
Логические эквивалентности. Эквивалентные преобразования формул.

Формула G логически следует из формулы F ($F \Rightarrow G$), если формула G имеет значение И при всех интерпретациях, при которых формула F имеет значение И.

Формулы F и G логически эквивалентны ($F = G$), если они являются логическим следствием друг друга. Логически эквивалентные формулы имеют одинаковые значения при любой интерпретации.

Теорема. Имеют место следующие логические эквивалентности

- $(A \rightarrow B) \equiv \neg A \vee B$
- $A \sim B \equiv (A \rightarrow B) \& (B \rightarrow A)$

Теорема. Справедливы следующие логические эквивалентности для формул логики высказываний
(1 и 0 – тождественно истинное и тождественно ложное высказывания соответственно)

$\neg\neg A \equiv A$	Закон двойного отрицания
$A \& B \equiv B \& A$	Законы коммутативности
$A \vee B \equiv B \vee A$	
$A \& (B \& C) \equiv (A \& B) \& C$	Законы ассоциативности
$A \vee (B \vee C) \equiv (A \vee B) \vee C$	
$A \vee (B \& C) \equiv (A \vee B) \& (A \vee C)$	Законы дистрибутивности
$A \& (B \vee C) \equiv (A \& B) \vee (A \& C)$	

$A \& A \equiv A$	<i>Законы идемпотентности</i>
$A \vee A \equiv A$	
$\neg(A \& B) \equiv \neg A \vee \neg B$	<i>Законы де Моргана</i>
$\neg(A \vee B) \equiv \neg A \& \neg B$	
$A \vee 1 \equiv 1$	<i>Законы нуля и единицы</i>
$A \& 0 \equiv 0$	
$A \vee 0 \equiv A$	
$A \& 1 \equiv A$	

$A \vee (A \& B) \equiv A$	<i>Законы поглощения</i>
$A \& (A \vee B) \equiv A$	
$A \& \neg A \equiv 0$	<i>Закон противоречия</i>
$A \vee \neg A \equiv 1$	<i>Закон исключенного третьего</i>