

## Lab1

逻辑设计

有限状态机(sort.v)

电路设计

ALU

sort

核心代码

ALU

sort

仿真结果

ALU

sort

结果分析

实验总结

意见建议

思考题

# Lab1

## 逻辑设计

### 有限状态机(sort.v)

```
1  case (current_state)
2      HLT: current_state = HLT;
3      LOAD: current_state = CX01;
4      CX01: current_state = CX12;
5      CX12: current_state = CX23;
6      CX23: current_state = CX01s;
7      CX01s: current_state = CX12s;
8      CX12s: current_state = CX01t;
9      CX01t: current_state = HLT;
10     default:;
11 endcase
```

按照冒泡排序的顺序. **s**, **t** 分别表示第二/三次比较

## 电路设计

## ALU

根据组合逻辑, 选择运算方式后按照规则生成 `cf`, `zf`, `of` 位

## sort

设置四个 `register`, 通过四个 `mux` 选择 `register` 的输入, 两个 `mux` 选择 ALU 的输入

## 核心代码

### ALU

```
1  always @(*) begin
2      {cf, zf, of} = 3'b0;
3      y = 0;
4      case (m)
5          ADD: begin
6              {cf, y} = a + b;
7              of = (a[WIDTH-1] ^~ b[WIDTH-1]) ? (a[WIDTH-1] ^
y[WIDTH-1]) : 0;
8          end
9          SUB: begin
10             {cf, y} = a - b;
11             of = (a[WIDTH-1] ^ b[WIDTH-1]) ? (a[WIDTH-1] ^
y[WIDTH-1]) : 0;
12         end
13         AND: y = a & b;
14         OR: y = a | b;
15         XOR: y = a ^ b;
16         default:;
17     endcase
18     zf = ~|y;
19 end
```

`cf` 位直接按照前一位的数字, `of` 按照可能出现溢出的情况? 进一步一处条件: 不溢出

## sort

```
1  always @(*) begin
2      {m0, m1, m2, m3, m4, m5, en0, en1, en2, en3, done} =
15'b0;
3      case (current_state)
4          LOAD: begin
5              m0 = 0; en0 = 1;
```

```

6         m1 = 1; en1 = 1;
7         m2 = 2; en2 = 1;
8         m3 = 3; en3 = 1;
9     end
10    CX01, CX01s, CX01t: begin
11        m4 = 0; m5 = 1;
12        m0 = 1; m1 = 0;
13        en0 = of^result[N-1]; en1 = of^result[N-1];
14    end
15    CX12, CX12s: begin
16        m4 = 1; m5 = 2;
17        m1 = 2; m2 = 1;
18        en1 = of^result[N-1]; en2 = of^result[N-1];
19    end
20    CX23: begin
21        m4 = 2; m5 = 3;
22        m2 = 3; m3 = 2;
23        en2 = of^result[N-1]; en3 = of^result[N-1];
24    end
25    HLT: done = 1;
26    default::;
27 endcase
28 end

```

m1->m4 是 register 左边的输入选择器, 以m1为例, 在直接输入端和其他寄存器中算则

```

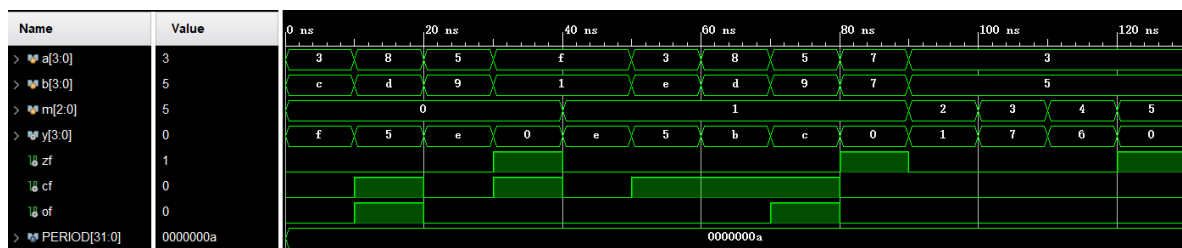
mux4_8 #(N) M1 (i1, r0, x1, r2, r3, m1);

```

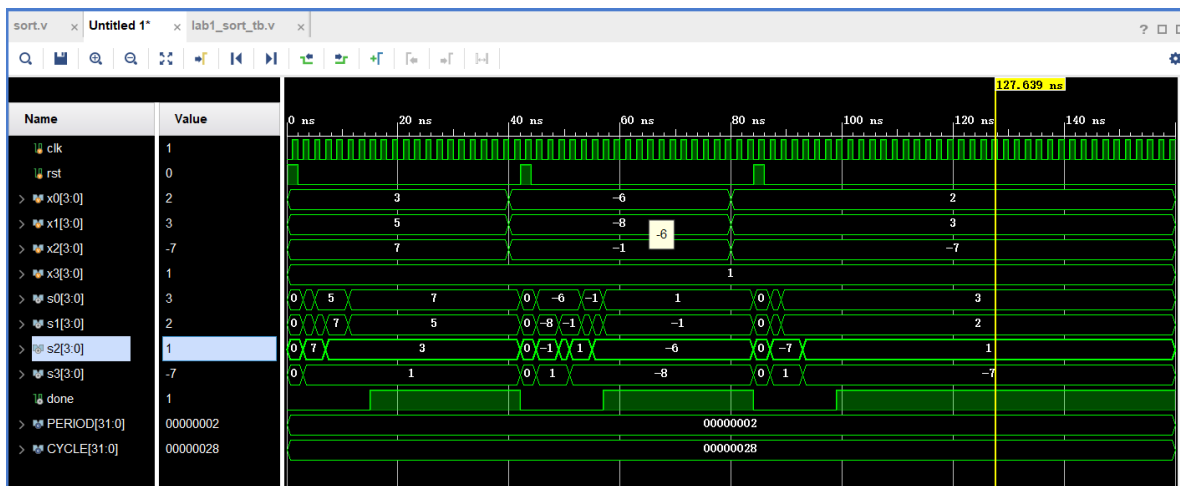
m5, m6 为ALU选择运算数. 是否交换由 of 和 sf (代码中用运算结果最高位代替)共同决定

## 仿真结果

### ALU



### sort



## 结果分析

ALU可得到正确运算结果, sort能完成有符号数的递增排序

## 实验总结

1. 每个寄存器连接的外置和接口应该尽可能一致, 以保证稳定性, 可扩展性同时方便调试
2. case应列举完所有情况
3. 复习了FSM的两段式写法以及组合逻辑/时序电路的描述

## 意见建议

作为第一次复习实验, 难度适中, 作业量恰当

## 思考题

1. 将二段式的第二段中的 en 全部取反
2. 两个ALU每个配置两个mux, 每个状态分别计算:
  1. 前两个寄存器和后两个的较大/小数
  2. 最大的数和最小的数
  3. 中间的两个数的大小比较