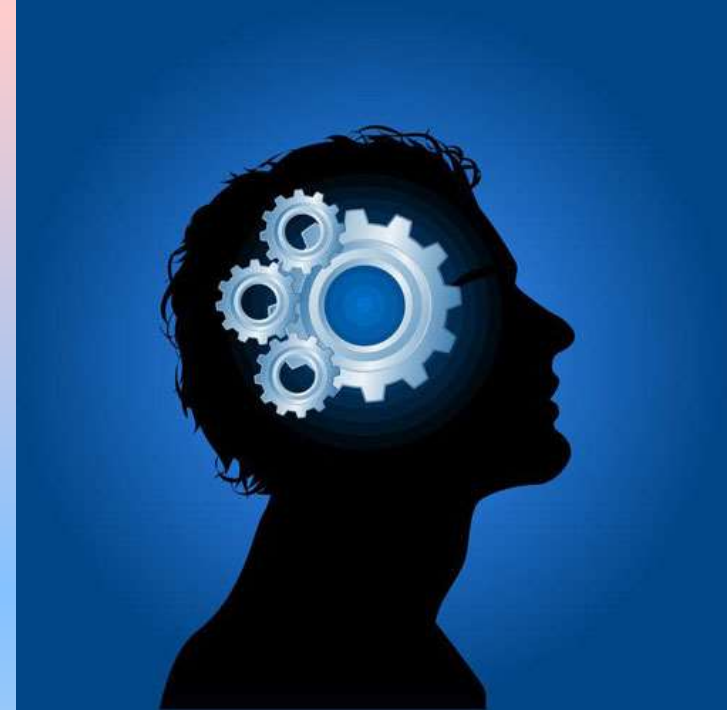


Алгебра логики

1. История логики
2. Высказывания
3. Логические операции
4. Истинностные таблицы
5. Упрощение выражений
6. Логические парадоксы
7. Предикаты и кванторы
8. Решение логических задач



ОСНОВНЫЕ ПОНЯТИЯ АЛГЕБРЫ ЛОГИКИ

Логика – наука, изучающая законы и формы мышления.

Логика изучает:

- Формы мышления
- Способы мышления

Суть мышления не важна

Историческая справка

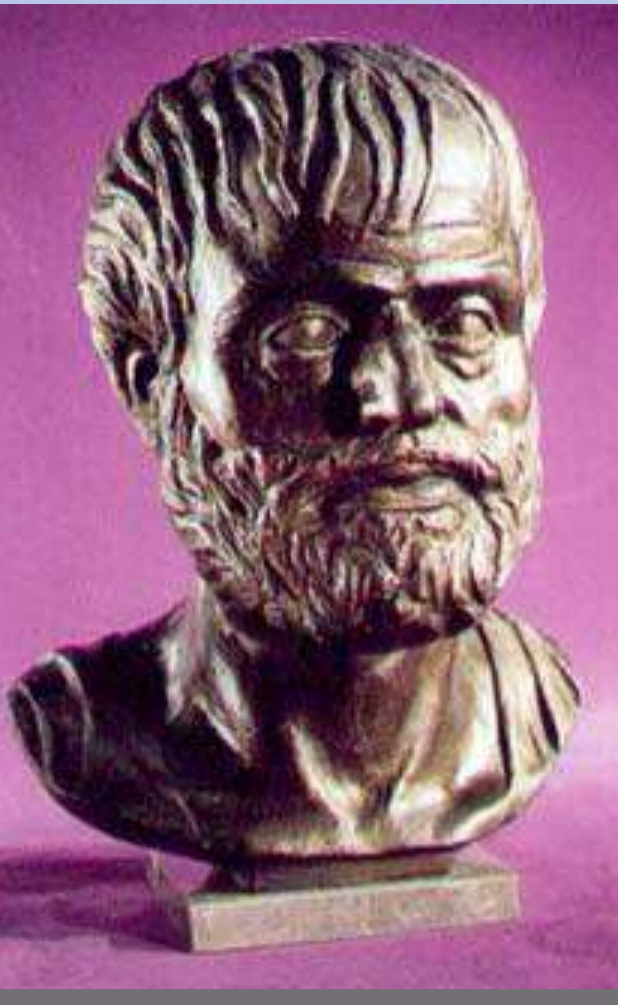
1 этап – появление **формальной логики**

Основатель – **Аристотель**

384 -322 гг. до н.э.

Аристотель пытался найти ответ на вопрос «как мы рассуждаем», изучал правила мышления. Он впервые дал систематическое изложение логики.

Аристотель анализировал человеческое мышление, его формы - **понятие, суждение, умозаключение**, и рассмотрел со стороны строения, структуры, то есть с формальной стороны. Так возникла формальная логика - наука пытавшаяся найти ответ на вопрос, **как мы рассуждаем, изучающая логические операции и правила мышления.**



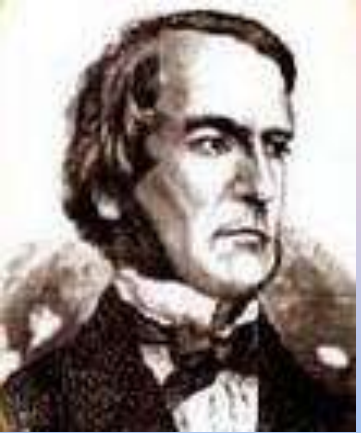
Готфрид Вильгельм Лейбниц 1642 -1716



2 этап – математическая логика

Основатель – немецкий математик Лейбниц, предпринял попытку логических вычислений.

В своей работе «Искусство составления комбинаций» он заложил основы общего метода, который позволяет свести мысли человека к совершенно точным формальным высказываниям. Так открылась возможность перевести логику из словесного царства в царство математики. У Лейбница и возникла мысль, что двоичная система может стать универсальным логическим языком.



Алгебра высказываний создал Джордж Буль (Булева алгебра)

Алфавит, орфография и грамматика для мат. логики.

Буль изобрел своеобразную алгебру - систему обозначений и правил, применимую ко всевозможным объектам, от чисел и букв до предложений. Пользуясь этой системой, он мог закодировать высказывания истинность которых требовалось доказать с помощью символов своего языка, а затем манипулировать ими так, как в математике манипулируют числами. Основными операциями булевой алгебры являются конъюнкция (И), дизъюнкция (ИЛИ) и отрицание (НЕ). Его книга «Исследование законов мышления, на которых основаны математические теории логики и вероятностей». 1854 год

История возникновения логики

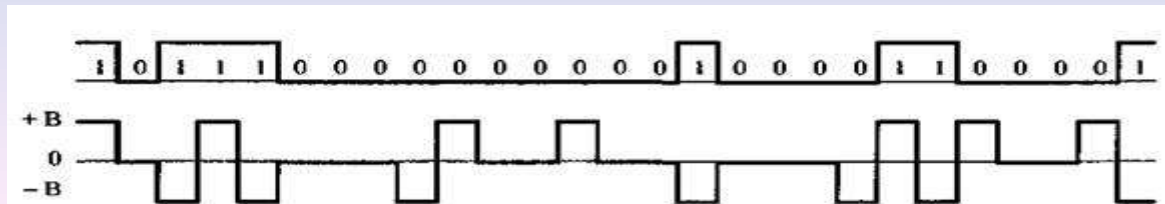
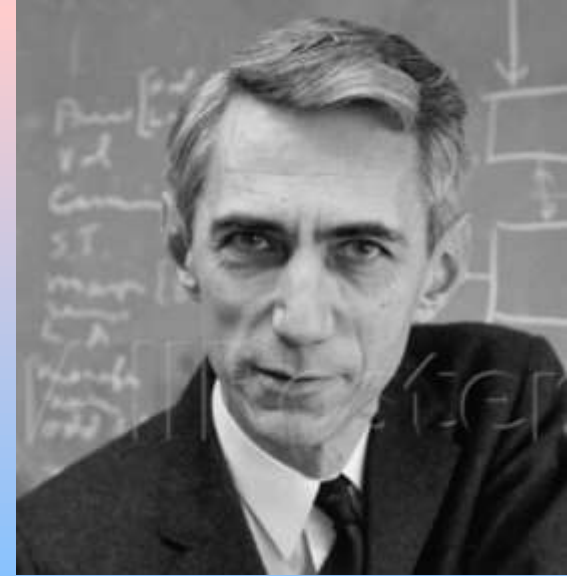
Клод Шеннон 1916-2001

Лишь в 1938 году выдающийся американский математик и инженер Клод Шеннон обнаружил, что алгебра логики применима к любым переменным, которые могут принимать только два значения.

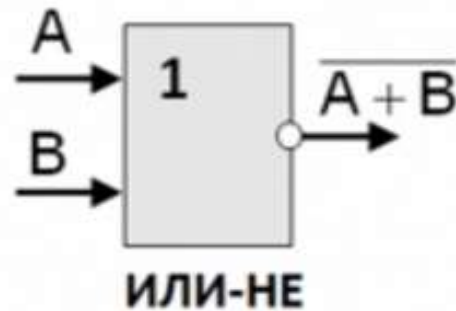
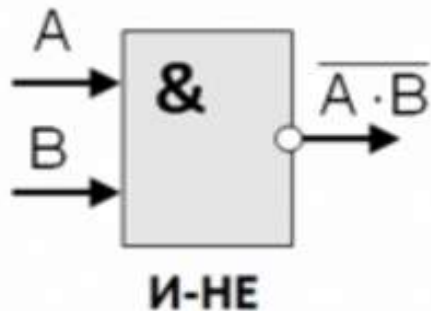
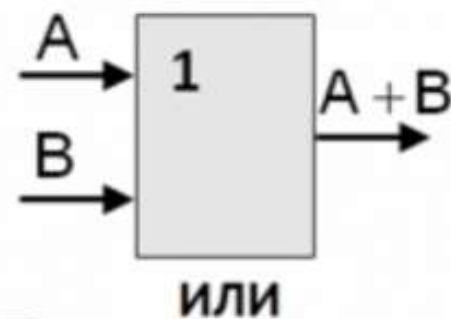
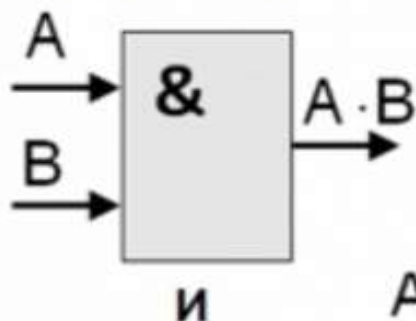
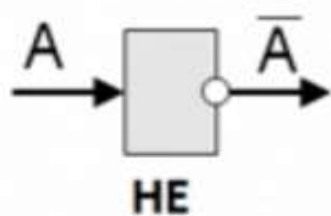
Например, к состоянию контактов: включено - выключено или напряжению (или току): есть - нет, которыми представляется информация в ЭВМ.

Математической основой цифровой электроники и вычислительной техники является алгебра логики.

Современные универсальные вычислительные машины являются **логическими машинами**. Именно введение логических операций сделало их такими гибкими; они же позволяют моделировать рассуждения.



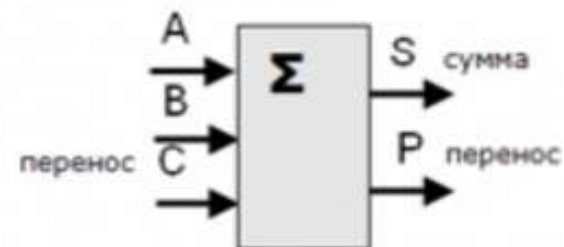
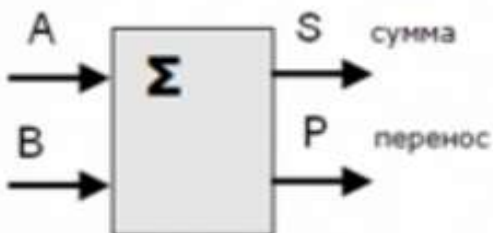
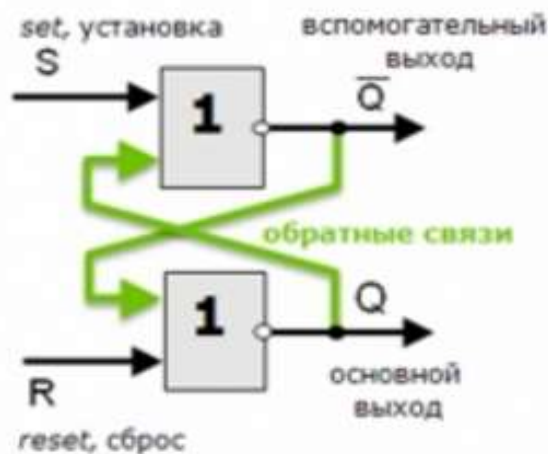
Логические элементы компьютера



Триггер - это логическая схема, способная хранить 1 бит информации (1 или 0). Строится на 2-х элементах **ИЛИ-НЕ** или на 2-х элементах **И-НЕ**.

Полусумматор - это логическая схема, способная складывать два одноразрядных двоичных числа.

Сумматор - это логическая схема, способная складывать два одноразрядных двоичных числа с переносом из предыдущего разряда.



Алгебра логики и двоичное кодирование

Алгебра логики - это раздел математики, изучающий логические переменные с точки зрения их истинности или ложности и логических операций над ними.

Математический аппарат алгебры логики удобен для описания того, как функционируют аппаратные средства компьютера, поскольку основной системой счисления в компьютере является двоичная, в которой используются цифры 1 и 0, а значений логических переменных тоже два: “1” и “0”.

Из этого следует два вывода:

- одни и те же устройства компьютера могут применяться для обработки и хранения как числовой информации, представленной в двоичной системе счисления, так и логических переменных;
- на этапе конструирования аппаратных средств алгебра логики позволяет упростить логические функции, описывающие работу схем компьютера, и уменьшить число логических элементов, из десятков тысяч которых состоят основные узлы компьютера.

Элементы математической логики

По содержанию человеческое мышление бесконечно многообразно, но форм, в которых выражается это разнообразие, совсем немного!

Рассмотрим высказывания:

1) Все караси – это рыбы; Все треугольники – это геометрические фигуры; Все стулья – это предметы мебели.

Все А – это В, где А и В – какие-либо объекты.

2) Если наступает осень, то опадают листья; Если завтра пройдет дождь, то на улице будут лужи; Если вещество – металл, то оно электропроводно.

Если А, то В.

Логика не интересуется содержанием мышления, она изучает только формы мышления; ее интересует не то, что мы мыслим, а то, как мы мыслим, поэтому она часто называется **формальной логикой**.

ВЫСКАЗЫВАНИЕ

Высказывание - это форма мышления, в которой что-либо утверждается или отрицается о свойствах реальных объектов и отношениях между ними.

- Высказывание может быть либо **истинным**, либо **ложным**.
- Высказывание **не может быть** выражено повелительным или вопросительным предложением, т. к. оценка их истинности или ложности невозможна.

Элементы математической логики

Высказывание – любое повествовательное предложение, о котором можно сказать истинно оно или ложно в данных условиях места и времени.

Символические обозначения высказываний – латинские буквы $A, B, C, \dots, X, Y, Z, \dots$

Логическое значение высказывания «истина» («ложь») обозначается или буквой «и», («л»), или цифрой 1, (0).

$$A = 1, B = 0, X = \langle\langle\text{и}\rangle\rangle, Y = \langle\langle\text{л}\rangle\rangle$$

АЛГЕБРА ВЫСКАЗЫВАНИЙ

- Высказывания могут быть *простыми* или *составными*.
- $2+2=4$ – это пример простого высказывания.
- Простое высказывание содержит одну простую мысль.
- Составные высказывания состоят из простых высказываний и логических операций.
- “На улице солнечно и у меня хорошее настроение.” – это пример составного высказывания.
- Алгебра высказываний определяет истинность или ложность составных высказываний.

АЛГЕБРА ВЫСКАЗЫВАНИЙ

Математический аппарат логики:

- Вместо простых высказываний вводятся логические переменные: A, B, C, \dots
- Значения высказываний обозначаются следующим образом:
 - истина- **1**
 - ложь- **0**.

Высказывания или нет

Объясните, почему следующие предложения не являются высказываниями:

1. Какого цвета твой велосипед?
2. Число X больше пяти?
3. $5X-2$
4. Посмотрите в окно.
5. Пейте томатный сок!
6. Вы были в музее?
7. Разность чисел 12 и X равна 6.

Какие из следующих высказываний являются истинными, а какие ложными?

1. Город Москва – столица России.
2. Число 12 – простое.
3. $7*3=1$.
4. $12<15$.
5. Сканер – устройство, которое может напечатать на бумаге то, что изображено на экране компьютера.
6. Клавиатура – устройство ввода информации.

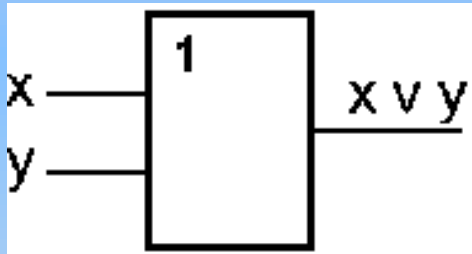
ЛОГИЧЕСКИЕ ОПЕРАЦИИ

Название	Обозначение	Математическое обозначение
Логическое умножение, конъюнкция	И	$\&, \bullet, \wedge, \cap$
Логическое сложение, дизъюнкция	ИЛИ	$+, \vee, \cup$
Логическое отрицание	НЕ	$\bar{\quad}, \neg$
Импликация, следование	если, то	\rightarrow, \Rightarrow
Эквивалентность, равносильность	тогда и только тогда	$\equiv \Leftrightarrow, \leftrightarrow, \sim$

Логические операции

Логическое сложение \vee (дизъюнкция)

Дизъюнкция двух или более логических значений



Высказывание «**A или B**» истинно тогда, когда истинно **A** или **B**, или оба вместе.

Обозначается так:

$A+B$, $A \vee B$,
 A or B , A или B

A	B	A или B
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

Таблица истинности логического выражения – это таблица, где в левой части записываются все возможные комбинации значений исходных данных, а в правой – значение выражения для каждой комбинации.

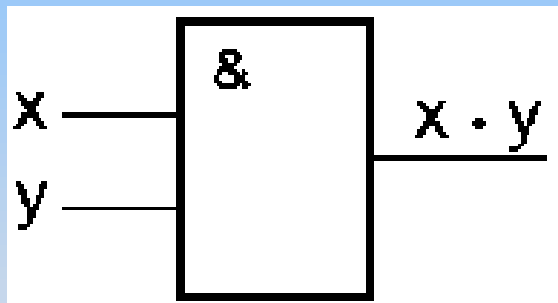
Логическое умножение (конъюнкция) \wedge &

Обозначается так:

$A \cdot B$, $A \wedge B$,

A and B

Конъюнкцию двух или более логических значений $A \wedge B$



A	B	A и B
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Высказывание "A и B" истинно тогда и только тогда, когда A и B истинны одновременно.

Логическое отрицание (инверсия) $\text{not } A$ \bar{A}

Если высказывание A истинно, то "не A " ложно, и наоборот.

Инверсия или
отрицание

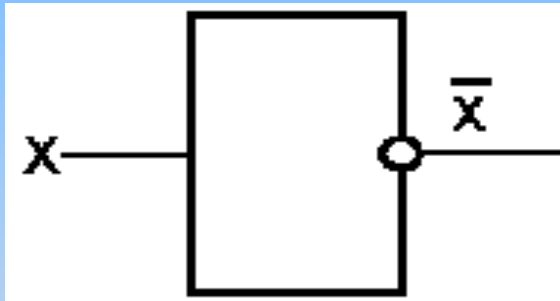


Таблица истинности для
отрицания

A	не A
0	1
1	0

Например для высказывания

«Волга впадает в Балтийское море» отрицанием будет высказывание:
«Неверно, что Волга впадает в Балтийское море» или

«Волга не впадает в Балтийское море», а двойным отрицанием будет высказывание: «Неверно, что Волга не впадает в Балтийское море».

Импликация

Обозначение: $A \rightarrow B$ Логическая связка
«ЕСЛИ..., ТО» (логическое следование одного
высказывания из другого)

Импликация $A \rightarrow B$ истинна всегда, за исключением
случая, когда A истинно, а B ложно.

Определение через основные
функции:

$$A \rightarrow B = \bar{A} + B$$

A	B	$A \rightarrow B$
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1 ¹⁹

Эквивалентность $A \leftrightarrow B$

«тогда и только тогда, когда»

Логическое равенство $X \equiv Y$ или $A \leftrightarrow B$

Эквивалентность — это выражение, которое является истинным тогда и только тогда, когда обе части выражения имеют одинаковое значение, например, $1 \equiv 1$ ($0 \equiv 0$)

$$X \leftrightarrow Y = X \cdot Y + \bar{X} \cdot \bar{Y}$$

A	B	$A \equiv B$
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

$A \leftrightarrow B$

A: Число является четным

B: Число делится без остатка на 2

Неравнозначность $X \oplus Y$

Логическая неравнозначность — это функция, которая дает истину тогда и только тогда, когда обе части логического выражения имеют разные значения 0 и 1, 1 и 0.

Можно обозначить ее знаком \neq

$$X \oplus Y = \bar{X} \cdot Y + X \cdot \bar{Y}$$

A	B	$A \oplus B$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Основные законы алгебры логики

1.	$A \vee A = A$ $A \& A = A$	$A + A = A$ $A \cdot A = A$	Правило идемпотентности
2	$A \vee B = B \vee A$ $A \& B = B \& A$	$A + B = B + A$ $A \cdot B = B \cdot A$	Правило коммутативности
3	$(A \vee B) \vee C = A \vee (B \vee C)$ $(A \& B) \& C = A \& (B \& C)$	$(A + B) + C = A + (B + C)$ $(A \cdot B) \cdot C = A \cdot (B \cdot C)$	Правило ассоциативности
4	$(A \& B) \vee (A \& C) =$ $A \& (B \vee C)$ $(A \vee C) \& (B \vee C) =$ $(A \& B) \vee C$	$(A \cdot B) + (A \cdot C) =$ $A \cdot (B + C)$ $(A + C) \cdot (B + C) =$ $(A \cdot B) + C \dots$	Правило дистрибутивности
5	$\overline{A \& B} = \bar{A} \vee \bar{B}$ $\overline{A \vee B} = \bar{A} \& \bar{B}$	$\overline{A + B} = \bar{A} \cdot \bar{B}$ $\overline{A \cdot C} = \bar{A} + \bar{C}$	Закон де Моргана
6	Закон двойного отрицания $\overline{\bar{A}} = A$	$A \wedge \bar{A} = 0$	$A \wedge 1 = A$ $A \vee 1 = 1$

Как упрощаются функции

Эквивалентность

Неравнозначность

$$X \leftrightarrow Y = X \cdot Y + \bar{X} \cdot \bar{Y}$$

$$X \oplus Y = \bar{X} \cdot Y + X \cdot \bar{Y}$$

Импликация

$$A \rightarrow B = \bar{A} + B$$

Закон поглощения:

$$A + \bar{A}B = A + B$$

$$\bar{A} + AB = \bar{A} + B$$

Упрощение выражений с помощью логических законов

Упростите выражение

$$(A \vee B \vee C) \wedge \overline{A \vee \overline{B} \vee C} =$$

Согласно закону общей инверсии для логического сложения (первому закону Моргана) и закону двойного отрицания:

$$= (A \vee B \vee C) \wedge \overline{A} \wedge B \wedge \overline{C} =$$

Согласно распределительному (дистрибутивному) закону для логического сложения:

$$= \overline{A} \wedge B \wedge \overline{C}$$

Упрощение выражений

$AB \rightarrow (A + (B \leftrightarrow C))$	$\overline{(A \leftrightarrow C) + B} \rightarrow \overline{BC}$	$(a \rightarrow c)a \oplus (b \vee c)$
$(A \leftrightarrow C) \rightarrow (C + \overline{A + B})$	$(A \oplus B) \vee (A \rightarrow (C \rightarrow B))$	$\overline{(a \leftrightarrow b) \rightarrow ((a \rightarrow b) \vee c)}$
$(B \leftrightarrow C) \rightarrow (C + \overline{AB})$	$(A \rightarrow C) \vee (\overline{A \vee B} \rightarrow C)$	$\overline{(a \oplus b) \rightarrow ((c \rightarrow b) \vee c)}$

Упрощение выражений

5. Дано выражение: $(x \vee \overline{x \vee y}) \wedge (y \vee \overline{x \wedge \overline{y}})$. Упростить эту функцию и построить таблицу истинности для полученной после упрощения функции. Указание: использовать аксиому де Моргана два раза.

6. Дано выражение: $((\overline{x \wedge \overline{y}}) \vee (\overline{x \vee y})) \wedge (\overline{y \vee x \wedge (y \vee \overline{x})} \vee \overline{x \wedge \overline{y}})$. Упростить эту функцию и построить таблицу истинности для полученной после упрощения функции. Указание: в первой из перемножаемых скобок слагаемые равны.

7. Подобрать две функции, эквивалентные данной функции, но с меньшим числом операций и операндов:

$$z = \overline{x \vee y \wedge \overline{y \wedge x \vee x}}. \text{ Указание: под внутренним знаком отрицания применить аксиому поглощения.}$$

8. Из указанных ниже функций отметить (с обоснованием) эквивалентные между собой функции.

○ $z = \overline{\overline{x \vee x \wedge y \vee x \wedge y}}$;

○ $u = \overline{x \vee y \vee y \vee x \wedge y}$

○ $s = \overline{y \vee x \wedge y}$.

Указание: упростить и сравнить.

9. Из указанных ниже функций отметьте (с обоснованием) эквивалентные между собой функции.

○ $z = \overline{x \wedge y \vee x \vee y \wedge y}$;

○ $u = (\overline{\overline{x \vee y \vee \overline{y \vee x}}}) \wedge y$;

○ $w = (\overline{x \vee y \vee x \wedge y}) \wedge y$;

○ $s = \overline{y \vee x \wedge y} \wedge (y \vee \overline{x \wedge y})$;

○ $v = \overline{x \vee x \vee \overline{y}} \vee (y \vee \overline{x \wedge y \wedge y})$.

Использование таблиц истинности

Алгоритм построения таблицы:

- 1) Записать в таблицу имена все переменных, входящих в выражение или в функцию;
- 2) Внести в таблицу все возможные комбинации этих значений от 000 до 111 (количество строк в таблице определяется как 2^n , где n – это количество переменных в выражении);
- 3) Добавить в таблицу колонки, описывающие каждую операцию вплоть до результата;
- 4) Последовательно заполнить таблицу.

Число строк в таблице можно определить если число переменных в выражении возвести в квадрат

$$F(A, B, C) = A \cup (\bar{C} \cap B)$$

A	B	C	\bar{C}	$\bar{C} \cap B$	$A \cup (\bar{C} \cap B)$
0	0	0	1	0	0
0	0	1	0	0	0
0	1	0	1	1	1
0	1	1	0	0	0
1	0	0	1	0	1
1	0	1	0	0	1
1	1	0	1	1	1
1	1	1	0	0	1

Составление таблицы истинности

$$\overline{x} \vee y \rightarrow x \wedge \overline{y}$$

x	y	\overline{x}	\overline{y}	$\overline{x} \vee y$	$x \wedge \overline{y}$	$\overline{x} \vee y \rightarrow x \wedge \overline{y}$
0	0	1	1	1	0	0
0	1	1	0	1	0	0
1	0	0	1	0	1	1
1	1	0	0	1	0	0

Табличный метод решения логических задач

Табличный метод решения логических задач весьма удобен при установлении истинности одного из нескольких высказываний, сделанных участниками задачи и содержащих описание их действий.

Решение логических задач

Задача 1. Министры иностранных дел России, США и Китая обсудили за закрытыми дверями проекты договора, представленные каждой из стран. Отвечая затем на вопрос журналистов: "Чей именно проект был принят?", министры дали такие ответы:

Россия — "Проект не наш (1), проект не США (2)";

США — "Проект не России (1), проект Китая (2)";

Китай — "Проект не наш (1), проект России (2)".

Один из них оба раза говорил правду; второй — оба раза говорил неправду, третий один раз сказал правду, а другой раз — неправду. Кто что сказал?

проект США (?)

	(1)	(2)
Россия	+	-
США	+	-
Китай		

проект Китая (?)

	(1)	(2)
Россия	+	+
США	+	+
Китай		

проект России (?)

	(1)	(2)
Россия	-	+
США	-	-
Китай	+	+

Табличный метод

Задача 2. Дочерей Василия Лоханкина зовут Даша, Анфиса и Лариса. У них разные профессии и они живут в разных городах: одна в Ростове, вторая – в Париже и третья – в Москве. Известно, что

- Даша живет не в Париже, а Лариса – не в Ростове,
- парижанка – не актриса,
- в Ростове живет певица,
- Лариса – не балерина.

- Много вариантов.
- Есть точные данные.

Париж	Ростов	Москва		Певица	Балерина	Актриса
0	1	0	Даша	1	0	0
1	0	0	Анфиса	0	1	0
0	0	1	Лариса	0	0	1



В каждой строке и в каждом столбце может быть только одна единица!

Задачи ЕГЭ (7)

На одной улице стоят в ряд 4 дома, в каждом из них живет по одному человеку. Их зовут Василий, Семен, Геннадий и Иван.

Известно, что все они имеют разные профессии: скрипач, столяр, охотник и врач. Известно, что

- (1) Столяр живет правее охотника.**
- (2) Врач живет левее охотника.**
- (3) Скрипач живет с краю.**
- (4) Скрипач живет рядом с врачом.**
- (5) Семен не скрипач и не живет рядом со скрипачом.**
- (6) Иван живет рядом с охотником.**
- (7) Василий живет правее врача.**
- (8) Василий живет через дом от Ивана.**

Определите, кто где живет, и запишите начальные буквы имен жильцов всех домов слева направо. Например, если бы в домах жили (слева направо) Кирилл, Олег, Мефодий и Пафнутий, ответ был бы КОМП.

Решение задачи

- (1) Столяр живет правее охотника.
- (2) Врач живет левее охотника.
- (3) Скрипач живет с краю.
- (4) Скрипач живет рядом с врачом.
- (5) Семен не скрипач и не живет рядом со скрипачом.
- (6) Иван живет рядом с охотником.
- (7) Василий живет правее врача.
- (8) Василий живет через дом от Ивана.

<i>скрипач</i>	<i>столяр</i>	<i>охотник</i>	<i>врач</i>		1 дом	2 дом	3 дом	4 дом
0	0	1	0	<i>Василий</i>	0	0	1	0
0	1	0	0	<i>Семен</i>	0	0	0	1
1	0	0	0	<i>Гена</i>	1	0	0	0
0	0	0	1	<i>Иван</i>	0	1	0	0

Метод рассуждений

Задача 1. Министры иностранных дел России, США и Китая обсудили за закрытыми дверями проекты договора, представленные каждой из стран. Отвечая затем на вопрос журналистов: «Чей именно проект был принят?», министры дали такие ответы:

Россия — «Проект не наш (1), проект не США (2)»;

США — «Проект не России (1), проект Китая (2)»;

Китай — «Проект не наш (1), проект России (2)».

Один из них оба раза говорил правду; второй – оба раза говорил неправду, третий один раз сказал правду, а другой раз — неправду. Кто что сказал?

проект США (?)

	(1)	(2)
Россия	+	-
США	+	-
Китай		

проект Китая (?)

	(1)	(2)
Россия	+	+
США	+	+
Китай		

проект России (?)

	(1)	(2)
Россия	-	+
США	-	-
Китай	+	+

Использование алгебры логики

Задача 4. На вопрос «Кто из твоих учеников изучал логику?» учитель ответил: «Если логику изучал Андрей, то изучал и Борис. Однако неверно, что если изучал Семен, то изучал и Борис». Кто же изучал логику?

Решение: **A** – логику изучал Андрей, **B** – Борис, **C** – Семен

«Если логику изучал Андрей,
то изучал и Борис».

$$A \rightarrow B = 1$$

«Неверно, что если изучал
Семен, то изучал и Борис».

$$C \rightarrow B = 0$$

$$\overline{C \rightarrow B} = 1$$

1 способ:

$$(A \rightarrow B) \cdot \overline{(C \rightarrow B)} = 1$$

$$(\bar{A} + B) \cdot \overline{(C + B)} = 1$$

$$(\bar{A} + \bar{B}) \cdot C \cdot \bar{B} = 1$$

$$\bar{A} \cdot C \cdot \bar{B} = 1$$

$$A = 0$$

$$B = 0$$

$$C = 1$$

Логика Аристотеля

Формы мышления

Формы мышления

Понятие

Суждение

Умозаключение

Лошадь

Животное

Лошадь

животное

Все животные

нуждаются в пище

Лошади

животные

Луна

Спутник

Луна

спутник Земли

След. лошади

нуждаются в пище

Формы мышления

Суждение

- **Суждение** – это такая форма мысли, в которой **утверждается** или **отрицается** что-либо относительно предметов и явлений, их свойств, связей и отношений.
- Элементарное суждение можно представить в виде формулы:



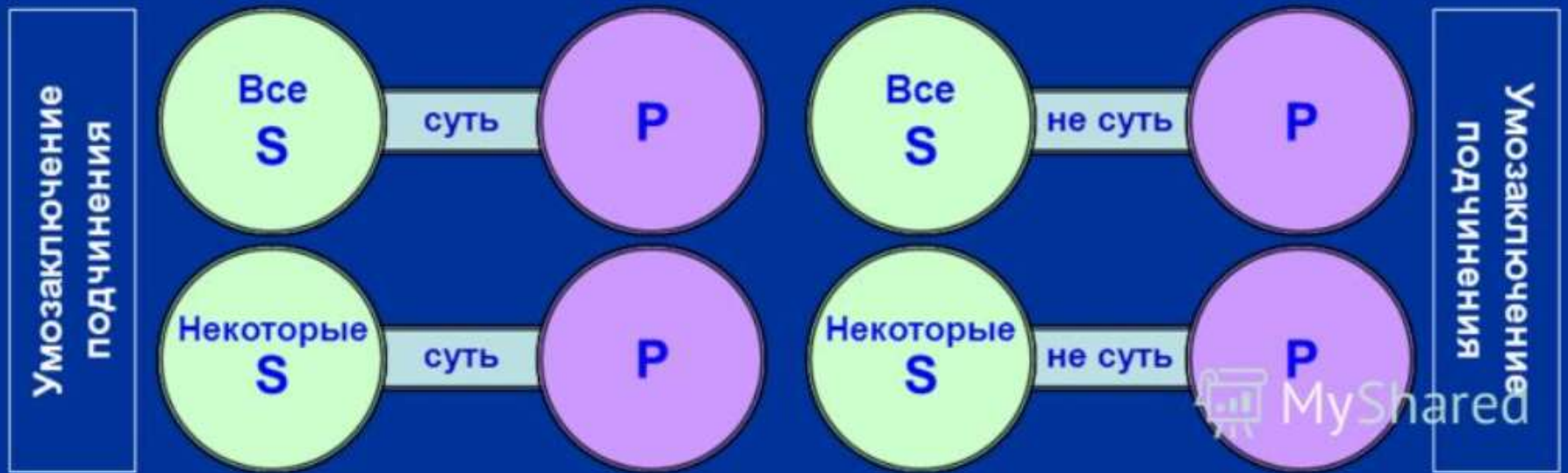
- Суждение выражает либо **истину**, либо **ложь**.



Формы мышления

Умозаключение

- Эти подразделения важны для уяснения следующей формы мышления – умозаключения.
- **Умозаключение** – это такое логическое действие, в результате которого из одного или нескольких – определённым образом связанных – суждений (именуемых **посылками**) получается новое суждение (**вывод**), в котором содержится новое знание.
- Элементарное умозаключение исходит из одной посылки (такое умозаключение называется **непосредственным**).



Учение об умозаключении Силлогизм

- Главной своей заслугой в логике Аристотель считал разработку учения о силлогизме.



Силлогизм

(греч. *συλλογισμός*) – разновидность умозаключения, посредством которого устанавливается логическое отношение между двумя понятиями на основании их отношения к некоему третьему понятию.

Силлогизм

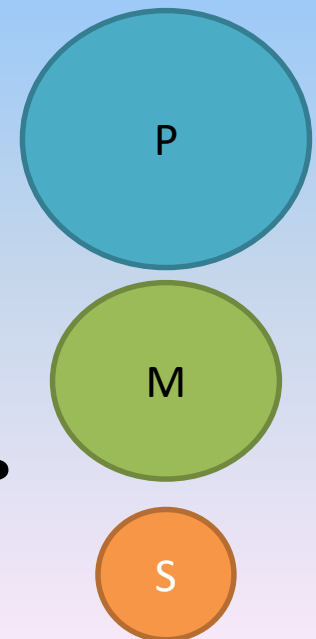
Силлогизм (syllogismos) – это умозаключение или вывод, в котором из двух суждений, называемых посылками, получается третье суждение, называемое выводом.

Простой категорический силлогизм – это одно из наиболее часто встречающихся умозаключений. Он состоит из двух посылок. В первой посылке говорится об отношении терминов **P** и **M**, во второй – об отношениях терминов **M** и **S**. На основании этого делается вывод об отношении терминов **P** и **S**. Такой вывод возможен потому, что обе посылки содержат общий термин **M**, который опосредует отношение между терминами **P** и **S**.

В составе силлогизма имеются две посылки и заключение.

Пример:

- 1) Все млекопитающие **M** имеют скелет **P**.
- 2) Все киты **S** – млекопитающие **M**.
- 3) Вывод: следовательно, все киты **S** имеют скелет **P**



Учение об умозаключении Силлогизм

Средний
термин



Большая
посылка

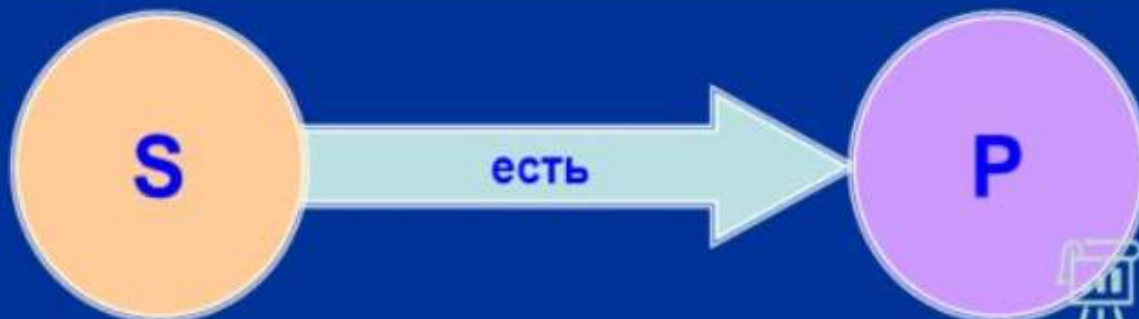
Меньшая
посылка



Средний
термин

Следовательно,

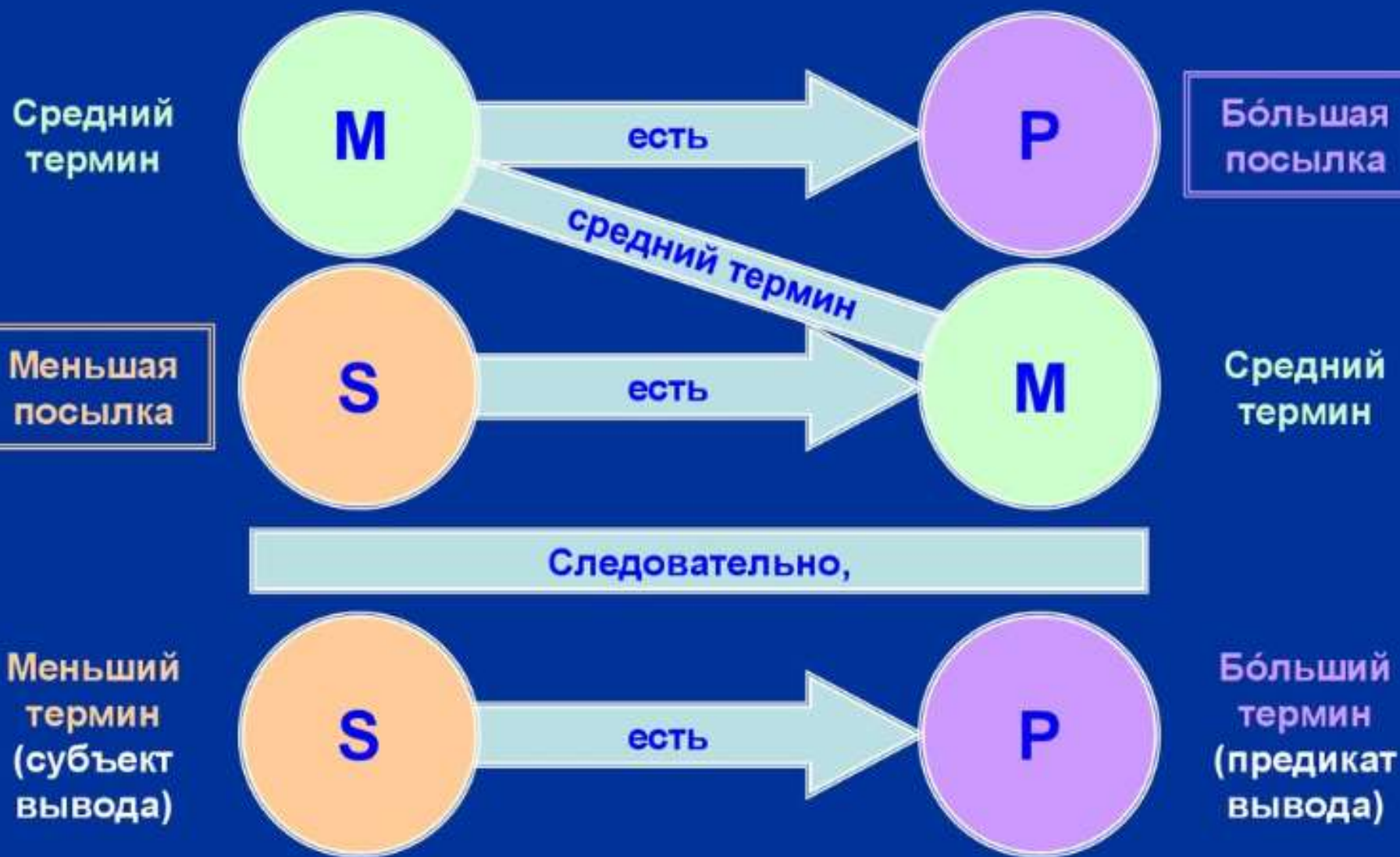
Меньший
термин
(субъект
вывода)



Большой
термин
(предикат
вывода)

Простой категорический силлогизм

Структура простого категорического силлогизма



Отношения между субъектом и предикатом

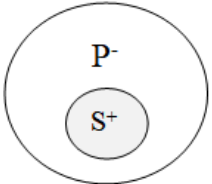
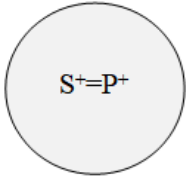
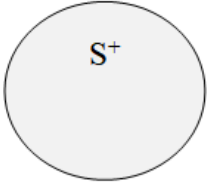
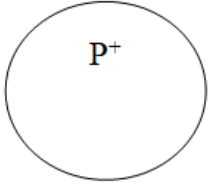
Между субъектом и предикатом могут быть различные отношения: равнозначность, пересечение, подчинение, несовместимость. Эти отношения имеют такой же смысл, как и в логике. Рассмотрим их подробнее в таблице.

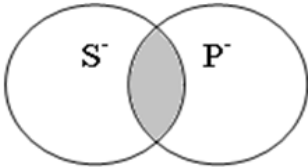
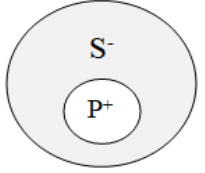
Существует 4 вида суждений: утвердительные – А (все), I (некоторые); отрицательные – Е,О.

Распределенность терминов в суждениях

Термины	Субъект распределен в общих суждениях		Субъект нераспределен в частных суждениях	
	А	Е	I	О
S	+	+	-	-
P	±	+	±	+

Виды суждений и их представление

Вид суждения	Графическое представление	
Общие A <u>утвердительное</u>	 <p>Пример: все процессоры (S+) обрабатывают информацию (P-).</p>	 <p>Пример равнозначности: все материалисты (и только они) (S+) признают первичность материи (P+).</p>
E <u>отрицательное</u>		 <p>Пример: ни один невиновный не должен сидеть в тюрьме</p>

Частные I <u>утвердительное</u>	 <p>Пример пересечения: некоторые студенты (S) являются первокурсниками (P).</p>	 <p>Некоторые ученые (S) являются докторами наук (P).</p>
O <u>отрицательное</u>	 <p>Некоторые студенты (S-) не сдали экзамен по математике (P+).</p>	 <p>Некоторые теплые дни (S-) не являются солнечными (P+).</p>

Отношения между объемами понятий и основные типы суждений

- **Общеутвердительное суждение: А**

Все S есть P

Все студенты- молодые люди



- **Общеотрицательное суждение: E**

Ни одно S не есть P

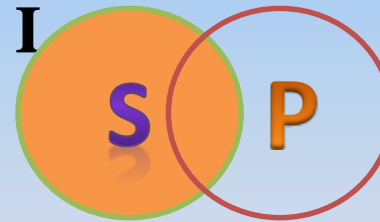
Ни один подложный документ не является доказательством



- **Частноутвердительное суждение: I**

Некоторые S есть P

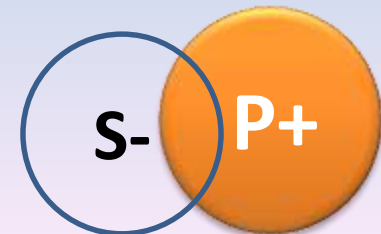
Некоторые писатели - фантасты



- **Частноотрицательное суждение: O**

Некоторые S- есть не есть P+

Некоторые европейские страны не являются членами НАТО



Примеры силлогизмов

1) Все кенгуру (M) есть сумчатые млекопитающие (P) - **большая посылка.**

2) Это животное (S) есть кенгуру (M) - **меньшая посылка.**

3) Вывод: это животное (S) есть сумчатое млекопитающее (P)- **вывод.** **A**

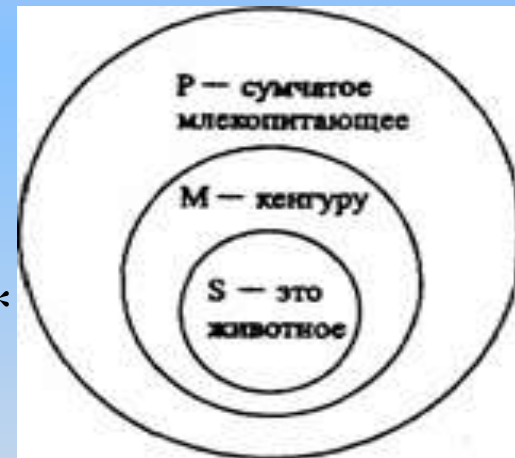
Ни один человек не совершенен.

Все совершенные существа мифические.

Все мифические существа не люди.

E

<https://4brain.ru/logika/sillogizmy.php#5>



Примеры силлогизмов

1) Все кенгуру (M) есть сумчатые млекопитающие (P) - **большая посылка**.

2) Это животное (S) есть кенгуру (M) - **меньшая посылка**.

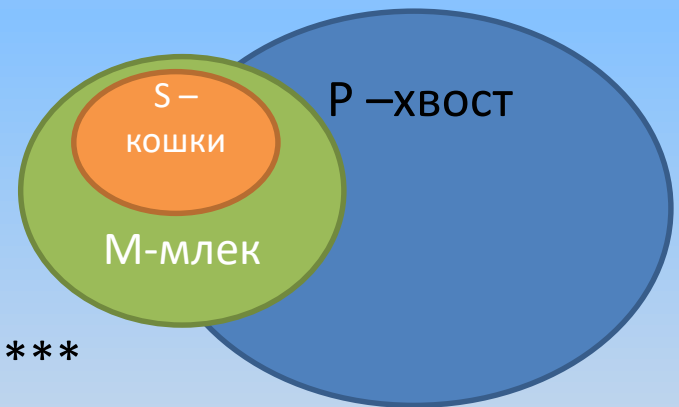
3) Вывод: это животное (S) есть сумчатое млекопитающее (P) - **вывод**.

Некоторые кошки бесхвосты.

Все кошки — млекопитающие.

Некоторые млекопитающие бесхвосты.

O

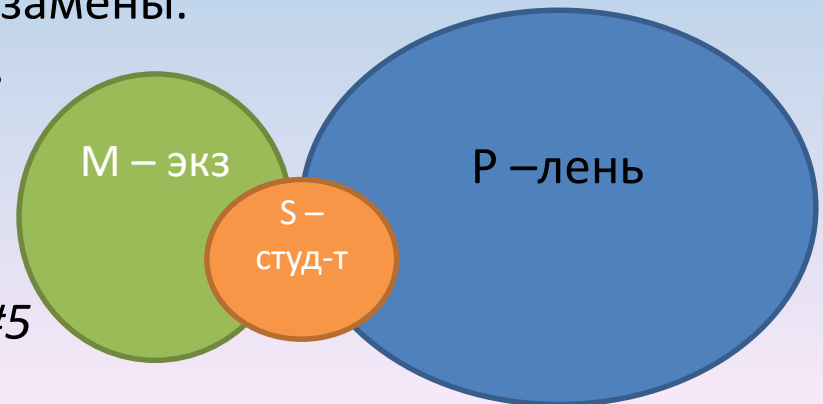


Ни один ленивый человек не сдаёт экзамены.

Некоторые студенты сдают экзамены.

Некоторые студенты ленивы.

I



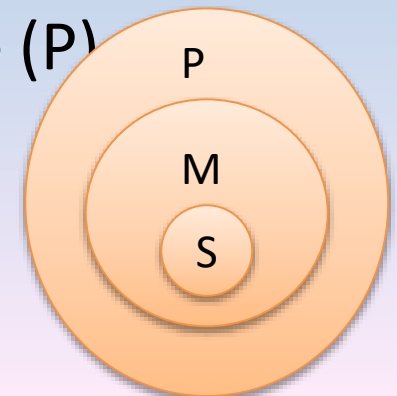
<https://4brain.ru/logika/sillogizmy.php#5>

Задание: сделайте полный разбор силлогизма

Укажите заключение и посылки, средний, меньший и
большой термины, меньшую и большую посылки.

ПРИМЕР.

- 1) Каждый гражданин Российской Федерации (М)
имеет право на образование (Р) - **большая посылка.**
- 2) Новиков (S) - гражданин Российской Федерации (М)
- **меньшая посылка.**
- 3) Новиков (S) имеет право на образование (Р)
заключение.

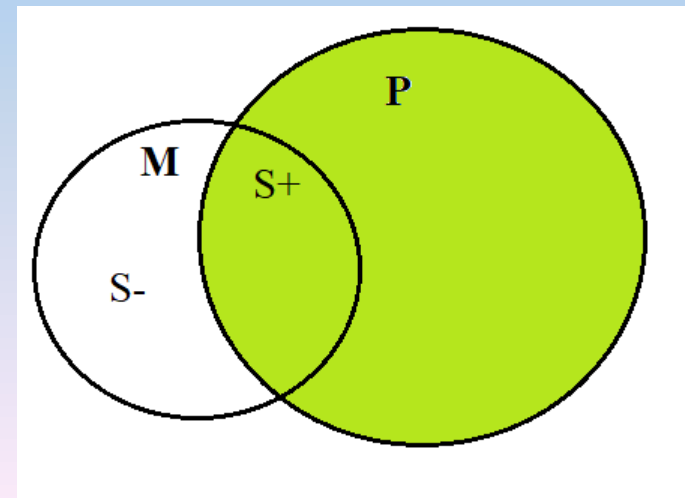


Задание: сделайте полный разбор силлогизма

Укажите заключение и посылки, средний, меньший и больший термины, меньшую и большую посылки.

- 1) Ни одна захватническая война не может быть справедливой
- 2) Освободительные войны являются справедливыми
- 3) Поэтому ни одна из освободительных войн не может быть захватнической.

Термины: Справедливость (P) большой термин
Война (M) - меньший термин
Освободительная S+
и захватническая война (S-) –
меньшие термины.
1 и 2 посылки, 3 -заключение



Логика предикатов $P(x,y)$

Логика высказываний оперирует простейшими высказываниями, которые могут быть или истинными, или ложными.

В разговорном языке встречаются более сложные повествовательные предложения, истинность которых может меняться при изменении объектов, о которых идет речь.

В логике такие предложения, истинность которых зависит от параметров, обозначают с помощью предикатов.

Предикат с английского переводится как сказуемое.

Определение предиката P

Формально **предикат** - функция, аргументами которой могут быть произвольные объекты из некоторого множества, а значения функции "истина" или "ложь".

Предикат можно рассматривать как расширение понятия высказывания.

Структура суждения

Субъект – то, о чем идет речь в суждении (человек, вещь и др.)

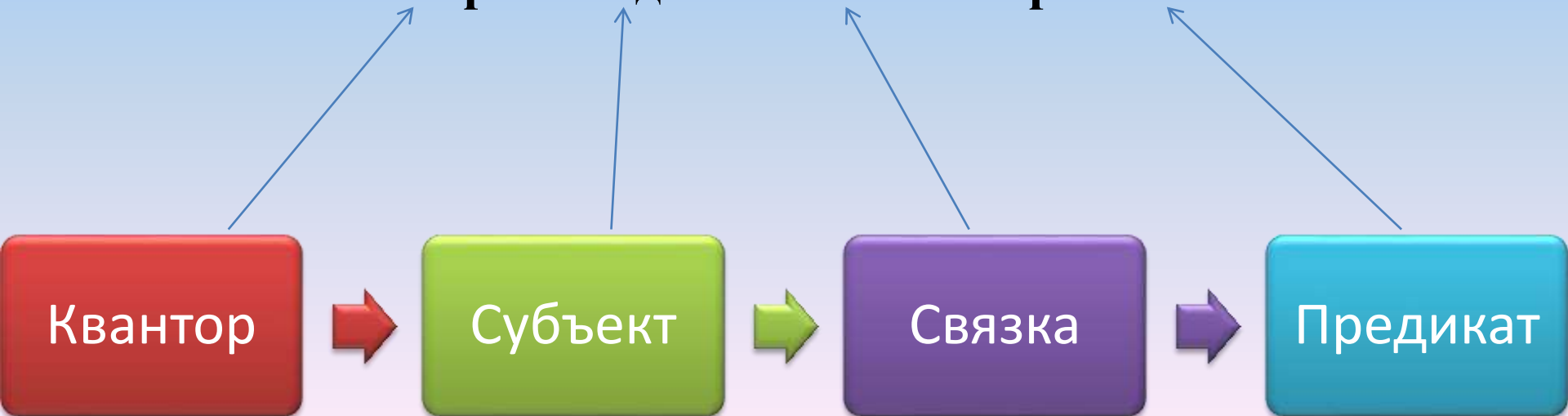
Предикат – то, что говорится о субъекте (сказуемое)

Связка – то, что соединяет субъект и объект (есть, является, это)

Квантор – указатель на объем субъекта (все, некоторые, один)

Субъект- люди, предикат – спортсмены, квантор -некоторые

«Некоторые люди являются спортсменами»

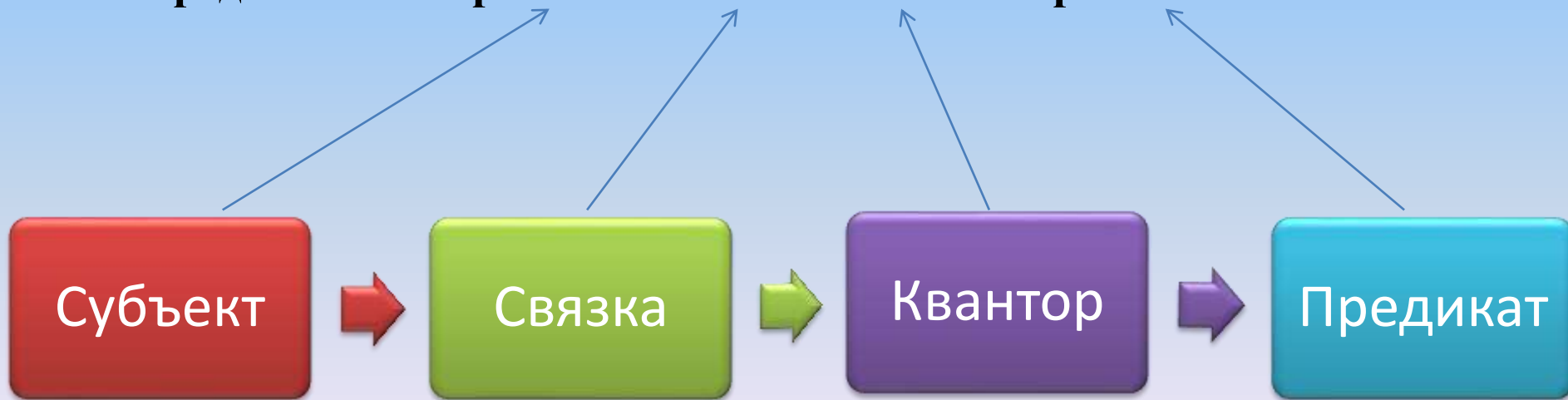


Суждение состоит из: субъекта, предиката, связки и квантора.

Предикат - это функция, аргументами которой могут быть произвольные объекты из некоторого множества, а значения функции «истина» или «ложь». Предикат можно рассматривать как расширение понятия высказывания.

$P(x,y)$

Предикат : «Хребет X является частью горной системы Y»



Отношения между субъектом и предикатом

Между субъектом и предикатом могут быть различные отношения: равнозначность, пересечение, подчинение, несовместимость. Эти отношения имеют такой же смысл, как и в логике.

Примером предиката может быть:

«Река X впадает в море Y».

Здесь вместо неизвестного X может быть любая река, а вместо Y любое море. Подстановка вместо X названия конкретной реки, а вместо Y названия моря превращает предикат в обычное высказывание.

Предикаты

Одноместный предикат $P(x)$ - произвольная функция переменного x , определенная на множестве M и принимающая значение из множества $\{1; 0\}$.

$$P(x) = \langle\langle X < 5 \rangle\rangle$$

$$P(y) = \langle\langle y \text{ - простое число} \rangle\rangle$$

Высказывания – это нуль-местный предикат. Логическая функция – n -местный предикат.

Двухместный предикат $P(x, y)$ - функция двух переменных x и y , определенная на множестве $M = M_1 \times M_2$ и принимающая значения из множества $\{1; 0\}$.

Например, «Хребет X является частью горной системы Y » или

$$Q(x, y) = \langle\langle x = y \rangle\rangle - \text{двухместный предикат равенства на множестве } R \times R = R^2.$$

N -местный предикат - это функция определенная на наборах из n элементов некоторого множества M , принимающая значения в области True, False.

Множество M называется *предметной областью предиката*, а x_1, x_2, \dots, x_n

Логические операции над предикатами -кванторы

Предикаты при подстановке переменных становятся высказываниями, поэтому с предикатами можно производить логические операции. Для предикатов справедливы все логические операции и две новые операции, специфические: операции навешивания кванторов.

1. **Общности \forall - «для всех»**
2. **Существования \exists - «существует X такое, что...»**

Навешивание квантора

Присоединение квантора с переменной к предикатной формуле называется *навешивание* квантора на переменную x . Переменная при этом называется *связанной* и вместо нее подставлять константы уже нельзя.

Например: $\forall x P(x)$.

Переменную x в предикате $P(x)$ называют **свободной** (ей можно придавать различные значения), в высказывании же $\forall x$ называют **связанной** квантором всеобщности.

Переменная, на которую навешивается квантор называется связанной.

Выражение, на которое навешивается квантор, называется областью действия квантора

$\forall x P(x)$	«Из всякого положения есть выход»
$\exists x \overline{P(x)}$	«Существуют безвыходные положения»

Истинность предиката

Предикат называется *тождественно истинным*, если на всех наборах своих переменных принимает значение 1, *выполнимым*, если на некотором наборе своих переменных принимает значение 1

$P(X)=x<10$		$P(X)=x<10$	
$\forall x \ x<10$ Все x меньше 10	ЛОЖЬ	$\exists x \ x<10$ Существуют x, которые <10	ИСТИНА

Истинность предиката

Пусть предикат $P(x,y)=\langle x \leq y \rangle$ определен на множестве натуральных чисел \mathbb{N}

№	Предикатная запись	Предложение	Значение истинности
1.	$\exists x \forall y P(x, y)$	Существует <u>x</u> , <u>который</u> меньше любого <u>y</u>	1
2.	$\exists x \exists y P(x, y)$	Существуют такие <u>x</u> и <u>y</u> , что $x \leq y$	1
3.	$\forall x \forall y P(x, y)$	Для любого <u>x</u> и любого <u>y</u> имеет место $x \leq y$	0

Историческая справка

Софизм (от греч. *sophisma* – уловка, выдумка, головоломка), формально кажущееся правильным, но по существу ложное умозаключение, основанное на преднамеренно неправильном подборе исходных положений.

Парадокс (от греч. *paradoxos* – неожиданный, странный) мнение, рассуждение, резко расходящееся с общепринятыми понятиями.

СОКРАТ



469

ПЛАТОН



427 – 348

АРИСТОТЕЛЬ



384 – 322 г.г. до н.э.



Логические парадоксы

Парадокс - ситуация (высказывание –расходящееся с общепринятыми суждениями), которая может существовать в реальности, но не имеет логического объяснения.

Парадокс Гегеля: «История учит человека тому, что человек ничему не учится из истории».

Парадокс крокодила: Крокодил украл ребёнка и обещал матери отдать его, если она верно ответит, отдаст ли крокодил ей ребёнка.

Парадокс Петрония: «Ограничивайте себя во всех вещах, даже в ограничении».

Парадокс дней рождения: какая вероятность того, что у двух учеников из одного класса день рождения совпадает? Оказывается — более 50 %, если учеников больше 23.

Квадратура круга: Возможно ли разрезать круг на конечное количество частей и собрать из них квадрат такой же площади?

Логические парадоксы из теории принятия решений

- Парадокс Абилина: бывает, что люди принимают решения, основанные не на том, что они сами хотят, но на том, что они думают, что другие хотят. В результате получается, что каждый делает что-то, что никому на самом деле не нужно.
- Буриданов осёл: как можно совершить рациональный выбор между двумя вещами, имеющими одинаковую ценность?
- Парадокс контроля (*англ.*): человек не может быть свободен от контроля, ибо чтобы быть свободным от контроля, нужно контролировать себя.
- Вилка Мортона: выбор из двух плохих альтернатив («выбор из двух зол»).
- Дилемма заключённого: при некоторых условиях оптимальная стратегия поведения каждого игрока, если каждый игрок исходит из эгоистичных соображений, оказывается проигрышной для группы в целом и для каждого игрока в отдельности.

Парадокс лжеца

Человек произносит фразу:

«Высказывание, которое я сейчас говорю, ложно»
или «Я лгу».

Если его высказывание – истинно, то есть он лжет, то на самом деле он говорит правду. А если его высказывание – ложно, то значит он должен говорить правду и не говорить ложь.

Может ли всемогущий маг создать камень, который не сможет поднять?

Если не может - значит, он не всемогущий. Если может - значит, всё равно не всемогущий, т.к. он не может поднять это камень.



Парадокс лжеца

В средние века была распространена такая формулировка:

«Сказанное Платоном – ложно, говорит Сократ. –

То, что сказал Сократ, – истина, говорит Платон».

При этом выяснить кто из них лжет, а кто говорит правду в рамках логики высказываний невозможно. Парадокс лжеца, открытый еще в IV в. до нашей эры, остается притягательным для изучения до сих пор. Ему посвящено множество трудов. Нередко он называется «королем логических парадоксов».



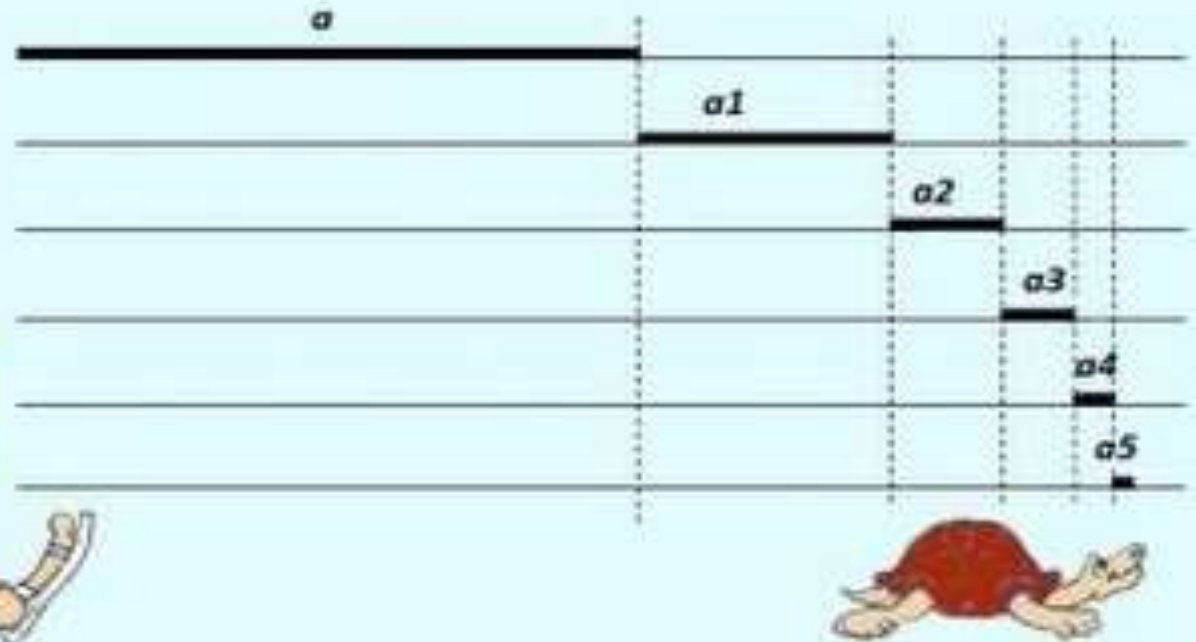
-Сократ говорит истину

-Платон лжёт

Парадокс Ахиллеса

Быстроногий Ахиллес никогда не догонит неторопливую черепаху, если в начале движения черепаха находится впереди Ахиллеса.

Допустим, Ахиллес бежит в десять раз быстрее, чем черепаха, и находится позади неё на расстоянии в тысячу шагов. За то время, за которое Ахиллес пробежит это расстояние, черепаха в ту же сторону проползёт сто шагов. Когда Ахиллес пробежит сто шагов, черепаха проползёт ещё десять шагов, и так далее. Процесс будет продолжаться до бесконечности, Ахиллес так никогда и не догонит черепаху.



СОВРЕМЕННЫЙ ПАРАДОКС



Парадокс:

**Бесплатная медицина у нас
начинается с платных бахил.**

**А платная медицина —
с бесплатных бахил.**

ТАВТОЛОГИЯ

- **ТАВТОЛОГИЯ** [греческое — *tautologéō* — «говорю то же самое»] — термин античной стилистики, обозначающий повторение однозначных или тех же слов.



КУДА УЖ ЗАКРЫТЕЕ

