# 第二次作业

作业发布时间: 2023/05/08 星期一 本次作业要求如下:

- 1.截止日期: 2023/06/01 周四晚 24:00
- 2.后面发布提交作业网址
- 3.**命名格式**: 附件和邮件命名统一为"第二次作业+学号+姓名",**作业为 PDF 格式**:
- 4.注意:
  - (1) 选择、判断和填空只需要写答案,大题要求有详细过程,**过程算分**。
  - (2) 答案请用另一种颜色的笔回答,便于批改,否则视为无效答案。
  - (3) 大题的过程最好在纸上写了拍照,放到 word 里。
- 5.本次作业遇到问题请联系课程群里的助教。

### 一. 选择题

- 1. 位于存储器层次结构中的最顶部的是(A)。
- A. 寄存器 B. 主存 C. 磁盘 D. 高速缓存
- 2. 关于 Intel 的现代 X86-64 CPU, 说法正确的是(B)。
- A. 属于 RISC B. 属于 CISC C. 属于 MISC D. 属于 AVX
- 3. 操作系统在管理硬件时使用了几个抽象概念,其中(A)是对处理器、主存和 I/O 设备的抽象表示。
- A. 进程 B. 虚拟存储器 C. 文件 D. 虚拟机
- 4. 以下有关编程语言的叙述中,正确的是(D)。
- A. 计算机能直接执行高级语言程序和汇编语言程序
- B. 机器语言可以通过汇编过程变成汇编语言
- C. 汇编语言比高级语言有更好的可读性
- D. 汇编语言和机器语言都与计算机系统结构相关
- 5. 给定字长的整数 x 和 y 按补码相加,和为 s,则发生正溢出的情况是(A)
- A. x>0,y>0,s≤0 B. x>0,y<0,s≤0
- C.  $x>0,y<0,s\geq0$  D.  $x<0,y<0,s\geq0$
- 6. 设机器数字长 8 位(含 1 位符号位),若机器数 DAH 为补码,分别对其进行算术左移一位和算术右移一位,其结果分别为 (A)
- A. B4H, EDH
- B. B5H, 6DH
- C. B4H, 6DH

- D. B5H, EDH
- 7. -1029 的 16 位补码用十六进制表示为(C)。
- A. 8405H
- B. 0405H
- C. FBFBH
- D. 7BFBH
- 8. 已知两个正浮点数, $N_1 = 2^{j1} \times S_1$ ,  $N_2 = 2^{j2} \times S_2$ ,当下列(A)成立时, $N_1 < N_2$ 。
- $A. S_1 和 S_2$  均为规格化数,且 $J_1 < J_2$
- B.  $S_1 < S_2$
- C.  $S_1$ 和 $S_2$ 均为规格化数,且 $J_1 > J_2$
- D.  $J_1 < J_2$
- 9. C程序执行到整数或浮点变量除以 0 可能发生(A)。
- A. 显示除法溢出错直接退出
- B. 程序不提示任何错误
- C. 可由用户程序确定处理办法
- D. 以上都可能
- 10. 补码加法运算的溢出判别中,以下说法正确的是(D)
- A. 符号相同的两个数相加必定不会发生溢出
- B. 符号不同的两个数相加可能发生溢出
- C. 符号相同的两个数相加必定发生溢出
- D. 符号不同的两个数相加不可能发生溢出
- 11. 假定变量 i、f 的数据类型分别是 int、float。已知 i=12345,f=1.2345e3,则在一个 32 位 机器中执行下列表达式时,结果为"假"的是( $\mathbb{C}$ )。
- A. i==(int)(float)i
- B. i==(int)(double)i
- C. f = (float)(int)f
- D. f==(float)(double)f
- 12. 以下关系表达式,结果为"真"的是(B)。
- A. 2147483647U > -2147483648
- B. (unsigned) -1 > -2
- C. -1 < 0U
- D. 2147483647 < (int) 2147483648U
- 13. 假定某数采用 IEEE 754 单精度浮点数格式表示为 00000001H, 则该数的值是(B))。
- A. NaN(非数)
- B. 1.0×2<sup>(-149)</sup>
- C. 1.00...01×2<sup>(-127)</sup>
- D. 1.0×2<sup>(-150)</sup>

14. C语言程序如下,下列说法叙述正确的是(C)。 #include <stdio.h> #define DELTA sizeof(int) int main(){ int i: for (i = 40; i - DELTA) = 0; i -= DELTAprintf("%d ",i); A. 程序有编译错误 B. 程序输出 10 个数: 40 36 32 28 24 20 16 12 8 4 0 C. 程序死循环,不停地输出数值 D. 以上都不对 15. 若 int 型变量 x 的最高有效字节全变 0, 其余各位不变,则对应 C 语言表达式为(A)。 A. ((unsigned) x << 8) >>8 B. ((unsigned) x >> 8) << 8 C. (x << 8) >> 8D. (x >> 8) << 8二. 填空题 1. 64 位系统中 short 数 -2 的机器数二进制表示 1111 1111 1110 。 2. 判断整型变量 n 的位 7 为 1 的 C 语言表达式是 (n>>7) & 1 == 1 。 3. -1024 采用 IEEE 754 单精度浮点数格式按内存地址从低到高表示的结果(十六进制表示, 小端模式)是 0x 00 00 80 c4。 4. C 语言中的 double 类型浮点数用 64 位表示。 5. 64 位系统中,整型变量 x=-7, 其在内存从低地址到高地址依次存放的数是 9 ff ff ff (十六进制表示,小端模式)。 三. 判断题 1.(X)C 浮点常数 IEEE754 编码的缺省舍入规则是四舍五入。 2.(V)浮点数 IEEE754 标准中,规格化数比非规格化数多。 3. (V)对 unsigned int x, (x\*x) >=0 总成立。 4.(X)CPU 无法判断加法运算的和是否溢出。 5.(X)C语言中的有符号数强制转换成无符号数时位模式不会改变。 6. (X)C语言中数值从int转换成 double 后,数值虽然不会溢出,但是可能是不精确的。

## 四. 分析题

1. 请说明 float 类型编码格式,并按步骤计算 -10.1 的各部分内容,写出 -10.1 在内存从低地址到高地址的存储字节内容(小端系统)。

7. (X)C语言中从 double 转换成 float 时,值可能溢出,但不可能被舍入。

将-10.1 转化为二进制,有 -10.1 = -(1010. 0011 0011 ...) = -(1.0100 0011 0011 ...) × 2<sup>3</sup>.

2. 写出负 short 型整数 x 除以 2 的整数幂(k)的商的公式,当 x = -17231 时,计算  $x/2^6$  的值的十六进制表示,写出结果在内存从低地址到高地址的存储字节内容(小端系统)。

```
公式: (x + (1 \ll k) - 1) \gg k
当 x = -17231 = 1011 \ 1100 \ 1011 \ 0001, x + (1 \ll 6) - 1 = 1011 \ 1100 \ 1101 \ 0000,
因此结果为 1111 1110 1111 0011.
小端系统中用 f3 ef 表示。
```

3. 向量元素和计算的相关程序如下,请改写或重写计算函数 vector\_sum,进行速度优 化,并简要说明优化的依据。(如果能自己动手在电脑上测试一下,优化前后性能提升了多少会有额外加分,贴上截图,注明机器型号)

```
/*向量的数据结构定义 */
typedef struct{
                //向量长度,即元素的个数
      float *data; //向量元素的存储地址
} vec;
/*获取向量长度*/
int vec length(vec *v){return v->len;}
/* 获取向量中指定下标的元素值, 保存在指针参数 val 中*/
int get vec element(*vec v, size t idx, float *val){
    if (idx \ge v \ge len)
     return 0;
    *val = v->data[idx];
    return 1;
}
/*计算向量元素的和*/
void vector sum(vec *v, float *sum){
    long int i;
    *sum = 0;//初始化为 0
    for (i = 0; i < \text{vec length}(v); i++)
       float val:
       get_vec_element(v, i, &val);//获取向量 v 中第 i 个元素的值, 存入 val 中
                         //将 val 累加到 sum 中
       *sum = *sum + val;
    }
}
```

- 1. 将 vec\_length 从循环中取出,保存在 len 变量当中,减少调用。
- 2. 定义局部变量 my\_sum, 加到 my\_sum 上, 最后赋值给 sum。减少访存。
- 3. 将 val 移到循环外,减少栈空间分配/释放。

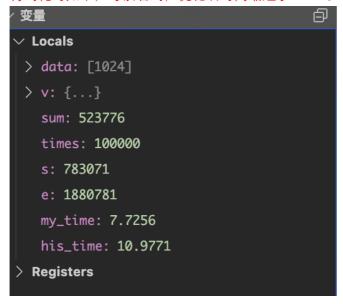
### 修改后代码如下:

```
void my_vector_sum(vec *v, float *sum){
    long int i;
    int len = vec_length(v);
    float my_sum = 0;
    float val;
    for ( i = 0; i < len; i++)
    {
        get_vec_element(v, i, &val);
        my_sum += val;
    }
    *sum = my_sum;
}</pre>
```

#### 测试代码如下:

```
int main(){
    float data[1024];
    for (size_t i = 0; i < 1024; i++)
    {
        data[i] = (float) i;
    }
    vec v;
    v.len = 1024;
    v.data = data;
    float sum;
    int times = 100000;
    clock_t s = clock();
    for (size_t i = 0; i < times; i++)
    {
        my_vector_sum(&v, &sum);
    }
    clock_t e = clock();
    double my_time = (double)(e - s)/times;
    s = clock();
    for (size_t i = 0; i < times; i++)
    {
        vector_sum(&v, &sum);
    }
    e = clock();
    double his_time = (double)(e - s)/times;
    return 0;
}</pre>
```

得到耗时如下,可以看到,优化后时间缩短了 29.6%。



测试机器: Macbook Pro CPU: 2.6 GHz 六核 Intel Core i7