# 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	ведение	3
1	Постановка задачи	4
2	Описание объекта управления	5
3	Математическое 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	12
4	Схемотехническая реализация	17
	4.1 Анализ схемотехнических элементов	17
За	аключение	18
C	писок источников	19

## 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;
- $\Sigma$  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  $\delta$ 

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

Таблица 2. Функция выходов  $\lambda$ 

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

На Рис. 1 представлен реализованный конечный автомат.

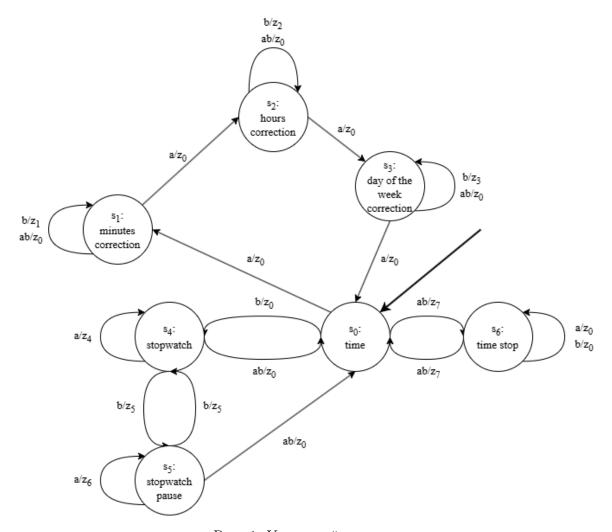


Рис. 1. Конечный автомат

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	$s_3: { m day} { m \ of \ the \ week \ correction}$	$s_0$ : time	$z_0$
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	$s_4: { m stopwatch}$	$s_0$ : 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	$s_6: { m time \ stop}$	$s_6$ : time stop	$z_0$
ab	$s_6$ : time stop	$s_0:  ext{time}$	$z_7$

## 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.

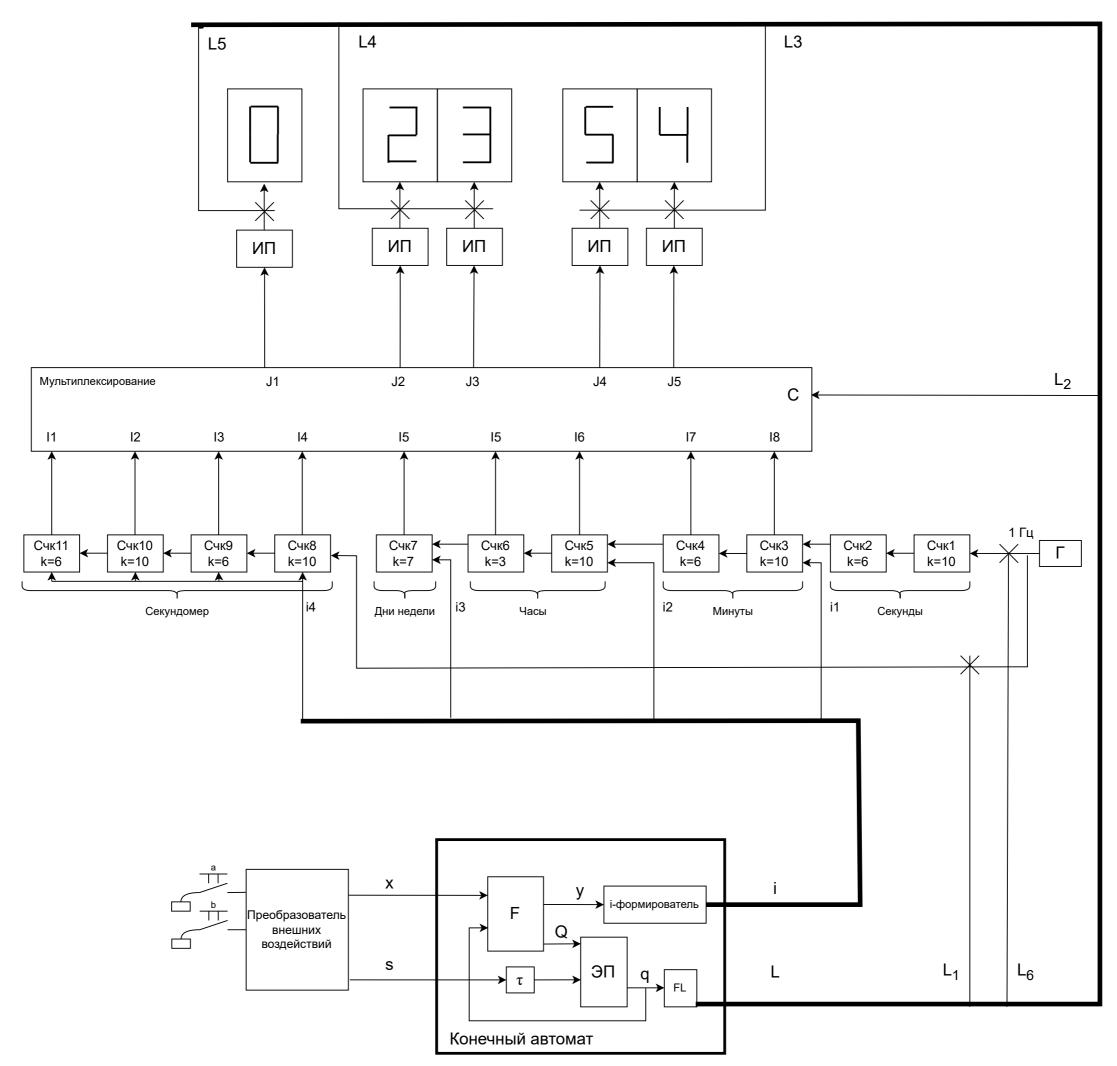


Рис. 2. Общая структурная схема

# 3.5 Кодирование входных и выходных воздействий, состояний автомата

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

Таблица 4. Кодирование входных сигналов

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

Таблица 5. Кодирование состояний

	$\mathbf{q_1}$	$\mathbf{q_2}$	$q_3$
$S_0$	0	0	0
$\mathbf{S_1}$	0	0	1
$\mathbf{S_2}$	0	1	0
$S_3$	0	1	1
$S_4$	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. 6 и Табл. 7).

Таблица 6. Преобразование F

Входы Текущее состояние		яние	Следующее состояние			Выход					
<b>x</b> <sub>1</sub>	$\mathbf{x_2}$	$\mathbf{q_1}$	$\mathbf{q_2}$	$\mathbf{q_3}$	$\mathbf{Q_1}$	$\mathbf{Q_2}$	$\mathbf{Q_3}$	$i_1$	$\mathbf{i_2}$	$\mathbf{i_3}$	$\mathbf{i_4}$
1	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0
0	1	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0
1	1	0	0	0	1	1	0	0	0	0	0
1	0	0	0	1	0	1	0	0	0	0	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
1	0	0	1	0	0	1	1	0	0	0	0
0	1	0	1	0	0	1	0	0	1	0	0
1	1	0	1	0	0	1	0	0	0	0	0
1	0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0
0	1	0	1	1	0	1	1	0	0	1	0
1	1	0	1	1	0	1	1	0	0	0	0
1	0	1	0	0	1	0	0	0	0	0	0
0	1	1	0	0	1	0	1	0	0	0	0
1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	1	0	1	1	0	1	0	0	0	1
0	1	1	0	1	1	0	0	0	0	0	0
1	1	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	1	1	0	1	1	0	0	0	0	0
0	1	1	1	0	1	1	0	0	0	0	0
1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0

Таблица 7. Преобразование FL

	$\mathbf{q_1}$	$\mathbf{q_2}$	$\mathbf{q_3}$	$L_1$	$\mathbf{L_2}$	$L_3$	$\mathbf{L_4}$	$L_5$	$L_6$
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

## ${f 3.6.1}$ Минимизация для $Q_1$ - $Q_3$

По Табл. 6 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.

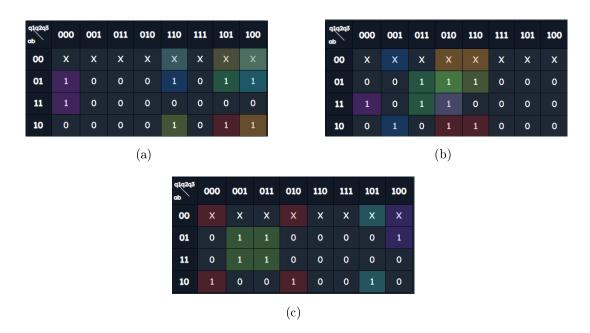


Рис. 3. Карты карно для (a)  $Q_1$ ; (b)  $Q_2$ ; (c)  $Q_3$ .

$$Q_{1} = \neg x_{2}q_{1} \neg q_{2} + \neg x_{2}q_{1} \neg q_{3} + \neg x_{1}q_{1} \neg q_{2} + \neg x_{1}q_{1} \neg q_{3} + x_{2} \neg q_{1} \neg q_{2} \neg q_{3}$$

$$Q_{2} = \neg x_{2}q_{2} \neg q_{3} + \neg x_{1}q_{2} \neg q_{3} + x_{2} \neg q_{1}q_{2} + \neg x_{2} \neg q_{1} \neg q_{2}q_{3} + x_{1}x_{2} \neg q_{1} \neg q_{3}$$

$$Q_{3} = \neg x_{2} \neg q_{1} \neg q_{3} + x_{2} \neg q_{1}q_{3} + \neg x_{2}q_{1} \neg q_{2}q_{3} + \neg x_{1}q_{1} \neg q_{2} \neg q_{3}$$

#### ${f 3.6.2}$ Минимизация для $i_1$ - $i_4$

По Табл. 6 были построены формулы для  $i_1,i_2,i_3,i_4$ . На Рис. 4 приведены карты Карно для минимизации  $i_1,i_2,i_3,i_4$  соответственно.



Рис. 4. Карты карно для (a)  $i_1$ ; (b)  $i_2$ ; (c)  $i_3$ ; (d)  $i_4$ .

$$i_{1} = \neg x_{1} \neg q_{1} \neg q_{2} q_{3}$$

$$i_{2} = \neg x_{1} \neg q_{1} q_{2} \neg q_{3}$$

$$i_{3} = \neg x_{1} \neg q_{1} q_{2} q_{3}$$

$$i_{4} = \neg x_{2} q_{1} \neg q_{2} q_{3}$$

#### 3.6.3 Минимизация для $L_1$ - $L_6$

По Табл. 7 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)  $L_6$ .

$$L_1 = q_1 \neg q_2 \neg q_3$$

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

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

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

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

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

- 4 Схемотехническая реализация
- 4.1 Анализ схемотехнических элементов
- 4.1.1 Индикаторный преобразователь (И $\Pi$ )

## 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).