказывания, полученные из простых предложений с помощью грамматических связок “не”, “и”, “или”, “если..., то...”, “... тогда и только тогда, когда...” и т.п.

## **Логические (пропозициональные) связки:**

- отрицание ( “НЕ”, “ $\neg$  ”),
- конъюнкция ( “И”, “&”),
- дизъюнкция ( “ИЛИ”, “ $\vee$ ”),
- импликация ( “ЕСЛИ ..., ТО ...”, “ $\rightarrow$ ”),
- эквивалентность ( “ДЛЯ ТОГО ЧТОБЫ..., НЕОБХОДИМО И ДОСТАТОЧНО...”, “ $\leftrightarrow$ ” (“ $\sim$ ”).
- вспомогательные символы “(”, “)”.

# Пример:

21

- если  $A_2 := \text{“}3 \text{ - вещественное число”}$ ,  
то  $A_2 = 1$ ;
- если  $A_3 := \text{“}3 \text{ - целое число”}$ ,  
то  $A_3 = 1$ ;
- если высказывание “3 – вещественное или  
целое число”,  
то формула  $(A_2 \vee A_3) = 1$ ;

- **Посылки** – высказывания, из которых делают вывод новых высказываний
- **Заключение** – высказывание, получаемое в процессе умозаключений.

Множество пропозициональных  
переменных  $T = \{A, B, C, \dots\}$   
с заданными над ними логическими  
операциями

$$F = \{ \neg; \&; \vee; \rightarrow; \leftrightarrow \}$$

формируют *алгебру высказываний*

$$A_{\text{в}} = \langle T; F; \rangle$$

# Таблицы истинности

24

***Таблица истинности*** – таблица, в которой рассматриваются любые наборы пропозициональных переменных и определяются значения всех подформул формулы.



# Таблица истинности «отрицание»

25

$A$	$\neg A$
0	1
1	0

# Таблица истинности «КОНЪЮНКЦИЯ»

26

$A$	$B$	$A \& B$ $(A \wedge B)$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

# Таблица истинности «дизъюнкция»

27

<b>A</b>	<b>B</b>	<b><math>A \vee B</math></b>
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

# Таблица значений функции от $n$ - переменных

28

$x_1$	$x_2$	...	$x_{n-1}$	$x_n$	$f$
0	0	...	0	0	$f(0,0,...,0,0)$
0	0	...	0	1	$f(0,0,...,0,1)$
0	0	...	1	0	$f(0,0,...,1,0)$
0	0	...	1	1	$f(0,0,...,1,1)$
...	...	...	...	...	...
1	1	...	0	0	$f(1,1,...,0,0)$
1	1	...	0	1	$f(1,1,...,0,1)$
1	1	...	1	0	$f(1,1,...,1,0)$
1	1	...	1	1	$f(1,1,...,1,1)$

Набор  $f(0,0,\dots,0,0)$ ,  $f(0,0,\dots,0,1)$ ,  
 $f(0,0,\dots,1,0)$ ,  $f(0,0,\dots,1,1),\dots, f(1,1,\dots,0,0)$ ,  
 $f(1,1,\dots,0,1)$ ,  $f(1,1,\dots,1,0)$ ,  $f(1,1,\dots,1,1)$   
называют *вектором значений*  
*функции*.

Если значение высказывания  
зависит от  $n$  составляющих  
высказываний  $x_1, x_2, x_3, \dots, x_n$ , то  
таблица истинности содержит  $2^n$   
строк.

Число функций от  $n$ -переменных  $P_2(n) = 2^{2^n}$

Логических функций одной переменной  $2^{2^1} = 4$

# Пример:

32

Таблица логических функций одной переменной

<b>x</b>	<b>f<sub>0</sub></b>	<b>f<sub>1</sub></b>	<b>f<sub>2</sub></b>	<b>f<sub>3</sub></b>
<b>0</b>	<b>0</b>	<b>0</b>	<b>1</b>	<b>1</b>
<b>1</b>	<b>0</b>	<b>1</b>	<b>0</b>	<b>1</b>



# Классификация функций 2-х переменных

33

x	y	f <sub>0</sub>	f <sub>1</sub>	f <sub>2</sub>	f <sub>3</sub>	f <sub>4</sub>	f <sub>5</sub>	f <sub>6</sub>	f <sub>7</sub>	f <sub>8</sub>	f <sub>9</sub>	f <sub>10</sub>	f <sub>11</sub>	f <sub>12</sub>	f <sub>13</sub>	f <sub>14</sub>	f <sub>15</sub>
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
0	1	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
1	0	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
1	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1

Число функций от n-переменных  $P_2(n) = 2^{2^n}$

Логических функций двух переменных  $2^{2^2} = 16$

Функция  $f_0(x, y)$  – константа 0

Функция  $f_1(x, y)$  – конъюнкция  $x$  и  $y$ ,  
ее обозначения:  $x \& y$ ,  $x \wedge y$ ,  $xy$

Функция  $f_2(x, y) = x \& \neg y$  – левая импликация

Функция  $f_3(x, y) = x \neg y \vee xy = x$

Функция  $f_4(x, y) = \neg x \& y$  – правая импликация

Функция  $f_5(x, y) = \neg x y \vee x \neg y$

Функция  $f_6(x, y)$  – сложение по модулю 2 (неравнозначность).

Ее обозначения:  $x \oplus y$ ,  $x \Delta y$

Функция  $f_7(x, y)$  – дизъюнкция  $x$  и  $y$  (функция ИЛИ), ее обозначения:  $x \vee y$ ,  $x + y$ .

Функция  $f_8(x, y) = \neg x \neg y$  – стрелка Пирса,  
обозначение  $x \downarrow y$

Функция  $f_9(x, y) = \neg x \neg y \vee x y = x \equiv y$  –  
эквивалентность, равнозначность. Ее  
обозначения  $x \sim y$ ,  $x \equiv y$ .

Функция  $f_{10}(x, y) = \neg x \neg y \vee x \neg y = \neg y$

Функция  $f_{11}(x, y) = x \vee \neg y$  – правая импликация

Функция  $f_{12}(x,y) = \neg x \neg y \vee \neg x y = \neg x$

Функция  $f_{13}(x,y) = \neg x \vee y = x \rightarrow y$  – импликация (левая импликация). Ее обозначение  $x \rightarrow y$ ,  $x \supset y$

Функция  $f_{14}(x,y) = \neg(xy) = x \mid y$  – штрих Шеффера

Функция  $f_{15}(x,y)$  – константа 1