

一、单项选择题（每小题 2 分，共 30 分）

1-5 CBAAC

6-10 CACCC

11-15 BDCCC

二、填空题（每空 2 分，共 10 分）

16、 0000FFFAH

17、 00000076H

18、 %rax

19、 0x00b

20、 13.35

三、判断对错（每小题 2 分，共 10 分）

21、× 22、× 23、× 24、× 25、×

四、系统分析题

26、(共 10 分)

答案：(写出任意四个得 8 分，每点 2 分)

1. 被调用者保存，将栈底地址%rbp 的值存在在栈上
2. 比较两个参数的大小
3. 如果小于则跳转
4. 无条件跳转
5. 恢复上一个栈帧，将 rbp 的值出栈

函数：函数会返回两个参数中最小的一个。(2 分)

27、(共 12 分)

答案：

(1) 组索引位 8 位，块内偏移 5 位。

(2) 所以组索引 5 位，组索引对应的位为 0x13。

(3) CT 位为 0x8293 CO 位为 0x0B。

27-详细解答：

(1) $64\text{ KB}/(8*32\text{B}) = 256$ 组 Tag 位 37 位，组索引位 8 位，块内偏移 5 位。

(2) VPN 20 位 VPO 12 位。TLBI 128 条目，4 路，一共 32 组。所以组索引 5 位。
 $0x829358\text{B} = 1000\ 0010\ 1001\ 0011\ 0101\ 1000\ 1011$ 。所以组索引对应的位为 0x13。

(3) $64\text{ KB}/(16*32\text{B}) = 128$ 组 组索引位 7 位。块内偏移 5 位。Tag 位 36 位。

所以对应的 $0x829358\text{B} = 1000\ 0010\ 1001\ 0011\ 0101\ 1000\ 1011$

CT 位为 0x8293 CO 位为 0x0B。

28、(共 8 分)

答案：

1) 全局符号：x、y、z、main、addvec、addcnt (2 分)

强符号：x、y、main、addvec、addcnt (1 分)

弱符号：z (1 分)

x、y 在.data 节，z 在.bss 节，main.text 节。(1 分)

addvec 在未定义节 (UND)，addcnt 被优化掉 (addvec、addcnt 未说明不扣分)

2) 满分 3 分 (每点一分, 写出任意三点即可)

- ① 3c 10 60 00 ② 28 10 60 00
 ③ 30 10 60 00 ④ b3 fe ff ff
 ⑤ 2d 09 20 00 ⑥ 23 09 20 00
 ⑦ a3 fe ff ff

五、综合设计题

29、(共 10 分)

答案: (每空一分)

| call Dest |
|----------------------------------|
| icode:ifun <- M1[PC] |
| valC <- M8[PC+1] valP <- PC+9 |
| valB <- R[%rsp] |
| valE <- valB+(-8) |
| M8[valE] <- valP |
| R[%rsp] <- valE |
| PC <- valC |

冒险的种类和应对方法: (冒险种类各一分, 解决方法各一分)

1)数据冒险: 指令使用寄存器 R 为目的, 瞬时之后使用 R 寄存器为源。

处理方法有:

①暂停: 通过在执行阶段插入气泡 (bubble/nop), 使得当前指令执行暂停在译码阶段;

②数据转发: 增加 valM/valE 的旁路路径, 直接送到译码阶段;

2)加载使用冒险: 指令暂停在取指和译码阶段, 在执行阶段插入气泡 (bubble/nop)

3)控制冒险: 分支预测错误: 在条件为真的地址 target 处的两条指令分别插入 1 个 bubble。

ret: 在 ret 后插入 3 个 bubble。

30、(共 10 分)

答案: (至少 2 种, 每种 2 分, 最多 4 分)

1) 消除不必要的内存引用, 减少访存次数。

2) 用简单操作替代复杂操作, 如移位、加替代乘法/除法。

3) 共享公共子表达式, 重用表达式的一部分。

4) 减少过程调用, 消除不必要的跳转指令。

5) 循环展开, 充分利用计算机的功能单元, 充分利用流水线。

程序优化: (6 分)

int i, j, k, r;

for(k = 0; k < n; k++)

```

{
    for(i = 0; i < n; i++)
    {
        r = A[i][k];
        for(j = 0; j < n - 1; j += 2){
            C[i][j] += r * B[k][j];
            C[i][j + 1] += r * B[k][j + 1];
        }
        for(; j < n; j++)
            C[i][j] += r * B[k][j];
    }
}

```

- 1) 循环展开，充分利用运算单元和流水线。
- 2) 改变循环次序，增加 cache 的命中率。