

# 计算机原理 E 卷

## 一、选择题 (3 \* 10 = 30 分)

1. 关于 IEEE 754 单精度浮点数表示，以下说法错误的是：

- A. 规格化数的阶码 (Exponent) 字段通过偏置常数 127 编码。
- B. 所有的单精度浮点数都能在数值轴上均匀分布。
- C. 阶码全 1 且尾数全 0 表示正负无穷大 ( $\pm\infty$ )。
- D. 非规格化数 (阶码全 0) 的引入是为了解决“逐步下溢”问题，使得 0 附近的表示更平滑。

2. 在现代处理器架构中，关于指令流水线 (Pipelining) 的“数据冒险 (Data Hazard)”，以下说法正确的是：

- A. 只要增加流水线的深度，就可以完全消除数据冒险。
- B. 写后读 (RAW) 冒险可以通过“旁路/转发 (Forwarding)”技术在某些情况下避免停顿。
- C. 读后写 (WAR) 冒险在经典的 5 级顺序流水线中是非常严重的性能瓶颈。
- D. 所有的分支指令都会引发数据冒险。

3. 链接器 (Linker) 在处理符号解析时，关于“强符号”和“弱符号”的规则，描述错误的是：

- A. 不允许有多个同名的强符号。
- B. 如果有一个强符号和多个弱符号同名，则选择强符号。
- C. 函数和初始化的全局变量是强符号，未初始化的全局变量是弱符号。
- D. 链接器在发现多个同名弱符号时会报错并停止链接。

4. 关于 Cache 的写策略，以下哪种组合在处理“写缺失 (Write Miss)”时能提供较好的空间局部性利用？

- A. 直写 (Write-through) + 写分配 (Write Allocate)
- B. 写回 (Write-back) + 非写分配 (No-write Allocate)
- C. 写回 (Write-back) + 写分配 (Write Allocate)
- D. 直写 (Write-through) + 非写分配 (No-write Allocate)

5. 在异常控制流 (ECF) 中，关于信号 (Signal) 的描述，正确的是：

- A. 信号可以在任意时刻被进程接收，因此信号处理函数中可以安全地调用 `printf`。
- B. 待处理信号 (Pending Signal) 会在位向量中排队，同一类型的信号如果发送多次，接收方会依次处理。
- C. `sigprocmask` 函数可以用来阻塞特定的信号，使其在解除阻塞前保持待处理状态。
- D. 信号处理函数执行在内核态，不能访问用户栈。

6. 关于虚拟内存中的“逆向页表 (Inverted Page Table)”，其主要优势在于：

- A. 减少了每个进程在页表查找时的访问次数。
- B. 它的空间复杂度与物理内存的大小成正比，而不是与虚拟地址空间成正比。
- C. 它完全消除了 TLB 缺失的可能性。
- D. 它使得进程间的内存共享变得更加直接和简单。

7. 在编译优化中，以下哪种技术主要针对减少循环内部的冗余计算？

- A. 代码移动 (Code Motion / Loop-Invariant Reflection)
- B. 循环展开 (Loop Unrolling)
- C. 寄存器分配 (Register Allocation)
- D. 条件移动 (Conditional Move)

8. 在 64 位系统下，关于过程调用标准 (ABI)，寄存器使用规则正确的是：

- A. `%rax` 用于传递第一个参数。
- B. 函数的前 6 个整数参数依次通过 `%rdi` , `%rsi` , `%rdx` , `%rcx` , `%r8` , `%r9` 传递。
- C. `%rbx` 是调用者保存 (Caller-saved) 寄存器。
- D. 返回值总是通过栈来传递。

9. 关于 I/O 控制方式，DMA (直接内存访问) 相比于中断驱动 I/O 的核心优势是：

- A. DMA 不需要 CPU 参与任何初始化工作。
- B. DMA 可以处理更复杂的协议转换。
- C. DMA 在数据传输过程中不需要 CPU 的干预，减轻了 CPU 负担。
- D. DMA 显著提高了单个字节传输的速度。

10. 动态内存分配器 (如 `malloc` ) 中的“外部碎片”是指：

- A. 已分配块内部由于对齐要求产生的浪费空间。
- B. 分配器本身占用的元数据空间。
- C. 合计空闲空间足够满足请求，但没有一个单独的空闲块足够大。
- D. 堆空间超出了操作系统设定的限制。

## 二、 填空题 (4 \* 4 = 16 分)

1. 考虑一个 8 位的浮点数格式，1 位符号位，4 位阶码 (偏置量为 7)，3 位尾数。该格式下能表示的最大规格化正数为：\_\_\_\_ (请用十进制表示)。
2. 在存储器层次结构中，若命中率为 99%，命中时间 (Hit Time) 为 1ns，缺失惩罚 (Miss Penalty) 为 100ns，则平均访问时间 (AMAT) 为：\_\_\_\_ ns。

3. 利用位运算实现一个表达式，判断整数  $x$  是否为 2 的幂次 (且  $x > 0$ )。表达式为：\_\_\_\_ (结果为真表示是 2 的幂)。
4. (题目开头部分缺失) ... 为 8 字节，则该进程页表共需占用 \_\_\_\_ GB 内存空间。

三、解答题 (54 分)

15. (10分) 浮点数与整数转换分析

给定 C 语言代码片段如下：

```
1 | int x = some_int_value;
2 | float f = (float)x;
3 | int y = (int)f;
```

- (1) 是否对于所有的 int 值，都有  $x = y$ ？请说明原因。
- (2) 如果将 float 换成 double，情况会有所不同吗？

16. (12分) 汇编代码逆向分析：递归函数

观察以下 x86-64 汇编代码：

代码段

```
1 | func:
2 |     testq    %rdi, %rdi
3 |     jle      .L3
4 |     pushq    %rbx
5 |     movq     %rdi, %rbx
6 |     subq     $1, %rdi
7 |     call     func
8 |     imulq    %rbx, %rax
9 |     popq     %rbx
10 |    ret
11 | .L3:
12 |    movl     $1, %eax    ; (推测代码，图中被遮挡但根据逻辑补全)
13 |    ret
```

- (1) 补全对应的 C 语言代码。

(2) 该函数实现了什么数学功能？

(3) 简述汇编中 `pushq %rbx` 和 `popq %rbx` 的作用。

## 17. (12分) 高速缓存 (Cache) 性能计算

假设一个直接映射缓存： $C = 512$  字节， $B = 32$  字节， $E = 1$ 。

考虑以下程序：

```
1  struct {int a; /* 4字节 */ int b; /* 4字节 */ } data[64];
2
3  int sum = 0;
4  for (int i = 0; i < 64; i++) {
5      sum += data[i].a;
6      sum += data[i].b;
7  }
```

假设 data 数组从内存地址 0x0 开始，Cache 初始为空。

(1) 缓存共有多少组 (Sets)？

(2) 该程序执行过程中的不命中率 (Miss Rate) 是多少？

(3) 如果我们将 `data` 数组的大小增加到 128，且 Cache 保持不变，不命中率会发生变化吗？

## 18. (10分) 信号处理与竞争冒险

考虑以下代码：

```
1  /* ... 省略部分代码 ... */
2  // 关键位置 A
3  if (fork() == 0) {
4      execve(...);
5  }
6  job_count++; // 关键位置 B // 关键位置 C
7  /* ... */
```

(1) 关键位置 B 的 `job_count++` 存在什么潜在的竞争风险？

(2) 如何使用 `sigprocmask` 修改代码以消除此风险？

## 19. (10分) 链接器与库解析

- (1) 解释静态链接库 ( `.a` ) 和动态共享库 ( `.so` ) 在程序加载时的区别。
- (2) 什么是“位置无关代码 (PIC)”？为什么共享库需要它？