# 实验1

班级:

姓名:

学号:

## 实验内容:

- 1 课程实验平台环境的安装,基本实验工具的使用;
- 2 从高级语言的角度展示和解释位运算、浮点数运算的精度、cache 对程序性能的影响。

#### 实验目标:

- 1 完成课程实验平台环境的搭建与设置;掌握常用实验工具的基本使用方法;
- 2 掌握 C 语言中位操作语句的使用;了解浮点数表示精度在浮点数运算中的影响;了解 cache、数据存储与访问模式对程序性能的影响,掌握编写 cache 友好代码的基本原则。

## 实验任务:

1 学习 MOOC 内容

https://www.icourse163.org/learn/NJU-1449521162

第一周 实验与开发环境的安装和使用

第2讲 虚拟机、Linux 及其上实验环境的安装

第3讲 基本实验工具的使用

第二周 C语言编程实践

第1讲 数据的位运算操作

第2讲 浮点数的精度问题

第3讲 Cache 友好代码

2 在自己的电脑上安装实验环境

安装虚拟机软件: VirtualBox (开源软件) 或 VMware (商业软件)

安装 Linux 系统: Linux 32 位版本 Debian 或 Ubuntu

(注: Ubuntu 16.04.6 及之前版本支持 32 位)

熟悉软件工具: gcc, gdb, objdump

- 3 完成作业
- 3.1 编写 C 语言程序,不使用中间变量,交换变量 a 和 b 的值,已知变量的初始值为 a=2021, b=191,分析程序的反汇编代码,说明算法的基本原理。
- 3.1.1 程序代码和注释说明

```
    #include <stdio.h>
    #include <stdlib.h>
    int main()
    {
    int a=2021,b=191;
    printf ("交換前: a=%d, b=%d\n",a,b);
```

```
8.

9. a = a^b;

10. b = b^a;//b=b^(a^b)=a

11. a = a^b;//a=(a^b)^a=b

12. printf("交换后: a=%d, b=%d\n",a,b);

13.}
```

## 3.1.2 实验结果记录

```
②● □ sanfenbai@ubuntu: ~/Desktop/计算机系统/实验1
文件(F) 编辑(E) 查看(V) 搜索(S) 终端(T) 帮助(H)
sanfenbai@ubuntu: ~/Desktop/计算机系统/实验1$ gcc 1_1.c -o 1_1
sanfenbai@ubuntu: ~/Desktop/计算机系统/实验1$ ./1_1
交换前: a=2021, b=191
交换后: a=191, b=2021
sanfenbai@ubuntu: ~/Desktop/计算机系统/实验1$
```

#### 3.1.3 结果分析与讨论

算法的核心在于对两个整数的异或操作。异或操作有以下特性:

- •异或同一个数两次,结果为原值。
- 异或操作满足交换律和结合律。

在这段代码中,通过三次异或操作,对这两个整数的值进行了重新排列,达到了交换的效果。

3.2 编写 C 语言程序,举一个例子,说明浮点数运算误差问题,并给出解决方案。 注:可以参考 kahan 累加算法的例子, MOOC 内容 (第二周 第 2 讲 浮点数的精度问题); 也可以采用其他算例,分析运行效果,说明算法的基本原理。

## 3.1.1 程序代码和注释说明

```
1. #include<stdio.h>
2. void main()
3. {
4. float sum1 = 0;
5. float sum2 =0;
    float c = 0;
7. float y, t;
   int i;
9. for (i=0;i<4000000;i++)
10. sum1+=0.1;
11.
12. for(i=0;i<4000000;i++)
13. {
14. y=0.1-c;
15. t=sum2+y;
16. c = (t-sum2) -y;
17. sum2 = t;
18. }
```

```
19. printf ("sum1=%f\n" , sum1) ;
20. printf ("sum2=%f\n" , sum2) ;
21. }
```

3.1.2 实验结果记录

```
sanfenbai@ubuntu:~/Desktop/计算机系统/实验1$ gcc 2_2.c -o 2_2
sanfenbai@ubuntu:~/Desktop/计算机系统/实验1$ ./2_2
sum1=384524.781250
sum2=400000.000000
sanfenbai@ubuntu:~/Desktop/计算机系统/实验1$
```

#### 3.1.3 结果分析与讨论

第一个值为直接累加得到的,然而,由于浮点数精度的限制,最终的结果可能不会精确等于正确结果。第二个值为 kahan 算法累加得到的,这里的 c 是累计产生的误差,y 经过误差修正后的加数,t 是经过本次累加后的和,t-sum 为本次累加实际加上的加数。

总的来说,浮点数在计算机中的表示是有限的,对于某些十进制小数,无法精确表示为有限的二进制小数。这种精度损失在复杂计算中可能会积累,导致输出结果与预期值有微小的差异。

- 3.3 编写 C 语言程序,实现两个 1024\*1024 的浮点数矩阵相乘,采用不同的循环顺序,比较运行效果,并分析导致差异的原因。
- 注:参考 MOOC 内容 (第二周 第3讲 Cache 友好代码)。
- 3.3.1 程序代码和注释说明

```
1. #include <stdio.h>
2. #include <stdlib.h>
3. #include <sys/time.h>
4. #include <time.h>
5.
6. void multMat1( int n, float *A,float *B, float *C ) {
7.
        int i,j,k;
8.
        //ijk
9.
        for(i=0;i<n;i++)</pre>
10.
            for(j=0;j<n;j++)</pre>
                 for(k=0;k<n;k++)</pre>
11.
12.
                     C[i+j*n] += A[i+k*n] *B[k+j*n];
13. }
14.
15. void multMat2( int n,float *A,float *B, float *C ) {
        int i,j,k;
16.
17.
        //ikj
        for(i=0;i< n; i++ )</pre>
18.
19.
             for(k=0;k<n;k++)</pre>
20.
                 for(j=0;j<n;j++)</pre>
21.
                     C[i+j*n] += A[i+k*n] *B[k+j*n];
22. }
23.
```

```
24. void multMat3( int n,float *A,float *B, float *C ) {
25.
        int i,j,k;
26.
        //jik
27.
        for(j=0;j<n;j++)</pre>
28.
            for(i=0;i< n; i++ )</pre>
29.
                 for(k=0;k<n;k++)</pre>
                     C[i+j*n] += A[i+k*n] *B[k+j*n];
30.
31. }
32.
33. void multMat4( int n,float *A,float *B,float *C ) {
34.
        int i,j,k;
        //jki
35.
36.
        for(j=0;j< n; j++ )</pre>
            for(k=0; k<n; k++)</pre>
37.
38.
                 for(i=0;i<n;i++)</pre>
                     C[i+j*n] += A[i+k*n] *B[k+j*n];
39.
40.}
41.
42. void multMat5( int n,float *A,float *B,float *C ) {
        int i,j,k;
43.
44.
        //kij
        for(k=0;k<n;k++)</pre>
45.
46.
            for(i=0;i< n; i++ )</pre>
47.
                 for(j=0;j<n;j++)</pre>
                     C[i+j*n] += A[i+k*n] *B[k+j*n];
48.
49. }
50.
51. void multMat6( int n,float *A,float *B,float *C ) {
52.
        int i,j,k;
53.
        //kji
54.
        for(k=0;k<n;k++)
55.
            for(j=0;j<n;j++)</pre>
                 for(i=0;i< n; i++ )</pre>
56.
57.
                     C[i+j*n] += A[i+k*n] *B[k+j*n];
58. }
59.
60. int main( int argc, char **argv ) {
        int nmax = 1024,i,n;
61.
62.
63.
        void (*orderings[]) (int,float *,float *,float *)= { &multMat1 , &multMa
   t2, &multMat3,&multMat4 , &multMat5 , &multMat6};
64.
        char *names[] = {"ijk","ikj", "jik","jki", "kij", "kji"};
65.
        float *A = (float *)malloc( nmax*nmax * sizeof (float));
66.
```

```
float *B = (float *)malloc( nmax*nmax * sizeof (float));
68.
       float *C = (float *)malloc( nmax*nmax * sizeof (float));
69.
70.
       struct timeval start, end;
71.
       //用随机数填充矩阵
72.
       for(i=0;i<nmax*nmax;i++) A[i]=drand48() *2-1;</pre>
73.
74.
       for(i=0;i<nmax*nmax;i++) B[i]=drand48() *2-1;</pre>
75.
       for(i=0;i<nmax*nmax;i++) C[i]=0;</pre>
76.
77.
       for(i=0;i<6;i++)
78.
79.
           //矩阵相乘,测量时间
           gettimeofday( &start, NULL );
80.
           (*orderings[i]) ( nmax, A, B, C );
81.
           gettimeofday( &end, NULL ) ;
82.
83.
           //将时间转换为GfLop/s
84.
           double seconds =( end.tv_sec - start.tv_sec)+ 1.0e-
85.
   6*(end.tv_usec - start.tv_usec);
           printf( "%s:\tn = %d, %.3f s\n", names[i] ,nmax, seconds );
86.
87.
88. }
```

#### 3.3.2 实验结果记录

```
sanfenbai@ubuntu:~/Desktop/j
                            算机系统/实验1$ gcc 3_3.c -o 3_3
sanfenbai@ubuntu:~/Desktop/计算机系统/实验1$ ./3 3
       n = 1024,
                  6.294 s
ijk:
       n = 1024,
ikj:
                  6.332 s
       n = 1024,
                  6.384 s
           1024,
                  2.902 s
       n =
       n = 1024
                  6.511 s
       n = 1024
                  3.144 s
sanfenbai@ubuntu:~/Desktop/计算机系统/实验1S
```

#### 3.3.3 结果分析与讨论

在 C 语言中,二维矩阵采用的是行优先存储,也就是依次顺序地存储每一行的数据。当 我们访问相邻数据时,应当尽可能地遵从空间局部性和时间局部性。

当按照 ijk 顺序循环时,矩阵 B 中第 j 行与矩阵 A 中第 i 列对应的元素相乘并累加,得到矩阵 C 中的第 j 行第 i 列元素的值,可以看到矩阵 A 的访问不是顺序的,而是跨越了一行的数据,因此如果矩阵过大,Cache 放不下整个矩阵的数据,矩阵 A 的访问就会很慢。

与 ijk 类似,按照 jik 顺序循环时,矩阵 B 中第 j 行,与 A 中的第 i 列对应的元素相乘并累加,得到 C 中的第 j 行第 i 列元素的值。矩阵 A 的访问不是顺序的,而是跨越了一行的数据,因而它的访问速度也不快。

按照 jki 循环时,矩阵 B 中第 j 行第 k 列元素分别与矩阵 A 的第 k 行元素相乘,得到 C 中的第 j 行元素的部分值。此时对 A 和 C 的访问是顺序的,对 Cache 的利用最好,因此 jki 的运行速度最快。