

计算机系统 (A) 试 题

主管
领导
审核
签字

题号	一	二	三	四	五	六	七	八	九	十	总分
得分											
阅卷人											

片纸鉴心 诚信不败

授课教师

姓名

学号

院系

密

封

线

一、单项选择题 (每小题 2 分, 共 20 分)

- 下列软件哪一个不用于可执行程序的生成 (C)
A. cc1 B.as C.gdb D.cpp
- long 类型在 64 位的 Linux 系统中占 (D) 个二进制位
A. 8 B. 16 C. 32 D. 64
- 指令 movsbl \$0xfe,%eax 执行后 eax 结果为 (B)
A. 0xfffe B.-2 C.0xfffffe D. -1
- 下列最快的存储器是 (A)。
A.L1 Cache B.L2 Cache C.固态硬盘 D.光盘
- 计算机的存储管理单元访问 L2Cache 使用的地址是 (B)
A. 虚拟地址 B.物理地址 C. 逻辑地址 D.线性地址
- fork 后父进程与子进程不同的是 (C)
A. 地址空间 B.优先级 C. pid D.占用时间片
- 模块 m.c 中 extern int x; 语句说明程序中的 x 是 (A) 符号
A.全局变量 B. 局部变量 C.强符号 D.弱符号
- 存储器山中的 size 与 stride 反映程序局部性, 正确的是 (A)
A. size 时间局部性, stride 空间局部性 B.size 空间局部性, stride 时间局部性
C.size 时间局部性, stride 时间局部性 D.size 空间局部性, stride 空间局部性
- Y86 CPU 中 PUSH 与 POP 指令修改的寄存器个数分别为 (2)
A. 1, 1。 B. 1, 2。 C. 2, 1 D. 2, 2
- 下列那些不属于面向 CPU 的优化 (B)
A. 减少数据相关。 B. 复杂指令简化
C. 使用 sse 或 avr 指令 D.采用分离累加器的循环展开。

二、填空题（10 分，每空 2 分）

11. 程序中 float x 为正无穷大，则 &x 地址开始处的 4 个字节值是（十六进制）
00 00 80 7F_____。(倒序也算对) 0 111 1 111 1 000000000000000000000000
12. 函数调用 c=f(a, b, c); 64 位环境下，c 采用__rdx__寄存器传递参数。
13. 反汇编后 Intel x64 指令如下，400800: e8 ff ff fd fb__callq 400600
14. 对一个无源码的可执行程序进行监控与性能分析，应采用
__加载运行时__打桩方式。（运行时、加载时 都算对）
15. 调用一次可返回两次的函数是__fork__

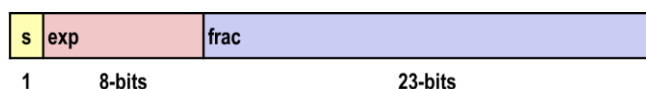
三、判断对错（共 10 分，每题 2 分，正确打√、错误打×）

16. (×) 机器中浮点数的阶码，是有符号整数，采用补码表示。
17. (×) switch 多分支都采用跳转表机制来进行机器级实现
18. (√) 相对于程序的代码与数据区，堆栈在内存的高地址。
19. (×) 对一个固定内存地址引用，编译器在循环体中使用寄存器实现以加快访问
20. (×) 流水线技术可以减少单条指令的执行周期

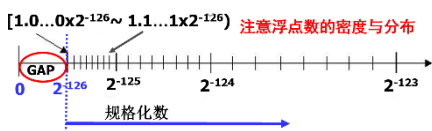
四、简答分析题（共 40 分，每题 10 分）

21. 简述浮点数的机器级表示方法，分析其在数轴上的分布规律，并说明为什么不建议直接进行两个浮点数的比较。

答：浮点数在机器内采用 IEEE754 编码，以 float 类型为例：共 32 bits，1 个符号位，8 位指数（127 移码），23 位尾数（先导为 1 的规格化）



浮点数在数轴上越靠近原点 0，密度越高，精度越高，越远离原点 0 则密度越低，精度也越低。以 float 为例，其分布如下。



由于浮点数存在精度问题，所以即使两个数不等，但由于精度问题，其机器内表示可能相同，所以不能直接进行两个浮点数比较。可以用其差小于某精度范围的数来判断。

22. 下列函数 f 的机器级表示，请阅读分析每一条语句。

```

0x4011d8  mov    (%rsi),%ebx  ____将参数 y 地址内数据 =>  ebx ____
0x4011da  neg     %ebx             ____ebx 内容取反____
0x4011dc  mov    (%rdi),%edx  ____将参数 x 地址内数据 =>  edx ____
0x4011de  neg     %edx
0x4011e0  mov    %edx, (%rsi)  ____将 edx 值 =>  参数 y 地址指向的内存____
0x4011e2  mov    %ebx, (%rdi)  ____将 ebx 值 =>  参数 x 地址指向的内存____
0x4011e4  retq

```

请分析此函数的各参数及返回值类型, 在空格处说明每条语句的功能。

答: 此函数有两个参数 x 、 y , 无返回值。

两个参数类型为 `int *x;` `int *y;`

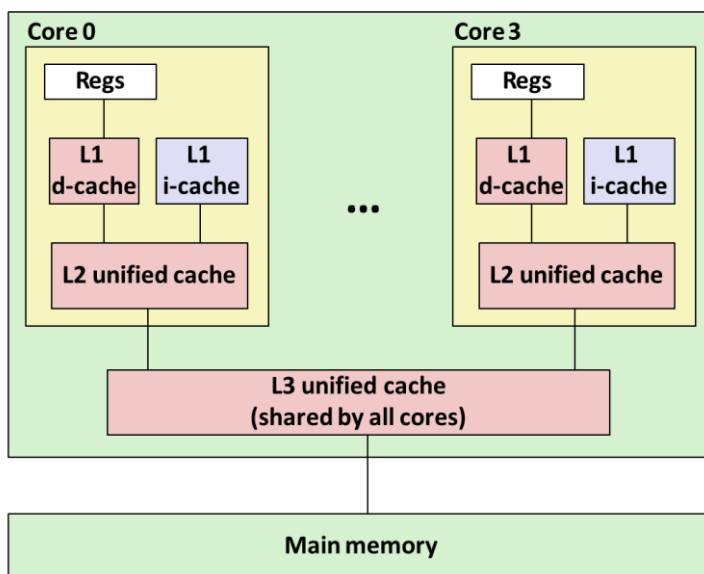
两个参数都采用传地址方式。

23. 请给出此子程序的 C 语言实现形式, 包括函数声明。

```
void swapn(int *x, int *y)
{
    int t1, t2;
    t1=*y;
    t1=-t1;
    t2=*x;
    t2=-t2;
    (*y)=t2;
    (*x)=t1;
}
```

24. Intel I7 CPU, 三级 Cache, 都采用组相联结构, 物理地址 47 位, 每块 64B。

处理器封装



L1 指令高速缓存和数
据高速缓存:

32 KB, 8-way,
访问时间: 4 周期

L2 统一的高速缓存:

256 KB, 8-way,
访问时间: 10 周
期

L3 统一的高速缓存:

8 MB, 16-way,
访问时间: 40-75 周
期

块大小: 所有缓存都
是 64 字节

18

请分析此 CPU 的体系结构, 填写如下数据: L1 指令 Cache 共 64 组。访问 L2 Cache 时组索引位数 8, 标记位数 33, 块偏移位数 6。用物理地址访问 L3 数据 Cache 时, Cache 标记 CT 占 28 位。

简述 CPU 对多级 Cache 的命中与不命中的读取流程。

答: CPU 通过物理地址访问 L1、L2、L3、RAM。

访问 L1Cache, 若命中, 则直接从对应 cache 块中获得指令或数据, 返回给 CPU。否则就访问 L2, 若命中则从 cache 中读取返回 cpu, 并更新 L1。若 L2 不命中就访问 L3, 若命中则从 cache 中读取返回 cpu, 并更新 L2、L1。若 L3 不命中就访问 RAM, 读取返回 cpu, 并更新 L3、L2、L1。

不命中时, 从下级存储读取并更新当前 Cache 时, 若对应组各行已满, 需淘汰替换相应 cache 行后进行更新。

五、综合设计题（20 分）

25. 一个计算两个向量内积的函数 `inner` 如下：

```
void inner(vec *u,vec *v,double *dest){
    for(long i=0,*dest=0;i<vec_length(u);i++)
        *dest=*dest+get_vec_element(u,i)* get_vec_element(v,i);
}

typedef struct{
    long len;    //向量的元素个数
    double *data;
}vec;

long    vec_length(vec v) 函数返回向量 v 的元素个数;
double  get_vec_element(vec u,long i) 函数返回向量 u 的第 i 个元素值;
```

1.请对 `inner` 程序面向现代计算机系统优化，以提高程序性能。

写出优化后的程序（至少两种方法）（10 分）

2.请给出你所采用的优化理由（至少两个理由），以及进一步优化的方法（10 分）

答：（1）采用一般有用的方法，代码移动，共享公用子表达式 `get_vec_start` 等。

（2）采用面向编译器的优化方法，把函数 `vec_length` 移到循环外。把函数 `get_vec_element` 用数组元素或指针访问替代。

（3）采用面向编译器的优化方法，用临时/局部变量累积结果，编译器会将其编译成寄存器，大大提高运行速度。

```
void inner (vec *u, vec *v, double *dest)
{
    long        i;
    long        length = vec_length(u);
    data_t      *ud = get_vec_start(u);
    data_t      *vd = get_vec_start(v);
    data_t      t = 1;
    for (i = 0; i < length; i++)
        t = t + ud[i] * vd[i];
    *dest = t;
}
```

（4）面向超标量 CPU 的优化方法：

采用带分离的累加器的循环展开。通过比较不同展开因子 L 时的最小 CPE，从而确定最优的 L 展开因子。

```
for(i=0;i<length;i+=L)
{
    t0=t0+ud[i]*vd[i];
    t1=t1+ud[i+1]*vd[i+1];
    .....共 L 级.....
}
```

（5）面向向量 CPU 的优化方法：

面向向量 CPU 优化：采用向量乘法指令及 YMM/ZMM 等寄存器编程

（6）面向 Cache 优化：

空间局部性：重新排列（局部变量、循环变量顺序重排）提高空间局部性

时间局部性：分块，考虑到 Cache 大小 B，使得内循环的所有数据都能够放在 Cache 内。。

注意：根据学生回答，针对性给分。任选 2 种即可满分，不扣分。