

④ sll t<sub>1</sub>, t<sub>1</sub>, 2. #  $a^4$ .  
add t<sub>0</sub>, t<sub>0</sub>, t<sub>1</sub>.  
sw t<sub>1</sub>, 0(t<sub>0</sub>) # p[a] = a.

16. # Assume t<sub>0</sub>, t<sub>1</sub> hold the pointer to a, b.  
伪代码: mv t<sub>2</sub>, t<sub>0</sub>. | lw t<sub>2</sub>, 0(t<sub>0</sub>).  
mv t<sub>0</sub>, t<sub>1</sub>. | lw t<sub>3</sub>, 0(t<sub>1</sub>).  
mv t<sub>1</sub>, t<sub>2</sub>. | sw t<sub>2</sub>, 0(t<sub>1</sub>).  
ret. | sw t<sub>3</sub>, 0(t<sub>0</sub>).  
ret.

17. 功能: 计算  $z^{30}$ . 存在 a 内.

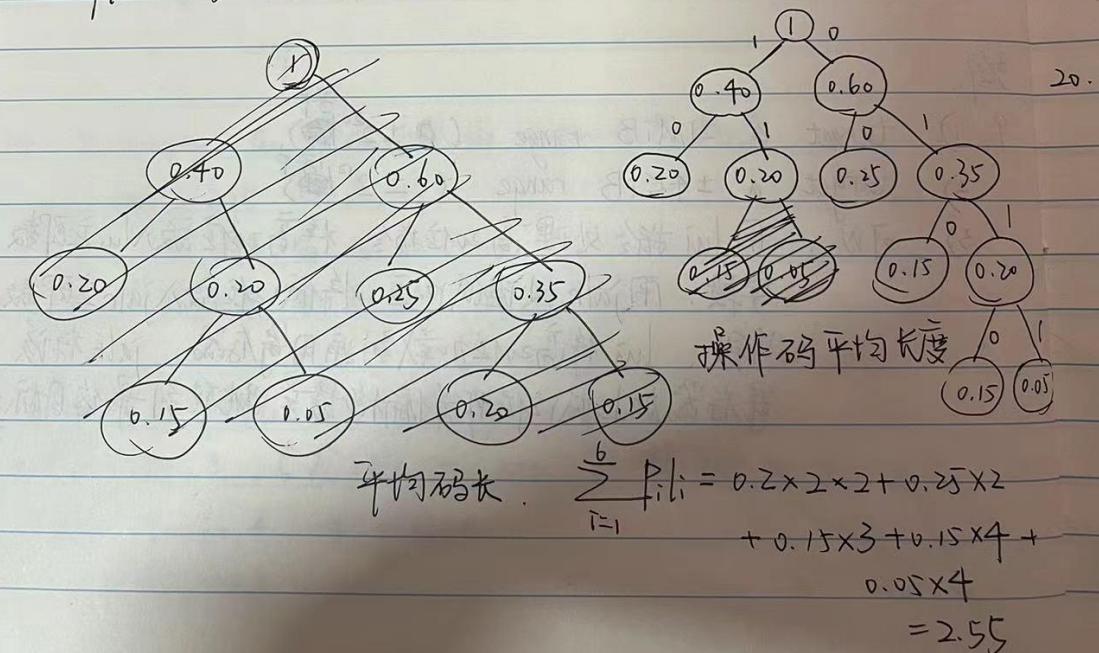
3/29.

- 1). target a ± MiB range (±  $2^{20}$  字节)
- 2). target a ± KiB range (±  $2^{12}$  字节)
- 3) 可以. 用 lui 指令处理高 20 位指令. 将高 20 位放入 lui 立即数字段. 用 jalr 处理低 12 位. 将低 12 位放入 jalr 立即数字段. lui 将高 20 位加载到通用寄存器. jalr 将该寄存器加上低 12 位作为偏移量. 跳转到最终目标地址.

10. (1) 立即数或地址偏移量很小.  
 或 (2) 其中一个寄存器是零寄存器 $X_0$ , 或 ABI 链接寄存器 $X_1$ , 或  
 ABI 堆栈指针 $X_2$ . 之一.  
 或 (3) 目标寄存器和第一个源寄存器相同.  
 或 (4) 使用的寄存器是最常用的 8 个之一.

(2) 可以. RVC 指令与所有其他标准指令扩展兼容. 允许 16 位  
 指令和 32 位指令自由混合. 编码上虽然 RVC 只用  
 了其中的 8 个寄存器. 但任何指都可使用这些寄存器之外.  
 的其它寄存器, 只是需要 32 位指令编码.

18.	$a_i$	$a$	$b$	$c$	$d$	$e$	$f$
	$p_i$	0.25	0.20	0.20	0.15	0.15	0.05



$$\text{熵 } H = - \sum_{i=1}^6 p_i \times \log_2 p_i$$

$$\text{熵 } H = - \sum_{i=1}^6 p_i \log_2 p_i = 2.466$$

$$\text{信息冗余度 } R = 1 - \frac{H}{\sum_{i=1}^6 p_i} = 1 - \frac{2.466}{2.55} = 0.033 = 3.3\%$$

9. ① 每一次函数嵌套调用会开新栈，但栈的空间是有限的。

不能无限开栈。层数过多后栈被开辟的新空间占用了内存其它部分的空间。于是溢出。  
(越界覆盖)

② 使用循环代替递归，减少层数。

③ 减少局部变量的使用，解放栈空间。

④ 用迭代算法改写递归算法

20.  $S_0$  (F<sub>1</sub> 保存调用 F<sub>2</sub> 前的  $S_0$ )

$t_0$  (F<sub>1</sub> 保存调用 F<sub>2</sub> 前的  $t_0$ )

$S_1$  (F<sub>2</sub> 保存调用 F<sub>3</sub> 前的  $S_1$ )

$t_1$  (F<sub>2</sub> 保存调用 F<sub>3</sub> 前的  $t_1$ )

$ra$  (F<sub>2</sub> 保存 F<sub>3</sub> 调用返回地址)