КУРСОВОЙ ПРОЕКТ по дисциплине «Теория автоматов»

ПРОЕКТИРОВАНИЕ

Николаев Д.Е.

Репин С.А.

СОДЕРЖАНИЕ

| 1. | Абстрактный синтез | 3 |
|----|--------------------|---|
| 2. | Структурный синтез | 6 |

1. АБСТРАКТНЫЙ СИНТЕЗ

Будем использовать следующие алфавиты:

$$\begin{array}{lcl} A_{\text{bx}} & = & \{0, 1, 2, 3, \$\} \\ B_{\text{bhx}} & = & \{0, 1, 2, 3, \text{i} \ \} \end{array}$$

Начнем с информативного дерева. Выпишем примеры работы автомата. Некоторые из них показаны в таблице:

| Вход | Выход |
|-------|-------|
| 0 | i |
| 1 | i |
| 2 | i |
| 3 | i |
| \$ | 0 |
| 00 | ii |
| • | • • |
| 03 | ii |
| • | • • |
| 031 | iii |
| • | • • |
| 031\$ | iii3 |
| • | • • |
| 21\$3 | ii2i |
| • | • • |
| 231\$ | iii3 |
| • | • • |

На основе этих примеров построим информативное дерево. Ниже представлен общий вид такого дерева (для последовательности 231\$):

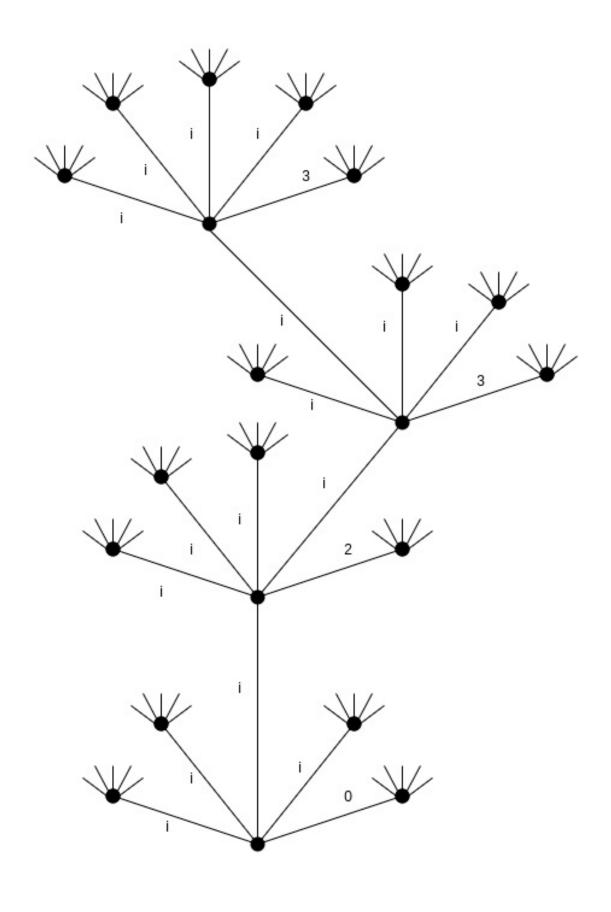
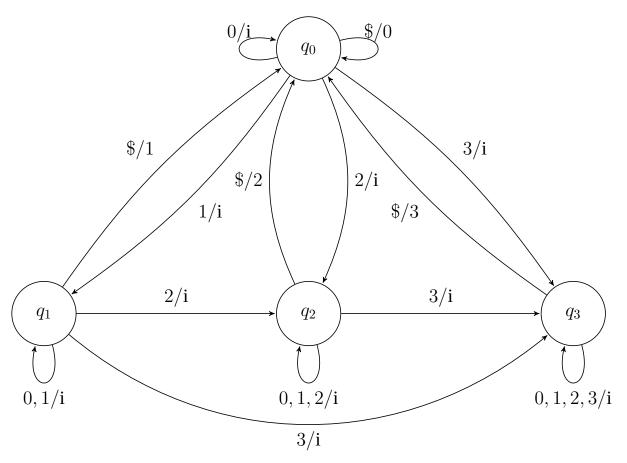


Рис. 1.1

Построим таблицу входов и выходов для автомата Мили:

| | q_0 | q_1 | q_2 | q_3 |
|----|---------|---------|---------|---------|
| 0 | q_0 i | q_1 i | q_2 i | q_3 i |
| 1 | q_1 i | q_1 i | q_2 i | q_3 i |
| 2 | q_2 i | q_2 i | q_2 i | q_3 i |
| 3 | q_3 i | q_3 i | q_3 i | q_3 i |
| \$ | q_0 0 | q_0 1 | q_0 2 | q_0 3 |

В соответствии с таблицей составим диаграмму автомата:



Минимизируем автомат Мили. Для этого найдем все эквивалентные состояния:

| q_1 | × | | _ |
|-------|-------|-------|-------|
| q_2 | × | × | |
| q_3 | × | × | X |
| | q_0 | q_1 | q_2 |

Из таблица видно, что в автомате отсутствуют эквивалентные состояния, то есть он уже минимален.

2. СТРУКТУРНЫЙ СИНТЕЗ

Проведем структурный синтез получившегося автомата Мили в базисе $\{\land,\lor,\lnot\}$ с использованием D-триггеров.

Закодируем входы и выходы двоичными числами:

| Вход | $x_2x_1x_0$ |
|------|-------------|
| 0 | 000 |
| 1 | 001 |
| 2 | 010 |
| 3 | 011 |
| \$ | 100 |

| Выход | $y_2 y_1 y_0$ |
|-------|---------------|
| 0 | 000 |
| 1 | 001 |
| 2 | 010 |
| 3 | 011 |
| i | 100 |

Закодируем состояния автомата методом, минимизирующим число переключений элементов памяти. Для этого сперва найдем вершину, имеющую наибольшую полустепень захода, а также построим таблицу, в ячейках которой запишем число ребер между q_i и q_j :

| Выход | $x_2x_1x_0$ |
|-------|-------------|
| q_0 | 5 |
| q_1 | 3 |
| q_2 | 5 |
| q_3 | 7 |

| | q_0 | q_1 | q_2 | q_3 |
|-------|-------|-------|-------|-------|
| q_0 | 2 | 2 | 2 | 2 |
| q_1 | 2 | 1 | 1 | 1 |
| q_2 | 2 | 2 | 3 | 1 |
| q_3 | 2 | 1 | 1 | 4 |

Из таблицы видно, что вершина, имеющая наибольшую полустепень — q_3 :

$$q_3 \to 00$$

Состояние наиболее связанное с $q_3 - q_0$:

$$q_0 \rightarrow 01$$

Состояние наиболее связанное с $\{q_3, q_0\}$ — q_1 :

| Оставшиеся коды | $2d_{10} + 1 \cdot d_{31}$ |
|-----------------|----------------------------|
| 10 | 5 |
| 11 | 4 |

$$q_1 \rightarrow 11$$

Оставшееся состояние — q_2 :

$$q_2 \to 10$$

Построим таблицу входов и выходов для автомата Мили в соответствии с кодами выше:

| | 01 | 11 | 10 | 00 |
|-----|-----|-----|-----|-----|
| 000 | 01 | 11 | 10 | 00 |
| 000 | 100 | 100 | 100 | 100 |
| 001 | 11 | 11 | 10 | 00 |
| 001 | 100 | 100 | 100 | 100 |
| 010 | 10 | 10 | 10 | 00 |
| 010 | 100 | 100 | 100 | 100 |
| 011 | 00 | 00 | 00 | 00 |
| 011 | 100 | 100 | 100 | 100 |
| 100 | 01 | 01 | 01 | 01 |
| 100 | 000 | 001 | 010 | 011 |

Теперь постоим таблицу переходов и выходов:

| Bx | x_2 | x_1 | x_0 | q_i | Q_1 | Q_0 | Вых | y_2 | y_1 | y_0 | q_i' | Q_1' | Q'_0 | D_1 | D_0 |
|----|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-----|-------|-------|-------|--------|--------|--------|-------|-------|
| 0 | 0 | 0 | 0 | q_3 | 0 | 0 | i | 1 | 0 | 0 | q_0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | q_0 | 0 | 1 | i | 1 | 0 | 0 | q_1 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | q_2 | 1 | 0 | i | 1 | 0 | 0 | q_2 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | q_1 | 1 | 1 | i | 1 | 0 | 0 | q_3 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | q_3 | 0 | 0 | i | 1 | 0 | 0 | q_0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | q_0 | 0 | 1 | i | 1 | 0 | 0 | q_1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | q_2 | 1 | 0 | i | 1 | 0 | 0 | q_2 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | q_1 | 1 | 1 | i | 1 | 0 | 0 | q_3 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 2 | 0 | 1 | 0 | q_3 | 0 | 0 | i | 1 | 0 | 0 | q_0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 1 | 0 | q_0 | 0 | 1 | i | 1 | 0 | 0 | q_1 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 2 | 0 | 1 | 0 | q_2 | 1 | 0 | i | 1 | 0 | 0 | q_2 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 2 | 0 | 1 | 0 | q_1 | 1 | 1 | i | 1 | 0 | 0 | q_3 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 3 | 0 | 1 | 1 | q_3 | 0 | 0 | i | 1 | 0 | 0 | q_3 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 3 | 0 | 1 | 1 | q_0 | 0 | 1 | i | 1 | 0 | 0 | q_3 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 3 | 0 | 1 | 1 | q_2 | 1 | 0 | i | 1 | 0 | 0 | q_3 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 3 | 0 | 1 | 1 | q_1 | 1 | 1 | i | 1 | 0 | 0 | q_3 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| \$ | 1 | 0 | 0 | q_3 | 0 | 0 | 3 | 0 | 1 | 1 | q_0 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| \$ | 1 | 0 | 0 | q_0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | q_0 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| \$ | 1 | 0 | 0 | q_2 | 1 | 0 | 2 | 0 | 1 | 0 | q_0 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| \$ | 1 | 0 | 0 | q_1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 | q_0 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| - | 1 | 0 | 1 | - | - | - | - | - | - | - | - | - | - | - | - |
| _ | 1 | 1 | 0 | _ | _ | - | _ | - | - | - | _ | _ | - | - | - |
| | | | | | | | • • | • | | | | | | | |
| - | 1 | 1 | 1 | - | - | - | - | _ | _ | - | - | - | - | - | _ |

Проведем минимизацию полученных СДНФ с помощью карт Карно.

| | 00 | 01 | 11 | 10 | | 00 | 01 | 11 | 10 | | 00 | 01 | 11 | 10 |
|-----------|----|----|----|----|-----|----|----|----|-----|-----------|----|----|-------|----|
| 000 | 1 | 1 | 1 | 1 | 000 | 0 | 0 | 0 | 0 | 000 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 001 | 1 | 1 | 1 | 1 | 001 | 0 | 0 | 0 | 0 | 001 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 011 | 1 | 1 | 1 | 1 | 011 | 0 | 0 | 0 | 0 | 011 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 010 | 1 | 1 | 1 | 1 | 010 | 0 | 0 | 0 | 0 | 010 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 110 | - | - | - | - | 110 | - | - | - | F-1 | 110 | г | - | ᄗ | - |
| 111 | - | - | - | - | 111 | - | - | - | - | 111 | - | - | l - I | - |
| 101 | - | - | - | - | 101 | - | - | - | - | 101 | - | - | l - l | - |
| 100 | 0 | 0 | 0 | 0 | 100 | 1 | 0 | 0 | 1 | 100 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| (a) y_2 | | | | | | | | | | (c) y_0 | | | | |

| | 00 | 01 | 11 | 10 | | 00 | 01 | 11 | 10 |
|---------------------------------------|----|----|----|----|-----|----|----|----|----|
| 000 | 0 | 0 | 1 | 1 | 000 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 001 | 0 | 1 | 1 | 1 | 001 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 011 | 0 | 0 | 0 | 0 | 011 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 010 | 0 | 1 | 1 | 1 | 010 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 110 | - | - | - | - | 110 | - | - | - | - |
| 111 | - | = | - | - | 111 | - | - | - | - |
| 101 | - | - | - | - | 101 | - | - | - | - |
| 100 | 0 | 0 | 0 | 0 | 100 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| $\overline{D_1}$ (e) $\overline{D_0}$ | | | | | | | | | |

Итоговая система логических уравнений:

$$D_{0} = Q_{0}\bar{x}_{2}\bar{x}_{1} \quad \forall \quad x_{2}$$

$$D_{1} = Q_{1}\bar{x}_{2}\bar{x}_{1} \quad \forall \quad Q_{0}\bar{x}_{2}\bar{x}_{1}x_{0} \quad \forall \quad Q_{0}x_{1}\bar{x}_{0} \quad \forall \quad Q_{1}x_{1}\bar{x}_{0}$$

$$y_{0} = \bar{Q}_{1}\bar{Q}_{0}x_{2} \quad \forall \quad Q_{1}Q_{0}x_{2}$$

$$y_{1} = \bar{Q}_{0}x_{2}$$

$$y_{2} = \bar{x}_{2}$$

На основе этой системы можно построить логическую схему устройства (обратите внимание на сигнал CLEAR — он необходим для установки схемы

в начальное состояние, то есть начиная работу, надо установить CLEAR, совершить один такт с помощью CLC, а затем убрать CLEAR):

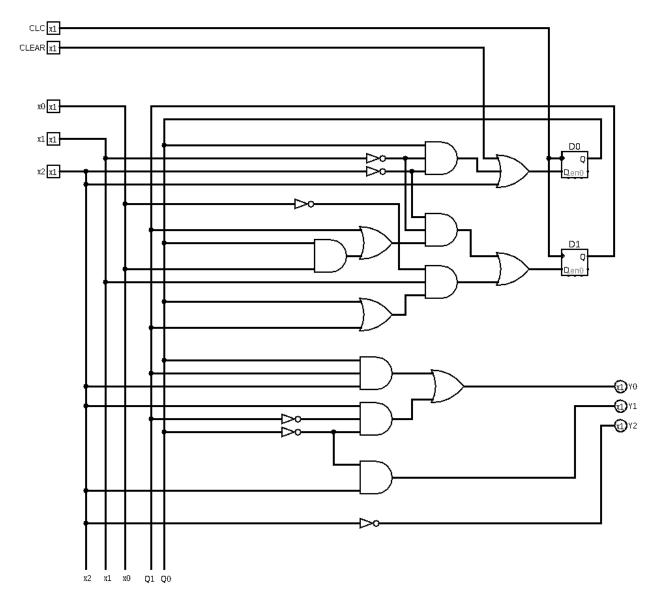


Рис. 2.1

Используя схему выполним тестирование автомата на последовательностях 231\$ и 111\$:

| Вход | Q_1 | Q_0 | Выход | D_1 | D_0 |
|------|-------|-------|-------|-------|-------|
| 2 | 0 | 1 | i | 1 | 0 |
| 3 | 1 | 0 | i | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | i | 0 | 0 |
| \$ | 0 | 0 | 3 | 0 | 1 |

| Вход | Q_1 | Q_0 | Выход | D_1 | D_0 |
|------|-------|-------|-------|-------|-------|
| 1 | 0 | 1 | i | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | i | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | i | 1 | 1 |
| \$ | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 |