# 中国科学技术大学计算机学院 《数字电路实验》报告



实验题目: <u>lab2</u> 寄存器堆与队列

学生姓名: 胡毅翔

学生学号: PB18000290

完成日期: <u>2020 年 5 月 5 日</u>

# 实验目的

- 1. 掌握寄存器堆(Register File)和存储器(Memory)的功能、时序及其应用
- 2. 熟练掌握数据通路和控制器的设计和描述方法

# 实验环境

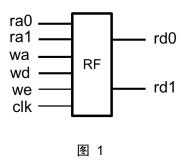
- **1.** PC 一台
- 2. Windows 或 Linux 操作系统
- 3. Vivado
- 4. vlab.ustc.edu.cn
- 5. Logisim
- 6. Nexys4DDR 开发板

# 实验设计

## 实验1 寄存器堆

#### 设计目标

设计参数化的寄存器堆,其逻辑符号如图-1 所示。该寄存器堆含有 32 个寄存器( $r0 \sim r31$ ,其中 r0 的内容恒定为零),寄存器的位宽由参数 WIDTH 指定,具有 2 个异步读端口和 1 个同步写端口。



#### 端口声明

端口声明如下:

#### 设计实现

将对应地址的数据送至对应端口,同时根据写信号是否有效,写入数据。

#### 核心代码

核心代码如下:

```
assign rd0 = mem[ ra0 ];
assign rd1 = mem[ ra1 ];

always @( posedge clk )
  begin
  if ( we )
   begin
   mem[ wa ] <= wd;
  end
end</pre>
```

#### 仿真结果

仿真结果如下(图 2):

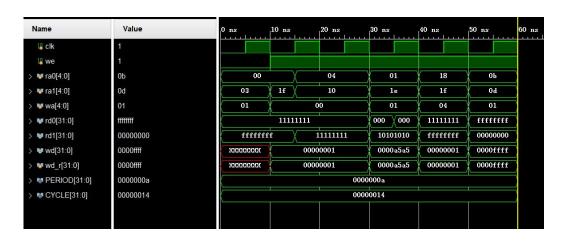


图 2

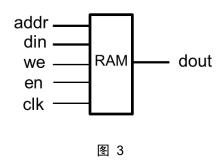
#### 结果分析

仿真结果表明设计,运行效果与设计目标相同。

## 实验 2 存储器

#### 设计目标

存储器与寄存器堆的功能类似,都是用于存储信息,只是存储器的容量更大,配置方式更多,例如 ROM/RAM、单端口/简单双端口/真正双端口、分布式/块式等方式。设计存储器可以通过行为方式描述,也可以通过 IP 例化方式实现。设计一容量为 16 × 8 位(即深度 DEPTH: 16,宽度 WIDTH: 8)的单端口 RAM,其逻辑符号如图 3 所示。



#### 端口声明

端口声明如下:

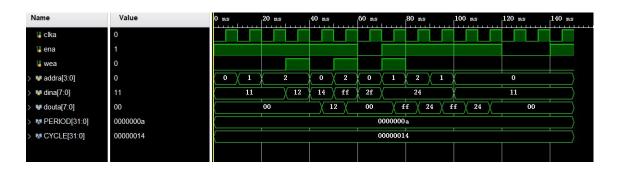
#### 设计实现

数据通路如下:利用 IP 核中的 Block Memory Generator 以及 Distributed Memory Generator,分别生成 16×8 位 块式存储器及 16×8 位分布式存储器

#### 仿真结果

#### 块式存储器

仿真结果如下:



#### 分布式存储器

仿真结果如下:

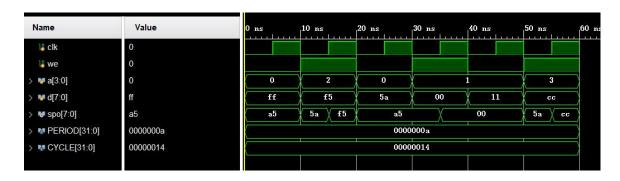
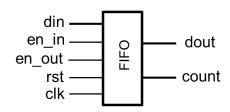


图 12

## 实验 3 FIFO 队列

#### 设计目标

利用例化的存储器 IP(16 x 8 位块式的单端口 RAM)和适当的逻辑电路,设计实现数据宽度为 8 位、最大长度为 16 的 FIFO 队列,其逻辑符号如图-9 所示。入队列使能(en\_in)有效时,将输入数据(din)加入队尾;出队列使能(en\_out) 有效时,将队列头数据输出(dout)。队列数据计数(count)指示队列中有效数据个数。当队列满(count = 16)时不能执行入队操作,队列空(count = 0)时不能进行出队操作。在入对使能信号的一次有效持续期间,仅允许最多入队一个数据,出队操作类似。FIFO 队列逻辑符号如下:



由上述目标知,须完成取信号边沿的模块,取信号边沿后的使能信号仅维持一个周期。

#### 端口声明

#### 取信号边沿

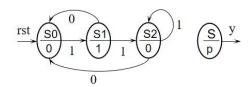
#### FIFO 队列

```
module fifo_dist
(
input clk, rst, //clock,reset
```

#### 设计实现

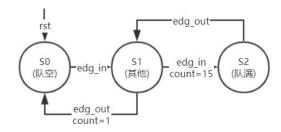
#### 取信号边沿

通过有限状态机实现,状态图如下:



#### FIFO 队列

通过有限状态机实现,分为队空,队满,其他三个状态。 状态图如下:



同时通过两段式状态机,修改 head, tail, count 等数据,实现对队列的控制。

#### 核心代码

#### 取信号边沿

```
//output logic
assign p = ( state == S1 );

//next state logic
always @ *
begin
   next_state = state;
   case ( state )
   S0:
    if ( y )
        next_state = S1;
   S1:
```

```
if ( y )
    next_state = 52;
else
    next_state = 50;
S2:
    if ( !y )
        next_state = 50;
default:
    next_state = 50;
endcase
end
```

#### FIFO 队列

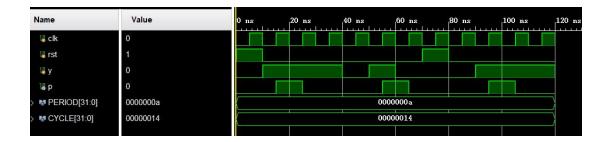
```
//next_state logic
always @( posedge clk, posedge rst )
begin
   if ( rst )
        next_state = 2'b0;
else
   begin
   case ( { edg_in, edg_out, state } )
   4'b1000:
        next_state <= S1;
   4'b1001:
        if ( count == 5'd15 )
            next_state <= S2;
   4'b0110:
        next_state <= S1;
   4'b0101:
        if ( count == 5'd1 )
            next_state <= S0;
   default:
        next_state <= next_state;
   endcase
end</pre>
```

状态的控制如上代码所示,其他状态值,如 head,tail,count 作类似处理即可。

#### 仿真结果

#### 取信号边沿

仿真结果如下:



#### FIFO 队列

仿真结果如下:



## 结果分析

队列的仿真结果符合设计目标。

## 实验总结

本次实验复习了上学期所学的 Verilog 的基本知识,并通过寄存器堆、存储器及队列,实现了对组合逻辑电路和时序逻辑电路的巩固,为下一个实验单周期 CPU 设计打下基础。

## 意见建议

希望能提供 testbench 文件,以同一检查效果。

## 思考题

#### 题目

如何利用寄存器堆和适当电路设计实现可变个数的数据排序电路。

#### 解答

已在实验报告中的进阶目标中体现 对每个数据增加顺序域(4位)和有效位(1位),共5位。每次有数据入队时,将该数据的有效位置1,同时与队列中的数据比较。根据比较结果(若入队数据比某队内数据大,则返回1),根据返回的1的个数,对入队数据的顺序域赋值。若入队数据比某队内数据小,则该队内数据的顺序域加一。出队时,同理,将出队数据与其他队内数据比较,修改对应顺序域,同时将出队数据的顺序域及有效位置0。