《并行计算》上机报告

姓名: 李子旸 学号: PB16110959 日期: 2019.5.18 上机题目: MPI 实验环境: CPU:Intel 至强 E5-2650 v2; 内存:64GB; 操作系统:Ubuntu; 软件平台:vim 一、算法设计与分析: 题目: 用 MPI 编程实现 PI 的计算。 用 MPI 实现 PSRS 排序 算法设计: pi 的计算: 串行: for (int i = 1; $i \le n$; i++){ x = (i - 0.5) / n;sum += 4/(1 + x * x);pi = sum / n;使用 mpi 库进行并行, 利用多核计算机。 PSRS 排序: 均匀划分->局部排序->选取样本->样本排序->选择主元->主元划分->全局交换-> 归并排序 二、核心代码: 计算 pi: MPI_Bcast(&n, 1, MPI_INT, 0, MPI_COMM_WORLD); //将 n 广播到所有进程中 h = 1.0 / (double)n; //每个矩形块的宽 for (int i = myid + 1; i <= n; i += size) { //4 个进程 x = h * ((double)i - 0.5); //进程 0:1,5,9,... 进程 1:2,6,10,... sum = sum + f(x); //进程 2:3,7,11,... 进程 3:4,8,12,...

```
sum = sum * h; //每个进程计算的矩形面积之和
MPI_Reduce(&sum, &pi, 1, MPI_DOUBLE, MPI_SUM, 0, MPI_COMM_WORLD); //利用归
约操作(MPI_SUM)将所有进程的 sum 累加到 root 进程(0)的 sum 当中得到结果
PSRS 排序:
//iprintf("Process %d is on %s\n", myld, processorName);
if (myld == 0){
pivots = (int *)malloc(p * sizeof(int));
partitionSizes = (int *)malloc(p * sizeof(int));
newPartitionSizes = (int *)malloc(p * sizeof(int));
for (k = 0; k < p; k++)
partitionSizes[k] = 0;
// 获取起始位置和子数组大小
startIndex = myld * N / p;
if (p == (mvld + 1)){
else{
endIndex = (myId + 1) * N / p;
//调用各阶段函数
phase1(array, N, startIndex, subArraySize, pivots, p);
if (p > 1){
phase3(array, startIndex, partitionSizes, &newPartitions, newPartitionSizes, p);
```

三、结果与分析: 计算 pi 值:

n = 100000000 串行: 1.723480s

mpi 并行:

4核: 0.746483s 8核: 0.396780s 12核: 0.26198s 16核: 0.185104s 24核: 0.127489s 32核: 0.099769s

PSRS 排序:

n = 10000000

串行归并排序: 4.952611s

mpi 并行:

4核: 0.776521s 8核: 0.415834s 12核: 0.317133s 16核: 0.35468s 24核: 0.260217s 32核: 0.246681s

四、备注(* 可选):

有可能影响结论的因素:

核与核之间的通信耗时,针对特定的环境可以采取特定的并行方法,对实验结果影响较大。

呈现出核越多, 时间开销越小的趋势

总结:

使用mpi充分发挥多核计算机的特性,核越多,速度越快。

```
算法源代码 (C/C++/JAVA 描述)
              mpi 计算 pi 值:
              #include <cstdio>
              #include <mpi.h>
              #include <iostream>
              using namespace std;
              const long long INF = 1000000000;
              inline double f(double x){
              return 4 / (1 + x * x);
              int main(int argc, char *argv[])
              double pi, h, sum, x, startime, endtime;
              int size, myid;
              long long n;
附录(源代
   码)
              if (0 == myid)
              MPI_Bcast(&n, 1, MPI_INT, 0, MPI_COMM_WORLD); //将 n 广播到所有
              讲程中
              h = 1.0 / (double)n; //每个矩形块的宽
              for (int i = myid + 1; i \le n; i + size)
              { //4 个进程
              x = h * ((double)i - 0.5); //进程 0:1,5,9,... 进程 1:2,6,10,...
              sum = sum + f(x); //进程 2:3,7,11,... 进程 3:4,8,12,...
              sum = sum * h; //每个进程计算的矩形面积之和
              MPI_Reduce(&sum, &pi, 1, MPI_DOUBLE, MPI_SUM, 0,
              MPI_COMM_WORLD); //利用归约操作(MPI_SUM)将所有进程的 sum
```

```
累加到 root 进程(0)的 sum 当中得到结果
if (myid == 0)
printf("用时:%f\n", endtime - startime);
printf("%0.15f\n", pi);
mpi PSRS 排序:
#include <cstdlib>
#include <cstdio>
#include <climits>
#include <cassert>
#include <sys/time.h>
#include <unistd.h>
#include <iostream>
#include <ctime>
#include "mpi.h"
using namespace std;
int i, j, k;
int N = 70000000;
int cmp(const void *a, const void *b){
if (*(int *)a < *(int *)b)
return -1;
if (*(int *)a > *(int *)b)
return 1;
else
return 0;
void phase1(int *array, int N, int startIndex, int subArraySize, int
*pivots, int p){
// 对子数组进行局部排序
qsort(array + startIndex, subArraySize, sizeof(array[0]), cmp);
// 正则采样
```

```
for (i = 0; i < p; i++)
pivots[i] = array[startIndex + (i * (N / (p * p)))];
return;
void phase2(int *array, int startIndex, int subArraySize, int *pivots,
int *partitionSizes, int p, int myld){
int *collectedPivots = (int *)malloc(p * p * sizeof(pivots[0]));
int *phase2Pivots = (int *)malloc((p - 1) * sizeof(pivots[0])); //主元
int index = 0;
//收集消息,根进程在它的接受缓冲区中包含所有进程的发送缓冲区的
连接。
MPI_COMM_WORLD);
if (mvld == 0)
qsort(collectedPivots, p * p, sizeof(pivots[0]), cmp); //对正则采样的
样本进行排序
// 采样排序后进行主元的选择
for (i = 0; i < (p - 1); i++)
phase 2 Pivots[i] = collected Pivots[(((i + 1) * p) + (p / 2)) - 1];
//发送广播
MPI_Bcast(phase2Pivots, p - 1, MPI_INT, 0, MPI_COMM_WORLD);
// 进行主元划分,并计算划分部分的大小
for (i = 0; i < subArraySize; i++){</pre>
if (array[startIndex + i] > phase2Pivots[index]){
//如果当前位置的数字大小超过主元位置,则进行下一个划分
index += 1;
if (index == p){
//最后一次划分,子数组总长减掉当前位置即可得到最后一个子数组划
分的大小
partitionSizes[p - 1] = subArraySize - i + 1;
break:
partitionSizes[index]++; //划分大小自增
```

```
return;
void phase3(int *array, int startIndex, int *partitionSizes, int
**newPartitions, int *newPartitionSizes, int p){
int totalSize = 0;
int *sendDisp = (int *)malloc(p * sizeof(int));
int *recvDisp = (int *)malloc(p * sizeof(int));
// 全局到全局的发送,每个进程可以向每个接收者发送数目不同的数据.
MPI_Alltoall(partitionSizes, 1, MPI_INT, newPartitionSizes, 1,
// 计算划分的总大小,并给新划分分配空间
for (i = 0; i < p; i++)
totalSize += newPartitionSizes[i];
*newPartitions = (int *)malloc(totalSize * sizeof(int));
// 在发送划分之前计算相对于 sendbuf 的位移,此位移处存放着输出到
进程的数据
recvDisp[0] = 0; //计算相对于 recvbuf 的位移,此位移处存放着从进程
接受到的数据
for (i = 1; i < p; i++)
sendDisp[i] = partitionSizes[i - 1] + sendDisp[i - 1];
recvDisp[i] = newPartitionSizes[i - 1] + recvDisp[i - 1];
//发送数据,实现 n 次点对点通信
MPI_INT, *newPartitions, newPartitionSizes, recvDisp, MPI_INT,
return;
void phase4(int *partitions, int *partitionSizes, int p, int myld, int
*array){
int *sortedSubList;
int *recvDisp, *indexes, *partitionEnds, *subListSizes, totalListSize;
```

```
indexes = (int *)malloc(p * sizeof(int));
partitionEnds = (int *)malloc(p * sizeof(int));
totalListSize = partitionSizes[0];
for (i = 1; i < p; i++)
totalListSize += partitionSizes[i];
indexes[i] = indexes[i - 1] + partitionSizes[i - 1];
partitionEnds[i - 1] = indexes[i];
partitionEnds[p - 1] = totalListSize;
sortedSubList = (int *)malloc(totalListSize * sizeof(int));
subListSizes = (int *)malloc(p * sizeof(int));
recvDisp = (int *)malloc(p * sizeof(int));
// 归并排序
for (i = 0; i < totalListSize; i++){</pre>
int lowest = INT_MAX;
int ind = -1;
for (j = 0; j < p; j++)
if ((indexes[i] < partitionEnds[j]) && (partitions[indexes[i]] <</pre>
lowest = partitions[indexes[i]];
sortedSubList[i] = lowest;
indexes[ind] += 1;
// 发送各子列表的大小回根进程中
MPI Gather(&totalListSize, 1, MPI INT, subListSizes, 1, MPI INT, 0,
// 计算根进程上的相对于 recvbuf 的偏移量
if (myld == 0){
for (i = 1; i < p; i++){
recvDisp[i] = subListSizes[i - 1] + recvDisp[i - 1];
```

```
//发送各排好序的子列表回根进程中
MPI_Gatherv(sortedSubList, totalListSize,
return:
//PSRS排序函数,调用了4个过程函数
void psrs_mpi(int *array, int N){
double starttime, endtime;
int p, myld, *partitionSizes, *newPartitionSizes, nameLength;
int subArraySize, startIndex, endIndex, *pivots, *newPartitions;
char processorName[MPI_MAX_PROCESSOR_NAME];
//iprintf("Process %d is on %s\n", myld, processorName);
if (myld == 0){
pivots = (int *)malloc(p * sizeof(int));
partitionSizes = (int *)malloc(p * sizeof(int));
newPartitionSizes = (int *)malloc(p * sizeof(int));
for (k = 0; k < p; k++)
// 获取起始位置和子数组大小
if (p == (myld + 1)){}
else{
endIndex = (myId + 1) * N / p;
```

```
subArraySize = endIndex - startIndex;
//调用各阶段函数
phase1(array, N, startIndex, subArraySize, pivots, p);
if (p > 1){
if (myld == 0){
printf("time: %f\n", endtime - starttime);
if (p > 1){
int main(int argc, char *argv[]){
int *array;
array = (int *)malloc(N * sizeof(int));
srand(time(NULL));
for (k = 0; k < N; k++)
array[k] = rand() \% N;
MPI Init(&argc, &argv); //MPI 初始化
psrs_mpi(array, N); //调用 PSRS 算法进行并行排序
return 0;
```