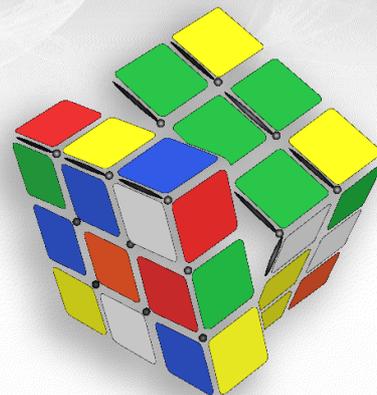


Логика высказываний и её приложения



{ основные понятия - составление сложных выражений - таблицы истинности - законы логики высказываний - примеры }



- Исходным понятием логики высказываний является *простое* или *элементарное высказывание*. Это понятие не определяется через другие понятия, так как является базовым. Ему отвечает всякое повествовательное предложение, утверждающее что-либо о чем-либо.

Если смысл содержащегося в высказывании утверждения соответствует действительности, то высказывание называют *истинным*, в противном случае высказывание называют *ложным*.

Обычно элементарные высказывания обозначают строчными буквами латинского алфавита $a, b, c, x, y \dots$, которые также являются *логическими переменными*. Истинному высказыванию отвечает значение *Истина*, обозначаемое T или 1 , а ложному – *Ложь*, обозначаемое F или 0 .

Примеры высказываний:

| | | | |
|--------------------------------------|---------------|-----|-----|
| «Всякий квадрат есть параллелограмм» | <i>Истина</i> | 1 | T |
| «Каждый параллелограмм есть квадрат» | <i>Ложь</i> | 0 | F |



- Из элементарных высказываний можно составлять сложные высказывания с помощью скобок () и **ЛОГИЧЕСКИХ СВЯЗОК** \neg , \wedge , \vee , \rightarrow , \equiv , называемых соответственно :
 - ❖ отрицание $\neg \bar{A}$ (**инверсия**) ;
 - ❖ логическое "и" (**конъюнкция**) \wedge ;
 - ❖ логическое "или" (**дизъюнкция**) \vee ;
 - ❖ логическое следствие (**импликация**) \rightarrow ;
 - ❖ эквивалентность \equiv .

Семантику логических связок можно представить с помощью **таблицы истинности**. В левой части этой таблицы перечисляются все возможные комбинации значений логических переменных. В правой части – соответствующие им значения новых выражений, полученных из переменных и связок.



| x | y | $\neg x$ | $x \wedge y$ | $x \vee y$ | $x \rightarrow y$ | $x \equiv y$ |
|-----|-----|----------|--------------|------------|-------------------|--------------|
| 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |

Связки имеют следующий приоритет: $\neg \wedge \vee \rightarrow \equiv$.

Приоритет операций, представленных логическими связками, можно изменить с помощью скобок.

Высказывания, построенные с помощью простых высказываний, связок и скобок, называют *правильно построенными формулами* или сокращённо *формулами*.



@ Даны четыре простых высказывания : A – “Человек приходит в книжный магазин”, B – “Есть нужная книга”, C - “Человек покупает книгу”, D – “Человек уходит из магазина”.

Какой логической формулой запишется выражение :

“Если человек приходит в книжный магазин, то, если есть нужная книга, человек покупает книгу или если нужной книги нет, то человек уходит из магазина”.

Решение

Импликация \rightarrow соответствует логической связке “если, то”, дизъюнкция \vee – связке “или”, отрицание \neg – связке “не”.

“Если A , то (если B , то C) или (если не B , то D)”

$$A \rightarrow (B \rightarrow C) \vee (\neg B \rightarrow D)$$



- Для любой формулы также можно построить таблицу истинности. Пример:

| x | y | $\neg x$ | $\neg x \vee y$ | $\neg x \wedge (\neg x \vee y)$ | $\neg x \wedge (\neg x \vee y) \rightarrow \neg x$ |
|-----|-----|----------|-----------------|---------------------------------|--|
| 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 |

Если формула содержит n переменных, то в таблице истинности будет содержаться 2^n строк. В приведенном примере формула содержит 2 переменные и $2^2 = 4$ строки. Данная формула истинна на любом наборе значений своих переменных. Такие формулы называются *тождественно истинными* или *тавтологиями*. Если же формула ложна на любом наборе значений своих переменных, то она называется *тождественно ложной* или *противоречием*. Если две разные формулы принимают одинаковые значения на любом наборе значений переменных, то такие формулы называют *равносильными*. Равносильность обозначается знаком равенства $=$.



Известно много тождественно истинных формул, которые называют *законами логики высказываний*.

Основными законами являются следующие:

- законы **идемпотентности (равносильности)**:
 - $x \wedge x = x$
 - $x \vee x = x$
- $x \wedge 1 = x$
- $x \vee 1 = 1$
- $x \wedge 0 = 0$
- $x \vee 0 = x$
- $x \wedge \neg x = 0$ – закон противоречия
- $x \vee \neg x = 1$ – закон исключения третьего
- $\neg \neg x = x$ – закон снятия двойного отрицания
- законы поглощения
 - $x \wedge (y \vee x) = x$
 - $x \vee (y \wedge x) = x$

Доказательство этих и последующих законов осуществляется с помощью построения таблиц истинности или простейших логических рассуждений.



Следующая группа законов представляет взаимосвязь между логическими операциями:

- $(x \equiv y) = (x \rightarrow y) \wedge (y \rightarrow x)$
- $x \rightarrow y = \neg x \vee y$
- законы Де Моргана
 - $\neg(x \vee y) = \neg x \wedge \neg y$
 - $\neg(x \wedge y) = \neg x \vee \neg y$

Следствием приведенных выше законов является следующий факт: Любую логическую формулу можно заменить равносильной ей, но содержащей только две логические операции: конъюнкцию и отрицание или дизъюнкцию и отрицание.

Важным законом алгебры логики является закон двойственности.

Пусть формула A содержит только операции конъюнкции, дизъюнкции и отрицания.

Для конъюнкции двойственной операцией считается дизъюнкция, а для дизъюнкции – конъюнкция. Тогда по определению **формулы A и A^* называются двойственными**, если формула A^* получается из A путем замены в ней каждой операции на двойственную.

Закон двойственности: формула A является тавтологией тогда и только тогда, когда формула A^* является противоречием.





Представить логическую операцию “эквивалентность” $x \equiv y$ формулой, содержащей только дизъюнкцию, конъюнкцию и отрицание

Решение

Формуле $x \equiv y$ соответствует таблица истинности:

| x | y | $x \equiv y$ |
|-----|-----|--------------|
| 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 |

На основании этой таблицы истинности определяется совершенная дизъюнктивная нормальная форма (СДНФ) операции:

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

или, в других обозначениях,

$$x \sim y = x \cdot y + \bar{x} \cdot \bar{y}$$



@ Задана таблица истинности формулы $f(x,y)$, требуется найти равносильную совершенную конъюнктивную нормальную форму (СКНФ)

| x | y | f |
|-----|-----|-----|
| 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 |

Решение

$$f : \bigwedge_{f=0} = (x^{\alpha_1} \vee y^{\alpha_2}), \quad \alpha_i = \begin{cases} 0, & x^{\alpha_i} = x \\ 1, & x^{\alpha_i} = \bar{x} \end{cases}, \quad i = 1, 2$$

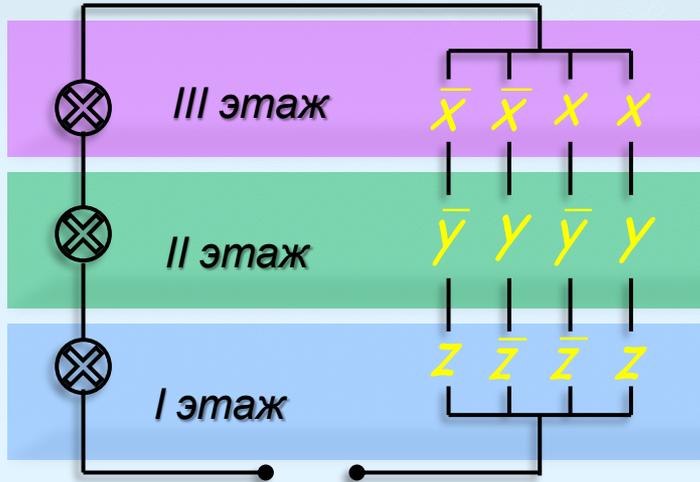
В таблице истинности значению $f = 0$ соответствует набор переменных: $\{(00), (10), (11)\}$. Поэтому СКНФ функции f имеет вид:

$$f(x, y) = (x \vee y) \cdot (\bar{x} \vee y) \cdot (\bar{x} \vee \bar{y})$$



@ Построить схему электрической цепи включения света для подъезда трехэтажного дома, такую, чтобы выключателем на любом этаже можно было бы включить или выключить свет во всем доме.

Решение



| III | II | I | Свет |
|-----|----|---|------------|
| x | y | z | $f(x,y,z)$ |
| 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 | 1 |

$$f = \bar{x}\bar{y}z \vee \bar{x}y\bar{z} \vee x\bar{y}\bar{z} \vee xyz$$

$$f(x, y, z) = \bar{x}\bar{y}z + \bar{x}y\bar{z} + x\bar{y}\bar{z} + xyz$$

