并行计算实验上机



主要内容

- 1. 资料下载
- 2. 关于上机
- 3. 上机题目(OpenMP、MPI、GPU、MapReduce)

实验资料

■ 实验资料下载:

http://home.ustc.edu.cn/~wpc520/alg/

并行计算

计算机学院16级本科, 2019.2~2019.5

上机模版下载

• 《并行计算》实验报告模版

实验指导PPT下载

<u>实验说明</u>

实验

- 实验1. OpenMP实验
- 实验2. MPI实验
- 实验3. **GPU实验**
- 实验4. MapReduce 实验

说明

- 上机时间: 第9-12周的周六上午 (学号末位奇数) 和下午 (学号末位偶数)
- 上机地点: 电三楼4楼机房
- 最终实验成绩: 上机完成情况+实验报告评估
- 报告提交说明 (重要)



主要内容

- 1. 资料下载
- 2. 关于上机
- 3. 上机题目(OpenMP、MPI、GPU、MapReduce)

关于上机

■ 上机地点: 电三楼4楼机房

- 上机时间:
 - 第9~12周的周六,分两批次:
 - 学号末位奇数8:30-11:30, 学号末位偶数14:00-17:00

•	OpenMP:	4.27	8:30-11:30/14:00-17:00
•	MPI:	5.4	8:30-11:30/14:00-17:00
•	GPU:	5.18	8:30-11:30/14:00-17:00
•	MapReduce:	5.25	8:30-11:30/14:00-17:00

- 上机成绩:
- 上机检查打分+实验报告打分
- 每次上机后,请在两周内提交你的实验报告(模板),命名"学号+姓名+实验名",如: PB10011001+张三+实验一,并发至邮箱: algorithm225@163.com



关于上机

实验报告(模板)

《并行计算》上机报告。								
47	学号: ↩	42	日期: ↩	47				
上机题目: - MPI 并行编程实验								
「验环境.↓ PU. ;内存: ;操作系统. ;软件平台. ;↓								
一、算法设计与分析: ↓ ↓ 题目—:↓								
ц ц								
题目二: → →								
41 41								
二、核心代码: 4								
→ 题目 :→								
	↓ ; 内存: 汁与分析: ↓	→ 学号: → MP ; 内存: ;操 計 与分析: →	→ 学号: → → MPI 并行编程等 ; 内存: ;操作系统: 计与分析: →	→ 学号: → → 日期: → MPI 并行编程实验→ ; 内存: ;操作系统: ;软件平位 計与分析: → →				



主要内容

- 1. 资料下载
- 2. 关于上机
- 3. 上机题目(OpenMP、MPI、GPU、MapReduce)

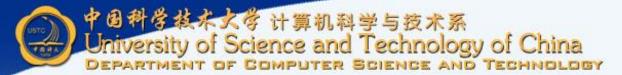
- 简介:
 - OpenMP是一个共享存储并行系统上的应用程序接口。它规范了一系列的编译制导、运行库例程和环境变量。
 - 它提供了*C/C*++和FORTRAN等的应用编程接口,已经应用到UNIX、Windows NT等多种平台上。
 - OpenMP使用FORK-JOIN并行执行模型。所有的OpenMP程序开始于一个单独的主线程(Master Thread)。主线程会一直串行地执行,直到遇到第一个并行域(Parallel Region)才开始并行执行。
 - ①FORK: 主线程创建一队并行的线程, 然后, 并行域中的代码在不同的线程队中并行执行; ②JOIN: 当诸线程在并行域中执行完之后, 它们或被同步或被中断, 最后只有主线程在执行。

- 实验环境:
 - 在Linux上编译和运行OpenMP程序

编译OpenMP程序: gcc a.c -fopenmp -o a

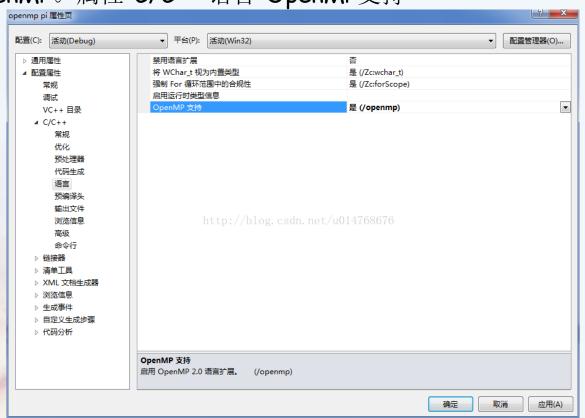
运行OpenMP程序: ./a

```
cloud@master:~/OpenMP$ vim pi.c cloud@master:~/OpenMP$ gcc pi.c -fopenmp -o pi cloud@master:~/OpenMP$ ./pi 3.141593 cloud@master:~/OpenMP$
```



■ 实验环境:

■ 在Windows Microsoft Visual Studio中编写程序,可直接配置使用 OpenMP。属性-C/C++-语言-OpenMP支持





- 题目:
 - 用4种不同并行方式的OpenMP实现π值的计算
 - 用OpenMP实现PSRS排序(附1)

■ 示例: Pi

```
Pi (串行):
  #include <stdio.h>
  static long num_steps = 100000;//越大值越精确
  double step;
  void main(){
        int i:
        double x, pi, sum = 0.0;
         step = 1.0/(double)num_steps;
         for(i=1;i<= num_steps;i++){</pre>
                     x = (i-0.5)*step;
                     sum = sum + 4.0/(1.0 + x*x);
         pi=step*sum;
         printf("%lf\n",pi);
  在这里简单说明一下求π的积分方法,
                                         使用公式arctan(1)=\pi/4以及(arctan(x))'=1/(1+x^2).
  在求解arctan(1)时使用矩形法求解:
                                              \int_{0}^{b} f(x)dx = y_0 \Delta x + y_1 \Delta x + \dots + y_{n-1} \Delta x + \dots
  求解arctan(1)是取a=0, b=1.
                                                       \Delta x = (b - a)/n e
                                                          y = f(x) \leftarrow
```

 $y_i = f(a + i * (b - a)/n)$ i = 0,1,2,...,n

■ Pi (使用并行域并行化的程序):

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
static long num_steps = 100000;
double step;
#define NUM_THREADS 2
void main ()
      int i:
      double x, pi, sum[NUM_THREADS];
      step = 1.0/(double) num_steps;
      omp_set_num_threads(NUM_THREADS); //设置2线程
#pragma omp parallel private(i) //并行域开始,每个线程(O和1)都会执行该代码
      double x:
      int id:
      id = omp_get_thread_num();
      for (i=id, sum[id]=0.0;i< num_steps; i=i+NUM_THREADS){
                 x = (i+0.5)*step;
                 sum[id] += 4.0/(1.0+x*x);
      for(i=0, pi=0.0;i<NUM_THREADS;i++) pi += sum[i] * step;
      printf("%lf\n",pi);
//共2个线程参加计算,其中线程0进行迭代步0,2,4,...线程1进行迭代步1,3,5,....
```

实验1: OpenMP Pi (使用共享任务结构并行化的程序):

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
static long num_steps = 100000;
double step;
#define NUM THREADS 2
void main ()
      int i:
      double x, pi, sum[NUM_THREADS];
      step = 1.0/(double) num_steps;
      omp_set_num_threads(NUM_THREADS); //设置2线程
#pragma omp parallel //并行域开始,每个线程(0和1)都会执行该代码
      double x;
      int id:
      id = omp_get_thread_num();
      sum[id]=0;
#pragma omp for //未指定chunk, 迭代平均分配给各线程(0和1), 连续划分
      for (i=0;i< num_steps; i++){
                 x = (i+0.5)*step;
                 sum[id] += 4.0/(1.0+x*x);
      for(i=0, pi=0.0;i\NUM_THREADS;i++) pi += sum[i] * step;
      printf("%lf\n",pi);
}//共2个线程参加计算,其中线程0进行迭代步0~49999,线程1进行迭代步50000~99999.
```

实验1: OpenMP Pi (使用private子句和critical部分并行化的程序):

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
static long num_steps = 100000;
double step;
#define NUM THREADS 2
void main ()
      int i;
      double pi=0.0;
      double sum=0.0:
      double x=0.0:
      step = 1.0/(double) num_steps;
      omp_set_num_threads(NUM_THREADS); //设置2线程
#pragma omp parallel private(x,sum) //该子句表示x,sum变量对于每个线程是私有的
      int id:
      id = omp_get_thread_num();
      for (i=id, sum=0.0;i< num_steps; i=i+NUM_THREADS){
                  x = (i+0.5)*step;
                  sum += 4.0/(1.0+x*x);
#pragma omp critical //指定代码段在同一时刻只能由一个线程进行执行
      pi += sum*step;
      printf("%lf\n",pi);
      //共2个线程参加计算,其中线程0进行迭代步0,2,4,...线程1进行迭代步1,3,5,....当被指定为critical的代码段正在被0线程执行时,1线程的执行也到达该代码段,则它将被阻塞知道0线程退出临界区。
```

■ Pi (使用并行规约的并行程序):

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
static long num_steps = 100000;
double step;
#define NUM THREADS 2
void main ()
      int i;
      double pi=0.0;
      double sum=0.0:
      double x=0.0:
      step = 1.0/(double) num_steps;
      omp_set_num_threads(NUM_THREADS); //设置2线程
#pragma omp parallel for reduction(+:sum) private(x) //每个线程保留一份私有拷贝sum,x为线程私有,最后对线程中所以sum进行+规约,并更新sum的全局值
      for(i=1;i<= num_steps; i++){
                  x = (i-0.5)*step;
                  sum += 4.0/(1.0+x*x);
      pi = sum * step;
      printf("%lf\n",pi);
      //共2个线程参加计算,其中线程0进行迭代步0~49999,线程1进行迭代步50000~99999.
```



主要内容

- 1. 资料下载
- 2. 关于上机
- 3. 上机题目(OpenMP、MPI、GPU、MapReduce)

- 简介:
 - MPI(Message Passing Interface)是目前最重要的一个基于消息传递的并行编程工具,它具有移植性好、功能强大、效率高等许多优点,而且有多种不同的免费、高效、实用的实现版本,几乎所有的并行计算机厂商都提供对它的支持,成为了事实上的并行编程标准。
 - MPI是一个库,而不是一门语言,因此对MPI的使用必须和特定的语言结合起来进行。MPI不是一个独立的自包含系统,而是建立在本地并行程序设计环境之上,其进程管理和I/O均由本地并行程序设计环境提供。例如,MPI可以建立在IBM SP2的POE/MPL之上,也可以建立在Intel Paragon的OSF/NX。除了这些商业版本的MPI实现,还有一些免费版的MPI实现,主要有MPICH,LAM和CHIMP。

- 实验环境:
 - 本次实验,要求自己在Linux环境下搭建单结点的MPI环境,有条件的同学,可以尝试多节点。
 - 用的版本是MPICH-3.0.4, 下载后,解压,安装配置如下:
 ./configure --enable-fc --enable-cxx --enable-romio --enable-threads=multiple -prefix=\${HOME}/soft/mpich2/3.0.4 --with-pm=mpd
 make
 make install

设置环境变量:

编辑~/.bashrc,在文件的末尾,添加如下几行
export PATH=\${HOME}/soft/mpich2/3.0.4/bin:\${PATH}
export LD_LIBRARY_PATH=\${HOME}/soft/mpich2/3.0.4/lib:\${LD_LIBRARY_PATH}
export MANPATH=\${HOME}/soft/mpich2/3.0.4/share/man:\${MANPATH}
更新环境变量,source

编辑\${HOME}/.mpd.conf文件,添加一行: MPD_SECRETWORD=mypasswd 修改该文件权限,chmod 600 启动进程管理器: mpdboot 查看: mpdtrace



- 编译运行:
 - 编译mpi程序: mpicc demo.c -o demo.o
 - 运行mpi程序: mpirun -np 4 ./demo.o (-np选项指定需要运行的进程数, 大家可以自由设置,而非固定使用此处的4)



- 题目:
 - 用MPI编程实现PI的计算。
 - 用MPI实现PSRS排序(附1)。

附 (1)

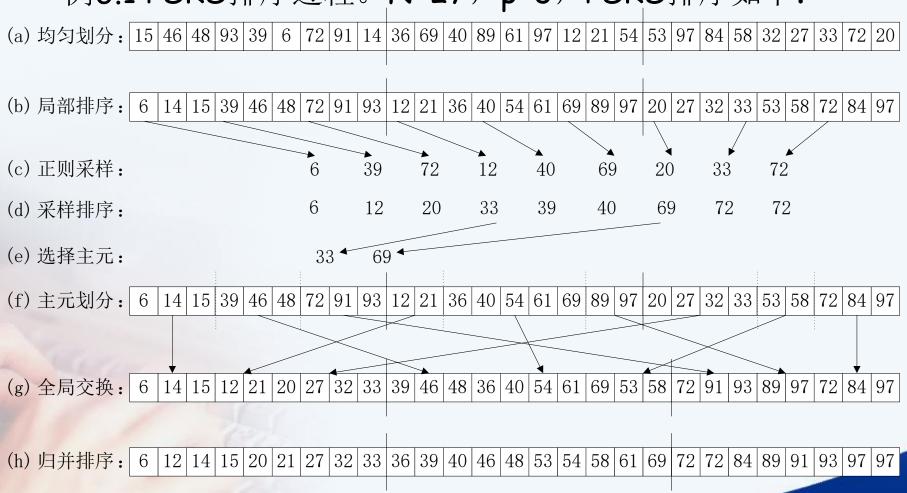
- 划分方法
 - n个元素A[1..n]分成p组,每组A[(i-1)n/p+1..in/p],i=1~p
- 示例: MIMD-SM模型上的PSRS排序 begin
 - (1)均匀划分:将n个元素A[1..n]均匀划分成p段,每个 p_i 处理A[(i-1)n/p+1..in/p]
 - (2)局部排序: p_i调用串行排序算法对A[(i-1)n/p+1..in/p]排序
 - (3)选取样本: p_i 从其有序子序列A[(i-1)n/p+1..in/p]中选取p个样本元素
 - (4)样本排序:用一台处理器对p²个样本元素进行串行排序
 - (5)选择主元:用一台处理器从排好序的样本序列中选取p-1个主元,并
 - 播送给其他pi
 - (6)主元划分: p_i按主元将有序段A[(i-1)n/p+1..in/p]划分成p段
 - (7)全局交换: 各处理器将其有序段按段号交换到对应的处理器中
 - (8)归并排序: 各处理器对接收到的元素进行归并排序

end. 国家高性能计算中心(合肥)



附 (1)

■ 例6.1 PSRS排序过程。N=27, p=3, PSRS排序如下:





主要内容

- 1. 资料下载
- 2. 关于上机
- 3. 上机题目(OpenMP、MPI、GPU、MapReduce)

- 简介:
 - CUDA™是一种由NVIDIA推出的通用并行计算架构,该架构使GPU能够解决通用的计算问题。
 - 它提供了*C/C*++和FORTRAN等的应用编程接口,已经应用到UNIX、Windows NT等多种平台上。
- 编译:
 - Windows下可直接使用Windows Microsoft Visual Studio等集成开发环境。
 - Linux下编译: nvcc cuda.cu。
- 实验环境:
 - 自己的笔记本 or 我们提供的超算中心的GPU集群

- Windows下安装:
 - 在设备管理器中查看GPU是否支持CUDA。
 - 在CUDA下载页面选择合适的系统平台,下载对应的开发包。
 - 安装开发包,需要预先安装Visual Studio 2010 或者更高版本。
 - 验证安装,打开命令提示框,输入命令nvcc V。
- Linux下安装:
 - 使用Ispci | grep nvidia I 命令查看GPU型号。
 - 在CUDA下载页面选择合适的系统平台,下载对应的开发包(*.run)。
 - 安装: 使用:
 chmod a+x cuda_7.0.28_linux.run sudo
 ./cuda_7.0.28_linux.run。
 - 设置环境变量:
 PATH=/usr/local/cuda/bin:\$PATH export PATH
 source /etc/profile

- Windows下创建及调试:
 - 新建项目-CUDA 7.0 Runtime。
 - 调试: 使用Nsight 进行调试:
 Nsight->start CUDA debugging

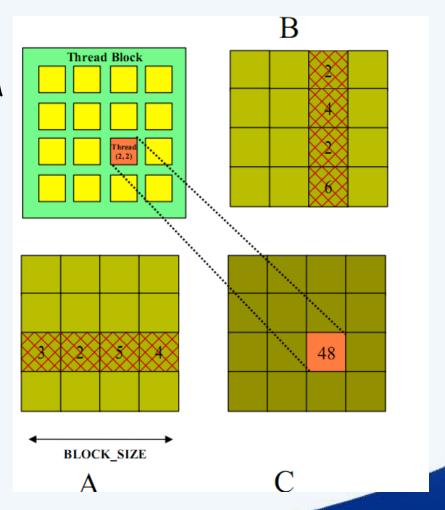


- Linux下创建及调试:
 - 创建*.cu以及*.cuh文件,需包含<cuda_runtime.h>头文件。
 - 调试: 使用cuda-gdb进行调试: nvcc-g -G *.cu -o binary
 - nvcc为cuda程序编译器。
 - -g 表示可调试。
 - *.cu 为cuda源程序。
 - -o 生成可执行文件。

- 实验题目:
 - 向量加法。定义A,B两个一维数组,编写GPU程序将A和B对应项相加,将结果保存在数组C中。分别测试数组规模为10W、20W、100W、200W时其与CPU加法的运行时间之比。
 - 矩阵乘法。定义A,B两个二维数组。使用GPU实现矩阵乘法。并对比串行程序,给出加速比。

- 示例:
 - GPU上的矩阵乘法。

- *GPU*上矩阵乘法:
 - 每一个线程计算**C**矩阵中的一个元素。
 - 每一个线程从全局存储器读入*A* 矩阵的一行和**B**矩阵的一列。
 - A矩阵和B矩阵中每个元素都被 方位N=BLOCK_SIZE次。



■ *GPU*上矩阵乘法(主机端函数):

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <time.h>
//CUDA RunTime API
#include < cuda runtime.h>
//单个block大小
#define THREAD NUM 256
///矩阵大小
#define MATRIX SIZE 1000
///block个数
int blocks num = (MATRIX SIZE + THREAD NUM - 1) / THREAD NUM;
int main() {
  //定义矩阵
  float *a, *b, *c, *d;
  int n = MATRIX SIZE;
  //分配主机端内存
  a = (float*)malloc(sizeof(float)* n * n);
  b = (float*)malloc(sizeof(float)* n * n);
  c = (float*)malloc(sizeof(float)* n * n);
  d = (float*)malloc(sizeof(float)* n * n);
  float *cuda a, *cuda b, *cuda c;
```

■ *GPU*上矩阵乘法(主机端函数):

```
//分配设备端显存
cudaMalloc((void**)&cuda a, sizeof(float)* n * n);
cudaMalloc((void**)&cuda_b, sizeof(float)* n * n);
cudaMalloc((void**)&cuda_c, sizeof(float)* n * n);
///生成矩阵a, b
generateMatrix(a, b);
//cudaMemcpyHostToDevice - 从内存复制到显存
//cudaMemcpyDeviceToHost - 从显存复制到内存
cudaMemcpy(cuda_a, a, sizeof(float)* n * n, cudaMemcpyHostToDevice);
cudaMemcpy(cuda b, b, sizeof(float)* n * n, cudaMemcpyHostToDevice);
///设备端函数
CUDAkernal << < blocks_num, THREAD_NUM, 0 >> >(cuda_a, cuda_b, cuda_c, n, time);
//cudaMemcpy 将结果从显存中复制回内存
cudaMemcpy(c, cuda_c, sizeof(float)* n * n, cudaMemcpyDeviceToHost);
//Free
cudaFree(cuda_a);
cudaFree(cuda b);
cudaFree(cuda_c);
```

■ GPU上矩阵乘法(设备端函数):

__global__ static void CUDAkernal (const float* a, const float* b, float* c, int n)
{

//block内的threadID
const int tid = threadIdx.x;

//blockID
const int bid = blockIdx.x;

//全局threadID
const int idx = bid * THREAD_NUM + tid;

const int row = idx / n;

const int column = idx % n;

■ GPU上矩阵乘法(设备端函数):

```
//计算矩阵乘法
if (row < n && column < n)
{
    float t = 0;
    for (i = 0; i < n; i++)
    {
        t += a[row * n + i] * b[i * n + column];
    }
    c[row * n + column] = t;
}
```

■ GPU上矩阵乘法(shared memory):
 __global__ static void CUDAkernal (const float* a, const float* b, float* c, int n)
{
 ///静态分配shared memory
 __shared__ int s[64];
 ...
}

...
///动态分配shared memory
CUDAkernal <<< blocks_num, THREAD_NUM, N >> > (cuda_a , cuda_b , cuda_c , n , time);



主要内容

- 1. 资料下载
- 2. 关于上机
- 3. 上机题目(OpenMP、MPI、GPU、MapReduce)

实验4: MapReduce

■ 我们提供了丰富的学习和实验资料:

- 🌉 hadoop-1.0.4-bin.tar.gz
- 🕼 hadoop安装运行说明.pdf
- adoop安装运行说明.txt
- F Hadoop实战中文版.pdf
- 📝 hadoop作业.doc
- phadoop作业.pdf
- 🌆 jdk.tar.gz
- 📄 WordCount.java

实验4: MapReduce

- 实验题目:
- 1. 按照Hadoop安装运行说明文档中的指导自己搭建伪分布式Hadoop环境,熟悉HDFS的常用操作(参考 Hdoop实战 第31-36页),运行WordCount程序,得到统计结果。请详细写出你每一步的操作,最好有截图,最后的结果部分必须有截图。

实验4: MapReduce

■ 实验题目:

2. 实现一个统计输入文件中各个长度的单词出现频次的程序。假如输入为:

Input1. txt
a bc de fg hdk
e gh f tt dhs
Input2.txt
b cd e g
tt dd

由于输入文件中 长度为1的单词出现6次 长度为2的单词出现8次 长度为3的单词出现2次

所以,最后的输出结果是

备注:输入文件需要你自动用程序生成,每一行的各个单词之间用空格分隔 国家高性能计算中心(合肥)