МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования «Санкт-Петербургский политехнический университет Петра Великого»

Институт компьютерных наук и кибербезопасности Высшая школа технологий искусственного интеллекта Направление: 02.03.01 Математика и компьютерные науки

Теория алгоритмов

Курсовая работа

«Синтез функциональной схемы электронных часов» Вариант 11

| Студент, | | | |
|----------------------|---|---|----------------|
| группы 5130201/20102 | | | _ Гаар В.С. |
| Преподаватель | | | _ Востров А.В. |
| | « | » | 2024 г. |

Содержание

| B | веде | ние | 3 |
|----|------|--|----|
| 1 | Пос | становка задачи | 4 |
| 2 | Опі | исание объекта управления | 5 |
| 3 | Ma | тематическое описание | 6 |
| | 3.1 | Модель конечного автомата | 6 |
| | 3.2 | Реализация графа управляющего автомата | 6 |
| | 3.3 | Управляющие воздействия | 9 |
| | 3.4 | Общая структурная схема | 10 |
| | 3.5 | Кодирование входных и выходных воздействий, состояний автомата | 12 |
| | 3.6 | Минимизация функций | 13 |
| 38 | аклю | рчение | 17 |
| C | писо | к источников | 18 |

Введение

Данный отчёт содержит в себе информацию о курсовой работе, в ходе выполнения которой было необходимо разработать функциональную схему электронных часов с заданными дополнительными функциями.

На функциональной схеме изображают функциональные части изделия (элементы, устройства и функциональные группы), участвующие в процессе, иллюстрируемом схемой, и связи между этими частями. Графическое построение схемы должно давать наиболее наглядное представление о последовательности процессов, иллюстрируемых схемой.

1 Постановка задачи

Построить функциональную схему электронных часов, которые кроме отображения и корректировки времени (минут и часов) выполняют следующие функции, определённые вариантом 2101100:

- A=2: отображают и позволяют корректировать день недели;
- В=1: режим работы часов 24-х часовой;
- С=0: отключение индикаторов с целью экономии электроэнергии отсутствует;
- D=1: останов часов по нажатию кнопки;
- Е=1: присутствует простой секундомер (сброс запуск останов);
- F=0: звуковая сигнализация отсутствует;
- G=0: звуковой сигнал в устанавливаемое время (будильник) отсутствует.

Для построения управляющих воздействий было необходимо:

- 1. Построить конечный автомат с состояниями системы часов.
- 2. Построить и минимизировать функции импульсных и потенциальных команд.
- 3. Построить функциональную схему часов с данными командами.

2 Описание объекта управления

Реализуемые электронные часы содержат индикаторную панель, показывающую время (часы, минуты) и день недели, и внешние кнопки управления а и b.

Для отображения времени используются:

- 1. Шесть семисегментных дисплеев:
 - старший десятичный разряд часов;
 - младший десятичный разряд часов;
 - старший десятичный разряд минут;
 - младший десятичный разряд минут;
 - первая буква аббревиатуры дня недели;
 - вторая буква аббревиатуры дня недели.
- 2. Диод, отвечающий за режим работы часов: отображение времени часов/отображение времени секундомера.

Для управления часами используются кнопки внешнего управления — а и b. Входные воздействия на часы возможны нажатием одной из кнопок или их обеих одновременно.

3 Математическое описание

3.1 Модель конечного автомата

Конечный автомат — абстрактный автомат с конечным числом возможных внутренних состояний.

Конечный автомат возможно формализовать как упорядоченную шестёрку: $M = (S, \Sigma, Y, s_0, \delta, \lambda)$, где

- *S* множество состояний конечного автомата;
- Σ входной алфавит;
- У множество выходных сигналов;
- s_0 начальное состояние;
- $\delta: S \times \Sigma \to S$ функция переходов;
- $\lambda: S \times \Sigma \to Y$ функция выходов.

Конечный автомат начинает работу в состоянии s_0 , считывает входные воздействия и переходит в соответствующие функции переходов состояния, выводя соответствующие выходные данные.

3.2 Реализация графа управляющего автомата

Было выделено 7 состояний $S = \{S_0, S_1, S_2, S_3, S_4, S_5, S_6\}$, где

- S_0 состояние отображения времени и дня недели (time). В этом состоянии включены все индикаторы для отображения часов, минут и дня недели.
- S_1 состояние коррекции минут (minutes correction). В этом состоянии горят только индикаторы минут.
- S_2 состояние коррекции часов (hours correction). В этом состоянии горят только индикаторы часов.
- S_3 состояние коррекции дня недели (day of the week correction). В этом состоянии горит только индикатор дня недели.
- S_4 состояние отображения времени секундомера (stopwatch). На индикаторах идущее время (минуты и секунды) секундомера.
- S_5 состояние остановленного секундомера ($stopwatch\ pause$). На индикаторах минуты и секунды секундомера. В этом состоянии секундомер не отсчитывает время.
- S_6 состояние остановленных часов ($time\ stop$). На индикаторах часы, минуты и день недели. В этом состоянии время зафиксировано и не изменяется.

Множество выходных сигналов $Y = \{z_0, z_1, z_2, z_3, z_4, z_5, z_6\}$, где

- z_0 нейтральный сигнал.
- \bullet z_1 прибавление единицы к минутам при корректировке;
- ullet z_2 прибавление единицы к часам при корректировке;
- z_3 смена дня недели на следующий при корректировке;
- z_4 запуск секундомера;
- z_5 остановка/запуск секундомера;
- ullet z_6 сброс текущего значения секундомера;
- ullet z_7 остановка/запуск часов.

Входной алфавит $\Sigma = \{a,b,ab\}$, где

- a нажатие кнопки а;
- b нажатие кнопки b;
- \bullet ab нажатие обеих кнопок.

Начальное состояние s_0 автомата это состояние S_0 – "Отображение времени и дня недели".

Функция переходов и выходов представлены в Табл. 1 и Табл. 2 соответственно.

Таблица 1. Функция переходов δ

| | a | b | ab |
|----------------|-------|-------|-------|
| S_0 | S_1 | S_4 | S_6 |
| $\mathbf{S_1}$ | S_2 | S_1 | S_1 |
| $\mathbf{S_2}$ | S_3 | S_2 | S_2 |
| S_3 | S_0 | S_3 | S_3 |
| S_4 | S_4 | S_5 | S_0 |
| S_5 | S_5 | S_4 | S_0 |
| S_6 | S_6 | S_6 | S_0 |

Таблица 2. Функция выходов λ

| | a | b | ab |
|----------------|-------|-------|-------|
| S_0 | z_0 | z_0 | z_7 |
| $\mathbf{S_1}$ | z_0 | z_1 | z_0 |
| $\mathbf{S_2}$ | z_0 | z_2 | z_0 |
| S_3 | z_0 | z_3 | z_0 |
| S_4 | z_4 | z_5 | z_0 |
| S_5 | z_6 | z_5 | z_0 |
| S_6 | z_0 | z_0 | z_7 |

На Рис. 1 представлен реализованный конечный автомат.

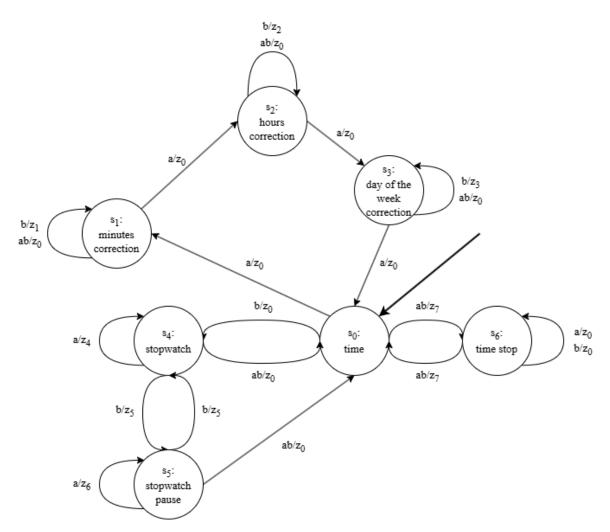


Рис. 1. Конечный автомат

Этому графу переходов соответствует следующая таблица переходов (Табл. 3).

Таблица 3. Таблица переходов

| Вход | Текущее состояние | Следующее состояние | Выход | |
|------|--|------------------------------------|-------|--|
| a | s_0 : time | s_1 : minutes correction | z_0 | |
| b | $s_0: { m time}$ | s_4 : stopwatch | z_0 | |
| ab | $s_0: { m time}$ | s_6 : time stop | z_7 | |
| a | $s_1: { m minutes\ correction}$ | s_2 : hours correction | z_0 | |
| b | $s_1: { m minutes\ correction}$ | s_1 : minutes correction | z_1 | |
| ab | $s_1: { m minutes\ correction}$ | s_1 : minutes correction | z_0 | |
| a | s_2 : hours correction | s_3 : day of the week correction | z_0 | |
| b | s_2 : hours correction | s_2 : hours correction | z_2 | |
| ab | s_2 : hours correction | s_2 : hours correction | z_0 | |
| a | $s_3: { m day\ of\ the\ week\ correction}$ | ion s_0 : time | | |
| b | $s_3: { m day} \ { m of} \ { m the} \ { m week} \ { m correction}$ | s_3 : day of the week correction | z_3 | |
| ab | $s_3: { m day} \ { m of} \ { m the} \ { m week} \ { m correction}$ | s_3 : day of the week correction | z_0 | |
| a | $s_4: { m stopwatch}$ | s_4 : stopwatch | z_4 | |
| b | $s_4: { m stopwatch}$ | $s_5: { m stopwatch\ pause}$ | z_5 | |
| ab | $s_4: { m stopwatch}$ | $s_0: 	ext{time}$ | z_0 | |
| a | $s_5: { m stopwatch\ pause}$ | $s_5: { m stopwatch\ pause}$ | z_6 | |
| b | $s_5: { m stopwatch\ pause}$ | s_4 : stopwatch | z_5 | |
| ab | $s_5: { m stopwatch\ pause}$ | $s_0: 	ext{time}$ | z_0 | |
| a | s_6 : time stop | s_6 : time stop | z_0 | |
| b | s_6 : time stop | s_6 : time stop | z_0 | |
| ab | s_6 : time stop | s_0 : time | z_7 | |

3.3 Управляющие воздействия

Входом в управляющий автомат являются преобразованные внешние воздействия, выходы — это два типа управляющих воздействий: импульсные и потенциальные. Импульсные команды — это кратковременные воздействия, которые подаются в момент нажатия внешних кнопок владельцем часов. Потенциальные команды — это продолжительное воздействие, которое действует в период нахождения автомата в определенном состоянии и может измениться только при переключении автомата в другое состояние.

Потенциальные команды:

- L_1 разрешение подачи тактового импульса на счётчики секундомера. При наличии этого сигнала секундомер запускается, при отсутствии останавливается.
- L_2 управление MC, которое позволяет выводить на индикаторы текущее время или время секундомера.
- \bullet L_3 управление подачей сигнала на индикатор минут.

- \bullet L_4 управление подачей сигнала на индикатор часов.
- \bullet L_5 управление подачей сигнала на индикатор дней недели.
- L_6 разрешение подачи тактового импульса на счётчики часов. При наличии этого сигнала часы идут, при отсутствии останавливаются.

Импульсные команды:

- \bullet i_1 прибавление единицы к минутам при корректировке;
- \bullet i_2 прибавление единицы к часам при корректировке;
- \bullet i_3 прибавление единицы к порядковому номеру дня недели;
- \bullet i_4 обнулить счетчики секундомера.

3.4 Общая структурная схема

Общая структурная схема представлена на Рис. 2.

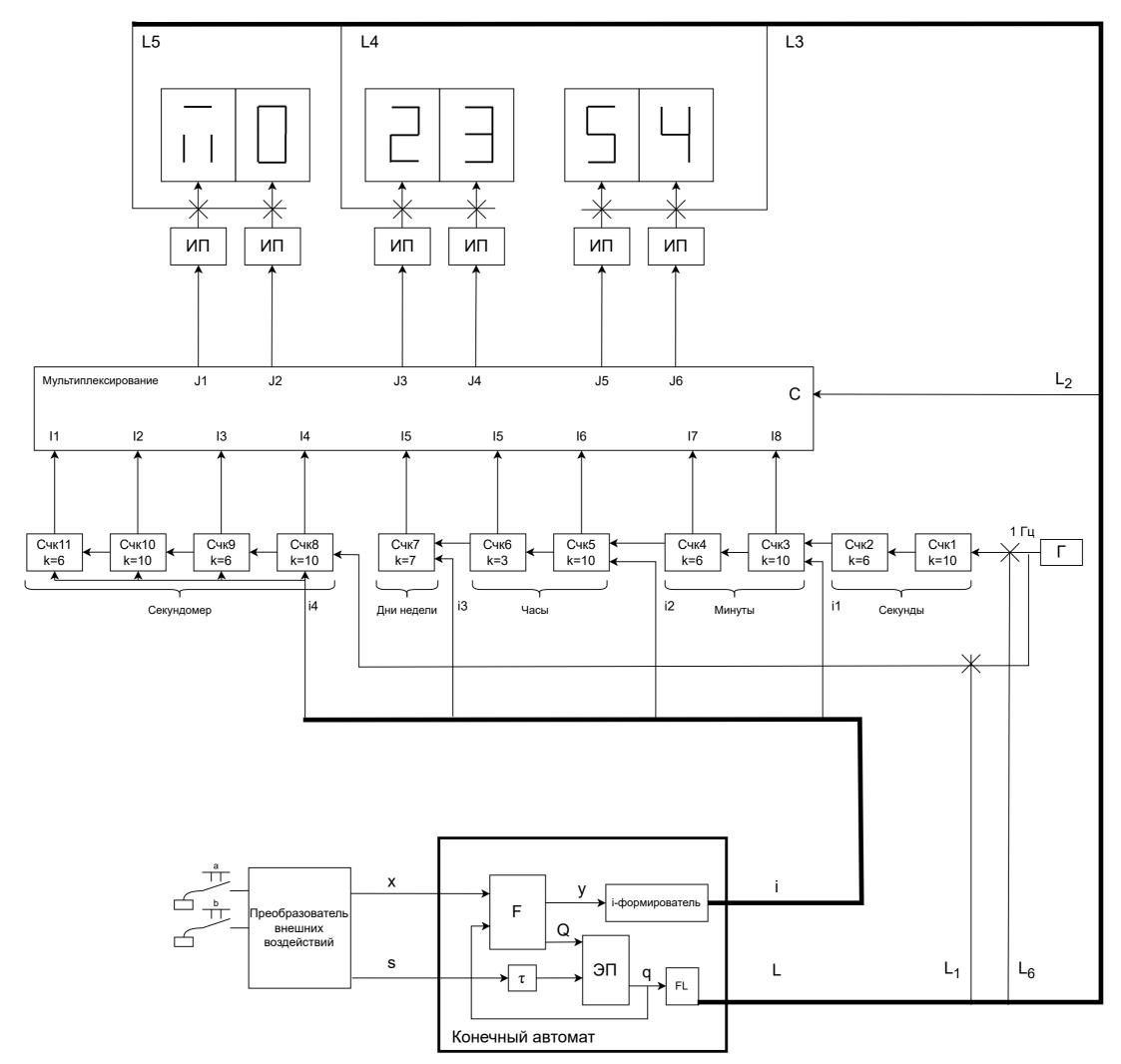


Рис. 2. Общая структурная схема

3.5 Кодирование входных и выходных воздействий, состояний автомата

Кодирование входных сигналов, выходных сигналов и состояний автомата представлены в Табл. 4, Табл. 5 и Табл. 6 соответственно.

Таблица 4. Кодирование входных сигналов

| | $\mathbf{x_1}$ | $\mathbf{x_2}$ |
|----|----------------|----------------|
| a | 0 | 0 |
| b | 0 | 1 |
| ab | 1 | 1 |

Таблица 5. Кодирование выходных сигналов

| | $\mathbf{y_1}$ | y_2 | y_3 |
|----------------|--------------------|-------|-------|
| \mathbf{z}_0 | 0 | 0 | 0 |
| $\mathbf{z_1}$ | 0 | 0 | 1 |
| ${f z}_2$ | 0 | 1 | 0 |
| \mathbf{z}_3 | 0 | 1 | 1 |
| ${f z}_4$ | 1 | 0 | 0 |
| $\mathbf{z_5}$ | 1 | 0 | 1 |
| \mathbf{z}_6 | z ₆ 1 1 | | 0 |
| $\mathbf{z_7}$ | 1 | 1 | 1 |

Таблица 6. Кодирование состояний

| | $\mathbf{q_1}$ | $\mathbf{q_2}$ | $\mathbf{q_3}$ |
|----------------|----------------|----------------|----------------|
| $\mathbf{S_0}$ | 0 | 0 | 0 |
| $\mathbf{S_1}$ | 0 | 0 | 1 |
| $\mathbf{S_2}$ | 0 | 1 | 0 |
| $\mathbf{S_3}$ | 0 | 1 | 1 |
| $\mathbf{S_4}$ | 1 | 0 | 0 |
| S_5 | 1 | 0 | 1 |
| S_6 | 1 | 1 | 0 |

3.6 Минимизация функций

В соответствии с закодированными состояниями были построены таблицы истинности для преобразований F и FL (Табл. 7 и Табл. 8).

Таблица 7. Преобразование F

| Bxc | оды | Текущее состояние | | | Следу | ющее сос | гояние | Выход | | | | | | |
|-----------------------|----------------|-------------------|----------------|------------|----------------|----------------|----------------|-------|------------|----|----------------|-------|-------|-------|
| x ₁ | $\mathbf{x_2}$ | q 1 | $\mathbf{q_2}$ | q 3 | $\mathbf{Q_1}$ | $\mathbf{Q_2}$ | $\mathbf{Q_3}$ | у1 | y 2 | уз | $\mathbf{i_1}$ | i_2 | i_3 | i_4 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |

Таблица 8. Преобразование FL

| | $\mathbf{q_1}$ | $\mathbf{q_2}$ | $\mathbf{q_3}$ | $\mathbf{L_1}$ | $\mathbf{L_2}$ | L_3 | L_4 | L_5 | L_6 |
|---|----------------|----------------|----------------|----------------|----------------|-------|-------|-------|-------|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 2 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 4 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 |
| 6 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 |

3.6.1 Минимизация для Q_1 - Q_3

По Табл. 7 были построены формулы для Q_1,Q_2,Q_3 . На Рис. 3 приведены карты Карно для минимизации Q_1,Q_2,Q_3 соответственно.

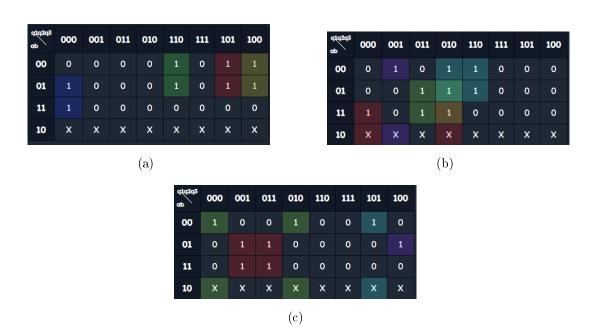


Рис. 3. Карты карно для (a) Q_1 ; (b) Q_2 ; (c) Q_3 .

$$Q_1 = \neg x_1 q_1 \neg q_2 + \neg x_1 q_1 \neg q_3 + x_2 \neg q_1 \neg q_2 \neg q_3$$

$$Q_2 = x_1 \neg q_1 \neg q_3 + x_2 \neg q_1 q_2 + \neg x_1 q_2 \neg q_3 + \neg x_2 \neg q_1 \neg q_2 q_3$$

$$Q_3 = x_2 \neg q_1 q_3 + \neg x_2 \neg q_1 \neg q_3 + \neg x_2 q_1 \neg q_2 q_3 + \neg x_1 x_2 q_1 \neg q_2 \neg q_3$$

3.6.2 Минимизация для y_1 - y_3

По Табл. 7 были построены формулы для y_1, y_2, y_3 . На Рис. 4 приведены карты Карно для минимизации y_1, y_2, y_3 соответственно.

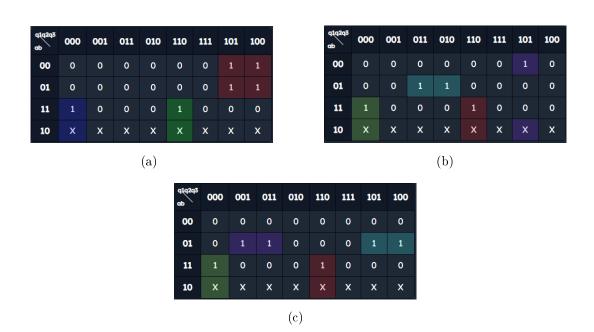


Рис. 4. Карты карно для (a) y_1 ; (b) y_2 ; (c) y_3 .

$$y_1 = \neg x_1 q_1 \neg q_2 + x_1 q_1 q_2 \neg q_3 + x_1 \neg q_1 \neg q_2 \neg q_3$$

$$y_2 = x_1 q_1 q_2 \neg q_3 + x_1 \neg q_1 \neg q_2 \neg q_3 + \neg x_1 x_2 \neg q_1 q_2 + \neg x_2 q_1 \neg q_2 q_3$$

$$y_3 = x_1 q_1 q_2 \neg q_3 + x_1 \neg q_1 \neg q_2 \neg q_3 + \neg x_1 x_2 q_1 \neg q_2 + \neg x_1 x_2 \neg q_1 q_3$$

3.6.3 Минимизация для L_1 - L_6

По Табл. 8 были построены формулы для $L_1, L_2, L_3, L_4, L_5, L_6$. На Рис. 5 приведены карты Карно для минимизации $L_1, L_2, L_3, L_4, L_5, L_6$ соответственно.



Рис. 5. Карты карно для (a) L_1 ; (b) L_2 ; (c) L_3 ; (d) L_4 ; (e) L_5 ; (f) L_6 .

$$L_{1} = q_{1} \neg q_{2} \neg q_{3}$$

$$L_{2} = q_{1} \neg q_{2}$$

$$L_{3} = q_{1} + \neg q_{2}$$

$$L_{4} = q_{1} + \neg q_{3}$$

$$L_{5} = q_{1}q_{2} + q_{2}q_{3} + \neg q_{1} \neg q_{2} \neg q_{3}$$

$$L_{6} = \neg q_{1} + \neg q_{2}$$

Заключение

Список источников

- [1] Теория алгоритмов [Электронный ресурс] URL: https://tema.spbstu.ru/algorithm/ (дата обращения 10.12.2024).
- [2] sublime.tools. Карта карно [Электронный ресурс] URL: https://sublime.tools/ru/karta-karno (дата обращения 10.12.2024).