МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ І НАУКИ УКРАЇНИ ДЕРЖАВНИЙ УНІВЕРСИТЕТ ТЕЛЕКОМУНІКАЦІЙ

НАВЧАЛЬНО-НАУКОВИЙ ІНСТИТУТ ТЕЛЕКОМУНІКАЦІЙ ТА ІНФОРМАТИЗАЦІЇ

Кафедра комп'ютерної інженерії

РОЗРАХУНКОВО-ПОЯСНЮВАЛЬНА ЗАПИСКА

до курсового проекту з дисципліни «Технології проектування ком'ютерних систем»

Варіант 13

Виконав студент:

Максімов Євгеній Сергійович група: КІД-31

Керівник роботи:

кандидат технічних наук, доцент Торошанко Ярослав Іванович

МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ І НАУКИ УКРАЇНИ ДЕРЖАВНИЙ УНІВЕРСИТЕТ ТЕЛЕКОМУНІКАЦІЙ

НАВЧАЛЬНО-НАУКОВИЙ ІНСТИТУТ ТЕЛЕКОМУНІКАЦІЙ ТА ІНФОРМАТИЗАЦІЇ

Кафедра комп'ютерної інженерії

ЗАВДАННЯ

на курсовий проект студенту

Максімов Євгеній Сергійович

- 1. Тема проекту:
 - 1.1 Мінімізація та побудова логічної функції.
 - 1.2 Побудова багатовходового дешифратора.
- 2. Вхідні дані проекту:
 - 2.1 Таблиця істинності 2-вох логічних функцій згідно варіанту.
 - 2.2 Таблиця обмежень побудови неповного дешифратора відповідно до варіанту для двох адресних просторів A1 і A2.
- 3. Зміст розрахунково-пояснювальної записки (перелік питань, які потрібно розробити):
 - 3.1 Перша логічна функція.
 - 3.1.1 Мінімізація та побудова схеми функції.
 - 3.1.2 Переведення в базис I-HE(NAND) та побудова схеми функції.
 - 3.1.3 Переведення в базис AБO-HE(NOR) та побудова схеми функції.
 - 3.2 Друга логічна функція.
 - 3.2.1 Мінімізація та побудова схеми функцій.
 - 3.2.2 Переведення в базис I-HE(NAND) та побудова схеми функції.
 - 3.2.3 Переведення в базис AБO-HE(NOR) та побудова схеми функції.
 - 3.3 Побудова багатовходового дешифратора.
 - 3.3.1 Побудувати схему неповного дешифратора відповідно до варіанту для двох адресних просторів A1 і A2.
 - 3.3.2 Привести таблицю, в якій для кожної мікросхеми останнього ступеню вказати її адресний простір.
 - 3.3.3 Оцінити апаратні витрати на побудову дешифратора.

КАЛЕНДАРНИЙ ПЛАН

| $N_{\overline{0}}$ | Назва етапів виконання курсового | Строк | Примітка |
|--------------------|-------------------------------------|---------------|----------|
| з/п | проекту | виконання | |
| | | етапів роботи | |
| 1 | Підбір науково-технічної літератури | | |
| 2 | Проведення необхідних обчислень | | |
| 3 | Розробка креслень | | |
| 4 | Розробка розрахунково-пояснювальної | | |
| | записки та реферату | | |

| Студент | | |
|-----------------|----------|------------------------|
| | (підпис) | (прізвище та ініціали) |
| Керівник роботи | | |
| – | (підпис) | (прізвище та ініціали) |

$PE\Phi EPAT$

3MICT

| 1 | Вступ | 7 |
|-------|---|----|
| 1.1 | Теоретичні відомості до першого завдання | 7 |
| 1.1.1 | Алгебра логіки | 7 |
| 1.1.2 | Базові логічні вирази | 8 |
| 1.1.3 | Форма подання логічних виразів | 9 |
| 1.1.4 | Дії над логічними виразами | 10 |
| 1.1.5 | Мінімізація логічних виразів | 11 |
| 1.1.6 | Логічні базиси | 12 |
| 1.2 | Теоретичні відомості до другого завдання | 13 |
| 1.2.1 | Будова дешифратора | 13 |
| 1.2.2 | Алгоритм побудови багаступеневого дешифратора | 14 |
| 2 | Перше завдання | 15 |
| 2.1 | Перша функція | 15 |
| 2.1.1 | Мінімізація та побудова схеми функції | 16 |
| 2.1.2 | Переведення в базис I-HE(NAND) та побудова схеми функції | 17 |
| 2.1.3 | Переведення в базис AБО-HE(NOR) та побудова схеми функції | 18 |
| 2.2 | Друга функція | 19 |
| 2.2.1 | Мінімізація та побудова схеми функції | 20 |
| 2.2.2 | Переведення в базис I-HE(NAND) та побудова схеми функції | 21 |
| 2.2.3 | Переведення в базис AБО-HE(NOR) та побудова схеми функції | 22 |
| 3 | Друге завдання | 23 |
| 3.1 | Характеристики дешифратора згідно варіанту | 23 |
| 3.1.1 | Таблиця адресних просторів та схема багаступеневого неповного де- | |
| | шифратора | 24 |
| 3.2 | Апаратні витрати на побудову дешифратора | 25 |
| 4 | Висновок | 26 |
| Спи | сок джерел | 27 |

Перелік таблиць

| 1.1 | Приклад таблиці істинності | | | | | | | | . ' |
|-----|--|--|--|--|--|--|--|--|------|
| 1.2 | Таблиця законів алгебри логічних виразів | | | | | | | | . 10 |

Перелік ілюстрацій

Розділ 1

Вступ

1.1. Теоретичні відомості до першого завдання

1.1.1. Алгебра логіки

Алгебра логіки (Булева логіка, двійкова логіка, двійкова алгебра) — розділ математичної логіки, що вивчає систему логічних операцій над висловлюваннями. Вважається, що висловлювання можуть бути тільки істинними або помилковими, тобто використовується так звана бінарна або двійкова логіка.

Булева функція задається у вигляді таблиці, або графіка зі стандартним (лексикографічним) розташуванням наборів аргументів, виконана кодом Грея.

Код Грея — одна із систем кодування інформації, в якій два послідовні коди відрізняються значенням лише одного біта.

Таблиця істинності — математична таблиця, що широко використовується у математичній логіці зокрема в алгебрі логіки, численні висловлень для обчислення значень булевих функцій.

Приклад таблиці істинності:

| N | X_1 | X_2 | F_1 |
|---|-------|-------|-------|
| 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 0 |
| 2 | 1 | 0 | 0 |
| 3 | 1 | 1 | 1 |

Табл. 1.1. Приклад таблиці істинності

1.1.2. Базові логічні вирази

Відомі такі основні логічні вирази, як:

- Інверсія (логічне 'HE', NOT,¬)
- Кон'юнкція (логічне множення, логічне І, AND, <)
- Диз'юнкція (логічне додавання, логічне ABO, OR, V)
- Виключне AБO(Сума по модулю 2,XOR,⊕)

Також існують логічні вирази базисів
(детально розглядаються на сторінці 12).

1.1.3. Форма подання логічних виразів

Логічний вираз який є тотожний функції можна подати у трьох загальних виглядах:

- Диз'юнктивна нормальна форма (ДНФ)
- Кон'юнктивна нормальна форма (КНФ)
- Алгебраїчна нормальна форма (АНФ або поліном Жегалкіна)

1.1.4. Дії над логічними виразами

Для логічних виразів існують такі закони алгебри:

| Назва закону | АБО | I |
|------------------------|---|---|
| Переміщення | $A \vee B = B \vee A$ | $A \wedge B = B \wedge A$ |
| Комбінування | $A \vee (B \vee C) = (A \vee B) \vee C$ | $A \wedge (B \wedge C) = (A \wedge B) \wedge C$ |
| Розподільний | $(A \vee B) \wedge C =$ | $(A \land B) \lor C =$ |
| | $A \wedge C \vee B \wedge C$ | $A \lor C \land B \lor C$ |
| Правило де Моргана | $\neg (A \lor B) = \neg A \land \neg B$ | $\neg (A \land B) = \neg A \lor \neg B$ |
| Ідемпотентність | $A \lor A = A$ | $A \wedge A = A$ |
| Виключення | $A \vee \neg A = 1$ | $A \wedge \neg A = 0$ |
| Операції з константами | $A \lor 1 = 1; A \lor 0 = A$ | $A \wedge 1 = A; A \wedge 0 = 0$ |
| Поглинання | $A \lor (A \land B) = A$ | $A \wedge (A \vee B) = A$ |
| Склеювання | $(A \land B) \lor (\neg A \land B) = B$ | $(A \lor B) \land (\neg A \lor B) = B$ |

Табл. 1.2. Таблиця законів алгебри логічних виразів

1.1.5. Мінімізація логічних виразів

Мінімізація булевих функцій — спрощення булевих виразів. Оскільки логічні функції реалізують за допомогою певного набору пристроїв, то, спрощуючи вираз, зменшуємо кількість елементів.

Існують такі методи мінімізації:

- метод Блейка-Порецького;
- метод Нельсона;
- метод Дужкових форм;
- метод Карта Карно;
- метод Куайна Мак-Класкі.

В данному проекті буде розглянутий тільки метод Блейка-Порецького та метод Нельсона.

Метод Блейка-Порецького та Нельсона

Метод Блейка-Порецького та Нельсона полягає в:

- 1. Виконати всі можливі склеювання виразів;
- 2. Виконати всі можливі поглинання виразів;
- 3. Виконати перевірку виразу на слеювання і поглинання;
- 4. Повторити пунтки 1-3 до отримання мінімального варінту виразу.

1.1.6. Логічні базиси

Функціонально повним набором або логічним базисом - називається набір логічних операцій, що дозволяє аналітично описати будь-яку логічну функцію. Такий набір складають основні логічні операції АБО, І, НЕ, тому він є одним з логічних базисів.

Логічний базис називається **мінімальним**, якщо видалення з набору хоча б однієї операції перетворює його в функціонально неповний.

Логічний базис НЕ, АБО, І не є мінімальним, так як на підставі законів подвійності можна виключити з логічних виразів операцію АБО або І, отже, він є надлишковимбазисом. Мінімальний базис складають дві операції НЕ, АБО і НЕ, І.

Практичного уваги заслуговують мінімальні базиси, що представляють собою тільки одну операцію. До них відносяться операції логічного множення з запереченням (I-HE, штрих Шеффера,NAND, \uparrow) і логічного додавання з запереченням (ABO-HE, стрілка Пірса,NOR, \downarrow).

- I-HE(NAND, \(\))
- ABO-HE(NOR,↓)

- 1.2. Теоретичні відомості до другого завдання
- 1.2.1. Будова дешифратора

1.2.2. Алгоритм побудови багаступеневого дешифратора

Розділ 2

Перше завдання

2.1. Перша функція

2.1.1. Мінімізація та побудова схеми функції

2.1.2. Переведення в базис I-HE(NAND) та побудова схеми функції

2.1.3. Переведення в базис AБО-HE(NOR) та побудова схеми функції

2.2. Друга функція

2.2.1. Мінімізація та побудова схеми функції

2.2.2. Переведення в базис I-HE(NAND) та побудова схеми функції

2.2.3. Переведення в базис AБО-HE(NOR) та побудова схеми функції

Розділ 3

Друге завдання

3.1. Характеристики дешифратора згідно варіанту

3.1.1. Таблиця адресних просторів та схема багаступеневого неповного дешифратора

3.2. Апаратні витрати на побудову дешифратора

Розділ 4

Висновок

Список джерел

- [1] *Кожевников А. Б., Петросова А. Г.* Научная периодика в СССР(1917–1949): количественный анализ // Вопросы истории естествознания и техники. 1991. №4. С. 44–50.
- [2] Gupta B. M., Kumar S., Sangam S. L., Karisiddappa C. R. Modeling the growth of world social science literature // Scientometrics. 2002. Vol. 53, №1. P. 161–164.
- [3] Krementsov N. Stalinist science. Princeton, NJ:Princeton Univ. Press, 1997. XVII, 371 p.