Лабораторная работа №3:

«Построение логических схем»

Цель работы: освоить алгоритм построения таблиц истинности для логических функций; научиться определять и анализировать функции проводимости переключательных схем.

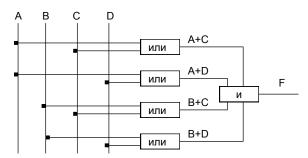
Общие сведения из теории

Любая переключательная функция может быть выражена через функции "И", "ИЛИ", "НЕ". Схема, выражающая функцию F через функции "И", "ИЛИ", "НЕ", называется ее логической схемой.

Этапы построения логической схемы:

- 1. составляется таблица истинности;
- **2.** по таблице истинности строится логическая функция с помощью СДНФ (совершенной дизъюнктивной нормальной формы);
- 3. по возможности полученная формула минимизируется;
- **4.** если заданы базисные элементы, то с помощью законов Моргана приводится к заданному базису.

Логическая схема функции F = (A + C) (A + D) (B + C) (B + D) представится следующим образом:



Однако если предварительно упростить функцию F, дважды используя свойство распределительности, $x_1 + x_2x_3 = (x_1 + x_2)(x_1 + x_3)$, то для реализации ее потребуется вместо четырех схем "ИЛИ" и одной схемы "И" только две схемы "И" и одна схема "ИЛИ":

$$F = (A + C) (A + D) (B + C) (B + D) = (A + CD) (B + CD) = AB + CD.$$

Существует множество способов упрощения переключательных функций и определения простоты функции. Мы примем, что простейшей будет функция, содержащая наименьшее количество элементов или их отрицаний.

Упрощение переключательной функции путем приведения ее к дизъюнктивной нормальной форме

В основе представления $\Pi\Phi$ в дизъюнктивных формах лежит понятие элементарной конъюнкции.

Конъюнкция любого числа двоичных переменных $x1,x2,x3,...x_n$ называется элементарной, если сомножителями в ней являются либо одиночные аргументы, либо отрицания одиночных аргументов. Например, конъюнкции $x_1 \overline{x_2} x_3$, $\overline{x_1} x_2 \overline{x_4}$ являются элементарными.

Дизъюнктивной нормальной формой (ДНФ) переключательной функции называется дизъюнкция (логическая сумма) любого числа элементарных конъюнкций. Например, $\Pi\Phi$

$$f = \overline{x_1} x_2 \overline{x_3} + x_2 \overline{x_4} + \overline{x_2} + \overline{x_3} x_4$$

записана в ДНФ, так как она представляет собой логическую сумму элементарных конъюнкций.

Число переменных, входящих в элементарную конъюнкцию, определяет ранг этой конъюнкции. Например, x_1 , \overline{x}_2 , x_3 — конъюнкции 1-го ранга; \overline{x}_2x_3 , x_1x_3 — конъюнкции 2-го ранга и т. д.

Совершенной ДНФ (СДНФ) ПФ, имеющей п аргументов, называется такая форма, в которой все конъюнкции имеют ранг n.

СДНФ переключательной функции записывается по таблице истинности.

Алгоритм построения таблиц истинности для сложных выражений:

1. Определить количество строк:

количество строк = 2^n + строка для заголовка,

- **n** количество простых высказываний.
- 2. Определить количество столбцов:

количество столбцов = количество переменных + количество логических операций;

- определить количество переменных (простых выражений);
- определить количество логических операций и последовательность их выполнения.

Порядок выполнения логических операций в сложном логическом выражении:

инверсия;

конъюнкция; •

дизъюнкция; +

3. Заполнить столбцы результатами выполнения логических операций в обозначенной последовательности с учетом таблиц истинности основных логических операций.

<u>Пример:</u> Составить таблицу истинности логического выражения: $F = \overline{A} \bullet (B + C)$

1. Определить количество строк:

на входе три простых высказывания: A, B, C поэтому n=3 и количество строк $=2^3+1=9$.

2. Определить количество столбцов:

переменные: А, В, С;

логические операции:

 \overline{A} - инверсия (обозначим через 1);

В+С - операция дизъюнкции (обозначим через 2);

а также искомое окончательное значение арифметического выражения:

 $F = \overline{A} \bullet (B + C)$ т.е. F = 1 & 2 - это операция конъюнкции.

3. Заполнить столбцы с учетом таблиц истинности логических операций.

A	В	C	1	2	F
0	0	0	1	0	0
0	0	1	1	1	1
0	1	0	1	1	1
0	1	1	1	1	1
1	0	0	0	0	0
1	0	1	0	1	0
1	1	0	0	1	0
1	1	1	0	1	0

Алгоритм построения логической функции по ее таблице истинности:

- **1.** Выделить в таблице истинности те строки, в которых значение функции равно 1
- 2. Выписать искомую формулу в виде дизьюнкции нескольких логических элементов. Число этих элементов равно числу выделенных строк.
- **3.** Каждый логический элемент в этой дизъюнкции записать в виде конъюнкции аргументов функции.
- **4.** Если значение какого-либо аргумента функции в соответствующей строке таблице равно 0, то этот аргумент взять с отрицанием.
- **5.** Используя правило склеивания, можно упростить ПФ, заданную в СДНФ. Для этого в СДНФ сначала склеиваются между собой конъюнкции ранта

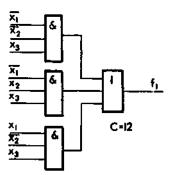
n, затем полученные конъюнкции ранга (n-1), (n-2), и так до тех пор, пока в выражении для $\Pi\Phi$ не останется ни одной пары склеиваемых между собой конъюнкций. Операция склеивания позволяет понизить ранг конъюнкций и сократить их число.

Пример: построить логическую функцию по ее таблице истинности

A	В	C	F
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	1	0

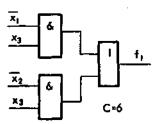
- 1. В 2, 4 и 6 строках таблицы истинности значение функции равно 1.
- 2. Так как строки три, получаем дизъюнкцию трех элементов: () + () + ().
- 3. Каждый логический элемент в этой дизъюнкции запишем в виде конъюнкции аргументов функции А, В и С:
- 4. Берем аргумент с отрицанием если его значение в соответствующей строке таблицы равно 0 и получаем искомую функцию:

$$F = (\overline{A} \bullet \overline{B} \bullet C) + (\overline{A} \bullet B \bullet C) + (A \bullet \overline{B} \bullet C)$$



5. Выполним склеивание конъюнкций $\overline{A} \bullet \overline{B} \bullet C$ и $\overline{A} \bullet B \bullet C$ по переменной В и конъюнкций $\overline{A} \bullet \overline{B} \bullet C$ и $A \bullet \overline{B} \bullet C$ по переменной А. В результате функция F преобразуется к виду:

$$\overline{A} \bullet C + \overline{B} \bullet C$$



Для каждой функциональной схемы можно сделать оценку ее сложности, которая выражается ценой схемы С. Цена С определяется суммарным числом

входов логических элементов. Чем меньше величина С, тем проще функциональная схема.

Задания к лабораторной работе

В соответствии с выданным вариантом задания преподавателем выполнить:

- 1. составить таблицу истинности логического выражения
- 2. построить логическую функцию по таблице истинности
- **3.** по таблице истинности построить логическую функцию с помощью СДНФ и минимизировать
- 4. сделать оценку сложности функциональной схемы

Контрольные вопросы:

- 1. Для чего используется алгебра логики?
- **2.** Дайте определение Двоичные переменные, Переключательные функции, Логический элемент компьютера
- 3. Базовые и составные логические функции- краткая характеристика
- 4. Назовите четыре основных закона булевой алгебры
- 5. Этапы построения логической схемы
- **6.** Чем вызвана необходимость упрощения переключательной функции путем приведения ее к дизъюнктивной нормальной форме?
- 7. Что такое цена схемы? Как ее определить?