



Томский государственный университет
систем управления и радиоэлектроники

ГЛАВА 3. ПРОПОЗИЦИОНАЛЬНАЯ ЛОГИКА (ЛОГИКА ВЫСКАЗЫВАНИЙ)

Модуль 3.5. Равносильности

Зюзьков Валентин Михайлович

Формулы A и B называются **равносильными**, если эти формулы принимают одинаковые истинностные значения в любой интерпретации. Равносильность формул обозначается как $A \equiv B$.

Замечание

Из определений тавтологии и равносильности сразу следует, что $A \equiv B$ тогда и только тогда, когда $\models A \sim B$.

Пример

Рассмотрим формулы $\neg X \vee \neg Y$ и $\neg(X \& Y)$.

X	Y	$\neg X$	$\neg Y$	$\neg X \vee \neg Y$	$X \& Y$	$\neg(X \& Y)$
И	И	Л	Л	Л	И	Л
И	Л	Л	И	И	Л	И
Л	И	И	Л	И	Л	И
Л	Л	И	И	И	Л	И

Столбцы пятый и седьмой совпадают, поэтому

$\neg X \vee \neg Y \equiv \neg(X \& Y)$.

Теорема 1

Пусть формулы A и B равносильны, причем X_1, X_2, \dots, X_n – список всех переменных, входящих в A или в B . Пусть формулы D и E получены из A и B одновременной подстановкой формул C_1, C_2, \dots, C_n вместо X_1, X_2, \dots, X_n соответственно. Тогда $D \equiv E$.

Теорема 2. Основные равносильности

Для любых формул A, B, C справедливы следующие равносильности:

1. $A \& B \equiv B \& A$ (коммутативность $\&$).
2. $A \& A \equiv A$ (идемпотентность $\&$).
3. $A \& (B \& C) \equiv (A \& B) \& C$ (ассоциативность $\&$).
4. $A \vee B \equiv B \vee A$ (коммутативность \vee).
5. $A \vee A \equiv A$ (идемпотентность \vee).
6. $A \vee (B \vee C) \equiv (A \vee B) \vee C$ (ассоциативность \vee).
7. $A \vee (B \& C) \equiv (A \vee B) \& (A \vee C)$ (дистрибутивность \vee относительно $\&$).
8. $A \& (B \vee C) \equiv (A \& B) \vee (A \& C)$ (дистрибутивность $\&$ относительно \vee).
9. $A \& (A \vee B) \equiv A$ (первый закон поглощения).
10. $A \vee (A \& B) \equiv A$ (второй закон поглощения).
11. $\neg\neg A \equiv A$ (закон снятия двойного отрицания).
12. $\neg(A \& B) \equiv \neg A \vee \neg B$ (первый закон де Моргана).
13. $\neg(A \vee B) \equiv \neg A \& \neg B$ (второй закон де Моргана).
14. $A \equiv (A \& B) \vee (A \& \neg B)$ (первый закон расщепления).
15. $A \equiv (A \vee B) \& (A \vee \neg B)$ (второй закон расщепления).
16. $A \sim B \equiv (A \supset B) \& (B \supset A) \equiv (A \& B) \vee (\neg A \& \neg B)$.
17. $A \supset B \equiv \neg A \vee B \equiv \neg(A \& \neg B)$.
18. $A \vee B \equiv \neg A \supset B \equiv \neg(\neg A \& \neg B)$.
19. $A \& B \equiv \neg(A \supset \neg B) \equiv \neg(\neg A \vee \neg B)$.
20. $A \supset B \equiv \neg B \supset \neg A$ (закон контрапозиции).

Пример

Докажем равносильность №7 (дистрибутивность \vee относительно $\&$) с помощью таблицы истинности.

A	B	C	$B \& C$	$A \vee (B \& C)$	$A \vee B$	$A \vee C$	$(A \vee B) \& (A \vee C)$
И	И	И	И	И	И	И	И
И	И	Л	Л	И	И	И	И
И	Л	И	Л	И	И	И	И
И	Л	Л	Л	И	И	И	И
Л	И	И	И	И	И	И	И
Л	И	Л	Л	Л	И	Л	Л
Л	Л	И	Л	Л	Л	И	Л
Л	Л	Л	Л	Л	Л	Л	Л

Доказательство первого закона де Моргана

$$\neg(A \& B) \equiv \neg A \vee \neg B$$

Пусть на некотором наборе истинностных значений переменных формула $\neg(A \& B)$ принимает значение **Л**.

Тогда формула $A \& B$ принимает значение **И**, а поэтому обе формулы A и B принимают значение **И**.

Но в этом случае, очевидно, и правая часть равносильности №12 принимает значение **Л**.

И наоборот, пусть формула $\neg A \vee \neg B$ принимает значение **Л**.

Тогда формулы $\neg A$, $\neg B$ принимают значение **Л**, а формулы A , B – значение **И**.

Очевидно, что и левая часть равносильности принимает значение **Л**.

Теорема 3. Правило равносильных преобразований

Пусть C_A – формула, содержащая A в качестве своей подформулы.

Пусть C_B получается из C_A заменой A в этом вхождении на B .

Тогда, если $A \equiv B$, то $C_A \equiv C_B$.

И алгебра высказываний,
и алгебра множеств – это
различные варианты
математической структуры,
называемой **булевой алгеброй**.

Благодарю за внимание!