

使用verilog的MIPS 微系统设计文档

0. 综述

本CPU为Verilog实现的MIPS微系统，支持中断与异常。支持的指令集包含{LB、LBU、LH、LHU、LW、SB、SH、SW、ADD、ADDU、SUB、SUBU、MULT、MULTU、DIV、DIVU、SLL、SRL、SRA、SLLV、SRLV、SRAL、AND、OR、XOR、NOR、ADDI、ADDIU、ANDI、ORI、XORI、LUI、SLT、SLTI、SLTIU、SLTU、BEQ、BNE、BLEZ、BGTZ、BLTZ、BGEZ、J、JAL、JALR、JR、MFHI、MFLO、MTHI、MTLO} + {eret, mfc0, mtc0} + {MOVZ、RtBgezal}。为了实现这些指令，CPU主要包含了：IFU、GRF、ALU、MDU、DM、Ext、Control、TransStallController、BrCmp、Datapath、MUX_4、NPC、settings、CP0、Bridge、Timer等模块。

支持的指令分类图：

calr(24)	add	addu	sub	subu		
	sll	srl	sra	slv	srlv	srav
	and	or	xor	nor		
	slt	sltu				
	mult	multu	div	divu		
cali(8)	mthi	mtlo	mfhi	mflo		
	addi	addiu				
	andi	ori	xori			
	lui					
内存读(5)	slti	stliu				
	lw					
	lb	lbu				
内存写(3)	lh	lhu				
	sw	sh	sb			
分支与跳 转(10)	beq	bne	blez	bgtz	bltz	bgez
	j	jal	jr	jlr		
CP0指令	eret	mtc0	mfc0			

支持的异常：

ExcCode	助记符	描述
0	Int	中断
4	AdEL	取数或取指时地址错误
5	AdES	存数时地址错误
10	RI	不认识的（或者非法的）指令码
12	Ov	自陷形式的整数算术指令（例如add）导致的溢出

- stage 部分模块：F_part模块（IFU、F_Exc）；D_part模块（GRF、Ext、NPCcalu、BrCmp、D_Exc、Trans_grf_mux1、Trans_grf_mux2）；Ex_part模块（ALU、MDU、E_Exc、

ETrans_ALUIn_MUX1、Trans_ALUIn_MUX2) ； MEM_part (Dm、Trans_MemRD_MUX、M_Exc、CP0) ； WB_part;

- 流水线寄存器模块：IFtoIDreg、IDtoEXreg、EXtoMEMreg、MEMtoWBreg等模块

一、模块规格

1. F_part

1.1 IFU模块

端口定义：

端口名	方向	位宽	功能描述
Clk	Input	1	时钟信号
Reset	Input	1	异步复位信号
EN	In	1	使能信号
NPC	Input	[31:0]	下一次PC值
Instruction	Output	[31:0]	当前指令
PCOut	Output	[31:0]	当前PC值

具体功能：

功能	描述
输出下一条指令	使能信号有效时，取出NPC对应指令
输出当前PC值	
复位	reset信号变为1时，PC清零；以及取指地址异常时，Instr为0
取出评测机指令	我不是我没有别瞎说

1.2 F_Exc

具体功能：

检测 AdEL 类型异常

1to2. IFtoIDreg

2.D_part

2.1 GRF模块

端口定义：

端口名	方向	位宽	功能描述
Clk	Input	1	时钟信号
Reset	Input	1	异步复位信号
WE	Input	1	写使能端
ReadAddr1	Input	[4:0]	读寄存器编号1
ReadAddr2	Input	[4:0]	读寄存器编号2
WriteAddr	Input	[4:0]	写寄存器编号
WData	Input	[31:0]	写入数据
RData1	Output	[31:0]	读寄存器值1
RData2	Output	[31:0]	读寄存器值2

具体功能：

功能	描述
复位	当reset为1时，所有寄存器的值清零
读取数据	RData1的值是寄存器编号为Read1的寄存器的值；RData2的值是寄存器编号为Read2的寄存器的值
写入数据	当写使能WE为1时，向编号为Write的寄存器写入WriteData

2.2 Ext模块

端口定义：

端口名	方向	位宽	功能描述
Imm16	Input	[15:0]	输入的16位立即数
EXtCtrl	Input	[1:0]	控制信号
Imm32	Output	[31:0]	扩展结果

具体功能：

功能	描述
0扩展	<code>Imm32={{16{0}},Imm16}</code>
符号扩展	<code>Imm32={{16{Imm16[15]}},Imm16}</code>
把数加载到高位	<code>Imm32={Imm16,{16{0}}}</code>
1扩展	<code>Imm32={{16{1}},Imm16}</code>

2.3 NPC

端口名	方向	位宽	功能描述
ifBr	I	1	是否满足B类跳转条件
isBr	I	1	是否是Branch指令
isJump	I	1	是否是J类型指令
isJr	I	1	是否是Jr类型指令
isERET	I	1	是否是eret
BrImm	I	[31:0]	Br类型跳转立即数
JImm	I	[31:0]	J类型跳转立即数
JrImm	I	[31:0]	Jr类型跳转立即数
PC	I	[31:0]	PC值
EPC	I	[31:0]	受害指令的PC值
NPC	O	[31:0]	Next PC值

具体功能：

计算下一条PC值

2.4 BrCmp

端口名	方向	位宽	功能描述
Instr	I	[31:0]	指令
RData1	I	[31:0]	读入数据1
RData2	I	[31:0]	读入数据2
ifBr	O	1	是否满足B类跳转条件

具体功能：

计算是否满足B类跳转需满足的条件

2.5 CdtWECmp

端口名	方向	位宽	功能描述
Instr	I	[31:0]	指令
RData1	I	[31:0]	读入数据1
RData2	I	[31:0]	读入数据2
ifBr	I	1	是否满足B类跳转条件
ifCdtWE	O	1	是否满足条件写的条件

具体功能：

条件写类型指令，判断是否满足条件写要满足的条件

2.6 D_Exc

具体功能：

检测 RI 类型异常

2to3. IDtoEXreg

3. Ex_part

3.1 ALU

端口定义：

端口名	方向	位宽	功能描述
A	Input	[31:0]	输入数据1
B	Input	[31:0]	输入数据2
ALUOp	Input	[4:0]	选择ALU功能
Shamt	Input	[4:0]	左移位数
Overflow	Out	1	是否运算溢出
Result	Output	[31:0]	运算结果

具体功能：

功能	描述
与	Result=A&B
或	Result=A B
异或	Result=A^B
减（比较）	Result=A-B；若 A==B, Zero=0
加	Result=A+B
逻辑左移	Result=B<<Shamt

3.2 MDU

端口定义：

端口名	方向	位宽	功能描述
clk	In	1	时钟信号
reset	In	1	复位信号
A	In	[31:0]	输入数据1
B	In	[31:0]	输入数据2
Start	In	1	启动运算信号
MDUOp	In	[4:0]	乘除模块运算类型
Result	Out	[31:0]	取出hi或lo的值
Busy	Out	1	模拟延迟

具体功能：

执行 MULT、MULTU、DIV、DIVU、MTLO、MTHI 指令的乘除部分要求

3.3 E_Exc

具体功能：

根据ALU的溢出信号，检测是否为 Ov,AdEL,AdEs 类型的异常

3to4. EXtoMEMreg

4. MEM_part

4.1 Dm

端口定义：

端口名	方向	位宽	功能描述
Clk	Input	1	时钟信号
Reset	Input	1	异步复位信号
WE	Input	1	写使能信号
isMemb	I	1	对内存操作按字节
isMemh	I	1	对内存操作按半字
Addr	Input	[4:0]	写入地址
WD	Input	[31:0]	写入数据
RD	Output	[31:0]	读取数据

具体功能：

功能	描述
复位	Reset 为 1 时，数据清 0
写入数据	当时钟上升沿时，如果写使能信号WE有效，就将WD写入到地址为Addr处
读取数据	RD为地址Addr处的数据的值

4.2 M_Exc

具体功能：

检查 AdEL,AdES 类型异常

4to5. MEMtoWBreg

5. WB_part

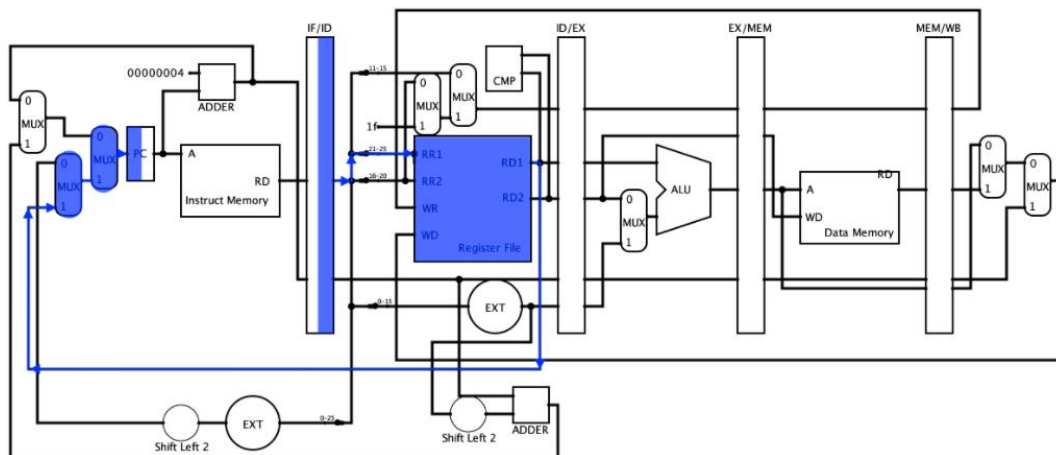
回写。

6. datapath

将前述5个模块实例化并连接

端口名	方向	位宽	功能描述
clk	In	1	时钟信号
reset	In	1	异步复位信号
Trans_grf_Sel1	In		转发更新RD1的MUX控制信号
Trans_grf_Sel2	In		转发更新RD2的MUX控制信号
Trans_ALUIn_Sel1	In		转发更新E_RD1的MUX控制信号
Trans_ALUIn_Sel2	In		转发更新E_RD2的MUX控制信号
Trans_MemRD_Sel	In		转发更新M_RD2的MUX控制信号
stall	In		暂停信号
Tuse1	Out		D级指令的Tuse1，用于暂停判断
Tuse2	Out		D级指令的Tuse2，用于暂停判断
D_ReadA1	Out		D级指令要读取的寄存器1地址
D_ReadA2	Out		D级指令要读取的寄存器2地址
E_ReadA1	Out		E级指令要读取的寄存器1地址
E_ReadA2	Out		E级指令要读取的寄存器2地址
E_WriteA	Out		E级指令写入寄存器的地址
E_Tnew	Out		E级指令的Tnew
M_ReadA2	Out		M级指令要读取的寄存器2地址
M_WriteA	Out		M级指令写入寄存器的地址
M_Tnew	Out		M级指令的Tnew
W_WriteA	Out		W级指令写入寄存器的地址
W_Tnew	Out		W级指令的Tnew

1. ID



7. Timer

外部设备，用以隔一段时间产生外部中断信号。

8. Bridge

实现CPU与外部设备沟通的系统桥。CPU需增加如下信号：

信号名	方向	描述
PrRD[31:0]	I	从Bridge读入数据
HWInt[7:2]	I	6个硬件中断请求
PrAddr[31:2]	O	32位地址总线
PrWD[31:0]	O	输出至Bridge数据
PrWE	O	CPU写使能

```
assign PrAddr = {MemAddr[31:2], 2'b0};
assign PrWD = MemWData;
assign PrWE = MemWrite && (!IntExcReq) && (MemAddr >= `Timer0AddrMin);
```

Bridge：

```
assign DevAddr = PrAddr[31:2];
assign Dev0WE = (PrWE && HitDev0) ? 1 : 0;
assign Dev1WE = (PrWE && HitDev1) ? 1 : 0;
assign DevWD = PrWD;

assign PrRD = (HitDev0) ? Dev0RD :
              (HitDev1) ? Dev1RD :
              0;
```

具体功能：

1. 用来判断是否对Timer的寄存器进行写入，以及写入哪一个Timer。
2. 读取Timer中寄存器的数据传入到CPU中

9. CP0 (Coprocessor 0)

0号协处理器。[1号协处理器：浮点协处理器]

- SR(status Reister)：储存处理器的控制信息
 - `SR = {16'b0, IM, 8'b0, EXL, IE};`
 - `[15:10] IM`：中断屏蔽功能
 - `EXL`：任何异常发生时置位，用来屏蔽中断信号
 - `IE`：全局的中断使能位
- Cause：获取处理器当前所处的状态（什么原因导致的异常或是中断）
 - `Cause = {BD, 15'b0, hwint_pend, 3'b0, ExcCodeReg, 2'b0};`
 - `BD`：异常指令是否为分支延迟槽指令
 - `[15:10] hwint_pend`：待决断的中断
 - `[4:0] ExcCodeReg`：储存发生的异常

- EPC: 获取被异常/中断的指令地址
 - `EPC = {EPCReg, 2'b0}`
 - `[31:2] EPCReg`: 计算存储EPC; 如果是分支延迟槽指令, 则为受害指令的上一条指令对应PC; 否则为受害指令的PC。
- PRId: 读取处理器ID
 - `my birthday (:3_ \)_`

输出信号:

- IntExcReq: 中断请求信号
 - `IntReq = !EXL & IE & (! (HWInt & IM));`
 - `ExcReq = !EXL & (!ExcCode);`
 - `IntExcReq = IntReq | ExcReq;`
 - 该信号发生时, 不能对DM写入, PC变为exception handler对应PC, 并清空流水线, 以及不发生阻塞
- EPC: EPC寄存器输出至NPC
- DOut: CP0寄存器的输出数据至通用寄存器 (mfc0)
 - `DOut = (ReadAddr==12) ? SR :
 (ReadAddr==13) ? Cause :
 (ReadAddr==14) ? EPC :
 (ReadAddr==15) ? PRId :
 0;`

二、控制信号

1. 指令编码

	addu	subu	ori	lw	sw	beq	lui	sll
op	000000	000000	001101	100011	101011	000100	001111	000000
func	100001	100011	n/a	n/a	n/a	n/a	n/a	000000
	j	jal	jr					
op	000010	000011	000000					
func	n/a	n/a	001000					

2. 主控制信号真值表

	RegWrite	EXTCtrl	ALUSrc	ALUOp	WE	MemToReg	isBr	isJump	isJR	MemType	MemSign	MDUStart	MDUOp	EResultSel	ConditionWE
作用	GRF写使能	扩展器控制	MUX选择ALU端口B的输入	ALU功能	DM写使能	MUX选择写回数据(有修改)	是否是beq指令	是否类跳转	是否JR	对Mem的操作位宽	对Mem符号操作类型	MDU模块运算启动信号	MDU模块运算类型	选择ALU的MDU的运算结果	是否为条件写类型
addu	1	x	0	add	0	0	0	0	0						
subu	1	x	0	sub	0	0	0	0	0						
ori	1	00	1	or	0	0	0	0	0						
lw	1	01	1	add	0	1	0	0	0	word	Unsigned				
sw	0	01	1	add	1	x	0	0	0	word	Unsigned				
beq	0	x	0	sub	0	x	1	0	0						
lui	1	10	1	add	0	0	0	0	0						
nop	0	x	x	x	0	x	0	0	0						
sll	1	x	0	sll	0	0	0	0	0						
j	0	sign	1	add	0	x	0	1	0						
jal	1	x	x	x	0	10	0	1	0						
jr	0	x	0	x	0	0	0	0	1						

	0	1	2	3
RegDst	Rt	Rd	31	x

注：在本人目前的设计中，写入地址在ATControl中产生，因此RegDst暂无用处。

	0	1	2	3
ExtCtrl	无符号扩展	符号扩展	加载到高位	1扩展

	0	1	2	3
MemtoReg	ALU结果	DM结果	x	x

update：为将jal一类指令的Tnew缩短，本人将PC+8提前到了D_part，通过ImmSel选择输入ALU的立即数，ALU方法为加载B口数据，以及注意搭配ALUSrc使用。

3. AT信号译码

Tuse：这条指令位于D级的时候，再经过多少个时钟周期就必须使用相应的数据。

Tnew：位于某个流水级的某个指令，它经过多少个时钟周期可以算出结果并且存储到流水级寄存器里。

	转发接受位点	Tuse	转发输出位点	Tnew(D_part)	WriteAddr
addu subu	E@ALUIn1&In2	rs=rt=1	EMreg	2	rd
sll	E@ALUIn2	rt=1	EMreg	2	rd
mult	E@MDUIn1&In2	rs=rt=1			
mfhi			EMreg	2	rd
mthi	E@MDUIn1	rs=1			
jr	D@jrImm(RD1)	rs=0		n/a	
lui		n/a	DReg	1	rt
ori	E@ALUIn1	rs=1	EMreg	2	rt
lw	E@ALUIn1	rs=1	MWreg	3	rt
sw	E@ALU M@DmIn	rs=1,rt=2		n/a	
beq	D@cmpIn1&In2	rs=rt=0		n/a	
j		n/a		n/a	
jal		n/a	DReg	1	ra

类 addu: add,sub,ans,or,xor,nor,sllv,srlv,srav,slt,sltu;

类 sll: srl,sra;

类 mult: multu,div,divu;

类 mfhi: mflo;

类 mthi: mtlo;

4. 转发控制

需要设置五个MUX

1. 更新RData1

$$MUX1 \begin{cases} GRFRdata1 \\ DE_reg \text{ 转发过来的数据} \\ EM_reg \text{ 转发过来的数据} \\ MW_reg \text{ 转发过来的数据} \end{cases}$$

MUX控制信号生成:

if 读取地址为 0, $Sel = 0$
else if 读取地址与 E 级要写入地址相同, 且 E 级写使能为 1 且此时要写入数据已产生, $Sel = 1$
else if ... M ..., $Sel = 2$
else if ... W ..., $Sel = 3$ < 就近原则 >
else 没有需要转发的数据, $Sel = 0$

2. 更新RData2

与更新RData1类似

3. 更新经DReg流水线寄存器流水过来的E_RData1

$$E_Trans_RData1 \begin{cases} E_RData1 \\ EM_reg \text{转发过来的数据 (E级的 } ALUResult \text{ 存到 } reg \text{ 中的数据)} \\ MW_reg \text{转发过来的数据 (M级选择好的要写回 } GRF \text{ 的数据, 存到 } reg \text{ 中)} \end{cases}$$

[注：因为在D级更新RData1时，后续的阶段可能尚未计算出转发的结果，因此需要在E级继续转发更新]

MUX控制信号生成：

if 读取地址为0, $Sel = 0$
 $else if$ 读取地址与 M 级要写入地址相同，且 M 级写使能为1且此时要写入数据已产生, $Sel = 1$
 $else if \dots W \dots$, $Sel = 2 < \text{就近原则} >$
 $else$ 没有需要转发的数据, $Sel = 0$

4. 更新经Dereg流水线寄存器流水过来的E_RData2

与E_RData1类似

注意向后流水的时候是更新后的E_Data2(E_Trans_RData2)

5. 更新写入dm的数据

$$MemWData \begin{cases} GRFRData2(E_Trans_RData2 \text{ 经 } EM \text{ 寄存器流过来的数据}) \\ W_GRFWData \end{cases}$$

MUX控制信号生成：

if 读取地址为0, $Sel = 0$
 $else if$ 读取地址与 W 级要写入地址相同，且 W 级写使能为1且此时要写入数据已产生, $Sel = 1$
 $else$ 没有需要转发的数据, $Sel = 0$

5. 阻塞控制

为了方便处理，下述暂停是指将指令暂停在D级。暂停操作：

- 冻结PC的值
- 冻结F/D级流水线寄存器的值
- 将D/E级流水线寄存器清零（这等价于插入了一个nop指令）

当D级指令读取寄存器的地址与E级或M级的指令写入寄存器的地址相等且不为0，且D级指令的Tuse小于对应E级或M级指令的Tnew时，我们就需要在D级暂停指令。在其他情况下，数据冒险均可通过转发机制解决。

if 当前处于 E 级的指令与 D 级指令构成转发关系（写后读）， $Tnew1 = E_Tnew$
 $else if \dots D \dots$, $Tnew1 = D_Tnew$
 $else if W \dots$ [$Tnew1$ 是 rs 对应的 $Tnew$]
 $Tnew2$ 同理；

阻塞信号： `stall=(D_ReadA1!=0 && Tnew1>Tuse1) || (D_ReadA2!=0 && Tnew2>Tuse2)`

三、思考题

1. 我们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”？
(Tips：什么是接口？和我们到现在为止所学的有什么联系？)

硬件类接口：同一计算机不同功能层之间的通信规则称为硬件接口。

软件类接口：对协定进行定义的引用类型、其他类型实现接口，以保证它们支持某些操作。接口指定必须由类提供的成员或实现它的其他接口。与类相似，接口可以包含方法、属性、索引器和事件作为成员。

而本课程中的硬件\软件接口是指程序以及异常处理部分在软件、硬件中的一些协议约定，从而使两部分可以分开工作。

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。

位于主存，而后CPU通过cache与主存交换数据。

3. BE 部件对所有的外设都是必要的吗？

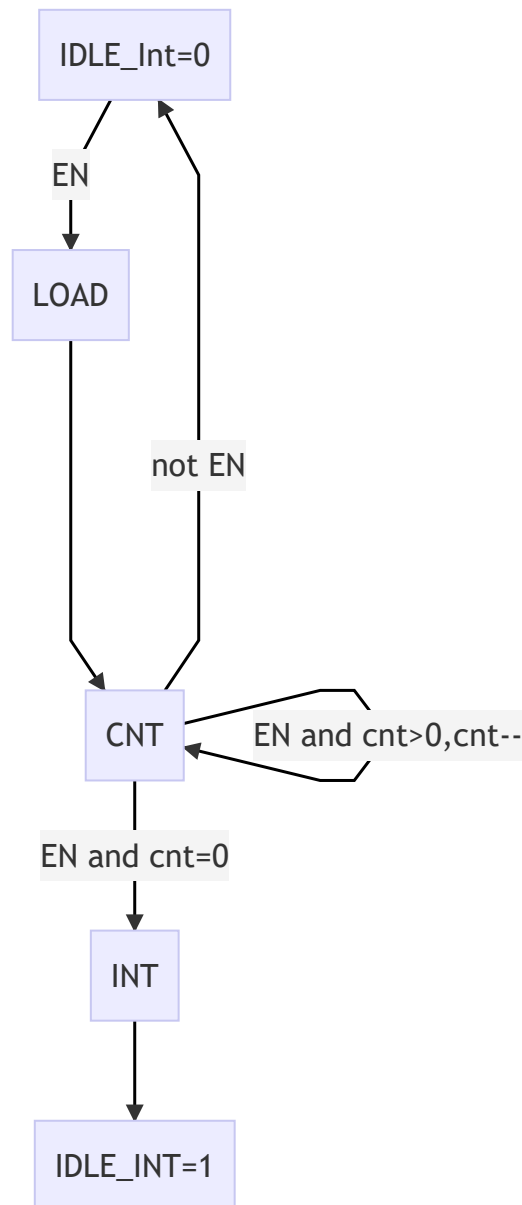
不是。若外设以字来读写，就无需BE。而以字节或半字读写就需要用BE。

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

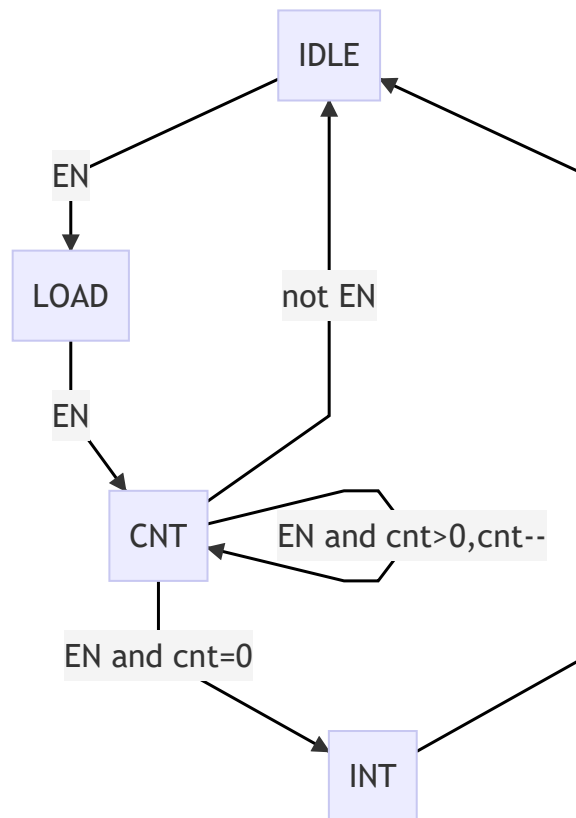
方式0：产生持续的中断信号；

方式1：产生持续一个周期的中断信号，而后转移到IDLE，清零

方式0：



方式1：



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：

1. 定时器在主程序中被初始化为模式0；
2. 定时器倒计时至0产生中断；
3. 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。
4. 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。）

```

.ktext 0x4180
ori $t0, $0, 9
ori $t1, 0x7f00
sw $t0, 0($t1)
eret
.text
ori $t1, 0x7f00
ori $t0, $0, 0xfc01
mtc0 $t0, $12
ori $t0, $0, 9
sw $t0, 0($t1)
ori $t0, $0, 100
sw $t0, 4($t1)

```

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？

pic (programmable interrupt controller) 即可编程中断控制器的芯片组，负责监控键盘鼠标等外部设备。一旦检测到外设中断，pic就向CPU发出中断，CPU进入中断处理程序来根据指令处理中断。

四、测试

延迟槽指令测试：

```
li $5,0x3456789a
li $6,0x12349876
ori $7,$0,0xfc01
mtc0 $7,$12
mult $5,$6
nop
beq $5,$5,next
mflo $7
xori $1,$1,1
next:
mfhi $8
```

中断:

```
ori $7,$0,0xfc01
mtc0 $7,$12
li $5,0x98765432
li $6,0xfedcba98
div $5,$6
mflo $6
label:
beq $0,$0,label
nop
```

```
li $5,0x98765432
li $6,0xfedcba98
ori $7,$0,0xfc01
mtc0 $7,$12
div $5,$6
mflo $6
label:
beq $0,$0,label
nop
```

```
ori $7,$0,0xfc01
mtc0 $7,$12
li $5,0x5432
li $6,0xba98
mflo $6
label:
beq $0,$0,label
nop
```