



МИНОБРНАУКИ РОССИИ

Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение
высшего образования

«МИРЭА - Российский технологический университет»

РТУ МИРЭА

Институт Информационных Технологий
Кафедра Вычислительной Техники (ВТ)

ОТЧЁТ ПО ПРАКТИЧЕСКИМ РАБОТАМ

«САПР ПЛИС. Язык описания аппаратуры.»

по дисциплине

«Архитектура вычислительных машин и систем»

Выполнил студент группы
ИБВО-11-23

Туктаров Т.А

Принял ассистент кафедры ВТ

Дуксина И.И

Практическая работа выполнена

«4» ноября 2024 г.

«Зачтено»

«4» ноября 2024 г.

Москва 2024 г.

АННОТАЦИЯ

Данная работа включает в себя 1 рисунок, 1 таблицу, 1 листинг, 2 формулы.
Количество страниц в работе — 10.

СОДЕРЖАНИЕ

| | |
|---|----|
| ВВЕДЕНИЕ | 4 |
| Ход работы | 5 |
| 2.1 Постановка задачи | 5 |
| 2.2 Восстановление таблицы истинности | 5 |
| 2.3 Построение СДНФ и МДНФ | 6 |
| 2.4 Реализация при помощи Verilog | 6 |
| 2.5 Верификация | 7 |
| ЗАКЛЮЧЕНИЕ | 9 |
| СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ | 10 |

ВВЕДЕНИЕ

Vivado - система автоматизированного проектирования (САПР).
Разработана компанией Xilinx.

Стиль описания устройств в Verilog не зависит от конкретной технологии.

Преимущество : Высокая мобильность устройств (простой перенос устройств на другую элементарную базу)

Недостатки : Отсутствие полного учёта всех специфических особенностей конкретной элементной базы

Уровни описания : структурный, поведенческий (!) .

Модуль основной элемент описания Как правило, для каждого модуля создаётся отдельный файл с на языке Verilog расширением .v .

input - ключевое слово для определения входного порта.

output - ключевое слово для определения выходного порта.

inout - ключевое слово для определения двунаправленного порта.

Для описания событий используются два ключевых слова: posedge и negedge.

posedge используется для связи события с изменением значения сигнала с 0 на 1.

negedge используется для связи события с изменением значения сигнала с 1 на 0.[1][2]

ХОД РАБОТЫ

2.1 Постановка задачи

Для функций заданной в векторном виде соответствующей индивидуальному варианту необходимо реализовать СДНФ и МДНФ (для функции, минимизированной при помощи карты Карно) при помощи языка описания аппаратуры Verilog средствами САПР Vivado. Произвести верификацию полученных схем. Заданная логическая функция: 478E9C16.

2.2 Восстановление таблицы истинности

Имея логическую функцию в векторном виде 478E9C16 воссоздадим таблицу истинности(Таблица 2.1).

Таблица 2.1 — Таблица истинности для логической функции

| X1 | X2 | X3 | X4 | X5 | F |
|----|----|----|----|----|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |

Продолжение Таблицы 2.1

| | | | | | |
|---|---|---|---|---|---|
| 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 |

2.3 Построение СДНФ и МДНФ

Построим СДНФ исходной функции по таблице истинности(Формула 2.1)

$$\begin{aligned}
 F_{\text{сднф}} = & \overline{x_0}x_1x_2x_3x_4 + \overline{x_0}x_1x_2x_3\overline{x_4} + \overline{x_0}x_1x_2x_3x_4 + \overline{x_0}x_1x_2\overline{x_3}x_4 + \overline{x_0}x_1x_2x_3x_4 \\
 & + \overline{x_0}x_1\overline{x_2}x_3\overline{x_4} + \overline{x_0}x_1\overline{x_2}x_3x_4 + \overline{x_0}x_1x_2x_3x_4 + x_0\overline{x_1}x_2x_3x_4 \\
 & + x_0\overline{x_1}x_2x_3\overline{x_4} + x_0\overline{x_1}x_2x_3\overline{x_4} + x_0\overline{x_1}x_2x_3x_4 + x_0x_1\overline{x_2}x_3x_4 \\
 & + x_0x_1\overline{x_2}x_3x_4 + x_0x_1\overline{x_2}x_3\overline{x_4} + x_0x_1x_2\overline{x_3}x_4. \quad (2.7)
 \end{aligned}$$

Минимизируем полученную СДНФ и получим следующую МДНФ(Формула 2.2)

$$\begin{aligned}
 F_{\text{мднф}} = & \overline{x_1}x_2x_4x_5 + \overline{x_1}x_2\overline{x_4}x_5 + x_1\overline{x_2}x_4x_5 + x_2x_3x_4\overline{x_5} + x_1\overline{x_3}x_4x_5 + \overline{x_1}x_2x_3x_4 \\
 & + x_3\overline{x_4}x_5
 \end{aligned}$$

2.4 Реализация при помощи Verilog

При помощи языка описания аппаратуры Verilog средствами САПР Vivado реализуем СДНФ и МДНФ для исходной функции(Листинг 2.1) [3]

Листинг 2.1 — Модуль реализации СДНФ и МДНФ

```
`timescale 1ns / 1ps

module main(
    input [4:0] x,
    output f_SDNF, f_MDNF
);
assign f_SDNF =
    (~x[4] && ~x[3] && ~x[2] && ~x[1] && x[0]) ||
    (~x[4] && ~x[3] && x[2] && ~x[1] && x[0]) ||
    (~x[4] && ~x[3] && x[2] && x[1] && ~x[0]) ||
    (~x[4] && ~x[3] && x[2] && x[1] && x[0]) ||
    (~x[4] && x[3] && ~x[2] && ~x[1] && ~x[0]) ||
    (~x[4] && x[3] && x[2] && ~x[1] && ~x[0]) ||
    (~x[4] && x[3] && x[2] && ~x[1] && x[0]) ||
    (~x[4] && x[3] && x[2] && x[1] && ~x[0]) ||
    (x[4] && ~x[3] && ~x[2] && ~x[1] && ~x[0]) ||
    (x[4] && ~x[3] && ~x[2] && x[1] && x[0]) ||
    (x[4] && ~x[3] && x[2] && ~x[1] && ~x[0]) ||
    (x[4] && ~x[3] && x[2] && ~x[1] && x[0]) ||
    (x[4] && x[3] && ~x[2] && x[1] && x[0]) ||
    (x[4] && x[3] && x[2] && ~x[1] && x[0]) ||
    (x[4] && x[3] && x[2] && x[1] && ~x[0]);

assign f_MDNF =
    (~x[4] && ~x[3] && ~x[1] && x[0]) ||
    (~x[4] && x[3] && ~x[1] && ~x[0]) ||
    (x[4] && ~x[3] && ~x[1] && ~x[0]) ||
    (x[3] && x[2] && x[1] && ~x[0]) ||
    (x[4] && ~x[2] && x[1] && x[0]) ||
    (~x[4] && ~x[3] && x[2] && x[1]) ||
    (x[2] && ~x[1] && x[0]);
endmodule
```

2.5 Верификация

Произведем верификацию модуля `main.v`, для это создадим модуль `testbench.v`(Листинг 2.2).

Листинг 2.2 — Модуль верификации

```
`timescale 1ns / 1ps
module testbench();
    reg [4:0] args;
    reg clk;
    wire sdnf, mdnf;
    reg [0:31] reference_reg, error_reg_sdnf, error_reg_mdnf;

    initial begin
        reference_reg = 32'h478E9C16;
        args = 0;
        clk = 0;
        error_reg_sdnf = 0;
        error_reg_mdnf = 0;
    end

    always #10 clk = ~clk;
```

Продолжение Листинга 2.2

```
always @(posedge clk) begin
    error_reg_sdnf[args] <= (sdnf ~^ reference_reg[args]);
    error_reg_mdnf[args] <= (mdnf ~^ reference_reg[args]);
    args <= args + 1;
    if (args == 32'h478E9C16)
        $finish;
end

main mod_f(
    .x(args),
    .f_SDNF(sdnf),
    .f_MDNF(mdnf)
);

endmodule
```

Результат верификации представлен на Рисунке 2.1

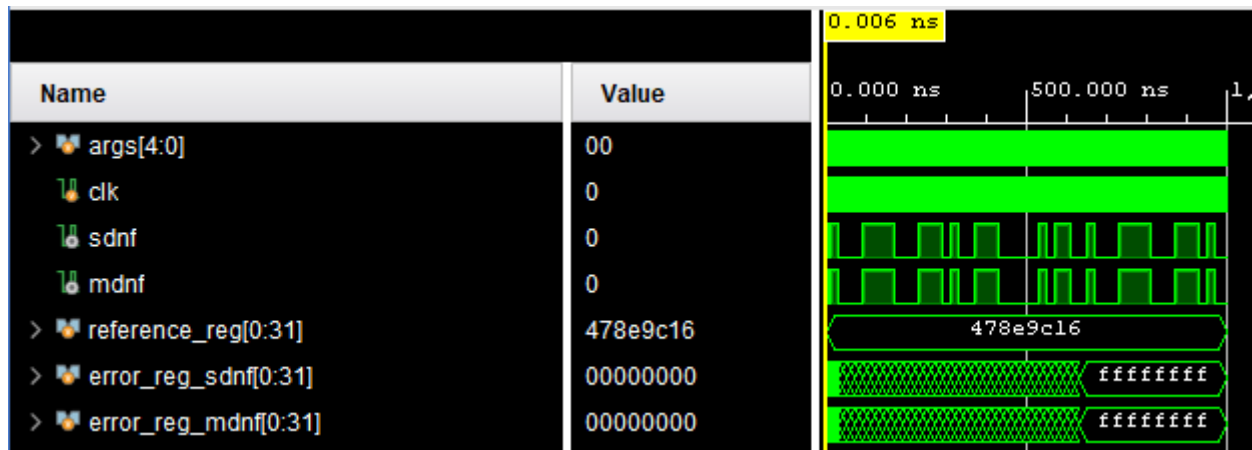


Рисунок 2.1 — Результат верификации.

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В данной работе были реализованы СДНФ и МДНФ при помощи языка описания аппаратуры Verilog средствами САПР Vivado для функции, заданной в векторном виде соответствующей индивидуальному варианту. Произведена верификация полученных схем.

СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

1. Методические указания по ПР № 3 — URL: <https://online-edu.mirea.ru/mod/resource/view.php?id=409135>.
2. Смирнов С.С. Информатика [Электронный ресурс]: Методические указания по выполнению практических и лабораторных работ / С.С. Смирнов — М., МИРЭА — Российский технологический университет, 2018. — 1 электрон. опт. диск (CD-ROM)
3. Тарасов И.Е. ПЛИС Xilinx. Языки описания аппаратуры VHDL и Verilog, САПР, приемы проектирования. — М.: Горячая линия — Телеком, 2021. — 538 с.: ил.
4. Жемчужникова Т.Н. Конспект лекций по дисциплине «Архитектура вычислительных машин и систем» — URL: https://drive.google.com/file/d/12OAi2_axJ6mRr4hCbXs-mYs8Kfp4YEfj/view?usp=sharing.