

**Тема лекции:**

**Логика высказываний.**

**Таблица истинности**

**ЛОГИЧЕСКИХ СОЮЗОВ**

В качестве особой науки **формальная логика** (от греч. logos – слово, понятие, рассуждение, разум) существует около двух с половиной тысяч лет. Ее основателем считается великий древнегреческий мыслитель **Аристотель (384–322 гг. до н.э.)**. В настоящее время эта наука представляет собой разветвленную дисциплину, включающую десятки разделов (теорий), которые приспособлены к применению в самых разнообразных областях человеческой деятельности.

Для гуманитарной сферы знаний особый интерес представляет раздел логики, предметом которого являются **ЛОГИЧЕСКИЕ СХЕМЫ (ЛОГИЧЕСКОЙ ФОРМЫ) ЕСТЕСТВЕННЫХ РАССУЖДЕНИЙ**, то есть рассуждений, фиксируемых и сообщаемых преимущественно средствами разговорного (естественного) языка.

Под **рассуждением** понимается связный, последовательный, непротиворечивый переход от одних мыслей к другим при рассмотрении некоторого предмета. Связные, цельные и осмысленные тексты (письменные, устные) – это, в конечном счете, более или менее сложные рассуждения. Рассудок – собирательное понятие для различного рода рассуждений.

Фундаментальный и наиболее простой раздел двухзначной логики – **ЛОГИКА ВЫСКАЗЫВАНИЙ**.

Он получил название от своей коренной категории – **ВЫСКАЗЫВАНИЯ**, то есть языкового выражения, о котором можно сказать только одно из двух: истинно оно или ложно.

**Вопросы, просьбы, молитвы, приказы, восклицания не являются высказываниями.**

Например, о вопросе «Существовала ли Атлантида?» можно сказать, что он корректен (правильно поставлен), но не истинен; поэтому он — не высказывание. **Не являются**

**высказываниями отдельные слова** (кроме случаев, когда они выступают представителями высказываний — «Ночь. Улица. Фонарь. Аптека. Бессмысленный и тусклый свет» (А.Блок)).

Логика высказываний, как и любой другой раздел формальной логики, имеет дело не столько с самими высказываниями, сколько со схемами их построения.

**Предметный язык схем включает:**

- 1)  **$p, q, r, s, \dots$**  – символы, которые обозначают переменные для простых высказываний;

- 2)  $\neg$ ,  $\wedge$ ,  $\vee$ ,  $\rightarrow$ ,  $\leftrightarrow$  - СИМВОЛЫ ДЛЯ ОБОЗНАЧЕНИЯ ЛОГИЧЕСКИХ СОЮЗОВ, СВЯЗЫВАЮЩИХ ПЕРЕМЕННЫЕ (в естественном языке им последовательно соответствуют выражения: «неверно, что», «и», «или», «если..., то», «если, и только если..., то» или их синонимы);
- $(, )$  – скобки как указатели совершения логических действий.



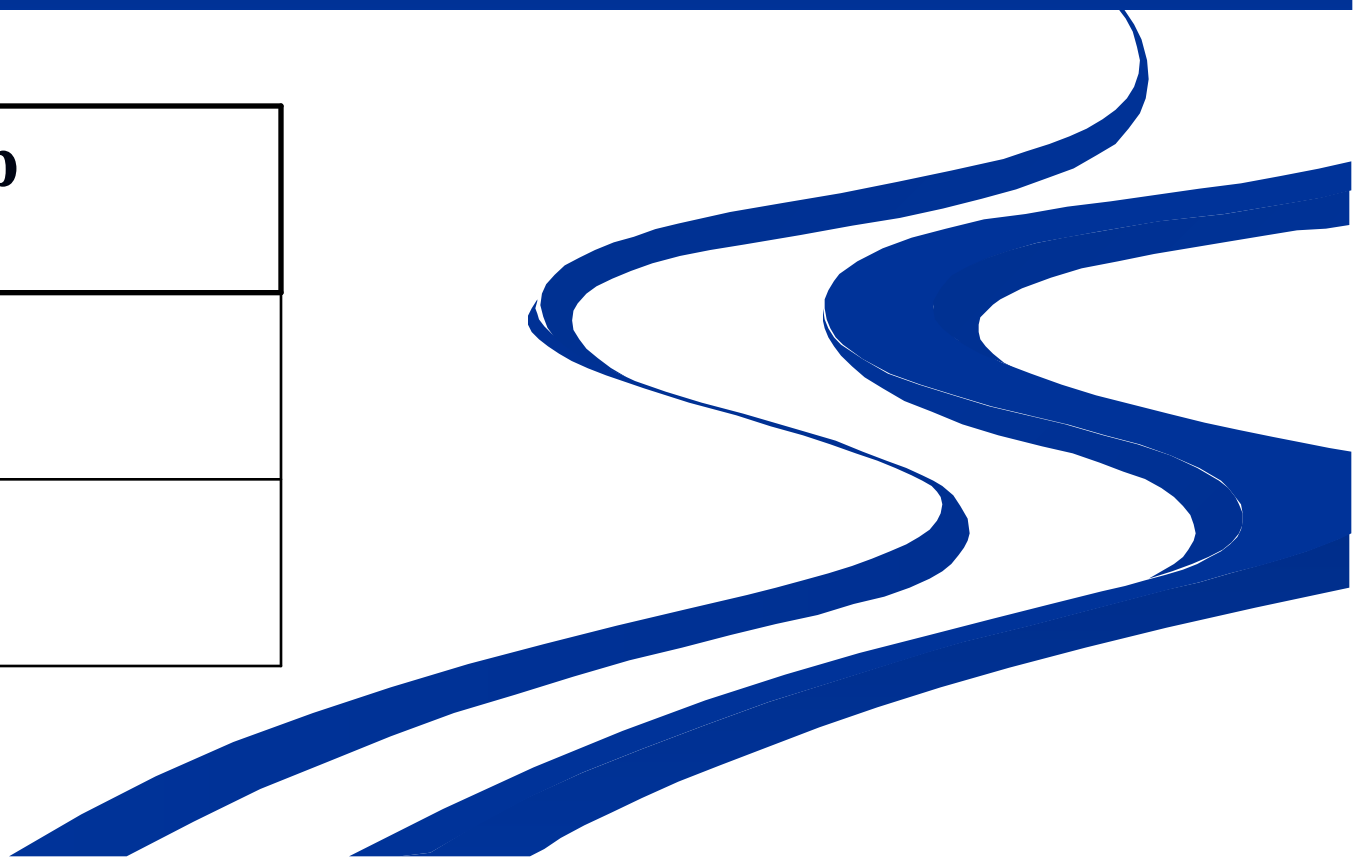
*На предметном уровне **логические схемы построения высказываний** (как и сами высказывания) делятся на простые и сложные. Сложную схему можно разбить на простые. Простая схема дальше не расчленяется.*

Например, логическую схему  **$p \wedge q$**  (ей может соответствовать, например, высказывание **«Полоцк – один из самых древних городов Беларуси, а Новополоцк – один из самых юных»**) можно разбить на две простых схемы –  **$p$**  и  **$q$** . Поэтому это сложная схема.

Каждая из схем состоит из **ЛОГИЧЕСКИХ переменных и ЛОГИЧЕСКИХ ПОСТОЯННЫХ**. Последние называются **ЛОГИЧЕСКИМИ СОЮЗАМИ**. Важнейшие из логических схем в логике высказываний – **отрицание, конъюнкция, дизъюнкция (слабая и сильная), импликация, эквиваленция**.

**Отрицанием  $p$  называется схема, обычно обозначаемая выражением  $\neg p$  (читается: «не- $p$ », «неверно, что  $p$ »), которая принимает значение «истинно», если и только если  $p$  принимает значение «ложно».**

| <b><math>p</math></b> | <b><math>\neg p</math></b> |
|-----------------------|----------------------------|
| <b>И</b>              | <b>Л</b>                   |
| <b>Л</b>              | <b>И</b>                   |



Конъюнкция  $p$  и  $q$  – логическая схема, обычно обозначаемая выражением  $p \wedge q$ , которая принимает значение «истинно», если и только если значение истинно принимает как  $p$ , так и  $q$ .

Выражение  $p \wedge q$  будем читать: « $p$  и  $q$ ».

Дизъюнкция слабая  $p$  и  $q$  –  
*логическая схема, обычно*  
*обозначаемая выражением  $p \vee q$ ,*  
*которая принимает значение*  
*«истинно», если и только если*  
*значение «истинно» принимает хотя*  
*бы одно из  $p$  и  $q$ .*

Выражение  $p \vee q$  будем читать: « $p$   
или  $q$ ».

Дизъюнкция сильная  $p$  и  $q$  -  
логическая схема, обычно  
обозначаемая выражением  $p \underline{\vee} q$ ,  
которая принимает значение  
«истинно», если и только если  
значение «истинно» принимает лишь  
одно из  $p$  и  $q$ .

Выражение  $p \vee q$  будем читать: «либо  
 $p$ , либо  $q$ ».

Импликация  $p$  и  $q$  – логическая схема, обычно обозначаемая выражением  $p \rightarrow q$ , которая принимает значение «ложно», если и только если  $p$  принимает значение «истинно», а  $q$  – значение «ложно».

Выражение  $p \rightarrow q$  будем читать: «если  $p$ , то  $q$ »,

Эквиваленция  $p$  и  $q$  – логическая схема, обычно обозначаемая выражением  $p \leftrightarrow q$ , которая принимает значение «истинно», если и только если значения  $p$  и  $q$  совпадают .

Выражение  $p \leftrightarrow q$  будем читать: « $p$ , если и только если  $q$ », « $p$  эквивалентно  $q$ ».



# Таблица истинности логических СОЮЗОВ

| $p$ | $q$ | $p \wedge q$ | $p \vee q$ | $p \underline{\vee} \underline{q}$ | $p \rightarrow q$ | $p \leftrightarrow q$ |
|-----|-----|--------------|------------|------------------------------------|-------------------|-----------------------|
| И   | И   | И            | И          | Л                                  | И                 | И                     |
| Л   | И   | Л            | И          | И                                  | И                 | Л                     |
| И   | Л   | Л            | И          | И                                  | Л                 | Л                     |
| Л   | Л   | Л            | Л          | Л                                  | И                 | И                     |