|  |  |
| --- | --- |
|  |  |
| МИНОБРНАУКИ РОССИИ |
| Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждениевысшего образования**«МИРЭА – Российский технологический университет»****РТУ МИРЭА**  |

Институт Информационных Технологий (ИТ)

Кафедра Общей информатики

**ОТЧЕТ**

по Практической работе №10

на тему

**«Синтез четырехразрядного счетчика с параллельным переносом между разрядами двумя способами»**

по дисциплине

«ИНФОРМАТИКА»

Выполнил студент группы ИКБО-12-18 Валяев Д.А.

Принял старший преподаватель Смирнов С.С.

Выполнено «28» декабря 2018 г.

Зачтено «\_\_\_» \_\_\_\_\_\_\_\_\_ 2018 г.

Москва, 2018

**Содержание**

[1. Постановка задачи и персональный вариант 2](#_Toc532952209)

[2. Таблица переходов счётчика 2](#_Toc532952210)

[3. Проектирование оптимальных схем управления триггерами (диа-граммы Вейча, минимальные формы). 3](#_Toc532952211)

[4. Реализация счетчика с оптимальной схемой управления. 4](#_Toc532952212)

[5. Реализация счетчика на преобразователях кодов. 4](#_Toc532952213)

[6. Вывод 4](#_Toc532952214)

[7. Список информационных источников 4](#_Toc532952215)

# Постановка задачи и персональный вариант

Разработать счетчик с параллельным переносом на D-триггерах двумя способами:

– с оптимальной схемой управления, выполненной на логических элементах общего базиса;

– со схемой управления, реализованной на преобразователе кодов (быстрая реализация, но не оптимальная схема).

В качестве исходных данных использовать индикатор CNT лабораторного комплекса, на котором слева направо отображены:

– направление счета (0 — сложение, 1 — вычитание);

– максимальное значение счетчика (не путать с модулем счета);

– шаг счета.

Протестировать работу схемы и убедиться в ее правильности. Подготовить отчет о проделанной работе и защитить ее.

Имеются следующие исходные данные:

– направление счета — вычитание;

– максимальное значение — с (12 в десятичной системе);

– шаг счета — 4 в десятичной системе

# Таблица переходов счётчика

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| Q3(t)  | Q2(t)  | Q1(t)  | Q0(t)  | Q3(t+1)  | Q2(t+1)  | Q1(t+1)  | Q0(t+1)  |
| 0  | 0  | 0  | 0  | 0 | 0  | 1  | 0 |
| 0  | 0  | 0  | 1  | 0 | 0  | 1  | 1  |
| 0  | 0  | 1  | 0  | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 0  | 0  | 1  | 1  | 0 | 1  | 0  | 1 |
| 0  | 1  | 0  | 0  | 0  | 1 | 1 | 0 |
| 0  | 1  | 0  | 1  | 0  | 1 | 1 | 1 |
| 0  | 1  | 1  | 0  | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 0  | 1  | 1  | 1  | 1 | 0  | 0 | 1  |
| 1  | 0  | 0  | 0  | 1 | 0 | 1 | 0  |
| 1  | 0  | 0  | 1  | 1 | 0 | 1 | 1  |
| 1  | 0  | 1  | 0  | 1 | 1  | 0 | 0  |
| 1  | 0  | 1  | 1  | 0  | 0 | 0 | 0 |
| 1  | 1  | 0  | 0  | 0 | 0  | 0  | 1 |
| 1  | 1  | 0  | 1  | \*  | \*  | \*  | \*  |
| 1  | 1  | 1  | 0  | \*  | \*  | \*  | \*  |
| 1  | 1  | 1  | 1  | \*  | \*  | \*  | \*  |

# Проектирование оптимальных схем управления триггерами (диа-граммы Вейча, минимальные формы).

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
|  |  |  |  |
|  |   | \* | 1 |  1 |  |
| \* | \* | 11 | 1 |  |
|  | 1 | 1 |   |  |
|   | 1 | 1 |  |  |
|  |  |  |  |  |

Рис 1. Диаграмма для МДНФ функции Q3(t+1)

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
|  |  |  |  |
|  | 0 | 0 \* | 0 |  |  |
| \* | \* | 0 |  |  |
|  |  | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 00 | 0 | 0 |  |
|  |  |  |  |  |

Рис.2 Рис. Диаграмма для МКНФ функции Q3(t+1)

Таким образом получается, что МДНФ для Q3(t+1) строить выгоднее, чем

МКНФ.

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
|  |  |  |  |
|  |  | \* | 1 |  |  |
| \* | \* | 11 | 1 |  |
|  |  | Ц | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 1 |  |  |
|  |  |  |  |  |

Рис.3 Диаграмма для МДНФ функции Q2(t+1)

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
|  |  |  |  |
|  | 0 | \* | 0 | 0 |  |
| \* | \* | 0 |  |  |
|  | 0 | 0 | 0 |  |
|  |  | 0 | 0 |  |
|  |  |  |  |  |

Рис.4 Диаграмма для МКНФ функции Q2(t+1)

Таким образом получается, что МКНФ для Q2(t+1) строить выгоднее, чем

МДНФ.

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
|  |  |  |  |
|  |  | \* | 1 | 1 |  |
| \* | \* | 11 |  |  |
|  |  | Ц |  |  |
| 1 | 1 | 1 | 1 |  |
|  |  |  |  |  |

Рис.5 Диаграмма для МДНФ функции Q1(t+1)

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
|  |  |  |  |
|  | 0 | \* |  |  |  |
| \* | \* | 0 | 0 |  |
|  | 0 | 0 | 0 0 | 0 |
|   |  | 0 |  |  |
|  |  |  |  |  |

Рис.6 Диаграмма для МКНФ функции Q1(t+1)

Таким образом получается, что МКНФ для Q2(t+1) строить выгоднее, чем

МДНФ.

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
|  |  |  |  |
|  | 1 | \* | 1 |   |  |
| \* | \* | 11 |   |  |
|  |  | 1 | 1 |  |
|  | 1 | 1 |  |  |
|  |  |  |  |  |

Рис.7 Диаграмма для МДНФ функции Q0(t+1)

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
|  |  |  |  |
|  |  | \* | 0 | 0 |  |
| \* | \* | 0 | 0 |  |
|  | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 0 | 0 |  |
|  |  |  |  |  |

Рис.8 Диаграмма для МКНФ функции Q0(t+1)

Следовательно, нам все равно какую минимальную форму взять.

 (

# Реализация счетчика с оптимальной схемой управления.

#

Рис.5 Схема счетчика с подключением к устройству проверки

Тестирование показало, что схема работает правильно.

# Реализация счетчика на преобразователе кодов.



Рис.6 Счетчик со схемой управления, выполненной на преобразователе кодов

Тестирование показало, что схема работает правильно.

# Вывод

Был разработан счётчик с параллельным переносом на D-триггерах двумя способами:

– с оптимальной схемой управления, выполненной на логических элементах общего базиса;

– со схемой управления, реализованной на преобразователе кодов (быстрая реализация, но не оптимальная схема).

Для решения этой задачи использовались логические элементы, дешифратор, приоритетный шифратор, D-триггеры.

#  7. Список информационных источников

1. Программа построения и моделирования логических схем Logisim. Электронный ресурс. http://www.cburch.com/logisim/ru/index.html. Дата обращения 27.12.18

2. Справочная система программы Logisim. Электронный ресурс. http://www.cburch.com/logisim/ru/index.html. Дата обращения 27.12.18

3. Описание библиотеки элементов Logisim. Электронный ресурс. http://www.cburch.com/logisim/ru/index.html. Дата обращения 27.12.18

4. С. С. Смирнов. Информатика: Методические указания по выполнению практических и лабораторных работ (стр.70). Рекомендовано к изданию на заседании Кафедры общей информатики Института кибернетики, протокол № 17 от 18 мая 2018 года, РТУ МИРЭА.