# 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            | ведеі | ние  | 3  |
|--------------|-------|--|----|
| 1            | Пос   | становка задачи  | 4  |
| 2            | Опи   | исание объекта управления                                      | 5  |
| 3            | Ma    | гематическое описание  | 6  |
|              | 3.1   | Модель конечного автомата                                      | 6  |
|              | 3.2   | Реализациия графа управляющего автомата                        | 6  |
|              | 3.3   | Управляющие воздействия  | 9  |
|              | 3.4   | Кодирование входных и выходных воздействий, состояний автомата | 10 |
|              | 3.5   | Минимизация функций  | 11 |
| 4            | Обі   | цая структурная схема  | 16 |
| За           | аклю  | чение  | 18 |
| $\mathbf{C}$ | писо  | к 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;
- Y 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 Реализациия 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. В этом состоянии включены все индикаторы для отображения часов, минут и дня недели.
- $S_1$  состояние коррекции минут. В этом состоянии горят только индикаторы минут.
- $S_2$  состояние коррекции часов. В этом состоянии горят только индикаторы часов
- $S_3$  состояние коррекции дня недели. В этом состоянии горит только индикатор дня недели.
- $S_4$  состояние отображения времени секундомера. На индикаторах идущее время (минуты и секунды) секундомера.
- $S_5$  состояние остановленного секундомера. На индикаторах минуты и секунды секундомера. В этом состоянии секундомер не отсчитывает время.
- $S_6$  состояние остановленных часов. 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.

- $z_1$  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;
- $z_6$  сброс текущего значения секундомера;
- $z_7$  остановка/запуск часов.

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

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

Таблица 2. Функция выходов  $\lambda$ 

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

На Рис. 1 представлен реализованный конечный автомат.

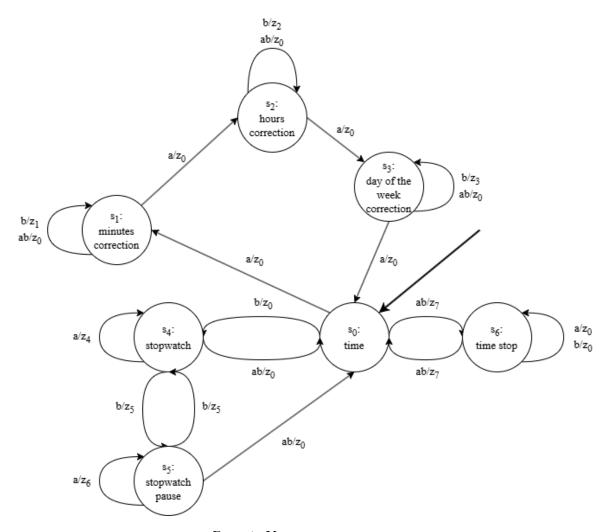


Рис. 1. Конечный автомат

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    | $s_3: { m day\ of\ the\ week\ correction}$                         | $s_0: 	ext{time}$                  | $z_0$ |
| 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    | $s_4: { m stopwatch}$  | $s_4: 	ext{stopwatch}$             | $z_4$ |
| 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   | $s_5: { m stopwatch\ pause}$                                       | $s_0: { m time}$                   | $z_0$ |
| 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;
- ullet  $i_2$  прибавление единицы к часам при корректировке;
- $\bullet$   $i_3$  прибавление единицы к порядковому номеру дня недели;
- $\bullet$   $i_4$  обнулить счетчики секундомера.

# 3.4 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     |
| $\mathbf{z}_6$ | 1              | 1     | 0     |
| $\mathbf{z_7}$ | 1              | 1     | 1     |

Таблица 6. 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     |
| $\mathbf{S_4}$ | 1              | 0              | 0     |
| $S_5$          | 1              | 0              | 1     |
| $S_6$          | 1              | 1              | 0     |

### 3.5 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

| Входы          |                | Текущее состояние |                |       | Следующее состояние |                |                | Выход      |       |    |
|----------------|----------------|-------------------|----------------|-------|---------------------|----------------|----------------|------------|-------|----|
| $\mathbf{x_1}$ | x <sub>2</sub> | $\mathbf{q_1}$    | $\mathbf{q_2}$ | $q_3$ | $\mathbf{Q_1}$      | $\mathbf{Q_2}$ | $\mathbf{Q_3}$ | <b>y</b> 1 | $y_2$ | уз |
| 0              | 0              | 0                 | 0              | 0     | 0                   | 0              | 1              | 0          | 0     | 0  |
| 0              | 1              | 0                 | 0              | 0     | 1                   | 0              | 0              | 0          | 0     | 0  |
| 1              | 1              | 0                 | 0              | 0     | 1                   | 1              | 0              | 1          | 1     | 1  |
| 0              | 0              | 0                 | 0              | 1     | 0                   | 1              | 0              | 0          | 0     | 0  |
| 0              | 1              | 0                 | 0              | 1     | 0                   | 0              | 1              | 0          | 0     | 1  |
| 1              | 1              | 0                 | 0              | 1     | 0                   | 0              | 1              | 0          | 0     | 0  |
| 0              | 0              | 0                 | 1              | 0     | 0                   | 1              | 1              | 0          | 0     | 0  |
| 0              | 1              | 0                 | 1              | 0     | 0                   | 1              | 0              | 0          | 1     | 0  |
| 1              | 1              | 0                 | 1              | 0     | 0                   | 1              | 0              | 0          | 0     | 0  |
| 0              | 0              | 0                 | 1              | 1     | 0                   | 0              | 0              | 0          | 0     | 0  |
| 0              | 1              | 0                 | 1              | 1     | 0                   | 1              | 1              | 0          | 1     | 1  |
| 1              | 1              | 0                 | 1              | 1     | 0                   | 1              | 1              | 0          | 0     | 0  |
| 0              | 0              | 1                 | 0              | 0     | 1                   | 0              | 0              | 1          | 0     | 0  |
| 0              | 1              | 1                 | 0              | 0     | 1                   | 0              | 1              | 1          | 0     | 1  |
| 1              | 1              | 1                 | 0              | 0     | 0                   | 0              | 0              | 0          | 0     | 0  |
| 0              | 0              | 1                 | 0              | 1     | 1                   | 0              | 1              | 1          | 1     | 0  |
| 0              | 1              | 1                 | 0              | 1     | 1                   | 0              | 0              | 1          | 0     | 1  |
| 1              | 1              | 1                 | 0              | 1     | 0                   | 0              | 0              | 0          | 0     | 0  |
| 0              | 0              | 1                 | 1              | 0     | 1                   | 1              | 0              | 0          | 0     | 0  |
| 0              | 1              | 1                 | 1              | 0     | 1                   | 1              | 0              | 0          | 0     | 0  |
| 1              | 1              | 1                 | 1              | 0     | 0                   | 0              | 0              | 1          | 1     | 1  |

Таблица 8. Преобразование FL

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

## ${f 3.5.1}$ Минимизация для $Q_1$ - $Q_3$

На Рис. 2-4 приведены карты Карно для  $Q_1, Q_2, Q_3$  соответственно.

| q1q2q3<br>ab | 000 | 001 | 011 | 010 | 110 | 111 | 101 | 100 |
|--------------|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|
| 00           | 0   | 0   | 0   | 0   | 1   | 0   | 1   | 1   |
| 01           | 1   | 0   | 0   | 0   | 1   | 0   | 1   | 1   |
| 11           | 1   | 0   | 0   | 0   | 0   | 0   | 0   | 0   |
| 10           | х   | х   | х   | х   | х   | х   | х   | Х   |

Рис. 2. Карта Карно для  $Q_1$ 

| q1q2q3<br>ab | 000 | 001 | 011 | 010 | 110 | 111 | 101 | 100 |
|--------------|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|
| 00           | 0   | 1   | 0   | 1   | 1   | 0   | 0   | 0   |
| 01           | 0   | 0   | 1   | 1   | 1   | 0   | 0   | 0   |
| 11           | 1   | 0   | 1   | 1   | 0   | 0   | 0   | 0   |
| 10           | Х   | Х   | X   | Х   | X   | X   | X   | X   |

Рис. 3. Карта Карно для  $Q_2$ 

| q1q2q3<br>ab | 000 | 001 | 011 | 010 | 110 | 111 | 101 | 100 |
|--------------|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|
| 00           | 1   | 0   | 0   | 1   | 0   | 0   | 1   | 0   |
| 01           | 0   | 1   | 1   | 0   | 0   | 0   | 0   | 1   |
| 11           | 0   | 1   | 1   | 0   | 0   | 0   | 0   | 0   |
| 10           | X   | X   | X   | Х   | X   | X   | Х   | X   |

Рис. 4. Карта Карно для  $Q_3$ 

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

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

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

#### ${f 3.5.2}$ Минимизация для $L_1$ - $L_6$

На Рис. 5-10 приведены карты Карно для  $L_1, L_2, L_3, L_4, L_5, L_6$  соответственно.



Рис. 5. Карта Карно для  $L_1$ 

| q2 q3<br>q1 | 00 | 01 | 11 | 10 |
|-------------|----|----|----|----|
| 0           | 0  | 0  | 0  | 0  |
| 1           | 1  | 1  | X  | 0  |

Рис. 6. Карта Карно для  $L_2$ 

| q2 q3<br>q1 | 00 | 01 | 11 | 10 |
|-------------|----|----|----|----|
| 0           | 1  | 1  | 0  | 0  |
| 1           | 1  | 1  | X  | 1  |

Рис. 7. Карта Карно для  $L_3$ 

| q2 q3<br>q1 | 00 | 01 | 11 | 10 |
|-------------|----|----|----|----|
| 0           | 1  | 0  | 0  | 1  |
| 1           | 1  | 1  | X  | 1  |

Рис. 8. Карта Карно для  ${\cal L}_4$ 

| q2 q5<br>q1 | 00 | 01 | 11 | 10 |
|-------------|----|----|----|----|
| 0           | 1  | 0  | 1  | 0  |
| 1           | 0  | 0  | Х  | 1  |

Рис. 9. Карта Карно для  ${\cal L}_5$ 

| q2 q3<br>q1 | 00 | 01 | 11 | 10 |
|-------------|----|----|----|----|
| 0           | 1  | 1  | 1  | 1  |
| 1           | 1  | 1  | X  | 0  |

Рис. 10. Карта Карно для  $L_6$ 

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

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

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

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

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

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

# 4 Общая структурная схема

Общая структурная схема представлена на Рис. 2.

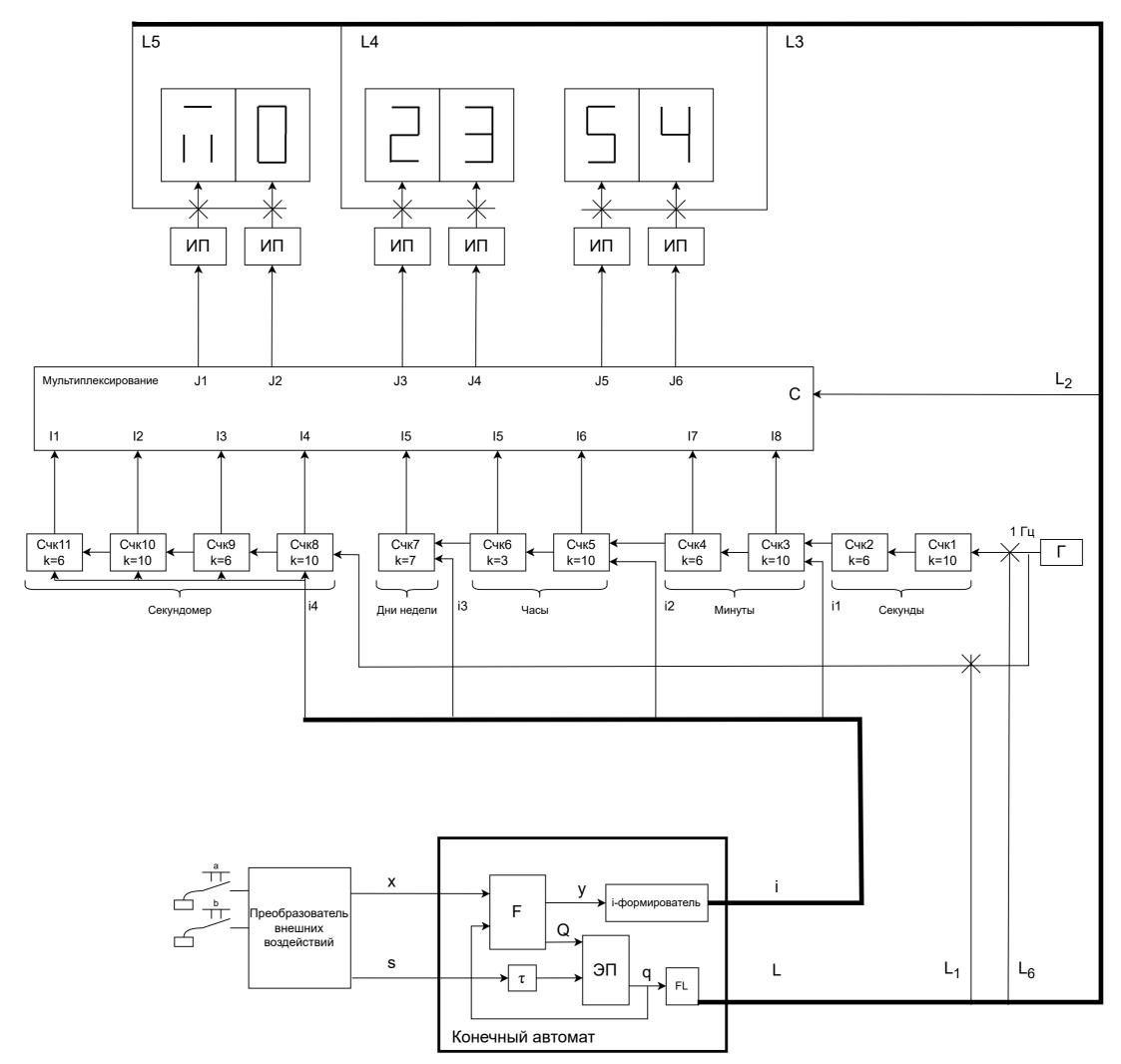


Рис. 2. Общая структурная схема

# Заключение

## Список источников

[1] Теория алгоритмов [Электронный ресурс] URL: https://tema.spbstu.ru/algorithm/ (дата обращения 10.12.2024).