中山大学计算机学院本科生实验报告

课程名称: 超级计算机原理与操作 任课教师: 吴迪&黄聃

计算机科学与技术	专业 (方向)	2019 级	年级
郝裕玮	姓名	18329015	学号
2021.5.11	完成日期	2021.5.6	开始日期

一、实验题目

nbody 问题

二、实验内容

实验题目内容为:根据 7-Development.pdf 课件在 nbody 问题或者 tsp 问题中二选一进行实现,要求实现一个串行版本和 MPI,OpenMP,pthread 中的任意两种版本。

在经过学习和对比之后,我决定实现 nbody 问题的串行,OpenMP 和 pthread 的三种版本。

(1) 串行版本

具体分析已全部放在代码注释中,代码如下所示:

```
#include<iostream>
#include<cmath> //公式里需要用到 sqrt 开根函数
#include<fstream> //该头文件用于读写文件
#include<iomanip> //该头文件用于控制数据精度
#include<sys/time.h> //标准日期时间头文件,用于计算运行时间
using namespace std;
#define timestep 20
                   //迭代次数
#define dT 0.005
#define G 1
                   //引力常数
#define MAX 1024
                   //各信息的数组大小均设置为 1024, 与粒子个数相同
#define particles 1024 //数据集中共有 1024 个粒子
#define GET_TIME(now) { \
  struct timeval t; \
  gettimeofday(&t, NULL); \
  now = t.tv_sec + t.tv_usec/1000000.0; \
```

```
//该结构体用于计算程序串行部分运行时间
struct information
  double x;
  double y;
  double z;
}pos[MAX],v[MAX];//初始化两个数组,分别为每个粒子的位置和速度
             //数组内部每个元素存储了对应粒子在 x 轴, y 轴, z 轴上的对应分量
int main()
  int i,j,k,s;//循环变量
  double x diff, y diff, z diff; //两粒子之间在三条坐标轴上的相对距离
  double dist, dist_cubed; //两粒子之间的绝对距离和绝对距离的立方
  double x f,y f,z f;//两粒子之间作用力在三条坐标轴上的分量
  double m[MAX];//每个粒子的质量
  double start, end;//用于计算串行部分的开始时间和结束时间
  ifstream myfile("C:\\Users\\93508\\Desktop\\.vscode\\nbody_init.txt");
//打开数据集文件
  for(i=0;i<=particles-1;i++){</pre>
    myfile>>m[i]>>pos[i].x>>pos[i].y>>pos[i].z>>v[i].x>>v[i].y>>v[i].z;//根据题目
要求将每一行的数据写入到各数组对应的结构体成员中
  GET TIME(start);//串行开始
  for(k=1;k<=timestep;k++){//迭代次数为 timestep 次(20)
     for(i=0;i<=particles-1;i++){//遍历每个粒子
       x f=0;
       y f=0;
       z_f=0;
       //每次遍历该粒子以外的粒子之前需要先将作用力清空,防止与上一个粒子在三个方向上所
受的作用力相叠加
       for(j=0;j<=particles-1;j++){//遍历该粒子以外的所有粒子
       //因为该粒子以外的所有粒子都对它有作用力
         if(i==j){//该粒子本身可以跳过
            continue;
         x diff=pos[i].x-pos[j].x;
         y_diff=pos[i].y-pos[j].y;
         z diff=pos[i].z-pos[j].z;
         dist=sqrt(x_diff*x_diff+y_diff*y_diff+z_diff*z_diff);//计算两粒子之间的
```

```
dist cubed=dist*dist*dist;//计算距离的立方
          x_f-=G*m[i]*m[j]/dist_cubed*x_diff;
          y_f-=G*m[i]*m[j]/dist_cubed*y_diff;
          z_f-=G*m[i]*m[j]/dist_cubed*z_diff;
          //计算两粒子之间作用力在三条坐标轴上的分量
       v[i].x+=dT*x_f/m[i];
        v[i].y+=dT*y f/m[i];
       v[i].z+=dT*z_f/m[i];
       //利用 dv=f*dT/m(动量定理)来更新粒子在三条坐标轴上的速度分量
     for(s=0;s<=particles-1;s++){//遍历每个粒子
        pos[s].x+=dT*v[s].x;
        pos[s].y+=dT*v[s].y;
        pos[s].z+=dT*v[s].z;
       //利用 d=d0+v*dT 来更新粒子在三条坐标轴上的坐标
  GET_TIME(end);//获取串行部分结束时间
  cout<<end-start<<endl;//输出运行时间
  ofstream outfile;
  outfile.open("C:\\Users\\93508\\Desktop\\.vscode\\serial result.txt",i
os::out);
  //准备将结果写入 serial result 文件中
  for(i=0;i<=particles-1;i++){</pre>
     outfile<<setprecision(15)<<m[i]<<' '<<pos[i].x<<' '<<pos[i].y<<' '<<pos[i].z</pre>
<<' '<<v[i].x<<' '<<v[i].y<<' '<<v[i].z<<endl;
     //将数据保留 15 位小数并按照要求把每个粒子的数据按顺序写入每行,一行数据代表一个粒子
  myfile.close();
  outfile.close();
  //关闭文件
  system("pause");
```

(2) OpenMP 版本

OpenMP 版本大体内容与串行版本保持一致,唯一的不同是在三个循环前均增加了 #pragma omp 指令。同时需要注意修改编译参数(eg.在 VSCode 上编译时,需要在 tasks.json 中的 args 里添加一行"-fopenmp")。

绝大部分分析已全部放在代码注释中,代码如下所示:

```
#include<iostream>
#include<cmath> //公式里需要用到 sqrt 开根函数
#include<fstream> //该头文件用于读写文件
#include<iomanip> //该头文件用于控制数据精度
#include<sys/time.h> //标准日期时间头文件,用于计算运行时间
using namespace std;
                  //迭代次数
#define timestep 20
#define dT 0.005
#define G 1
                  //引力常数
#define MAX 1024 //各信息的数组大小均设置为 1024,与粒子个数相同
#define particles 1024 //数据集中共有 1024 个粒子
#define GET TIME(now) { \
  struct timeval t; \
  gettimeofday(&t, NULL); \
  now = t.tv_sec + t.tv_usec/1000000.0; \
//最后一行将 us 转换为 s,统一单位
//该结构体用于计算程序串行部分运行时间
struct information
  double x;
  double y;
  double z;
}pos[MAX],v[MAX];//初始化两个数组,分别为每个粒子的位置和速度
             //数组内部每个元素存储了对应粒子在 x 轴, y 轴, z 轴上的对应分量
int main()
```

```
int i,j,k,s;//循环变量
  double x diff,y diff,z diff;//两粒子之间在三条坐标轴上的相对距离
  double dist, dist_cubed; //两粒子之间的绝对距离和绝对距离的立方
  double x_f,y_f,z_f;//两粒子之间作用力在三条坐标轴上的分量
  double m[MAX];//每个粒子的质量
  double start, end; //用于计算串行部分的开始时间和结束时间
  int thread count;//线程数
  ifstream myfile("C:\\Users\\93508\\Desktop\\.vscode\\nbody init.txt");
//打开数据集文件
  for(int i=0;i<=particles-1;i++){</pre>
    myfile>>m[i]>>pos[i].x>>pos[i].y>>pos[i].z>>v[i].x>>v[i].y>>v[i].z;//根据题目
要求将每一行的数据写入到各数组对应的结构体成员中
  thread count=8;//可在这里选择或修改并行线程数
  GET TIME(start);//获取 omp 并行部分开始时间
# pragma omp parallel num_threads(thread_count) \
private(x_f,y_f,z_f,i,j,k,s,x_diff,y_diff,z_diff,dist,dist_cubed) \
shared(m,pos,v)
//用 parallel 指令在最外层循环前创建 thread count 个线程的集合。
//同时将作用力(x f,y f,z f),循环计数变量(i,j,k,s),距离相关变量
(x_diff,y_diff,z_diff,dist,dist_cubed) 均设置为 private(这些变量是每个线程独有的,不
可被其他线程访问)
//而 m,pos,v 这三个数组则设置为 shared,因为粒子的这三个信息会被每个线程访问(并且 pos 和 v
的信息在不断更新,所以更加需要被共享)
  for(k=1;k<=timestep;k++){</pre>
       pragma omp for schedule(static)
//使用 for 指令,告诉 OpenMP 用已有的线程组来并行化 for 循环。
//schedule(static)含义为:对 for 循环并行化进行任务调度
//对于 static:这种调度方式非常简单。假设有 n 次循环迭代,t 个线程,那么给每个线程静态分配大
约 n/t 次连续的迭代。
       for(i=0;i<=particles-1;i++){//遍历每个粒子
         x f=0;
         y f=0;
         z f=0;
         //每次遍历该粒子以外的粒子之前需要先将作用力清空,防止与上一个粒子在三个方向
上所受的作用力相叠加
         for(j=0;j<=particles-1;j++){//遍历该粒子以外的所有粒子
            if(i==j){//该粒子本身可以跳过
              continue;
            x_diff=pos[i].x-pos[j].x;
            y_diff=pos[i].y-pos[j].y;
            z_diff=pos[i].z-pos[j].z;
```

```
//计算两粒子在三条坐标轴上的相对距离
             dist=sqrt(x_diff*x_diff+y_diff*y_diff+z_diff*z_diff);//计算两粒子之
             dist_cubed=dist*dist*dist;//计算距离的立方
             x_f-=G*m[i]*m[j]/dist_cubed*x_diff;
             y_f-=G*m[i]*m[j]/dist_cubed*y_diff;
             z f-=G*m[i]*m[j]/dist cubed*z diff;
             //计算两粒子之间作用力在三条坐标轴上的分量
          v[i].x+=dT*x_f/m[i];
          v[i].y+=dT*y_f/m[i];
          v[i].z+=dT*z_f/m[i];
          //利用 dv=f*dT/m(动量定理)来更新粒子在三条坐标轴上的速度分量
     pragma omp for schedule(static) //解释与上方的 omp for 相同
     for(s=0;s<=particles-1;s++){//遍历每个粒子
       pos[s].x+=dT*v[s].x;
       pos[s].y+=dT*v[s].y;
       pos[s].z+=dT*v[s].z;
  GET_TIME(end);//获取 omp 并行部分结束时间
  cout<<end-start<<endl;//输出运行时间
  ofstream outfile;
  outfile.open("C:\\Users\\93508\\Desktop\\.vscode\\omp_result1.txt",ios
::out);
  //准备将结果写入 omp result 文件中
  for(i=0;i<=particles-1;i++){</pre>
     outfile<<setprecision(15)<<m[i]<<' '<<pos[i].x<<' '<<pos[i].y<<' '<<pos[i].z</pre>
<<' '<<v[i].x<<' '<<v[i].y<<' '<<v[i].z<<endl;
     //将数据保留 15 位小数并按照要求把每个粒子的数据按顺序写入每行,一行数据代表一个粒子
  myfile.close();
  outfile.close();
  //关闭文件
  system("pause");
```

对于# pragma omp parallel 和# pragma omp for 结合使用的补充解释:

与 parallel for 指令不同的是,for 指令并不创建任何线程。它使用已经在 parallel 块中创建的线程。且在循环的末尾有一个隐式的路障,所以代码的结果将与在内部使用两个# pragma omp parallel for 的结果保持一致。

(3) pthread 版本

Pthreads 版本需要在 VSCode 上进行额外配置 (参考网址: https://blog.csdn.net/CSDN_WHB/article/details/81475233)。同时需要注意修改编译参数 (eg. 在 VSCode 上编译时,需要在 tasks.json 中的 args 里添加一行"-lpthread"):

绝大部分分析已全部放在代码注释中,代码如下所示:

```
#include<iostream>
#include<cmath>
               //公式里需要用到 sqrt 开根函数
#include<fstream> //该头文件用于读写文件
#include<iomanip> //该头文件用于控制数据精度
#include<sys/time.h> //标准日期时间头文件,用于计算运行时间
#include<pthread.h>
using namespace std;
#define timestep 20
                   //迭代次数
#define dT 0.005
#define G 1
                    //引力常数
#define MAX 1024 //各信息的数组大小均设置为 1024,与粒子个数相同
#define particles 1024 //数据集中共有 1024 个粒子
#define GET_TIME(now) { \
  struct timeval t; \
  gettimeofday(&t, NULL); \
  now = t.tv_sec + t.tv_usec/1000000.0; \
//最后一行将 us 转换为 s,统一单位
struct information
```

```
double x;
  double y;
  double z;
}pos[MAX],v[MAX];//初始化两个数组,分别为每个粒子的位置和速度
             //数组内部每个元素存储了对应粒子在 x 轴, y 轴, z 轴上的对应分量
long thread_count;
                     // 并行线程数
int b thread count;
                    // 线程互斥锁计数器
pthread_mutex_t mutex;
                     // 线程条件变量
pthread_cond_t cond_var;
double m[MAX];//每个粒子的质量
void Barrier_init(void){//通过条件变量等待法来同步所有线程
   b thread count=0;//计数器初始化为 0
   pthread_mutex_init(&mutex,NULL);//初始化互斥锁 mutex
   pthread_cond_init(&cond_var, NULL);//初始化条件变量 conda_var
void Barrier(void){//设置路障
   pthread_mutex_lock(&mutex);//线程调用该函数来获得临界区的访问权
   //互斥量可以用来限制每次只有1个线程能进入临界区。互斥量保证了一个线程独享临界区
   //其他线程在有线程已经进入该临界区的情况下,不能同时进入。
   b_thread_count++;//计数器+1
   if(b_thread_count==thread_count){//说明所有线程均已获得互斥锁
      b thread count=0;//计数器清零
      pthread cond broadcast(&cond var);//唤醒所有等待条件变量 cond var 的线程
      //也即被阻塞在当前锁 mutex 上的线程会被唤醒。
   else{
      while(pthread_cond_wait(&cond_var, &mutex)!=0); //详见下方补充
   pthread mutex unlock(&mutex);//线程退出临界区
void* loop schedule(void* rank){
   long long my_rank=(long long)rank;//如果指针类型的大小和表示进程编号的整数类型不
同,在编译时就会受到警告
   //所以我们需要进行强制类型转换
   long long my_n=MAX/thread_count;//计算每个线程中需要分配的循环次数
   long long my_first_i=my_n*my_rank;//计算每个线程中开始计算的第一项
   long long my_last_i=my_first_i+my_n;//计算每个线程中需要计算的最后一项、
   int i,j,k,s;//循环变量
   double x_diff,y_diff,z_diff;//两粒子之间在三条坐标轴上的相对距离
```

```
double dist, dist cubed; //两粒子之间的绝对距离和绝对距离的立方
  double x f,y f,z f;//两粒子之间作用力在三条坐标轴上的分量
  for(k=1;k<=timestep;k++){//迭代次数为 timestep 次(20)
      for(i=my_first_i;i<=my_last_i-1;i++){//遍历该线程所分配到的粒子
         x_f=0;
         y_f=0;
         z_f=0;
         //每次遍历该粒子以外的粒子之前需要先将作用力清空,防止与上一个粒子在三个方向
上所受的作用力相叠加
         for(j=0;j<=particles-1;j++){//遍历该粒子以外的所有粒子
         //因为该粒子以外的所有粒子都对它有作用力
            if(i==j){//该粒子本身可以跳过
            continue;
            x diff=pos[i].x-pos[j].x;
            y_diff=pos[i].y-pos[j].y;
            z_diff=pos[i].z-pos[j].z;
            dist=sqrt(x_diff*x_diff+y_diff*y_diff+z_diff*z_diff);//计算两粒子之
            dist cubed=dist*dist*dist;//计算距离的立方
            x_f-=G*m[i]*m[j]/dist_cubed*x_diff;
            y_f-=G*m[i]*m[j]/dist_cubed*y_diff;
            z_f-=G*m[i]*m[j]/dist_cubed*z_diff;
            //计算两粒子之间作用力在三条坐标轴上的分量
         v[i].x+=dT*x f/m[i];
         v[i].y+=dT*y_f/m[i];
         v[i].z+=dT*z_f/m[i];
         //利用 dv=f*dT/m(动量定理)来更新粒子在三条坐标轴上的速度分量
      Barrier();//设置路障
      for(s=my_first_i;s<=my_last_i-1;s++){//遍历该线程所分配到的粒子
         pos[s].x+=dT*v[s].x;
         pos[s].y+=dT*v[s].y;
         pos[s].z+=dT*v[s].z;
         //利用 d=d0+v*dT 来更新粒子在三条坐标轴上的坐标
      Barrier();//设置路障
  return NULL;
```

```
int main()
   int i,j,k,s;//循环变量
   ifstream myfile("C:\\Users\\93508\\Desktop\\.vscode\\.vscode\\nbody init.txt")
;//打开数据集文件
   for(i=0;i<=particles-1;i++){</pre>
    myfile>>m[i]>>pos[i].x>>pos[i].y>>pos[i].z>>v[i].x>>v[i].y>>v[i].z;//根据题目
要求将每一行的数据写入到各数组对应的结构体成员中
   pthread t* thread handles;//pthread t 用于声明线程 ID
   double start, end; //用于计算 pthread 并行部分的开始时间和结束时间
   long long thread;
   thread count=8;//可在这里选择或修改并行线程数
   Barrier init();//路障初始化,注意要放在创建线程数组之前!
   thread_handles = (pthread_t*) malloc (thread_count*sizeof(pthread_t));//创建线
程数组
   GET TIME(start); //获取 pthread 并行部分开始时间
   for(thread=0;thread<thread count;thread++){</pre>
      pthread_create(&thread_handles[thread], NULL, loop_schedule, (void*)thread);
      //创建线程
      //第一个参数为指向线程标识符的指针。
      //第二个参数用来设置线程属性。
      //第三个参数是线程运行函数的起始地址。
      //最后一个参数是运行函数的参数。
   for(thread=0;thread<thread count;thread++){</pre>
      pthread_join(thread_handles[thread], NULL);
      //函数 pthread join 用来等待一个线程的结束。
      //第一个参数为被等待的线程标识符,第二个参数为一个用户定义的指针,它可以用来存储
被等待线程的返回值。
      //这个函数是一个线程阻塞的函数,调用它的线程将一直等待到被等待的线程结束为止
      //当函数返回时,被等待线程的资源被收回。
      //也就是说主线程中要是加了这段代码,就会在该代码所处的位置卡住,直到这个线程执行
完毕才会继续往下运行。
   GET_TIME(end);//获取 pthread 并行部分结束时间
   cout<<end-start<<endl;//输出运行时间
   ofstream outfile;
   outfile.open("C:\\Users\\93508\\Desktop\\.vscode\\pthread_result.txt"
ios::out);
```

对上述代码的补充:

①关于互斥量:因为处于忙等待的线程仍然在持续使用 CPU,所以忙等待不是限制临界区访问的最理想方法。这里,有两个更好的方法:互斥量和信号量。而互斥量是互斥锁的简称,它是一个特殊类型的变量,通过某些特殊类型的函数,互斥量可以用来限制每次只有一个线程能进入临界区。互斥量保证了一个线程独享临界区,其他线程在有线程已经进入该临界区的情况下,不能同时进入。

②关于

while(pthread_cond_wait(&cond_var, &mutex)!=0);

pthread_cond_wait 的作用是通过互斥量 mutex_p 来阻塞线程,直到其他线程调用 pthread_cond_signal 或者 pthread_cond_broadcast 来解锁它。当线程解锁后,它重新获得互 斥量。

那为什么在被唤醒之后还要再次进行条件判断(即为什么要使用 while 循环来判断条件)?是因为可能有"惊群效应"。我们假设有多个线程都在等待这个条件,而同时只能有一个线程进行处理,那么此时就必须要再次条件判断,以确保只有一个线程进入临界区处理。所以用 while 来保证临界区内只有一个线程在处理。

三、实验结果

①线程不变, 迭代次数增加:

迭代 20 次 (8 线程):

串行时间	OpenMP 运行时间	Pthread 运行时间	OpenMP 加速比	Pthread 加速比
0.457774	0.130446	0.130771	3.509	3.501

迭代 200 次 (8 线程):

串行时间	OpenMP 运行时间	Pthread 运行时间	OpenMP 加速比	Pthread 加速比
4.37327	1.20676	1.23047	3.624	3.554

迭代 2000 次 (8 线程):

串行时间	OpenMP 运行时间	Pthread 运行时间	OpenMP 加速比	Pthread 加速比
43.5725	22.6479	22.2641	1.924	1.957

由上可知,随着迭代次数的增加,OpenMP 和 Pthread 的加速效率会先提高再下降。但 OpenMP 和 Pthread 相对于串行的加速比始终几乎一致,两者并无显著差异。

先升高后下降的原因是:因为线程不变,而随着迭代次数的增加,每个线程的负载就会加重。所以当处于线程负载能力范围内时,加速比会随迭代次数的增加而增加;而在超出线程负载能力范围之后,加速比就会随着迭代次数的增加而降低。

②迭代次数不变,线程增加:

迭代 200 次 (4 线程):

串行时间	OpenMP 运行时间	Pthread 运行时间	OpenMP 加速比	Pthread 加速比
4.35834	1.45708	1.47844	2.991	2.948

迭代 200 次 (8 线程):

串行时间	OpenMP 运行时间	Pthread 运行时间	OpenMP 加速比	Pthread 加速比
4.50996	1.18379	1.21345	3.810	3.717

迭代 200 次 (32 线程):

串行时间	OpenMP 运行时间	Pthread 运行时间	OpenMP 加速比	Pthread 加速比
4.35734	1.40324	1.44886	3.105	3.007

由上可知,随着线程数的适当增加,OpenMP和 Pthread的加速效率也会提高。且 OpenMP和 Pthread相对于串行的加速比几乎一致,两者并无显著差异。

但若线程过多,也会导致加速效率降低。这很显然也是由运行程序的电脑配置决定的,由于我的电脑是 4 核 8 线程,所以显然 8 线程的表现会最好,若继续分配额外的线程,则必然会导致加速比下降。

基准速度: 1.80 GHz

插槽: 1 内核: 4

内核:4逻辑处理器:8

虚拟化: 已启用 L1 缓存: 256 KB L2 缓存: 1.0 MB L3 缓存: 6.0 MB

因为每一时刻,都只会有 8 个线程在进行计算,而并行的结束是以所有的线程运行结束 为标志,因此,最后那个线程(或者说最慢的那个线程)将决定并行结束的时间,所以线程 越多,那么排队就越长,并行结束的时间相应就会增长。