

Лекция № 4

**СЛОЖНЫЕ
СУЖДЕНИЯ.**

**ТАБЛИЦЫ
ИСТИННОСТИ.**


1. Конъюнкция

- Обозначение: $\&$, \wedge (на выбор)
- Выражение в естественном языке: и, а, но...
- Условия истинности: конъюнкция двух высказываний истинна, если только если истинны одновременно оба высказывания

2. Нестрогая дизъюнкция

- Обозначение: \vee
- Выражение в естественном языке:
или...
- Условия истинности: нестрогая дизъюнкция двух высказываний истинна, если и только если истинно хотя бы одно высказывание

3. Строгая дизъюнкция

- Обозначение 
- Выражение в естественном языке:
либо, ... либо
- Условия истинности: строгая дизъюнкция двух высказываний истинна, если и только если истинно в точности одно высказывание

4. Импликация

- **Обозначение:** \longrightarrow
- **Выражение в естественном языке:**
если ... то, следовательно, значит
- **Условия истинности:** импликация двух высказываний **ложна**, если только если условие импликации — истинно, а заключение - ложно

5. Эквиваленция

- **Обозначение:** \longleftrightarrow
- **Выражение в естественном языке:**
если и только если
- **Условия истинности:** эквиваленция двух высказываний истинна, если и только если они оба одновременно либо истинны, либо ложны

6. Отрицание

- **Обозначение:** \neg
- **Выражение в естественном языке:**
неверно, что
- **Условия истинности:** отрицание высказывания истинно если и только если само высказывание ложно

ТАБЛИЦ ИСТИННОСТИ

A	B	A&B	A∨B	A⊖B	A→B	A↔B
И	И	И	И	Л	И	И
И	Л	Л	И	И	Л	Л
Л	И	Л	И	И	И	Л
Л	Л	Л	Л	Л	И	И

ТАБЛИЦ ИСТИННОСТИ

- Таблица истинности — соответствие всех возможных наборов истинностных значений простых суждений истинностным значениям сложного суждения
- **Количество строк в таблице истинности = $2^{\text{количество переменных}}$**

Виды сложных суждений (по таблицам истинности)

- **ТАВТОЛОГИЯ** (логический закон) — суждение, истинное при любом наборе истинностных значений составляющих его простых суждений
- **ЛОГИЧЕСКОЕ ПРОТИВОРЕЧИЕ** - суждение, ложное при любом наборе истинностных значений составляющих его простых суждений

Пример № 1: Формализовать и проверить правильность рассуждения

- Если формула ошибочна, то результаты эксперимента не совпадут с расчетами. Формула, без сомнения, корректна, значит, результаты эксперимента обязательно совпадут с расчетами
- **A - формула ошибочна**
- **B - результаты эксперимента совпадут с расчетами**

A	B	$((A \rightarrow \neg B) \wedge \neg A) \rightarrow B$						
И	И	И	Л	Л	Л	И	И	
И	Л	И	И	И	Л	Л	И	Л
Л	И	Л	И	Л	И	И	И	И
Л	Л	Л	И	И	И	И	Л	Л

Формула НЕ является тавтологией

Пример № 2: Формализовать и проверить правильность рассуждения

- Чарльз Доджсон может быть известен вам как математик или детский писатель, но как математик он вам не известен. Следовательно, он известен как детский писатель.
- **А – Ч. Доджсон известен как математик**
- **В - Ч. Доджсон известен как детский писатель**

A B $((A \vee B) \wedge \neg A) \rightarrow B$

И И И И И Л Л И И

И Л И И Л Л Л И Л

Л И Л И И И И И И

Л Л Л Л Л И И Л

Формула является тавтологией

Таблицы истинности

ТЕКСТ: «Нация стремится к войне или к коммерции тогда и только тогда, когда потребности нации превосходят имеющиеся ресурсы.

Современные нации не стремятся к войне.

Значит, либо их потребности не превосходят имеющиеся ресурсы, либо же они стремятся к коммерции»

Переменные (простые суждения):

В – Нация стремится к войне

К – Нация стремится к коммерции

П - Потребности какой-либо нации превосходят имеющиеся ресурсы

ТЕКСТ С ПЕРЕМЕННЫМИ:

В или **К** тогда и только тогда, когда **П**.

не-**В**.

Значит, либо не-**П**, либо **К**»

Формула:

$$(((\mathbf{B} \vee \mathbf{K}) \Leftrightarrow \mathbf{P}) \wedge \neg \mathbf{B}) \Rightarrow (\neg \mathbf{P} \vee \mathbf{K})$$

$$\mathbf{В \quad К \quad П \quad (((В \vee К) \Leftrightarrow П) \wedge \neg В) \Rightarrow (\neg П \vee К)}$$

И	И	И	И	И	И	И	И	Л	Л	И	И	Л	И	И	И
И	И	Л	И	И	И	Л	Л	Л	Л	И	И	И	Л	Л	И
И	Л	И	И	И	Л	И	И	Л	Л	И	И	Л	И	Л	Л
И	Л	Л	И	И	Л	Л	Л	Л	Л	И	И	И	Л	И	Л
Л	И	И	Л	И	И	И	И	И	И	Л	И	Л	И	И	И
Л	И	Л	Л	И	И	Л	Л	Л	И	Л	И	И	Л	Л	И
Л	Л	И	Л	Л	Л	Л	И	Л	И	Л	И	Л	И	Л	Л
Л	Л	Л	Л	Л	Л	И	Л	И	И	Л	И	И	Л	И	Л

Формула является тавтологией

1. Подставляем значения
2. Учитываем отрицания
3. Последовательно вычисляем значения

1. « $L \vee L$ » = L
2. « $I \Leftrightarrow I$ » = I = « $L \Leftrightarrow L$ »
3. « $I \wedge I$ » = I
4. « $I \vee I$ » = L = « $L \vee L$ »
5. « $I \Rightarrow L$ » = L