

ОСНОВЫ ЛОГИКИ

$A \& B$

A



B

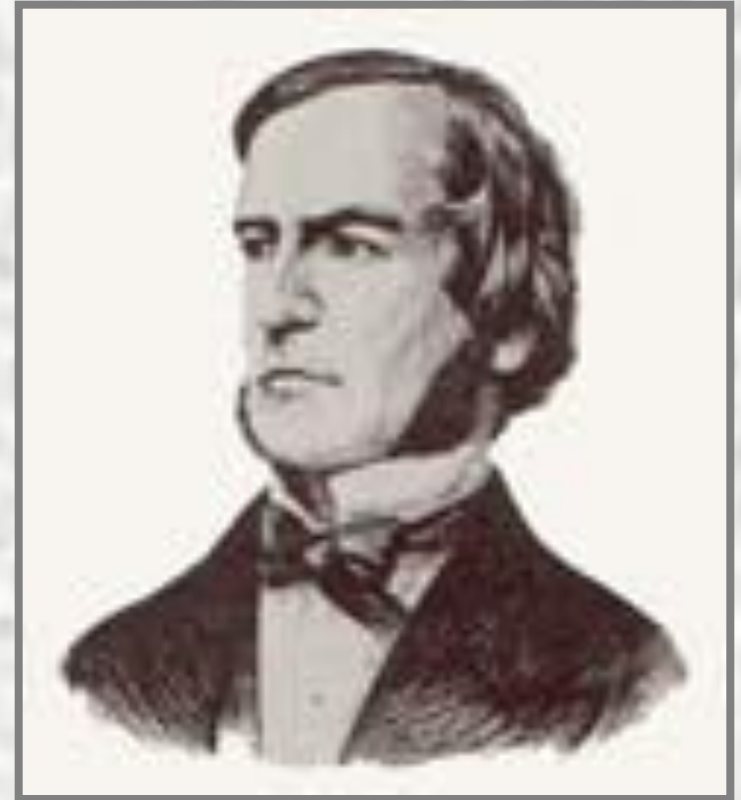
A



B

$A \vee B$

Логика –
это наука
о формах
и способах
мышления



Джордж Буль
(1815-1864)
ОСНОВОПОЛОЖНИК
МАТЕМАТИЧЕСКОЙ ЛОГИКИ

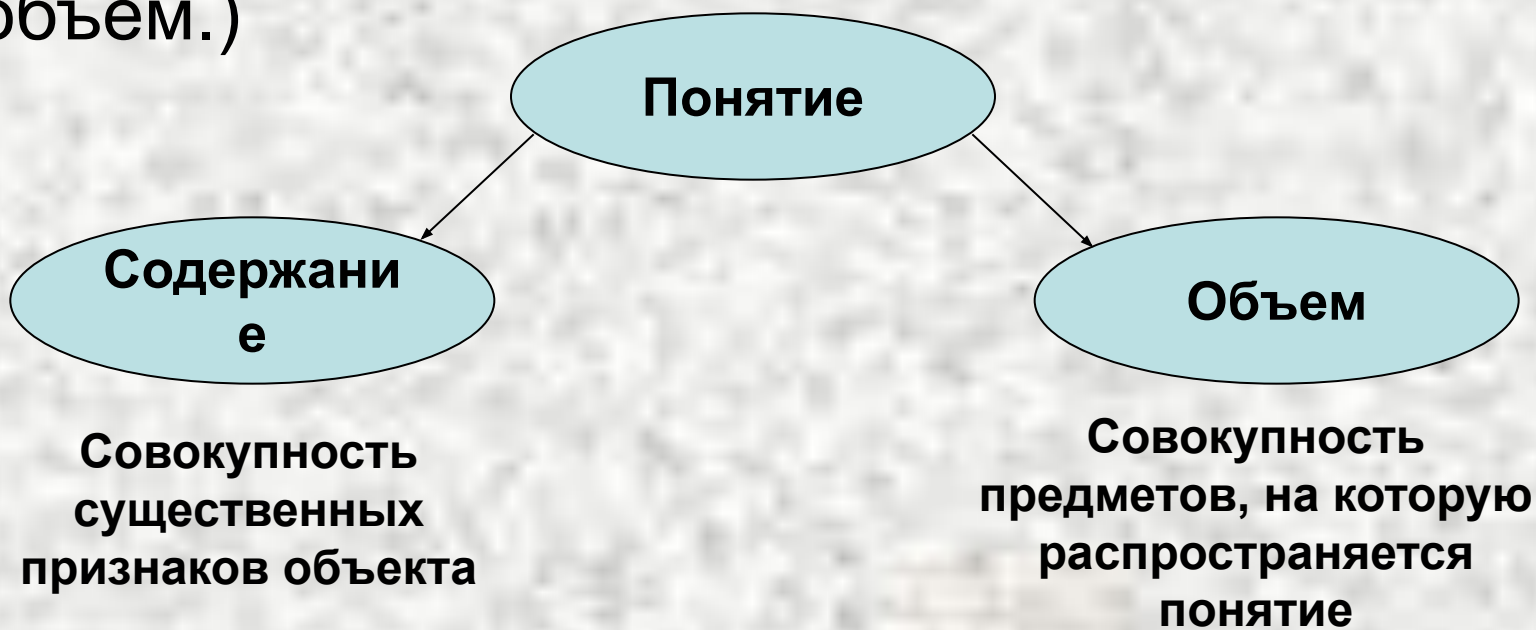
Формы мышления

Основные формы мышления:

1. Понятие
2. Высказывание (суждение)
3. Утверждение, рассуждение
4. Умозаключение
5. Логич выражение

1. Понятие

Понятие – это форма мышления, отражающая основные, наиболее существенные свойства объекта, отличающие его от других предметов (цветы, тетрадь) (Имеет содержание и объем.)



2. Высказывание

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

Высказывание – суждение в математической логике
Высказывание может принимать только **2 значения**:
истина ~ ложь, да ~ нет, 1 ~ 0, вкл ~ выкл.

Высказывание является повествовательным предложением.



Какие из предложений являются высказыванием?

Число 6 четное

Посмотри на доску

Все роботы машины

Кто отсутствует

Кошки дружат с собаками

Выразите 1 час в минутах

Все моряки умеют плавать

Посмотри направо

$X^3 > 3$

Чему равен путь от Земли до М

Все ананасы вкусные

Надо хорошо подготовиться к

Гречневая каша самая вкусная

экзамену

Овсяная каша очень полезная

Весна самое приятное время года

Можно самим сделать золото

Можно сделать вечный двигатель

Тигр ласковое животное

Мой кот забияка

Простые и сложные высказывания



Обоснование истинности или ложности простых высказываний решается вне алгебры логики, устанавливается законами наук (сумма углов Δ -ка).

Истинность сложных высказываний устанавливает алгебра логики.

Пример: Если наступает зима, то природа засыпает.

3. Утверждение

Утверждение – суждение, которое требуется доказать или опровергнуть

Рассуждение – цепочка высказываний или утверждений, определенным образом связанных друг с другом

4. Умозаключение

Умозаключение – это форма мышления, с помощью которой из одного или нескольких суждений (посылок) может быть получено новое суждение (заключение).

Посылки – только истинные суждения.

Примеры:

Литий – металл (=истина),
литий – простое вещество (=истина);
значит металл – это простое вещество.

Самая короткая дорога опасная;
самая длинная дорога безопасная;
значит длинная дорога самая короткая.

5. Логическое выражение

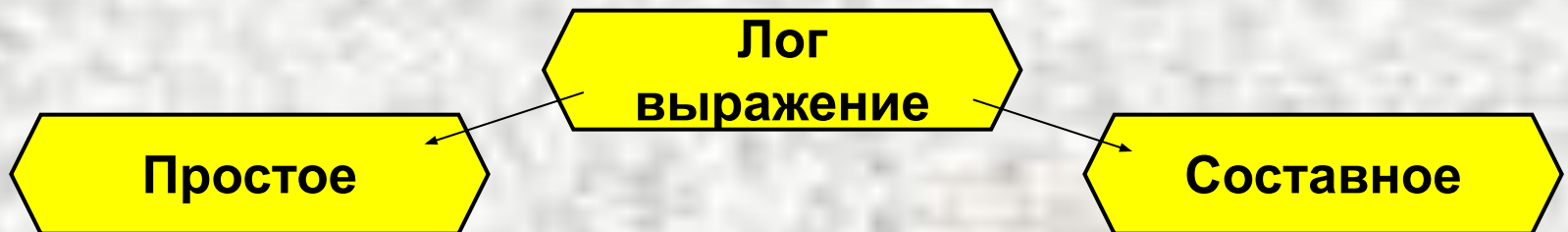
утверждение, состоящее из постоянных и обязательно переменных величин (объектов).

В зависимости от значений этих переменных логическое выражение может принимать одно из двух возможных значений: ИСТИНА (логическая 1) или ЛОЖЬ (логический 0)

Сложное логическое выражение

состоит из одного или нескольких простых (или сложных) логических выражений, связанных с помощью логических операций.

Пример: Если $x \neq 0$, то операция деления имеет значение



Алгебра высказываний

Алгебра высказываний служит для определения истинности или ложности составных высказываний (смысловое содержание простых высказываний не учитывается).

Логическая переменная – логическое высказывание, обозначенное прописными буквами латинского алфавита, которые могут принимать лишь 2 значения: истина(1) и ложь(0)

Например:

A = у кошки 4 ноги;

B = на яблонях растут бананы;

C = не существует лжи во спасение.

A=1, B=0, C=1.

Высказывания могут быть простыми и сложными.

Опр.: Высказывание является простым, если никакая его часть сама по себе не является высказыванием.

Пр.:

ПК состоит из системного блока, монитора, УВВ.

$X^3 > 3$

Опр.: сложные высказывания (выражения) состоят из простых (или сложных) высказываний, объединенных логическими операциями.

Основные логические операции:

И, ИЛИ, НЕ (если то, тогда и только тогда, не смотря на, только, если то и не).

Пр:

Простые высказывания –

A=Петров - врач, B=Петров - шахматист.

Составные высказывания -

$C=A * B =$ Петров - врач и шахматист

$C=A + B =$ Петров - врач, хорошо играющий в шахматы.

$C=A \Rightarrow B =$ Если Петров врач, то он играет в шахматы.

Логические операции

2.1. Логическое умножение (конъюнкция)

2.2. Логическое сложение (дизъюнкция)

2.3. Логическое отрицание (инверсия)

2.4. Логическое следование (импликация)

2.5. Логическое равенство (эквивалентность)

2.6. Логическое сложение по модулю 2

Логические операции задаются таблицами истинности и иллюстрируются диаграммами Эйлера-Венна.

1. Логическое умножение (конъюнкция)

Объединение двух (или нескольких) высказываний в одно с помощью союза «и».

Составное высказывание истинно только тогда, когда истинны оба простых высказывания.

Соответствует союзу **И**. В алгебре множеств это пересечение
Обозначение *****, **&**, **^**, **И**, **and** $F = A * B$

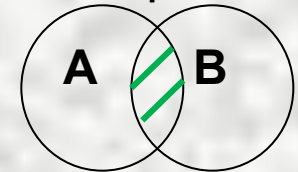


Таблица истинности

| A | B | A&B |
|---|---|-----|
| 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 |

Пр.:

- A = высота шкафа меньше высоты двери,
B = ширина шкафа меньше ширины двери,
C = шкаф можно внести в дверь, если
 $A=B=1$ ~шкаф нельзя внести в дверь, если $\sim A \sim B=0$
- Число 6 делится на 2 и на 3 = 1, на 5 и на 3 = 0

2. Логическое сложение (дизъюнкция)

Объединение двух (или нескольких) высказываний в одно с помощью союза «или».

Составное высказывание истинно только тогда, когда истинно хотя бы одно из двух простых высказывания.

Соответствует союзу **ИЛИ** В алгебре множеств это объединение

Обозначение **+**, **V**, **или**, **or** $F = A + B$

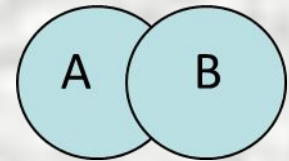


Таблица истинности

| A | B | $A \vee B$ |
|---|---|------------|
| 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 |

Пр.: • $C = A \vee B =$ в дверь видно более 2х сторон шкафа, если $\sim A \sim B \sim A$ или $B = 1$
• Если проводник из меди или железа, то он проводит ток .

3. Логическое отрицание (инверсия)

Присоединение частицы «не» к высказыванию.

Инверсия делает истинное высказывание ложным и, наоборот.

Соответствует союзу **НЕ**

Обозначение **\bar{A} , $\neg A$, НЕ, not A**

$F = \neg A$

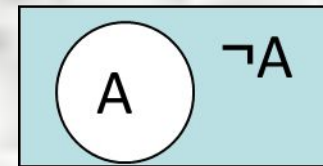


Таблица истинности

| A | \bar{A} |
|---|-----------|
| 0 | 1 |
| 1 | 0 |

Пр:

- $C = \neg A$ = высота шкафа больше высоты двери
- A = завтра будет снег \rightarrow
 C = завтра не будет снега.

4. Логическое следование (импликация)

Импликация образуется соединением двух высказываний в одно с помощью оборота речи «если..., то...».

Импликация ложна только тогда, когда из истинного первого высказывания (предпосылки) следует ложный вывод (второе высказывание).

Соответствует обороту **Если..., то...** (из **A** следует **B**)

Обозначение \rightarrow , \Rightarrow В языках программирования **if ... then ...**

$$F = A \rightarrow B$$

Таблица истинности

| A | B | $A \rightarrow B$ |
|---|---|-------------------|
| 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 |

Пр.:

- $C = (A)$ если идет дождь, то (B) на небе тучи.
- Импликация несимметрична, $A \Rightarrow B \neq B \Rightarrow A$, - если на небе тучи, то необязательно идет дождь
- Все пожилые люди пенсионеры, но не все пенсионеры пожилые люди

5. Логическое равенство (эквивалентность)

Эквивалентность образуется соединением двух высказываний в одно с помощью оборота речи «... тогда и только тогда, когда ...».

Составное высказывание, образованное с помощью логической операции эквивалентности истинно тогда и только тогда, когда оба высказывания имеют одинаковое значение истинности - одновременно либо ложны, либо истинны.

Соответствует обороту **тогда и только тогда, когда ...**

Обозначение $\equiv, \leftrightarrow, \sim$ $F = A \equiv B$

Таблица истинности

| A | B | A~B |
|---|---|-----|
| 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 |

Пр:

3 больше 2 (**A**), а тигры полосатые (**B**).

6. Логическое сложение по модулю (исключающее ИЛИ)

Исключающее ИЛИ образуется соединением двух высказываний в одно с помощью оборота речи «... или один, или другой, но не оба вместе ...».

Составное высказывание, образованное с помощью логической операции исключающее ИЛИ истинно тогда и только тогда, когда истинно только одно высказывание.

Соответствует обороту **или один, или др, но не оба вместе**

Обозначение \square , **XOR**, $F = A \square B$

Таблица истинности

| A | B | $A \square B$ |
|---|---|---------------|
| 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 0 |

Пр:

Петя (A) или Вася (B)
открыли квартиру.

Логические выражения

Логическое выражение – формула, в которую входят логические переменные и знаки логических операций.

Пример: $F = (A \vee B) \& (\bar{A} \vee \bar{B})$

Порядок (приоритет) выполнения логических операций в сложном логическом выражении:

1. инверсия \neg
2. конъюнкция $\&$
3. дизъюнкция \vee
4. импликация \rightarrow
5. эквивалентность \equiv

!!! Для изменения указанного порядка выполнения операций используются скобки

Найдите значения логических выражений

| | |
|---|--|
| $F = (0 \vee 0) \vee (1 \vee 1)$ | |
| $F = (1 \vee 1) \vee (1 \vee 0)$ | |
| $F = (0 \& 0) \& (1 \& 0)$ | |
| $F = \neg 1 \& (1 \vee 1) \vee (\neg 0 \& 1)$ | |
| $F = (\neg 1 \vee 1) \& (1 \& \neg 1) \& (\neg 1 \vee 0)$ | |

Таблицы истинности

Для логического выражения можно построить таблицу истинности, которая определяет его истинность или ложность при всех возможных комбинациях исходных значений простых высказываний.

Построение таблицы ИСТИННОСТИ

1. Подсчитать кол-во переменных в выражении = n .
2. Число строк в таблице = 2^n + заголовок.
3. Кол-во столбцов = n + кол-во операций.
4. Ввести названия столбцов: сначала переменные, затем операции в соответствии с приоритетом.
5. Ввести наборы значений переменных.
6. Вычислить значения операций для всех наборов переменных.

Алгоритм заполнения значений переменных:

1. Разделить колонку 1ой переменной пополам, 1я часть = 0, 2я = 1.
2. Разделить колонку 2ой переменной на 4 ч и заполнить их 0,1,0,1
3. Продолжать деление последующих колонок соответственно на 8, 16, 32 ... части и заполнять части последовательно 0, 1, 0, 1, ...

ПРИМЕР: составить таблицу истинности для
сложного логического выражения

$$F = (A \vee B) \& (\bar{A} \vee \bar{B})$$

1. Кол-во строк таблицы $2^2 + 1 = 5$, т.к. в формуле две переменные A и B – два простых высказывания.
2. Кол-во столбцов: 2 переменные + 5 лог. операций = 7

| A | B | $A \vee B$ | \bar{A} | \bar{B} | $\bar{A} \vee \bar{B}$ | $(A \vee B) \& (\bar{A} \vee \bar{B})$ |
|-----|-----|------------|-----------|-----------|------------------------|--|
| 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |

ПРИМЕР: составить таблицу истинности для сложного логического выражения

$$D = \text{не } A \ \& \ (B + C)$$

1. Кол-во строк = $2^3 + 2 = 10$ ($n=3$, т.к. на входе три элемента A, B, C) – три простых высказывания.
2. Кол-во столбцов: 3 переменные + 3 лог операции = 6

| A | B | C | E = не A | F = B+C | D = E&F |
|---|---|---|----------|---------|---------|
| 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |

Равносильные логические выражения

Равносильные логические выражения - у которых последние столбцы таблиц истинности совпадают.

Обозначают “=”. $A * B = B * A$

Докажите равносильность выражений: $\overline{A \& B}$ и $\overline{A \vee B}$

Таблица истинности для

$$\overline{A \vee B}$$

| A | B | $A \vee B$ | $\overline{A \vee B}$ |
|---|---|------------|-----------------------|
| 0 | 0 | | |
| 0 | 1 | | |
| 1 | 0 | | |
| 1 | 1 | | |

Таблица истинности для

$$\overline{A \& B}$$

| A | B | \overline{A} | \overline{B} | $\overline{A \& B}$ |
|---|---|----------------|----------------|---------------------|
| 0 | 0 | | | |
| 0 | 1 | | | |
| 1 | 0 | | | |
| 1 | 1 | | | |

Докажите равносильность выражений:

$$A+B+C=B+C+A$$

$$ABC=BCA$$

$$A \leftrightarrow B = \neg A \leftrightarrow \neg B$$

$$(A+B)C=AC+BC$$

$$AB+C=(A+C)(B+C)$$

$$\neg(A+B)=\neg A \neg B$$

$$\neg(AB)=\neg A + \neg B$$

$$AB + \neg AB = B$$

$$(A+B)(\neg A+B)=B$$

$$\neg A(A+B)=\neg AB$$

$$A + \neg AB = A + B$$

Тождественные логические выражения

Выражение называется тождественно ложным (истинным), если оно принимает значение 0 (1) на всех наборах, входящих в него простых высказываний.

$$A \Leftrightarrow A = 1$$

$$A \wedge \neg A = 0$$

$$A \vee \neg A = 1$$

$$\neg(x \vee y) \wedge (x \wedge \neg y) = 0$$

$$\neg xy \vee \neg(x \vee y) \vee x = 1$$

Основные понятия ЛОГИКИ ПРЕДИКАТОВ

- В алгебре логики высказывания рассматриваются как единый объект с точки зрения истинности или ложности. Структура и содержание высказываний не рассматриваются.
- Однако на практике для построения полноценного логического вывода важно иметь представление о структуре и содержании используемых в выводе высказываний.
- Поэтому логика предикатов является, по сути, расширением логики высказывания, которую включает в себя в качестве составной части.

- Определение. **Одноместным предикатом** $P(x)$ называется произвольная функция переменной x , определенная на множестве M и принимающая значение из множества $\{0, 1\}$.
- Определение. **Предикатом** P называется n -местная функция, определенная на произвольном множестве M и принимающая в качестве значений элементы из двухэлементного множества $\{0, 1\}$, где 0 и 1 интерпретируются как ложь и истина соответственно.
- Выражение вида $P(x_1, x_2, \dots, x_n)$ можно трактовать так, что переменные x_1, x_2, \dots, x_n связаны отношением P .

Используя функциональную форму записи для предикатов, можно сказать, что предикатом $P(x_1, x_2, \dots, x_n)$ называется функция

$$P: M^n \rightarrow B ,$$

где B – двоичное множество, а M – произвольное множество.

Таким образом, n -местный предикат, – это двузначная функция от n аргументов, определенная на произвольном множестве M , принимающая значение 0 или 1 (которые интерпретируются как ложь и истина соответственно).

Область определения M называется **предметной областью** предиката, а x_1, x_2, \dots, x_n – **предметными переменными**.

Возможность описывать с помощью предикатов не только функции, но и отношения, определяется следующим:

а) если a_1, a_2, \dots, a_n – элементы множества M , то каждому n - местному отношению R соответствует предикат P такой, что

$P(a_1, a_2, \dots, a_n) = 1$ тогда и только тогда, когда $(a_1, a_2, \dots, a_n) \in R$;

б) всякий предикат $P(x_1, x_2, \dots, x_n)$ определяет отношение R , такое, что $(a_1, a_2, \dots, a_n) \in R$, если и только если $P(a_1, a_2, \dots, a_n) = 1$.

При этом R задает область истинности предиката P .

Таким образом, в общем случае предикат P – двоичная переменная, то есть **переменное высказывание**, истинность которого определяется значениями аргументов (x_1, x_2, \dots, x_n) , а аргументы x_i – чаще **нелогические переменные**.

После подстановки вместо x_i конкретных элементов множества M предикат $P(a_1, a_2, \dots, a_n)$ перестает быть переменной и принимает одно из двух возможных значений (0 или 1).

Примеры.

1. Рассмотрим утверждение « x – целое число». Введем предикат I , обозначающий отношение «быть целым числом», тогда в виде предикатного выражения утверждение может быть записано так : $I(x)$.

2. Рассмотрим утверждение $x < y$. Введем предикат S с двумя аргументами, первый из которых меньше второго, тогда $S(x,y)$ соответствует введенному утверждению.

3. Элементы x_i множества M – города. Предикат $P(x)$ устанавливается таким образом: « x – это столица Франции». Тогда $P(\text{Воронеж})=0$, а $P(\text{Париж})=1$.

4. Задана функция $z=x+y$, где x, y, z – действительные числа. Пусть предикат $P(x, y, z)$ соответствует этой функции.

Тогда $P(2, 3, 5)=1$, а $P(7, 3, 8)=0$.

Пример (для предикатов определенных в предыдущем примере).

Пусть в обоих случаях предикаты определены на множестве R – действительных чисел. Тогда

- 1) если $x = 5$, то предикат $I(5) = 1$;
если $x = 7.3$; то $I(7.3) = 0$;**
- 2) если $x = 5$; $y = 10.5$, то $S(5; 10.5) = 1$;
если $x = 27.1$; $y = 4.3$, то $S(27.1; 4.3) = 0$.**

Предикат называется **тождественно истинным**, если на любом наборе аргументов он принимает значение 1.

$$P(x_1, x_2, \dots, x_n) = 1$$

Предикат называется **тождественно ложным**, если на любом наборе аргументов он принимает значение 0.

$$P(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0$$

Квантор всеобщности (\forall).

Пусть $P(x)$ это предикат, определенный на множестве M . Тогда под выражением $\forall x P(x)$ понимается высказывание, которое истинно для любого элемента $x \in M$.

Соответствующее этому высказыванию предложение можно сформулировать так:
«Для любого x выражение $P(x)$ истинно».

Квантор существования (\exists).

Пусть $P(x)$ это предикат, определенный на множестве M .

Тогда под выражением $\exists xP(x)$ понимается высказывание, которое истинно, если существует элемент $x \in M$, для которого $P(x)$ истинно, и ложно в противном случае.

Соответствующее ему предложение:

«Существует x , при котором значение $P(x)$ истинно».