

第2章习题

9. 回答以下问题

1) jal 指令包含 20 位的有符号立即数偏码 (J-type), 该指令相较于当前 PC 可以跳转的地址空间范围是多少?

Jal 指令使用 20 位有符号立即数, 这个偏移量会被加在当前 PC 上进行跳转, 范围是 $\pm 1 \text{ MiB}$ ($1 \text{ MiB} = 2^{20} \text{ bytes}$)

2) 条件分支指令 (如 bne) 包含 12 位的有符号立即数偏码 (B-type), 这类指令相较于当前指令可以跳转的地址空间范围是多少?

条件分支指令的跳转范围为 $\pm 4 \text{ KiB}$ ($1 \text{ KiB} = 2^{10} \text{ bytes}$)

3) 是否可以使用一条 lui 指令和一条 jalr 指令的组合完成任意 32 位绝对地址的跳转操作?

jalr 的包含 12 位立即数偏码, 为 I-type 格式, 而 LUI 的立即数偏码为 20 位的 U-type

lui 指令可以将高 20 位指令放在目标寄存器 rd 中, 并将低 12 位置 0, 因此可以使用 lui 和 jalr 指令的组合完成任意 32 位绝对地址的跳转。首先将该地址的高 20 位加载进一个寄存器中, 再使用 jalr 指令跳转到该寄存器与 jalr 立即数表示的低 12 位偏移相加后的地址, 即可实现任意 32 位绝对地址的跳转操作。

例如, 如果绝对地址为 $addr[31:0]$

$lui\ to, addr[31:12]$

$jalr\ xo, addr[11:0](to)$

可完成操作。

10. 调查 RVC 压缩指令集的偏码, 说明一条常用的 32 位指令能有多长被压缩到 16 位 RVC 指令的条件是什么? RVC 中各类型的指令是否都可以使用完整的 32 位通用整型寄存器?

RVC 压缩的条件为以下之一：

① 立即数或地址偏移量较小。

② 其中一个寄存器为 X_0 , ABI linker register (链接寄存器) 或 ABI 指针寄存器 (X_2)。

③ 目标寄存器与第一个源寄存器相同。

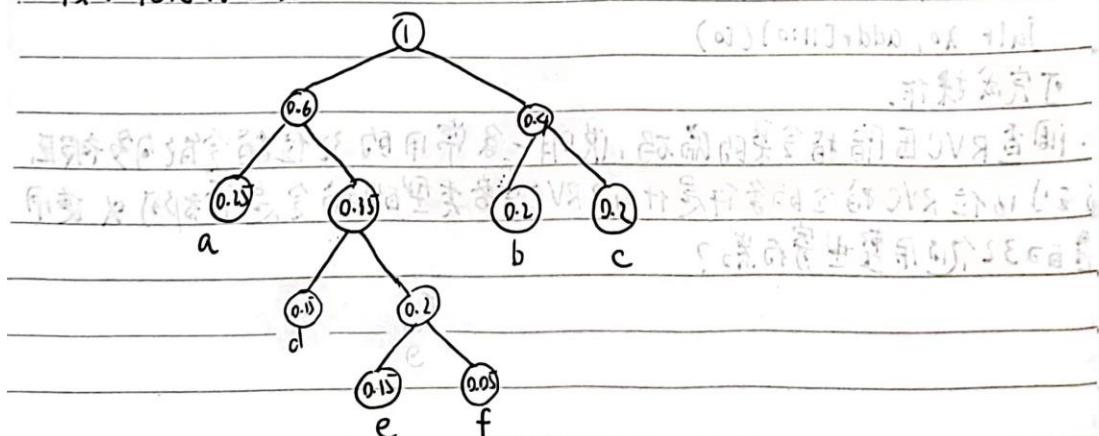
④ 使用 8 个最常用的寄存器。

并非所有类型的 RVC 指令都可以使用完整的 32 个通用整型寄存器，例如 CR, C1, CS5 可使用任意 32 个 RVI 寄存器，但 CIW, CL, CS, CB 则仅可使用其中 8 个通用整型寄存器（映射到 X_8-X_{15} ）。

18. 有一组操作码，它们的出现几率如下表所示：

操作码	出现几率
a	0.25
b	0.20
c	0.20
d	0.15
e	0.15
f	0.05

请按照霍夫曼编码对这组操作数进行编码，计算操作码的平均长度和信息冗余度。



平均长度计算如下：

ai	li	pi
a	2	0.15
b	2	0.20
c	2	0.20
d	3	0.15
e	3	0.15
f	4	0.05

$$\text{操作平均长度 } \sum_{i=1}^6 p_i l_i = 2.40$$

$$\text{信息冗余量 } R = 1 - \frac{\sum_{i=1}^6 p_i \log_2 p_i}{\lceil \log_2 n \rceil} = 1 - \frac{2.466}{2.587} \approx 18\%$$

19. 回答以下问题：

1) 当函数嵌套调用层数过多(如递归陷入死循环),可能会造成栈溢出,请简述其原理.

2) 有什么办法可以缓解或避免特定情况下的栈溢出问题?

1) 程序使用栈来管理过程所需要的局部空间,在调用函数时,程序会为将要执行的函数的局部变量等调用信息分配新的栈帧,并在调用结束后释放.然而,如果函数的写入数据大小未被良好控制,例如递归死循环使得嵌套过多,就会不断累积栈帧,直到消耗完整个栈空间,这就是栈溢出,它可能造成未定义行为或导致程序崩溃.

2) 避免与缓解方法:

① C语言偏移时一些函数无法限制读入字符串的长度,例如 gets 等导致内存溢出的函数,应使用更安全的函数如 fgets 等方法规范编程习惯,避免栈溢出.

② 编写递归函数时,可限制递归深度,确保函数可以终止.

③ 现代编译器和操作系統还使用了很多机制来避免栈溢出攻击,例如 栈随机化(栈的位置在每次程序运行时都有变化)、栈破坏检测(添加“栈保护者”,检查这个值是否被改变)、限制可执行代码区域等方法。

20. 假设设有三个函数 F_1 、 F_2 和 F_3 ，其中 F_1 包含 1 个输入参数，计算过程中使用寄存器 t_0 和 s_0 ； F_2 包含 2 个输入参数，计算过程中使用寄存器 t_0-t_1 及 s_0-s_1 ，返回一个 int 值。 F_1 执行过程中会调用 F_2 ， F_2 执行过程中会调用 F_3 。下表模拟了 F_1 执行过程中栈的内容，其中第一行为 F_1 函数首次调用时 SP 寄存器指向的位置。请在表中填入当 F_2 首次调用 F_3 前栈内保存的可能内容，并在每行括号内标注该值时被哪个函数所保存的，第一行内容已给出。

t_0, t_1 为 caller saved，而 s_0, s_1 为 callee saved

栈结构如下：

$ra(F_1)$	(\leftarrow 由 F_1 保存)
$to(F_1)$	(\leftarrow 由 F_1 保存)
$so(F_2)$	(\leftarrow 由 F_1 保存)
$to(F_2)$	(\leftarrow 由 F_2 保存)
$ti(F_2)$	(\leftarrow 由 F_2 保存)
$ra(F_3)$	(\leftarrow 由 F_2 保存)
$to(F_3)$	(\leftarrow 由 F_3 保存)
$so(F_3)$	(\leftarrow 由 F_3 保存)
$ti(F_3)$	(\leftarrow 由 F_3 保存)