

第二章

4.3.1) nop 空指令 addi x0, x0, 0

2) ret 用于从子程序返回到调用者，等价于将程序计数器 PC 设置为链接寄存器 ra。
并使用该指针地址跳转，即 jalr x0, ra, 0

3) call offset 用于调用一个函数或子过程

auipc ra, %pcrel-hi(Coffset)

jalr ra, %pcrel-lo(Coffset)(ra)

4) mv rd, rs add rd, x0, rs

5) rdcycle rd csrr rd, cycle

6) sext.w rd, rs 符号扩展，32位有符号整数 \rightarrow 64位有符号整数

slli rd, rs, 32

srai rd, rs, 31.

7. 检查加法溢出

1) add t0, t1, t2 # t0, t1, t2 都是有符号整数。

slt t3, t1, zero # 若 t1 < 0 则将 t3 设为 1

slt t4, t0, t2 # 若 t0 < t2，则 t4 设为 1

bne t3, t4, overflow # 若 t3, t4 的值不相等，则跳转到 overflow

2) add t0, t1, t2 # 无符号整数

slt t3, t0, t1,

bne t3, zero, overflow

3) x86 架构：Overflow 标志位是 EFLAGS 寄存器中的一个标志位，用于指示最近的一次算术操作是否溢出。在执行 add 指令时，若超过 32 位整数所能表示的范围，则设置为 1

ARM： CPSR 中的 V 标志将用于记录上一条算术操作是否溢出

扫码使用

夸克扫描王



8. 1) $2^{\text{LEN}} - 1$ (即每一位都是1) x -1 (即每一位都是1) x

2) flags 是浮点异常标志寄存器

NU: Invalid Operation (无效操作) 标志位，表示执行了一个无效的浮点操作，如 $\%$ 或 $\sqrt{-1}$

DF: Overflow (溢出) 标志位，表示执行了一个浮点操作结果超出了浮点数的表示范围

UF: Underflow (下溢) 标志位，表示执行了一个浮点操作结果小于浮点数的最小表示范围

INX: Inexact (不精确) 标志位，表示结果不精确

不会

3) X86: 处理器将操作权交给操作系统。异常会被映射到一个特定的异常例程

ARM: 同上



第

- j 4 : 12.
- 1) 最高特权等级(M模式)
 - 2) 最低特权等级(M模式)
 - 3) 较低特权等级(M或S模式)
 - 4) 较低特权等级(M或S模式)
 - 5) 用户态(U模式)

13. # int i=0, a2 值存常数100.

mv a0, t0

li a1, 0 # int i=0

li a2, 100 # 确定循环比较标志

loop:

bge a1, a2, end.

lw a3, t2

lw a4, 0(t1)

mul a4, a4, a3

sw a4, 0(t0)

addi t0, t0, 4

addi t1, t1, 4

addi a1, a1, 1

j loop

end:

lw a0, 0(lab)

ret.

扫码使用

夸克扫描王



14. $bgt a0, a1, part_2$

part 1:

sub. $a2, a0, a1$

jx end

part 2:

add $a2, a0, a1$

end.

15. sw $t0, 0(t0)$

lw $t2, 0(t0)$ # int tmp = *a

li $t1, 3$

lw $t3, 0(t1)$ # *b

s

sw $t1, 0(t2)$

sw $t3, 0(t0)$ # *a = *b

slli $t2, t1, 2$

sw $t2, 0(t1)$ # *b = tmp.

add $t2, t0, t2$

sw $t1, 0(t2)$.

17. 将寄存器叫的值不断左移一位。

