

# P7 实验设计报告

18373085 张海渝

## 一. CP0 设计

信号设计:

序号	功能名称	方向	功能描述
1	A1[4:0]	I	写入或者写出的寄存器编号
2	Din[31:0]	I	写入 CP0 寄存器中的数值
3	ExcCode[5:0]	I	异常编号(下面会进行具体的说明)
4	HWInt[5:0]	I	外部的中断信号
5	BD	I	判断当前指令是否为延迟槽中的指令
6	WE	I	写使能
7	clk	I	时钟信号
8	reset	I	复位信号
9	EXLclr	I	将 SR 中的 EXL 为复位
10	IntReq	O	是否中断异常信号
11	EPCout[31:0]	O	CP0 中的 EPC 的值
12	Dout	O	对应于 A1 编号的寄存器

解释:

- CP0 中共有 4 个寄存器, 分别为 SR, Cause, EPC, PRID (只需考虑有效位, 其余为置为 0)  
SR: SR[15:10]: 为允许外部中断位,  
SR[1]: 当进入中断或者异常的状态时, 置为 1  
SR[0]:全局中断使能, 是否允许中断  
Cause: Cause[6:2]为异常类型信号  
Cause[31]为 BD 位  
Cause[15:10]为中断信号位  
EPC: 中断异常时的指令 PC 值 (在 BD 为 1 的时候为其前序指令)  
PRID: 随意
- 首先考虑处理中断异常的时候, 可知  
$$\text{IntReq} = ((\text{HWInt}[5:0] \& \text{SR}[15:10]) \& \text{SR}[0] \& \sim \text{SR}[1]) | (\text{ExcCode}[5])$$
  
当发生中断或者异常的时候需要
- WE 是在 D 级中的控制器中产生信号传至 M 级 (因为 CP0 在 M 级)。
- 在中断异常信号 (IntReq) 置位的时候, 需要将 EPC 传为当前 PC 值, 并且需要考虑 BD 位, BD 为 1 需要将 EPC-4
- 需要注意在中断异常的时候需要将进入 pc 值为 0x4180 的指令。

## 二. Bridge 设计

信号设计:

序号	功能名称	方向	功能描述
----	------	----	------

1	PrAddr[31:0]	I	写或读外部数据的地址
2	Dout0[31:0]	I	Timer0 中的数据值（对应于 PrAddr）
3	Dout1[31:0]	I	Timer1 的数据值（对应于 PrAddr）
4	PrWe	I	是否写 Timer 的信号
5	WE0	O	是否写 Timer0 的信号
6	WE1	O	是否写 Timer1 的信号
7	PrRD[31:0]	O	输出值 cpu 的值

解释：

1. 需要注意在将 PrRD 传回的时候需要注意不要将 DM 与这个值混淆,所以可以加上一个 HITDM 信号来区分
2. 对于 WE 来说,有几个外部设备就有几个 WE,因为这次只用两个 Timer 所以只需要两个 WE
3. 产生信号都是组合逻辑,见下图:

```

wire [31:0] addr;
assign addr={PrAddr[31:2],2'b0};
assign PrRD=   addr>=32'h7f00 && addr<=32'h7f0B ? Dout0 :
               addr>=32'h7f10 && addr<=32'h7f1B ? Dout1 : 0 ;
assign WE0=addr>=32'h7f00 && addr<=32'h7f0B&&PrWe?1:0;
assign WE1=addr>=32'h7f10 && addr<=32'h7f1B&&PrWe?1:0;

```

图一：Bridge 信号图

### 三． 测试软件

#### 1. 测试 cpu：

1.R 型指令（addu 为例，乘除包含 mflo, mfhi, slt 等类型指令）：

测试类型	前序指令	冲突位置	冲突寄存器	测试序列	解决方法
R-M-RS	subu	E	rs	subu \$1,\$2,\$3 addu \$4,\$1,\$2	转发
R-M-RT	subu	E	rt	subu \$1,\$2,\$3 addu \$4,\$2,\$1	转发
R-W-RS	subu	E	rs	subu \$1,\$2,\$3 nop addu \$4,\$1,\$2	转发
R-W-RT	subu	E	rt	subu \$1,\$2,\$3 nop addu \$4,\$2,\$1	转发
I-M-RS	ori	E	rs	ori \$1,\$0,0x1111 addu \$3,\$1,\$2	转发
I-M-RT	ori	E	rt	ori \$1,\$0,0x1111 addu \$3,\$2,\$1	转发
I-W-RS	ori	E	rs	ori \$1,\$0,0x1111 nop	转发

				addu \$3,\$1,\$2	
I-W-RT	ori	E	rt	ori \$1,\$0,0x1111 nop addu \$3,\$2,\$1	转发
LD-W-RS	lw	E	rs	lw \$1,0(\$2) nop addu \$3,\$1,\$2	转发
LD-W-RT	lw	E	rt	lw \$1,0(\$2) nop addu \$3,\$2,\$1	转发
LD-M-RS	lw	E	rs	lw \$1,0(\$2) addu \$3,\$1,\$2	暂停
LD-M-RT	lw	E	rt	lw \$1,0(\$2) addu \$3,\$1,\$2	暂停
LD-E-RS	lw	D	rs	lw \$1,0(\$2) addu \$3,\$1,\$2	暂停
LD-E-RT	lw	D	rt	lw \$1,0(\$2) addu \$3,\$1,\$2	暂停
JAL-M-RS	jal	D	rs	jal dfs nop dfs: addu \$1,\$31,\$0	转发
JAL-M-RT	jal	D	rt	jal dfs nop dfs: addu \$1,\$0,\$31	转发
JAL-W-RS	jal	D	rs	jal dfs nop dfs: nop addu \$1,\$31,\$0	转发
JAL-W-RT	jal	D	rt	jal dfs nop dfs: nop addu \$1,\$0,\$31	转发

2.I 型指令 (ori 为例, 其中包含了 sll 等指令的测试) :

测试类型	前序指令	冲突位置	冲突寄存器	测试序列	解决方法
R-M-RS	subu	E	rs	subu \$1,\$2,\$3 ori \$4,\$1,0x1111	转发
R-W-RS	subu	E	rs	subu \$1,\$2,\$3 nop ori \$4,\$1,0x1111	转发

I-M-RS	ori	E	rs	ori \$1,\$0,0x1110 ori \$2,\$1,0x1111	转发
I-W-RS	ori	E	rs	ori \$1,\$0,0x1110 nop ori \$3,\$1,0x1111	转发
LD-W-RS	lw	E	rs	lw \$1,0(\$2) nop ori \$3,\$1,0x0	转发
LD-M-RS	lw	D	rs	lw \$1,0(\$2) nop ori \$3,\$1,\$2	暂停
LD-E-RS	lw	D	rs	lw \$1,0(\$2) ori \$3,\$1,\$2	暂停
JAL-M-RS	jal	D	rs	jal dfs nop dfs: ori \$1,\$31,0x0	转发
JAL-W-RS	jal	D	rs	jal dfs nop dfs: nop ori \$1,\$31,0x0	转发

3.LD 型指令 (lw 为例) :

测试类型	前序指令	冲突位置	冲突寄存器	测试序列	解决方法
R-M-RS	subu	E	rs	subu \$1,\$2,\$3 lw \$4,0(\$1)	转发
R-W-RS	subu	E	rs	subu \$1,\$2,\$3 nop lw \$4,0(\$1)	转发
I-M-RS	ori	E	rs	ori \$1,\$0,0x1110 lw \$4,0(\$1)	转发
I-W-RS	ori	E	rs	ori \$1,\$0,0x1110 nop lw \$4,0(\$1)	转发
LD-W-RS	lw	E	rs	lw \$1,0(\$2) nop lw \$4,0(\$1)	转发
LD-M-RS	lw	D	rs	lw \$1,0(\$2) nop lw \$4,0(\$1)	转发
LD-E-RS	lw	D	rs	lw \$1,0(\$2) lw \$4,0(\$1)	暂停

JAL-M-RS	jal	D	rs	jal dfs nop dfs: lw \$4,0(\$31)	转发
JAL-W-RS	jal	D	rs	jal dfs nop dfs: nop lw \$4,0(\$31)	转发

4.Store 型指令 (sw 为例) :

测试类型	前序指令	冲突位置	冲突寄存器	测试序列	解决方法
R-M-RS	subu	E	rs	subu \$1,\$2,\$3 sw \$4,0(\$1)	转发
R-M-RT	subu	E	rt	subu \$1,\$2,\$3 sw \$1,0(\$0)	转发
R-W-RS	subu	E	rs	subu \$1,\$2,\$3 nop sw \$4,0(\$1)	转发
R-W-RS	subu	E	rt	subu \$1,\$2,\$3 nop sw \$1,0(\$0)	转发
I-M-RS	ori	E	rs	ori \$1,\$0,0x1110 sw \$4,0(\$1)	转发
I-W-RS	ori	E	rs	ori \$1,\$0,0x1110 nop sw \$4,0(\$1)	转发
I-M-RT	ori	E	rt	ori \$1,\$0,0x1110 sw \$1,0(\$0)	转发
I-W-RT	ori	E	rt	ori \$1,\$0,0x1110 nop sw \$1,0(\$0)	转发
LD-W-RS	lw	E	rs	lw \$1,0(\$2) nop sw \$4,0(\$1)	转发
LD-W-RT	lw	E	rt	lw \$1,0(\$2) nop sw \$1,0(\$0)	转发
LD-M-RS	lw	D	rs	lw \$1,0(\$2) nop sw \$4,0(\$1)	转发
LD-M-RT	lw	D	rt	lw \$1,0(\$2) nop sw \$1,0(\$0)	转发

LD-E-RS	lw	D	rs	lw \$1,0(\$2) sw \$4,0(\$1)	暂停
LD-E-RT	lw	D	rt	lw \$1,0(\$2) sw \$1,0(\$0)	转发
JAL-M-RS	jal	D	rs	jal dfs nop dfs: sw \$4,0(\$31)	转发
JAL-W-RS	jal	D	rs	jal dfs nop dfs: nop sw \$4,0(\$31)	转发

5.B 型指令 (beq 为例) :

测试类型	前序指令	冲突位置	冲突寄存器	测试序列	解决方法
R-E-RS	subu	D	rs	subu \$1,\$2,\$3 beq \$1,\$2,loop	暂停
R-E-RT	subu	D	rt	subu \$1,\$2,\$3 beq \$2,\$1,loop	暂停
R-M-RS	subu	D	rs	subu \$1,\$2,\$3 nop beq \$1,\$2,loop	转发
R-M-RT	subu	D	rt	subu \$1,\$2,\$3 nop beq \$2,\$1,loop	转发
I-E-RS	ori	D	rs	ori \$1,\$2,0x1111 beq \$1,\$2,loop	暂停
I-E-RT	ori	D	rt	ori \$1,\$2,0x1111 beq \$2,\$1,loop	暂停
I-M-RS	ori	D	rs	ori \$1,\$2,0x1111 nop beq \$1,\$2,loop	转发
I-M-RT	ori	D	rt	ori \$1,\$2,0x1111 nop beq \$2,\$1,loop	转发
LD-E-RS	lw	D	rs	lw \$1,0(\$2) beq \$1,\$2,loop	暂停
LD-E-RT	lw	D	rt	lw \$1,0(\$2) beq \$2,\$1,loop	暂停
LD-M-RS	lw	D	rs	lw \$1,0(\$2) nop beq \$1,\$2,loop	暂停

LD-M-RT	lw	D	rt	lw \$1,0(\$2) nop beq \$2,\$1,loop	暂停
LD-W-RS	lw	D	rs	lw \$1,0(\$2) nop nop beq \$1,\$2,loop	转发
LD-W-RT	lw	D	rt	lw \$1,0(\$2) nop nop beq \$2,\$1,loop	转发
JAL-M-RS	jal	D	rs	jal dfs nop dfs: beq \$4,\$31,loop	暂停
JAL-M-RT	jal	D	rt	jal dfs nop dfs: beq \$31,\$4,loop	暂停
JAL-W-RS	jal	D	rs	jal dfs nop dfs: nop beq \$4,\$31,loop	转发
JAL-W-RT	jal	D	rt	jal dfs nop dfs: nop beq \$31,\$4,loop	转发

6.jr 指令：

测试类型	前序指令	冲突位置	冲突寄存器	测试序列	解决方法
R-E-RS	subu	D	rs	subu \$1,\$2,\$3 jr \$1	暂停
R-M-RS	subu	D	rs	subu \$1,\$2,\$3 nop jr \$1	转发
I-E-RS	ori	D	rs	ori \$1,\$2,0x1111 jr \$1	暂停
I-M-RS	ori	D	rs	ori \$1,\$2,0x1111 nop jr \$1	转发
LD-E-RS	lw	D	rs	lw \$1,0(\$2) jr \$1	暂停

LD-M-RS	lw	D	rs	lw \$1,0(\$2) nop jr \$1	暂停
LD-W-RS	lw	D	rs	lw \$1,0(\$2) nop nop jr \$1	转发
JAL-M-RS	jal	D	rs	jal dfs nop dfs: jr \$31	暂停
JAL-W-RS	jal	D	rs	jal dfs nop dfs: nop jr \$31	转发

7. 乘除指令 (以 mult 为例)

测试类型	前序指令	冲突位置	冲突寄存器	测试序列	解决方法
R-E-RS	mfhi	D	HI	mfhi \$1 mult \$2,\$3	暂停

## 2. 测试异常：

### 1. AdEL

```
.text
ori $2,$0,0x1c01 #允许所有的中断
mtc0 $2,$12
jal loop
nop
nop # jr $ra

loop:
addi $ra,$ra,-1 #或者改为 ori $ra,$0,0x4fff
jr $ra
nop
```

```
.ktext 0x00004180
ori $26,0x3010
mtc0 $26,$14
eret
ori $1,$0,0x1111
```

### 2. AdEL,AdEs (相当于 lw, sw 的区别)



```
.text
ori $2,$0,0x1c01 #允许所有的中断
mtc0 $2,$12
ori $3,0x7f00
ori $4,0x0003
lw $3,0($4)# 可以将 lw 换为 lh, lhu
           #或者将此指令换为 lh(lhu,lb,lbu) $4,0($3)
           #或者改为 sw $4,8($3)
```

```
nop
nop
nop
.ktext 0x00004180
ori $3,$0,0x0004
ori $4,$0,0x0004
eret
ori $1,$0,0x1111
```

### 3. RI

```
.text
ori $2,$0,0x1c01 #允许所有的中断
mtc0 $2,$12
ori $3,0x7f00
ori $4,0x0003
msub $3,$4
nop
nop
nop
.ktext 0x00004180
ori $3,$0,0x0004
ori $4,$0,0x0004
eret
ori $1,$0,0x1111
```

### 4. Ov

```
.text
ori $2,$0,0x1c01 #允许所有的中断
mtc0 $2,$12
lui $3,0x7fff
lui $4,0x7fff
add $5,$3,$4
```

```
nop
nop
nop
```

```
.ktext 0x00004180
```

```
ori $3,$0,0x0004
ori $4,$0,0x0004
eret
ori $1,$0,0x1111
```

### 3.测试中断

#### 1.测试 Timer(以 Timer0 为例)

```
.text
ori $4,$0,0x0401
mtc0 $4,$12
ori $1,$0,0x7f00
ori $2,$0,0x0009
ori $3,$0,100
sw $2,0($1) #timer0 中的 ctrl 寄存器
sw $3,4($1) #timer0 中的 present 寄存器

loop:
j loop
nop

.ktext 0x00004180
ori $26,$0,0x7f00
lw $27,0($26)
ori $27,$27,1
sw $27,0($26)
lw $27,4($26)
ori $27,$0,1000 #改变 present 的值
sw $27,4($26)
eret
nop
```

#### 3. 中断异常同时发生

```
.text
ori $2,$0,0x1c01 #允许所有的中断
mtc0 $2,$12
lui $4,0x7fff
lui $5,0x7fff
ori $1,$0,0x7f00
ori $2,$0,0x0009
ori $3,$0,10
sw $2,0($1) #timer0 中的 ctrl 寄存器
sw $3,4($1) #timer0 中的 present 寄存器
nop
nop
nop
```

```
nop
nop
nop
nop
nop
nop
nop
nop
nop
nop
add $6,$4,$5
```

```
.ktext 0x00004180
ori $26,$0,0x7f00
lw $27,0($26)
ori $27,$27,1
sw $27,0($26)
eret
```

```
nop
```

#### 四. 思考题

1. 计组课程一本参考书目标题中有“硬件/软件接口”接口字样，那么到底什么是“硬件/软件接口”？  
答：硬件/软件接口即将软件和硬件行为都通过一套指令系统结构进行操作，而不需要关注于软件和硬件具体的行为。
2. 在我们设计的流水线中，DM 处于 CPU 内部，请你考虑现代计算机中它的位置应该在何处。  
答：应该在 CPU 的外部，与 cache 等一系列存储器通过交互而获得信息，这样能够加快访问速度以及加快访问周期。
3. BE 部件对所有的外设都是必要的吗？  
答：不是，只有需要读取字节的时候才需要，如果只是针对一个字的读取，只需要首地址，而不需要 BE。
4. 请阅读官方提供的定时器源代码，阐述两种中断模式的异同，并分别针对每一种模式绘制状态转移图（见定时器文档）
5. 请开发一个主程序以及定时器的 exception handler。整个系统完成如下功能：
  - i. 定时器在主程序中被初始化为模式 0；
  - ii. 定时器倒计时至 0 产生中断；
  - iii. handler 设置使能 Enable 为 1 从而再次启动定时器的计数器。2 及 3 被无限重复。

- iv. 主程序在初始化时将定时器初始化为模式 0, 设定初值寄存器的初值为某个值, 如 100 或 1000。(注意, 主程序可能需要涉及对 CP0.SR 的编程, 推荐阅读过后文后再进行。)

```
.text
ori $4,$0,0x0401
mtc0 $4,$12
ori $1,$0,0x7f00
ori $2,$0,0x0009
ori $3,$0,100
sw $2,0($1) #timer0 中的 ctrl 寄存器
sw $3,4($1) #timer0 中的 present 寄存器
```

```
loop:
j loop
nop
```

```
.ktext 0x00004180
ori $26,$0,0x7f00
lw $27,0($26)
ori $27,$27,1
sw $27,0($26)
lw $27,4($26)
ori $27,$0,1000 #改变 present 的值
sw $27,4($26)
eret
nop
```

6. 请查阅相关资料, 说明鼠标和键盘的输入信号是如何被 CPU 知晓的?  
答: 通过中断获取的, 即当输入一个数的时候, 然后会产生一个中断信号, 然后通过软件行为, 将其读入某寄存器, 或者 DM 中。