

Программируемые логические интегральные схемы

Лектор:

Шуплецов Михаил Сергеевич

e-mail:

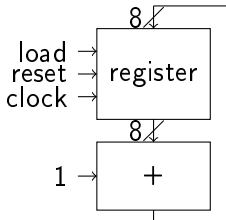
shupletsov@cs.msu.ru

Осень 2016

Лекция 3

Управляющие автоматы

Введение: зачем нужен управляющий автомат

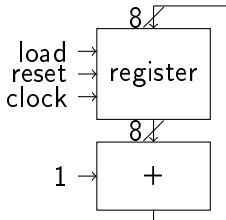


Эта схема определяет то, как преобразуются данные, то есть **операционный автомат**

В зависимости от того, что подаётся на входные сигналы `load`, `reset`, `clock`, данные, записанные в регистр, могут

- ▶ оставаться такими же, как и были
- ▶ увеличиваться на единицу
- ▶ сбрасываться в ноль

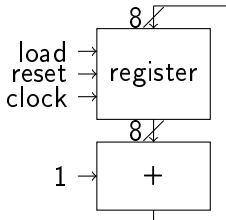
Введение: зачем нужен управляющий автомат



А как заставить регистр делать то, что мы хотим?

1. Подвести ко входам регистра имеющиеся элементы управления (в DE0-Nano — KEY[i], SW[i], CLOCK_50) и управлять регистром, нажимая на кнопки и щёлкая выключателями
2. Заставить схему делать эту работу за нас
 - ▶ что особенно полезно, если управляющих входов больше, чем элементов управления, а часто без этого в принципе не обойтись

Введение: зачем нужен управляющий автомат



Схема, которая выставляет за нас управляющие сигналы нужным образом в нужные моменты времени — это **управляющий автомат**

Простенькая задача

А как разработать подходящий управляющий автомат?

Начнём с такой задачи: **регистр должен посчитать числа от нуля до двух и остановиться**

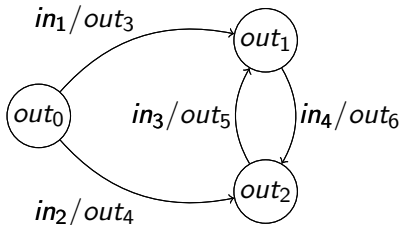
Можно пошагово расписать последовательность действий, которые должен сделать регистр, чтобы эту задачу решить:

1. записать в себя ноль
2. прибавить единицу
3. прибавить единицу
4. остановиться

Автоматы

Что такое автомат?

- ▶ У него есть конечное множество состояний
- ▶ Общась с внешней средой, он переходит из одного состояния в другое *в дискретном времени* (т.е. пошагово)
- ▶ В зависимости от текущего состояния, он выдаёт нечто на выход, то есть во внешнюю среду (**автомат Мура**)
- ▶ Совершая переход, он также способен выдавать нечто на выход (**автомат Мили**)



Автоматы

1. записать в себя ноль
2. прибавить единицу
3. прибавить единицу
4. остановиться

Попробуем записать этот алгоритм в автоматном виде

Откуда взять дискретное время?

Есть входной провод `CLOCK_50`, и можно дискретно отсчитывать моменты времени по передним фронтам входящих от него сигналов

Автоматы

1. записать в себя ноль
2. прибавить единицу
3. прибавить единицу
4. остановиться

Попробуем записать этот алгоритм в автоматном виде

Откуда взять состояния?

Четыре пункта алгоритма — это, по большому счёту, четыре состояния:

- ▶ каждый пункт точно описывает, что автомат должен послать во внешнюю среду (*то есть в операционный автомат*)
- ▶ каждый пункт может быть сделан за один такт времени

Автоматы

1. записать в себя ноль
2. прибавить единицу
3. прибавить единицу
4. остановиться

Попробуем записать этот алгоритм в автоматном виде

Как соединить между собой эти состояния?

По цепочке от предыдущего к следующему, не обращая внимания на то, что происходит во внешней среде

Автоматы

1. записать в себя ноль
2. прибавить единицу
3. прибавить единицу
4. остановиться

Попробуем записать этот алгоритм в автоматном виде

Что когда выдавать на выход?

При переходе ничего не нужно делать (*в более сложных случаях может понадобиться, но не тут*)

В каждом состоянии достаточно выставить нужные сигналы на входах load и reset регистра:

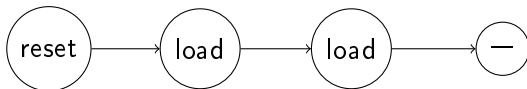
- ▶ выставляем reset = 0 — регистр сбрасывается (*немедленно*)
- ▶ выставляем load = 0 — значение в регистре увеличивается (*по переднему фронту CLOCK_50*)

Автоматы

1. записать в себя ноль
2. прибавить единицу
3. прибавить единицу
4. остановиться

Попробуем записать этот алгоритм в автоматном виде

Диаграмма автомата (**диаграмма Мура?**) автомата, описывающего алгоритм:

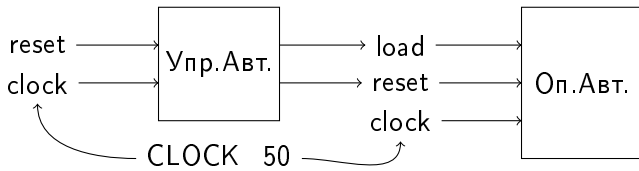


Взаимодействие операционного и управляющего автоматов

И как это всё будет выглядеть “в железе”?

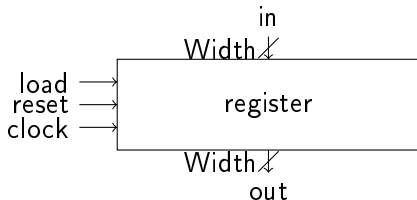
Чтобы всё заработало, достаточно занять и верно соединить:

- ▶ операционный автомат: коробочку, в которой всё работает однозначно, кроме сигналов `load`, `reset`, `clock`
- ▶ управляющий автомат:
 - ▶ для нормальной работы требуется *дискретное время* (`clock`) и инициализация (`reset`)
 - ▶ основное назначение — в нужное время в нужном порядке выставлять сигналы `load`, `reset`
- ▶ тактовый генератор `CLOCK_50`



Решение задачи

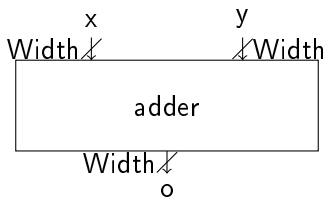
Регистр:



```
module register
  #(parameter Width = 8)
  ( input [Width-1:0] in ,
    output reg [Width-1:0] out ,
    input load , reset , clock
  );
  always @(posedge clock , negedge reset)
    if(~reset) out <= 0;
    else if(~load) out <= in;
endmodule
```

Решение задачи

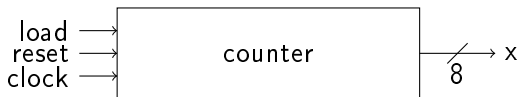
Сумматор:



```
module adder
  #(parameter Width = 8)
  ( input [Width-1:0] x,
    input [Width-1:0] y,
    output [Width-1:0] o
  );
  assign o = x + y;
endmodule
```

Решение задачи

Операционный автомат (с выводом значения регистра в LED):



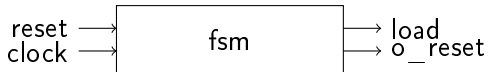
```
module counter(input load , reset , clock ,
               output [7:0] x);
    parameter Width = 8;
    wire [Width-1:0] in , out;

    register r(.in(in) , .out(out) , .load(load) ,
              .reset(reset) , .clock(clock));
    adder a(.x(out) , .y(8'b00000001) , .o(in));

    assign x = out;
endmodule
```


Решение задачи

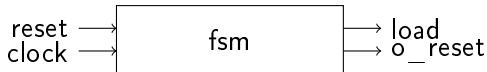
Управляющий автомат:



```
module fsm(input clock , reset ,  
           output reg load , o_reset );  
  reg [1:0] c_state , n_state;  
  
  always @(c_state)  
    case(c_state)  
      2'b00:  
        begin  
          load = 1;  
          o_reset = 0;  
          n_state = 2'b01;  
        end  
    end
```

Решение задачи

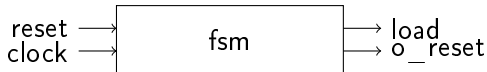
Управляющий автомат:



```
    2'b01:
begin
    load = 0;
    o_reset = 1;
    n_state = 2'b10;
end
    2'b10:
begin
    load = 0;
    o_reset = 1;
    n_state = 2'b11;
end
```

Решение задачи

Управляющий автомат:



```
    2'b11;
begin
    load = 1;
    o_reset = 1;
    n_state = 2'b11;
end
endcase

always @(posedge clock, negedge reset)
    if(~reset) c_state <= 0;
    else c_state <= n_state;
endmodule
```

Решение задачи

Главный модуль (reset выведен на KEY[1], и мы, нажимая на KEY[0], генерируем тактовые импульсы):

```
module top( SW, KEY, LED, CLOCK_50);  
    input wire [3:0] SW;  
    input wire [1:0] KEY;  
    output [7:0] LED;  
    input wire CLOCK_50;  
  
    wire load, reset;  
    counter op_aut(.load(load), .reset(reset),  
                  .clock(KEY[0]), .x(LED));  
    fsm c_aut(.clock(KEY[0]), .reset(KEY[1]),  
             .load(load), .o_reset(reset));  
endmodule
```

А теперь задачка посложнее

Хочу, чтобы счётчик работал так:

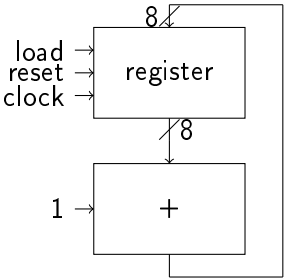
- ▶ выключателями SW составляю двоичную четырёхбитную запись числа
- ▶ кнопкой KEY[1] запускаю алгоритм
- ▶ счётчик отсчитывает с нуля до составленного числа, прибавляет единицу и останавливается

В чём здесь сложности?

1. Диаграмма Мура нелинейна (*есть циклы*)
2. Управляющий автомат, чтобы знать, что делать, должен анализировать информацию из внешнего мира
3. Передавать **данные** в управляющий автомат — плохо (*управляющий автомат должен **управлять**, а не вычислять*)
4. Значит, нужно добавить в операционный автомат схему, работающую с данными (*проверяющую, досчитал ли регистр до конца*) и передающую результат работы в управляющий автомат

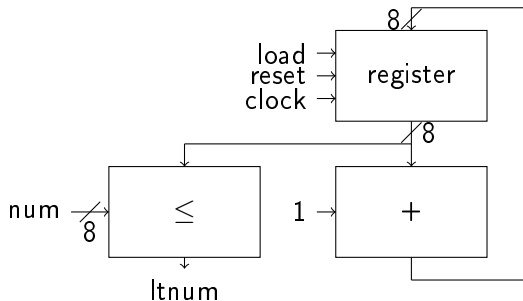
Как изменится операционный автомат

Было:



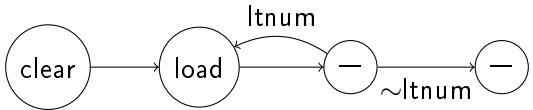
Как изменится операционный автомат

Стало:



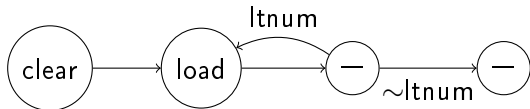
- ▶ Добавился блок сравнения
- ▶ Добавилась входная шина num
- ▶ Добавился выходной сигнал ltnum — он будет пересылаться управляющему автомату

Как будет выглядеть управляющий автомат



```
module fsm(input clock, reset, ltnum,  
           output reg load, o_reset);  
...  
endmodule
```


Как будет выглядеть управляющий автомат



...

```
2'b00:
```

```
begin
```

```
o_reset = 0;
```

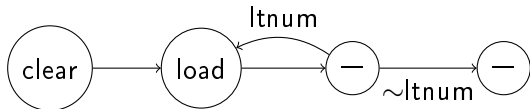
```
load = 1;
```

```
n_state = 2'b01;
```

```
end
```

...

Как будет выглядеть управляющий автомат



...

```
2'b01:
```

```
begin
```

```
o_reset = 1;
```

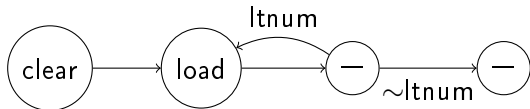
```
load = 0;
```

```
n_state = 2'b10;
```

```
end
```

...

Как будет выглядеть управляющий автомат



...

```
2'b10:
```

```
begin
```

```
o_reset = 1;
```

```
load = 1;
```

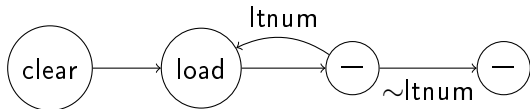
```
if(ltnum) n_state = 2'b01;
```

```
else n_state = 2'b11;
```

```
end
```

...

Как будет выглядеть управляющий автомат



...

```
2'b11:
```

```
begin
```

```
o_reset = 1;
```

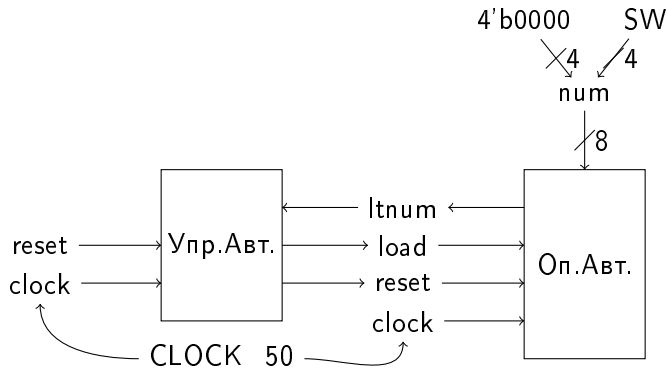
```
load = 1;
```

```
n_state = 2'b11;
```

```
end
```

...

Как будет выглядеть взаимодействие управляющего и операционного автоматов



А остальную часть решения додумайте сами

Конец лекции 3