

9. (1) jal 指令包含 20 位的符号立即数编码 (J-type), 该指令相当于当前 PC 可以跳转的地址空间范围是多少? $next\ PC \leftarrow current\ PC + sign_extend(immediat)$

$$2^{20} = 2^6 \cdot 2^{14} = 1\text{MB}$$

指令跳转范围为 $\pm 1\text{MB}$ 地址空间。

(2) 条件分支指令包含 12 位的符号立即数编码, 范围?

$$2^{12} = 4\text{KB}$$

指令跳转范围为 $\pm 4\text{KB}$ 地址空间

(3) 是否可以使用一条 Lui 指令和一条 Jalr 指令完成任意 32 位绝对地址跳转?

Lui rd, imm20

$rd \leftarrow sign_extend(immediat(20))$

Jalr rd, rs1, imm12

$next\ PC \leftarrow (rs1 + sign_extend(immediat(12))) \& 64'h\text{fffffffffffffffe}$

$rd \leftarrow next\ PC + 4$

可以使用一条 Lui 指令和 Jalr 指令的组合来完成任意 32 位绝对地址跳转操作。

Lui to, imm32

Ori to, to, imm32

Jalr ra, to, 0

10. 常用 32 位指令能被压缩到 16 位 RVC 指令条件? RVC 各类型指令是否都可以使用完整的 32 个通用寄存器?

RVC (RISC-V Compressed Instruction Set Extension) 是 RISC-V 指令集的种压缩指令集扩展, 通过对压缩指令的方式来减小代码大小, 提高代码密度, 从而减少指令缓存的占用和降低能耗。

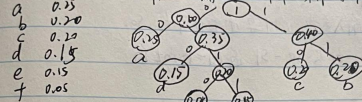
需满足 ① 操作数必须是 8 位有符号整数或 16 位有符号整数;
② 被压缩指令

② 立即数必须可以表示为 6 位或 10 位有符号整数

③ 操作数必须是通用寄存器中的一个

RVC 可以使用完整的 32 个通用寄存器

15. 对 A_i P_i 用 Huffman 编码, 计算操作码平均长度和信息冗余。



A_i	P_i	l_i	$C(A_i)$
a	0.25	2	00
b	0.20	2	11
c	0.10	3	100
d	0.15	3	010
e	0.15	4	0111
f	0.05	4	1110

$$L = 0.25 \times 2 + 0.20 \times 2 + 0.10 \times 3 + 0.15 \times 3 + 0.15 \times 4 + 0.05 \times 4 = 2.5$$

$$H = -\sum_{i=1}^6 P_i \log_2 P_i = -0.25 \times \log_2 0.25 - 0.20 \times \log_2 0.2 - 0.10 \times \log_2 0.10 - 0.15 \times \log_2 0.15 - 0.15 \times \log_2 0.15 - 0.05 \times \log_2 0.05 = 2.47$$

$$R = 1 - \frac{2.47}{2.5} = 0.03$$

19. (1) 函数嵌套调用层数过多 (如递归陷入死循环) 可能造成栈溢出, 简述原理。

(2) 有什么办法缓解或避免特定情况下的栈溢出问题。

(1) 栈溢出是指当一个函数调用另一个函数时, 会将一些信息 (例如当前函数的局部变量、参数等) 存储在栈中, 等到被调用函数返回后再从栈中弹出这些信息。但当函数嵌套调用层数过多时, 栈的深度会超过系统所允许最大深度, 导致栈溢出。这种情况, 操作系统会发送一个信号告诉程序发生了栈溢出, 并终止程序运行。

(2) ① 优化算法: 例

② 尾递归优化: 对尾递归函数 (即最后一步是返回递归调用结果的函数) 可以将递归调用转换为循环, 从而避免栈溢出。

② 迭代代替递归：减少函数嵌套层数

④ 增大栈的大小：只能缓解不能避免。

⑤ 限制递归调用深度：设置最大深度，可能会导致运行速度变慢，或者无法处理深度超过限制的递归调用。

20. F_1, F_2, F_3 . F_1 包含 1 个输入参数，计算过程使用 to, so .

F_2 包含 2 个输入参数， $to-t1$ 及 $so-s1$ 返回一个 int 值。

$ra(F_1)$

$so(F_1)$

$to(F_1)$

F_2 返回地址 (F_1)

$s1$ 旧值 (F_2)

so 旧值 (F_2)

$t1$ 旧值 (F_2)

to 旧值 (F_2)

F_3 返回地址 (F_2)

$s1$ 旧值 (F_2)

so 旧值 (F_2)

$t1$ 旧值 (F_2)

to 旧值 (F_2)