哈爾濱Z紫大學 实验报告

实验(三)

题			目	优化
专			业	计算学部
学			号	120L022109
班			级	2003007
学			生	李世轩
指	탺	教	师	吴锐
实	验	地	点	G709
实	验	日	期	2022年4月15日

计算学部

目 录

第1章 实验基本信息	3 -
1.1 实验目的	
1.2 实验环境与工具	3 -
1.2.1 硬件环境	3 -
1.2.2 软件环境	
1.2.3 开发工具	
1.3 实验预习	
第 2 章 实验预习	5 -
2.1 程序优化的十大方法(5分)	- 5 -
2.2 性能优化的方法概述(5 分)	
2.3 LINUX 下性能测试的方法(5 分)	- 6 -
2.4 WINDOWS 下性能测试的方法(5 分)	6 -
第 3 章 性能优化的方法	
第 4 章 性能优化实践	8 -
第5章 总结	19 -
5.1 请总结本次实验的收获	19 -
参考文献	20 -

第1章 实验基本信息

1.1 实验目的

理解程序优化的 10 个维度 熟练利用工具进行程序的性能评价、瓶颈定位 掌握多种程序性能优化的方法 熟练应用软件、硬件等底层技术优化程序性能

1.2 实验环境与工具

1.2.1 硬件环境

X64 CPU; 2.3GHz; 16G RAM; 512GHD Disk

1.2.2 软件环境

Windows11 64 位; VirtualBox;Ubuntu 20.04 LTS 64 位;

1.2.3 开发工具

CLion 64 位以上; CodeBlocks 64 位; vi/vim/gedit+gcc

1.3 实验预习

上实验课前,必须认真预习实验指导书

了解实验的目的、实验环境与软硬件工具、实验操作步骤,复习与实验有关的理论知识。

请写出程序优化的十个维度

如何编写面向编译器、CPU、存储器友好的程序。

性能测试方法: time、RDTSC、clock

性能测试准确性的文献查找:流水线、超线程、超标量、向量、多核、GPU、多级 CACHE、编译优化 Ox、多进程、多线程等多种因素对程序性能的综合影响。

第2章 实验预习

总分 20 分

2.1 程序优化的十大方法(5分)

更快(本课程重点!)

更省(存储空间、运行空间)

更美(UI 交互)

更正确(本课程重点!各种条件下)

更可靠

可移植

更强大(功能)

更方便(使用)

更范(格式符合编程规范、接口规范)

更易懂(能读明白、有注释、模块化)

2.2 性能优化的方法概述(5 分)

- 1.一般有用的优化
- 2.面向编译器的优化:障碍
- 3.面向超标量 CPU 的优化
- 4.面向向量 CPU 的优化: MMX/SSE/AVR
- 5. CMOVxx 等指令
- 6. 嵌入式汇编
- 7.面向编译器的优化
- 8.面向存储器的优化: Cache 无处不在
- 9.内存作为逻辑磁盘:内存够用的前提下。
- 10.多进程优化
- 11.文件访问优化: 带 Cache 的文件访问
- 12.并行计算: 多线程优化: 第 12 章
- 13.网络计算优化: 第11章、分布式计算、云计算
- 14.GPU 编程、算法优化

15.超级计算

2.3 Linux 下性能测试的方法(5分)

Linux 下 Oprofile 等工具(gprof、google-perftools)

https://blog.csdn.net/Blaider/article/details/7730792 用 OProfile 彻底了解性能 https://www.cnblogs.com/jkkkk/p/6520381.html《Linux 调优工具 oprofile 的演示分析》

https://www.cnblogs.com/MYSQLZOUQI/p/5426689.html

Linux 下的 valgrind: callgrind/Cachegrind

https://www.jianshu.com/p/1e423e3f5ed5 将 Cachegrind 和 Callgrind 用于性能调优

https://blog.csdn.net/u010168781/article/details/84303954

2.4 Windows 下性能测试的方法(5分)

VS, 本身就有性能评测的组件

调试:性能探测器:CPU、RAM、GPU

第3章 性能优化的方法

总分 20 分

逐条论述性能优化方法名称、原理、实现方案(至少10条)

3.1

1. 一般有用的优化

代码移动

复杂指令简化

公共子表达式

2.面向编译器的优化:障碍

函数副作用

内存别名

3.面向超标量 CPU 的优化

流水线、超线程、多功能部件、分支预测投机执行、乱序执行、多核:分离的循环展开!

只有保持能够执行该操作的所有功能单元的流水线都是满的,程序才能达到 这个操作的吞吐量界限

- 4.面向向量 CPU 的优化: MMX/SSE/AVR
- 5. CMOVxx 等指令

代替 test/cmp+jxx

- 6. 嵌入式汇编
- 7.面向编译器的优化

Ox:0 1 2 3 g

8.面向存储器的优化: Cache 无处不在

重新排列提高空间局部性

分块提高时间局部性

9.内存作为逻辑磁盘:内存够用的前提下。

10.多进程优化

fork,每个进程负责各自的工作任务,通过 mmap 共享内存或磁盘等进行交互。

第4章 性能优化实践

总分 60 分

4.1 原始程序及说明(10分)

说明程序的功能、流程,分析程序可能瓶颈

```
#include <stdio.h>
    #include <stdlib.h>
    #include <time.h>
    #include <windows.h>
    #define Data long long
    #define N 1920
    #define M 1080
    //typedef long long Data;
    int getMiTime() {
         SYSTEMTIME currentTime;
         GetSystemTime(&currentTime);
         return (3600 * currentTime.wHour + 60 * currentTime.wMinute +
currentTime.wSecond) * 1000 + currentTime.wMilliseconds;
    int main()
         if(sizeof(Data)!=8){
              printf("DataClass Error\n");
              exit(-1);
         //生成随机数组
         Data *img = (Data *)malloc(M * N * sizeof(Data));
         srand((unsigned)time(NULL));
         for(int i = 0; i < N; i++){
              for(int j = 0; j < M; j++)
                  img[i * M + j] = rand();
              }
         Data *line1 =(Data*) malloc(M*sizeof(Data));
         Data *line2 =(Data*) malloc(M*sizeof(Data));
         //记录开始时间
         int t start = getMiTime();
```

```
for(int i = 0; i < 10; i++) {
              //算出 line1
              for(int j = 1; j < M-1; j++){
                   line1[j] = (img[(1-1)*M+j] + img[(1+1)*M+j] + img[1*M+j-1] +
img[1*M+j+1])/4;
              int k;
              for(k = 2; k < N-1; k++)
                  //算出 line2
                   for(int j = 1; j < M-1; j++){
                       line2[j] = (img[(k-1)*M+j] + img[(k+1)*M+j] + img[k*M+j-1]
+ img[k*M+j+1])/4;
                   //改变原值
                   for(int j = 1; j < M-1; j++){
                       img[(k-1)*M+j] = line1[j];
                   //交换 line1,line2
                   Data *temp = line1;
                   line1 = line2;
                   line2 = temp;
              //改变原值,最后一行在双重循环中未改变
              for(int j = 1; j < M-1; j++){
                   img[(k-1)*M+j] = line1[j];
         }
         //记录结束时间
         int t end = getMiTime();
         printf("Using time: %d ms",(t_end-t_start)/10);
         free(img);
         free(line1);
         free(line2);
```

可能瓶颈

每次都计算(k-1)*M+j 等下标,多次进行乘法运算,占用时间 计算时采用除法"/"运算,占用大量时间

4.2 优化后的程序及说明(20分)

至少包含面向 CPU、Cache 的两种优化策略(20分),额外每增加 1 种优化方法加 5 分至第 4 章满分。

面向 CPU 优化

将下标计算改为使用变量 n = k * M + i;然后 n-M,减少乘法运算数量

除法运算改为移位运算,大幅度减少运算时间 循环展开,减少了不直接有助于有助于程序程序结果的操作的数量

```
#include <stdio.h>
    #include <stdlib.h>
    #include <time.h>
    #include <windows.h>
    #define Data long long
    #define N 1920
    #define M 1080
    //typedef long long Data;
    int getMiTime() {
         SYSTEMTIME currentTime;
         GetSystemTime(&currentTime);
         return (3600 * currentTime.wHour + 60 * currentTime.wMinute +
currentTime.wSecond) * 1000 + currentTime.wMilliseconds;
    int main()
         if(sizeof(Data)!=8){
              printf("DataClass Error\n");
              exit(-1);
         //生成随机数组
         Data *img = (Data *)malloc(M * N * sizeof(Data));
         srand((unsigned)time(NULL));
         for(int i = 0; i < N; i++){
              for(int j = 0; j < M; j++){
                   img[i * M + j] = rand();
              }
         }
         Data *line1 =(Data*) malloc(M*sizeof(Data));
         Data *line2 =(Data*) malloc(M*sizeof(Data));
         //记录开始时间
         int t start = getMiTime();
         int n;
         for(int i = 0; i < 10; i++) {
              //算出 line1
              for(int j = 1; j < M-1; j++){
                  n=1*M+i;
                   line1[j] = ((img[n-M] + img[n+M]) + (img[n-1] + img[n+1])) > 2;
              }
```

```
int k;
             for(k = 2; k < N-1; k++)
                 //算出 line2
                  for(int j = 1; j < M-1; j+=4){
                      n = k * M + j;
                      line2[j] = ((img[n-M] + img[n+M]) + (img[n-1] +
img[n+1])>>2;
                      line2[j+1] = ((img[n-M+1] + img[n+M+1]) + (img[n] +
img[n+2])>>2;
                      line2[j+2] = ((img[n-M+2] + img[n+M+2]) + (img[n+1] +
img[n+3])>>2;
                      line2[j+3] = ((img[n-M+3] + img[n+M+3]) + (img[n+2] +
img[n+4])>>2;
                 //改变原值
                  for(int j = 1; j < M-1; j++){
                      img[(k-1)*M+j] = line1[j];
                  //交换 line1,line2
                  Data *temp = line1;
                  line1 = line2;
                  line2 = temp;
             //改变原值,最后一行在双重循环中未改变
             for(int j = 1; j < M-1; j++){
                 img[(k-1)*M+j] = line1[j];
         }
         //记录结束时间
         int t end = getMiTime();
         printf("Using time: %d ms",(t end-t start)/10);
         free(img);
         free(line1);
         free(line2);
```

面向 Cache 优化

对 img 进行分块处理,使最内层循环的工作集变小,使其放进缓存中,降低不命中率,减少程序运行时间

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <time.h>
#include <windows.h>
#define Data long long
#define N 1920
```

```
#define M 1080
    //typedef long long Data;
    int getMiTime() {
         SYSTEMTIME currentTime;
         GetSystemTime(&currentTime);
         return (3600 * currentTime.wHour + 60 * currentTime.wMinute +
currentTime.wSecond) * 1000 + currentTime.wMilliseconds;
    int main()
    {
         if(sizeof(Data)!=8){
              printf("DataClass Error\n");
              exit(-1);
         //生成随机数组
         Data *img = (Data *)malloc(M * N * sizeof(Data));
         srand((unsigned)time(NULL));
         for(int i = 0; i < N; i++){
              for(int j = 0; j < M; j++)
                  img[i * M + j] = rand();
         Data *line1 =(Data*) malloc(M*sizeof(Data));
         Data *line2 =(Data*) malloc(M*sizeof(Data));
         //记录开始时间
         int t start = getMiTime();
         int n;
         //分块
         int q=M/4;
         for(int i = 0; i < 10; i++) {
              for(int p = 1; p \le M; p + = q)
                  //算出 line1
                   for(int j = p; j < M-1 & (p+q); j++)
                       n=1*M+j;
                       line1[j] = ((img[n-M] + img[n+M]) + (img[n-1])
img[n+1])>>2;
                   int k;
                   for(k = 2; k < N-1; k++)
                       //算出 line2
                       for(int j = p; j < M-1 & (p+q); j++)
```

```
n = k * M + j;
                           line2[i] = ((img[n-M] + img[n+M]) + (img[n-1] +
img[n+1])>>2;
                      //改变原值
                      for(int j = p; j < M-1 & j < (p+q); j++)
                           img[(k-1)*M+j] = line1[j];
                      //交换 line1, line2
                      Data *temp = line1;
                      line1 = line2;
                      line2 = temp;
                  //改变原值,最后一行在双重循环中未改变
                  for(int j = p; j < M-1 & j < (p+M/3); j++)
                      img[(k-1)*M+j] = line1[j];
             }
         }
        //记录结束时间
         int t end = getMiTime();
         printf("Using time: %d ms",(t end-t start)/10);
         free(img);
         free(line1);
         free(line2);
```

4.3 优化前后的性能测试(10分)

测试方法、测试结果 测试方法:

将<windows.h>中的函数 GetSystemTime()封装

```
int getMiTime() {
         SYSTEMTIME currentTime;
         GetSystemTime(&currentTime);

        return (3600 * currentTime.wHour + 60 * currentTime.wMinute + currentTime.wSecond) * 1000 + currentTime.wMilliseconds;
    }
```

然后程序块运行前后分别获取时间,做差后输出。 优化前,运行时间为

```
D:\CLionProjects\test\cmake-build-debug\test.exe
Using time: 17 ms
进程已结束,退出代码0

The image of the control of th
```

发现针对 Cache 优化后,程序性能变化不大,分析发现,计算机一级缓存大小足以将内层循环的工作集完全覆盖,再进行分块,对其意义不大

4.4 面向泰山服务器优化后的程序与测试结果(15 分) 面向泰山服务器的程序

将性能测试方法改为使用<sys/timb.h>中的 ftime 函数;并进行封装

```
#include <stdlib.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/timeb.h>
#include <unistd.h>
#define Data long long
#define N 1920
#define M 1080
long long getSystemTime(){
    struct timeb t;
    ftime(&t);
    return 1000 *t.time +t.millitm;
}

int main()
{
    if(sizeof(Data)!=8){
        printf("DataClass Error\n");
```

```
exit(-1);
                                          //生成随机数组
                                          Data *img = (Data *)malloc(M * N * sizeof(Data));
                                          //srand((unsigned)time(NULL));
                                          for(int i = 0; i < N; i++)
                                                              for(int j = 0; j < M; j++){
                                                                                  img[i * M + j] = rand();
                                          }
                                          Data *line1 =(Data*) malloc(M*sizeof(Data));
                                          Data *line2 =(Data*) malloc(M*sizeof(Data));
                                         //记录开始时间
                                         //int t start = getMiTime();
                                          long long start=getSystemTime();
                                          int n;
                                          for(int i = 0; i < 10; i++) {
                                                              //算出 line1
                                                              for(int j = 1; j < M-1; j++)
                                                                                   \lim_{j \to \infty} \lim_{j \to \infty} [(1-1)^*M+j] + \lim_{j \to \infty} [(1+1)^*M+j] + \lim_{j \to \infty} [1^*M+j-1] + \lim_{j \to \infty} [(1-1)^*M+j] + \lim_{j \to \infty} [(1-1)^*M+j] + \lim_{j \to \infty} [(1+1)^*M+j] + \lim_{j \to \infty} [
img[1*M+j+1])/4;
                                                              int k;
                                                              for(k = 2; k < N-1; k++)
                                                                                  //算出 line2
                                                                                  for(int j = 1; j < M-1; j++)
                                                                                                       line2[j] = (img[(k-1)*M+j] + img[(k+1)*M+j] + img[k*M+j-1]
+ img[k*M+j+1])/4;
                                                                                  //改变原值
                                                                                   for(int j = 1; j < M-1; j++){
                                                                                                       img[(k-1)*M+j] = line1[j];
                                                                                  //交换 line1,line2
                                                                                   Data *temp = line1;
                                                                                  line1 = line2;
                                                                                   line2 = temp;
                                                              //改变原值,最后一行在双重循环中未改变
                                                              for(int j = 1; j < M-1; j++){
                                                                                   img[(k-1)*M+j] = line1[j];
```

```
//记录结束时间
//int t_end = getMiTime();
long long end=getSystemTime();
printf("Using time: %lld ms\n",(end-start)/10);
free(img);
free(line1);
free(line2);
}
```

面向 CPU 优化后的程序

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/timeb.h>
#include <unistd.h>
#define Data long long
#define N 1920
#define M 1080
long long getSystemTime(){
     struct timeb t;
     ftime(&t);
    return 1000 *t.time +t.millitm;
}
int main()
     if(sizeof(Data)!=8){
          printf("DataClass Error\n");
          exit(-1);
     //生成随机数组
     Data *img = (Data *)malloc(M * N * sizeof(Data));
     //srand((unsigned)time(NULL));
     for(int i = 0; i < N; i++){
          for(int j = 0; j < M; j++){
              img[i * M + j] = rand();
          }
     Data *line1 =(Data*) malloc(M*sizeof(Data));
     Data *line2 =(Data*) malloc(M*sizeof(Data));
```

```
//记录开始时间
         //int t start = getMiTime();
         long long start=getSystemTime();
         int n;
         for(int i = 0; i < 10; i++) {
             //算出 line1
             for(int j = 1; j < M-1; j++)
                  n=1*M+j;
                  line1[j] = ((img[n-M] + img[n+M]) + (img[n-1] + img[n+1])) >> 2;
             int k;
             for(k = 2; k < N-1; k++)
                  //算出 line2
                  for(int j = 1; j < M-1; j+=4){
                      n = k * M + j;
                      line2[j] = ((img[n-M] + img[n+M]) + (img[n-1])
img[n+1])>>2;
                      line2[j+1] = ((img[n-M+1] + img[n+M+1]) + (img[n] +
img[n+2])>>2;
                      line2[j+2] = ((img[n-M+2] + img[n+M+2]) + (img[n+1] +
img[n+3])>>2;
                      line2[j+3] = ((img[n-M+3] + img[n+M+3]) + (img[n+2] +
img[n+4])>>2;
                  //改变原值
                  for(int j = 1; j < M-1; j++){
                      img[(k-1)*M+j] = line1[j];
                  //交换 line1,line2
                  Data *temp = line1;
                  line1 = line2;
                  line2 = temp;
             //改变原值,最后一行在双重循环中未改变
             for(int j = 1; j < M-1; j++){
                  img[(k-1)*M+j] = line1[j];
         }
         //记录结束时间
         //int t end = getMiTime();
         long long end=getSystemTime();
         printf("Using time: %lld ms\n",(end-start)/10);
         free(img);
```

```
free(line1);
free(line2);
}
```

优化结果

优化前

```
stu_120L022109@node210:~$ ./temp
Using time: 25 ms
stu_120L022109@node210:~$ gcc ./temp.c -o temp
优化后
stu_120L022109@node210:~$ ./temp
Using time: 18 ms
stu_120L022109@node210:~$ ./temp
Using time: 18 ms
```

4.5 还可以采取的进一步的优化方案(5分)

流水线、超线程、多功能部件、分支预测投机执行、乱序执行、多核:分离的循环展开!

.多进程优化

fork,每个进程负责各自的工作任务,通过 mmap 共享内存或磁盘等进行交互。

第5章 总结

5.1 请总结本次实验的收获

- -了解程序优化的十大法则
- -了解程序优化的一般方法
- -对面向 CPU 和面向 Cache 的优化方法初步掌握
- -学会性能测试的一些方法

参考文献

为完成本次实验你翻阅的书籍与网站等

- [1] 林来兴. 空间控制技术[M]. 北京: 中国宇航出版社, 1992: 25-42.
- [2] 辛希孟. 信息技术与信息服务国际研讨会论文集: A 集[C]. 北京: 中国科学 出版社, 1999.
- [3] 赵耀东. 新时代的工业工程师[M/OL]. 台北: 天下文化出版社, 1998 [1998-09-26]. http://www.ie.nthu.edu.tw/info/ie.newie.htm(Big5).
- [4] 谌颖. 空间交会控制理论与方法研究[D]. 哈尔滨: 哈尔滨工业大学, 1992: 8-13.
- [5] KANAMORI H. Shaking Without Quaking[J]. Science, 1998, 279 (5359): 2063-2064.
- [6] CHRISTINE M. Plant Physiology: Plant Biology in the Genome Era[J/OL]. Science, 1998, 281: 331-332[1998-09-23]. http://www.sciencemag.org/cgi/collection/anatmorp.