

3. $EA = A + (PC), \quad PC = 200 \quad EA = 100$

则 $A = -100$ 又相对位移量长一字节, 为补码表示.

故第二字节内容为 10011100

4. (1): $EA = A + (I) = 1200H + 252$

$252 = FCH$

$RPEA = 1200H + FCH = 12FCH$

(2): $1200H$ 地址中的内容为 $12FCH$

故 $EA = 12FCH$

(3): $1200H$ 地址中的内容为 $12FCH$

故 $EA = 12FCH$

6. 由题可知, 二地址指令最多 16 条, 且一地址指令比二地址指令多 6 位, 零地址指令比一地址指令多 6 位, 设一地址指令个数为 k_1 ,

故 $K_0 = 2^6 \times [(16 - K_2)2^6 - K_1]$

反解得 $K_1 = (16 - K_2)2^6 - \frac{K_0}{2^6}$

考虑二地址, 其占用 K_2 个操作数,

乘积 $(16 - K_2)$ 与用作 K_1 最多 $2^6 \times (16 - K_2)$ 个

8. (1): 指令最多有 $2^4 = 16$ 条. 指令操作数占 6 位, 其中寻址方式 3 位, 故剩余的用于通用寄存器的位数为 3 位, 指令一共 128KB, 一字节长 16 位, 故指令有 $\frac{128KB}{2^6} = 2^{16}$ 个, 故寄存器需至少 16 位

(2): 由 (1), 地址寄存器有 16 位, 故范围为 $0000H \sim FFFFH$

(3): $2315H$

$(R4) = M[RER] = M[1234H] = 5678H$

$(R5) = M[RER] = M[5678H] = 1234H \quad R[5] = 5679H$

执行: $R5$ 的内容: $5678H + 1234H = 68ACH$

9. $lui \ \$5, 007FH$

$ori \ \$5, \$t.FFE0H$

$add \ \$5, \$5, \$5$

$007FFE0$

构造一数, 其 $5 \sim 22$ 位为 1, 再与 $\$5$ 中数据按位与

$add \ \$t0, \$zero, \$zero$ # 初始化 $\$t0$

10. $loop:$ $beq \ \$a1, \$zero, finish$ # 若 $\$a1$ 中的值为 0, 则跳转到 $finish$

$add \ \$t0, \$t0, \$a0$ # $\$t0$ 中的值加上 $\$a0$ 中的值

$sub \ \$a1, \$a1, 1$ # $\$a1$ 中的值减 1

$j \ loop$ # 循环

$finish:$ $addi \ \$t0, \$t0, 100$ # $\$t0$ 的值加上 100

$add \ \$v0, \$t0, \$zero$ # 输出结果至 $\$v0$ 寄存器

功能: 计算 $a * b - 100$

扫码使用

夸克扫描王



11. `sll $a2, $a2, 2` # 数组长度乘4 (一个数组的每个元素占4个位)
`sll $a3, $a3, 2` # 同上
`add $v0, $zero, $zero` # 初始化
`add $t0, $zero, $zero` # 同上

outer: `add $t4, $a0, $t0` # \$t4的内容变化为 \$a0 + \$t0 的内容

`lw $t4, 0($t4)` # 读取数组值

`add $t1, $zero, $zero` # \$t1 初始化

inner: `add $t3, $a1, $t1` # \$t3 的内容变为 \$a1 + \$t1 的内容

`lw $t3, 0($t3)` # 读取数组值

`bne $t3, $t4, skip` # 若数组1的值与数组2的值不相等就跳过下一循环

`addi $v0, $v0, 1` # 相等时结果+1

skip: `addi $t1, $t1, 4` # \$t1 指向数组下一位

`bne $t1, $a3, inner` # 若 \$t1 等于 \$a3 则跳回 inner

`addi $t0, $t0, 4` # \$t0 指向数组下一位

`bne $t0, $a2, outer` # 若 \$t0 不等于 \$a2 则跳回 outer

功能: 检查两数组

有多少数相同返回相同数个数

最好情况为每次均相同, 则不执行 skip. $\text{add, addi sll 的指令一共 } 4 + 2500 \times (2 + (2500 \times 3) + 1) = 18757504$

$\text{lw \& bne 一共 } 1 + 2500 \times (1 + 2500 \times 3 + 1) = 18755001$

总时间为 $\frac{18757504 + 18755001 \times 2}{2^9} \approx 0.0285$

12. `ori $t1, $t0, 25`

换为 `li $t0, 1` 或 `ori $t0, $t0, 1`

13.

未加 \$v0 值 (即变化) 循环无法跳出

修改: `addi $v0, $zero, 0`

loop: `lw $v1, 0($a0)`

`sw $v1, 0($a1)`

`beq $v1, $zero, exit`

`addi $a0, $a0, 4`

`addi $a1, $a1, 4`

`addi $v0, $v0, 1`

`j loop`

exit:

17. `andi $t1, $t0, 31`

`lui $t2, 0x00010`

`and $t1, $t0, $t2`

由于 RV32I 指令集的立即数为12位, 故 `lui` 指令操作高20位, 故存在溢出

扫码使用

夸克扫描王



15. addi \$s0 \$zero 0

sum_array: addi \$sp \$sp 8

sw \$ra 4(\$sp)

sw \$fp 0(\$sp)

addi \$fp \$sp 4

add \$t0 \$zero \$a0 #数组初始地址

add \$t1 \$zero \$a1 #num在t1中

addi \$t2 \$zero 0 #i 设为 0

loop:

slt \$t3 \$t2 \$t1 若 $i < \text{num}$, $t3=1$ #标志用

beq \$t3 \$zero exit

add \$a0 \$zero \$t1 # a_0 中的值为 num

add \$a1 \$zero \$t2 # a_1 的值为 i

addi \$a1 \$a1 1 #变为 $i+1$

jal compare #利用 a_0, a_1 进行过程调用

beq \$v0 \$zero continue

slt \$t3 \$t2 2 # $i \times 4$

add \$t3 \$t0 \$t3 # $t3 = \text{array}[i]$

lw \$t4 0(\$t3)

add \$s0 \$s0 \$t4

continue addi \$t2 \$t2 1 # $i = i+1$

j loop

exit:

lw \$ra 4(\$sp)

lw \$fp 0(\$sp)

addi \$sp \$sp 8 #清栈

jr \$ra

compare:

addi \$v0 \$zero 0 #返回值为 0

beq \$a0 \$a1 exit1

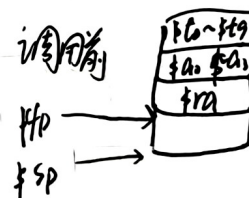
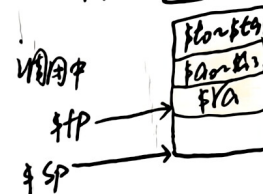
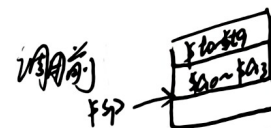
slt \$t1 \$a0 \$a1 # $a_0 < a_1$ $t1=1$

bne \$t1 \$zero exit1 #返回值为 1

addi \$v0 \$v0 1

exit1:

jr \$ra



扫码使用

夸克扫描王

