

FOR AN UNUSUAL ROYALTY  
THEY WOULD BE THE ONLY  
ONE TO BE THE ONLY  
ONE TO BE THE ONLY

**Простой конъюнкцией** называется конъюнкция одной или нескольких переменных, при этом каждая переменная встречается не более одного раза (либо сама, либо ее инверсия)

Пример  $x \wedge y \wedge \neg z$

**Дизъюнктивной нормальной формой (ДНФ) называется дизъюнкция простых конъюнкций**

Пример:  **$XY \vee \neg Z, ABC \vee \neg(BC)$**

**Совершенной дизъюнктивной  
нормальной формой (СДНФ)**

называется ДНФ функции  $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$  от  $n$  переменных, в каждой своей конъюнкции содержащей все  $n$  переменных либо их инверсии

Пример:  $f(A, B, C) = ABC \vee A\bar{B}\bar{C} \vee \bar{A}B\bar{C}$

**От всякой ДНФ легко перейти к СДНФ**

**Пример.  $X = A \vee \neg A \wedge B$**

Применим закон исключения третьего  
 $(B \vee \neg B) = 1$

$$X = A \vee \neg A \wedge B = A(B \vee \neg B) \vee \neg A B = AB \vee A \wedge \neg B \vee \neg A B$$

**Простой дизъюнкцией** называется дизъюнкция одной или нескольких переменных, при этом каждая переменная входит не более одного раза (либо сама, либо ее инверсия)

Пример.  $X \vee \neg Y \vee Z$

**Конъюнктивной нормальной формой (КНФ)** называется конъюнкция простых дизъюнкций

Пример.  $(\neg A \vee B)C$

**Совершенной конъюнктивной нормальной формой (СКНФ)** называется КНФ функции  $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$  от  $n$  переменных, в каждой своей дизъюнкции содержащей все  $n$  переменных либо их инверсии

Пример.

$$f(A, B, C) = (A \vee B \vee C)(\neg A \vee B \vee C)(A \vee \neg B \vee \neg C)$$



Каждая функция имеет  
единственную СДНФ (СКНФ)

# Правило выполнения минимизации формулы с использованием СДНФ (СКНФ)

**а)** записать исходную формулу посредством таблиц истинности в СДНФ (СКНФ)

**б)** упростить СДНФ (СКНФ) по законам алгебры логики

# Алгоритм получения СДНФ

- Отметить в таблице истинности исходной функции строки, в которых результат равен **1**
- Для выбранных строк соединить операцией **логического умножения** содержимое левых столбцов, при этом, если в таблице стоит **0**, пишем переменную с отрицанием, а если **1**, без отрицания.
- Соединить полученные выражения операцией **логического сложения**.

Пример. *Найти СДНФ для функции*  
 $F(A, B, C) = (A \rightarrow B) \rightarrow \neg C$

Решение:

A	B	C	F
0	0	0	1
0	0	1	0
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	0

Ответ:

$\text{сднф}(F) = \neg A \neg B \neg C \vee \neg A \vee B \vee \neg C \vee A \neg B \neg C \vee A \neg B C \vee$   
 $AB \neg C$

# Алгоритм получения СКНФ

- Отметить в таблице истинности исходной функции строки, в которых результат равен **0**
- Для выбранных строк соединить операцией **логического сложения** содержимое левых столбцов, при этом, если в таблице стоит **1**, пишем переменную с отрицанием, а если **0**, без отрицания.
- Соединить полученные выражения операцией логического **умножения**.

$$\text{CKH}\Phi(F) = (A \vee B \vee \neg C)(A \vee \neg B \vee \neg C)(\neg A \vee \neg B \vee \neg C)$$

Найти формулу для логической функции, которая дает **1**, когда исходные состояния А и В **различны**, и **0** когда они **совпадают**

Решение:

A	B	?
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Значение для 2 и 3 строк равно 1.

Запишем конъюнкции входных данных

$\neg A \wedge B$ ,  $A \wedge \neg B$ .

**Соединим их дизъюнкцией**

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



По заданной таблице истинности  
составьте логическую функцию

X	Y	F
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	0

X	Y	F
0	0	0
0	1	1
1	0	0
1	1	0

По заданной таблице истинности получите СДНФ логической функции, упростите ее. Правильность проверьте сравнением таблиц истинности

<b>X</b>	<b>Y</b>	<b>Z</b>	<b>F(X, Y, Z)</b>
<b>0</b>	<b>0</b>	<b>0</b>	<b>1</b>
<b>0</b>	<b>0</b>	<b>1</b>	<b>1</b>
<b>0</b>	<b>1</b>	<b>0</b>	<b>1</b>
<b>0</b>	<b>1</b>	<b>1</b>	<b>0</b>
<b>1</b>	<b>0</b>	<b>0</b>	<b>0</b>
<b>1</b>	<b>0</b>	<b>1</b>	<b>1</b>
<b>1</b>	<b>1</b>	<b>0</b>	<b>1</b>
<b>1</b>	<b>1</b>	<b>1</b>	<b>0</b>

**Постройте СДНФ и СКНФ для функций:**

а)  $\neg(\neg A \rightarrow B) \rightarrow C$

б)  $AB \vee \neg A \neg B$