



计算机组成原理 Project7 实验报告

MIPS 微体系 - 支持异常和中断

支持指令集

{add,addu,and,div,divu,mult,multu,nor,or,sub,subu,xor,

addi,addiu,andi,lui,ori,xori,

beq,blez,bltz,bgez,bgtz,bne,

slt,sltu,slti,sltiu,sll,sllv,sra,srav,srl,srlv,

lw,lh,lhu,lb,lbu,sw,sh,sb,jal,jr,j,jalr,mthi,mtlo,mfhi,mflo,mfc0,mtc0,eret}.

北京航空航天大学 计算机学院 陈麒先 16061160

二〇一八年一月

郑重声明

关于诚实守信公约:

本实验报告由本人独立完成,全部内容均为本人通过查找互联网资料、翻阅课件、课堂笔记和教材后独立思考的结果。特此声明。

16061160

陈麒先

原创性声明

作业中出现的公式、图片、代码段以及图片的文字注释信息,均为作者原创。抄袭行为在任何情况下都被严格禁止(COPY is strictly prohibited under any circumstances)! 转载或引用须征得作者本人同意,并注明出处!

16061160

陈麒先

第一章 测试验证

new instr test

ori \$1 \$0 0x1234

mtc0 \$1 \$14

mfc0 \$2 \$14

ori \$1 \$0 0

mtc0 \$1 \$14

mfc0 \$2 \$14

ori \$1 \$0 0x7c01 #0111 1100 0000 0001

mtc0 \$1 \$12

mfc0 \$2 \$12

ori \$1 \$0 0

lui \$3 0x8000

ori \$1 \$0 0x007c #0000_0000_0111_1100

addu \$1 \$1 \$3

mtc0 \$1 \$13

mfc0 \$2 \$13

mtc0 \$0 \$13

ori \$1 \$0 0

ori \$1 \$0 0x3054

mtc0 \$1 \$14

eret

lui \$4 0x1234

ori \$3 \$0 0x5678

CP0 forward

ori \$3 \$0 0x007c

ori \$1 \$0 0x8666

mtc0 \$1 \$14

ori \$2 \$0 0x7c01
mtc0 \$2 \$12
sw \$3 0(\$0)
lw \$4 0(\$0)
mtc0 \$4 \$13
mfc0 \$5 \$13
sw \$5 4(\$0)
mfc0 \$6 \$14
subu \$6 \$0 \$6
mfc0 \$7 \$12
blez \$7 if_1_else
nop
if_1:
j end
nop
if_1_else:
sll \$8 \$1 7
end:
sll \$8 \$1 3
PC error
lui \$3 0x8000
ori \$1 \$0 0x007c
addu \$1 \$1 \$3
ori \$4 \$0 4
jr \$4
nop
illegal instr
lui \$3 0x8000
ori \$1 \$0 0x007c

addu \$1 \$1 \$3

ori \$4 \$0 0x0008 movz \$1 \$6 \$0 #illegal add \$7 \$6 \$3 nop # load_EXC #beyond the boundary ori \$1 \$0 0x3000 ori \$2 \$0 3 lw \$4 0(\$1) addu \$5 \$4 \$2 ori \$1 \$0 0x7F0c ori \$2 \$0 4 lw \$4 0(\$1) addu \$5 \$4 \$2 ori \$1 \$0 0x7F00 ori \$2 \$0 5 lw \$4 0(\$1) addu \$5 \$4 \$2 # unaligned ori \$1 \$0 0x7F00 ori \$2 \$0 6 lw \$4 1(\$1) addu \$5 \$4 \$2 ori \$1 \$0 0x1234 lui \$2 0x8765 add \$2 \$2 \$1 sw \$2 0(\$0)

lh \$10 0(\$0)

lh \$11 1(\$0)

lh \$12 2(\$0) lh \$13 3(\$0) lw \$14 0(\$0) lw \$15 2(\$0) lb \$16 3(\$0) # store_EXC #beyond the boundary ori \$1 \$0 0x3004 ori \$2 \$0 0x1234 lui \$3 0x9876 add \$4 \$3 \$2 sw \$4 0(\$1) ori \$1 \$0 0x0004 sw \$4 0(\$1) ori \$1 \$0 0x7F10 ori \$6 \$0 5 sw \$6 0(\$1) sw \$6 4(\$1) sw \$6 8(\$1) ori \$1 \$0 0x7F00 sw \$6 8(\$1) sw \$6 0(\$1) #unaligned ori \$1 \$0 0x1234 lui \$2 0x8765 add \$2 \$2 \$1 sb \$2 1(\$0) sw \$2 1(\$0) sb \$2 6(\$0)

sw \$2 6(\$0)

- sb \$2 11(\$0)
- sw \$2 11(\$0)
- sb \$2 13(\$0)
- sh \$2 13(\$0)
- sb \$2 18(\$0)
- sh \$2 18(\$0)
- sb \$2 23(\$0)
- sw \$2 23(\$0)
- sb \$2 28(\$0)
- sh \$2 28(\$0)

第二章 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"?
- 答: I/O 系统接口: 它是 I/O 系统与上层系统之间的接口,向上层提供对设备进行操作的抽象 I/O 命令,以便于高层对设备的使用

软件/硬件接口:在接口之上是中断处理程序和用于不同设备的设备驱动程序, 在此之下是各种设备的控制器,如 CD-ROM 控制器、硬盘控制器、键盘控制器、打印 机控制器、网络控制器等,它们都属于硬件。由于设备种类繁多,故该接口相当复杂。

- 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:在 CPU 外部的主板上。
 - 3. BE 部件对所有的外设都是必要的吗?
- 答:不是必要的。在我们 P7 所设计的外设 COCO 中,就只允许对 COCO 按字访问,即只能使用 sw 指令。故对 COCO,无需使用 BE 部件。
- 4. 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 定时器倒计数至 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。)

答:

.text

ori \$1,\$0,0x7f00

ori \$2,\$0,0x7f04

ori \$5,\$0,0x0009

ori \$6,\$0,0x0005

ori \$7,\$0,0xfff1

mtc0 \$7,\$12

sw \$6,0(\$2)

sw \$5,0(\$1)

ori \$3,\$0,0x7f10

ori \$4,\$0,0x7f14

.ktext 0x00004180

ori \$1,\$0,0x7f00

ori \$2,\$0,0x0001

sw \$2,0(\$1)

nop

nop

eret

5. 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: IO 设备的输入输出有好几种方式,键盘、鼠标这类的低速设备是通过中断请求的方式进行 IO 操作的。即当键盘上按下一个按键的时候,键盘会发出一个中断信号,中断信号经过中断控制器传到 CPU,然后 CPU 根据不同的中断号执行不同的中断响应程序,然后进行相应的 IO 操作,把按下的按键编码读到寄存器(或者鼠标的操作),最后放入内存中。