并行与分布式计算基础:第六讲

杨超 chao_yang@pku.edu.cn

2019 秋



课程基本情况

• 课程名称: 并行与分布式计算基础

● 授课教师:杨超(chao_yang@pku.edu.cn,理科 1 号楼 1520)

• 课程助教: 尹鹏飞 (pengfeiyin@pku.edu.cn)

授课内容(暂定)

- 引言
- 硬件体系架构
- 并行计算模型
- 编程与开发环境
- MPI 编程与实践
- OpenMP 编程与实践
- GPU 编程与实践
- 前沿问题选讲

上课时间(地点: 二教 211)

| 上课时间 | 星期一 | 星期二 | 星期三 | 星期四 | 星期五 |
|----------------------|-----|-----|-----|-----|-----|
| 第1节(8:00-8:50) | | | | | |
| 第 2 节 (9:00-9:50) | | | | | |
| 第 3 节 (10:10-11:00) | | | | 单周 | |
| 第 4 节 (11:10-12:00) | | | | 单周 | |
| 第 5 节 (13:00-13:50) | | 每周 | | | |
| 第6节(14:00-14:50) | | 每周 | | | |
| 第7节(15:10-16:00) | | | | | |
| 第 8 节 (16:10-17:00) | | | | | |
| 第 9 节 (17:10-18:00) | | | | | |
| 第 10 节 (18:40-19:30) | | | | | |
| 第 11 节 (19:40-20:30) | | | | | |
| 第 12 节 (20:40-21:30) | | | | | |

内容提纲

① MPI 基础知识回顾

② 点对点通信-1

③ 点对点通信-2

MPI 基础知识回顾

1 MPI 基础知识回顾

② 点对点通信-1

③ 点对点通信-2

并行计算研究的几个主要视角

应用



- ▶ 应用视角:数学建模,算法设计与分析等。
- ▶ 算法视角:算法的并行化以及相关的主要原则等。
- ▶ 编程视角:采用何种方式编程实现并行算法。
- 性能视角:通过建立并行计算模型,指导算法设计、编程实现、性能优化等。
- ▶ 硬件视角:并行计算机体系架构。

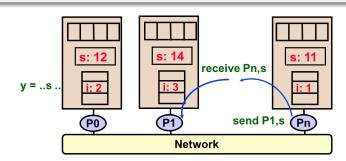
硬件

课程从应用与硬件切入,通过讨论算法与性能,最终聚焦并行编程。

什么是 MPI?

MPI = Message Passing Interface

- 是一组由学术界和工业界联合发展的、面向主流并行计算机的、标准化和可移植的消息传递接口标准;
- 适用于目前几乎所有主流并行计算机,已经成为事实上的工业标准;
- 每个进程拥有私有的存储空间,进程间只能通过消息传递通信;
- 程序往往采用 SPMD (single program multiple data) 方式编写。



MPI 的六个基本函数

• 初始化/终止:

```
int MPI_Init(int *argc, char ***argv)
int MPI_Finalize()
```

• 获取进程信息:

```
int MPI_Comm_size(MPI_Comm comm, int *size)
int MPI_Comm_rank(MPI_Comm comm, int *rank)
```

• 发送/接收消息:

```
int MPI_Send(void *buf, int count, MPI_Datatype datatype, int
    dest, int tag, MPI_Comm comm)
int MPI_Recv(void *buf, int count, MPI_Datatype datatype, int
    source, int tag, MPI_Comm comm, MPI_Status *status)
```

第一个 MPI 程序: hello world! (1)

mpi_hello.c

```
#include <mpi.h> // mpi header file
    #include <stdio.h> // standard I/O
3
4
    int main(int argc, char *argv[]){
5
      int size, rank;
6
      MPI_Init(&argc, &argv); // initialize MPI
8
      MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &size); // get num of procs
9
      MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &rank); // get my rank
10
      printf("From process %d of %d: Hello World!\n", rank, size);
11
      if (rank == 0) printf("That's all, folks!\n");
12
      MPI_Finalize(); // done with MPI
13
      return 0;
14
```

第一个 MPI 程序: hello world! (2)

• 第一次运行:

```
From process 3 of 4: Hello World!
From process 1 of 4: Hello World!
From process 2 of 4: Hello World!
From process 0 of 4: Hello World!
That's all, folks!
```

第二次运行:

```
From process 2 of 4: Hello World!
From process 1 of 4: Hello World!
From process 0 of 4: Hello World!
That's all, folks!
From process 3 of 4: Hello World!
```

点对点通信-1

1 MPI 基础知识回顾

② 点对点通信-1

③ 点对点通信-2

基本消息传递——发送与接收

- MPI_Send 函数用来发送消息;
- MPI_Recv 函数用来接收消息;
- 这两个函数语法如下:

```
int MPI_Send(void *buf, int count, MPI_Datatype datatype, int
    dest, int tag, MPI_Comm comm)
int MPI_Recv(void *buf, int count, MPI_Datatype datatype, int
    source, int tag, MPI_Comm comm, MPI_Status *status)
```

- tag 表示消息标签 (非负整数), 最大不超过常量 MPI_TAG_UB;
- buf 表示发送和接收的消息所对应的本地内存位置;
- count 表示发送和接收的消息长度;
- datatype 表示发送和接收的消息的数据类型;
- dest 和 source 分别表示接收端和发送端的进程号。

思考:接收端和发送端所设定的消息长度可以不一样吗?

MPI 数据类型

• MPI_Datatype 定义了若干常用数据类型:

| MPI Datatype | C Datatype |
|--------------------|--------------------|
| MPI_CHAR | signed char |
| MPI_SHORT | signed short int |
| MPI_INT | signed int |
| MPI_LONG | signed long int |
| MPI_UNSIGNED_CHAR | unsigned char |
| MPI_UNSIGNED_SHORT | unsigned short int |
| MPI_UNSIGNED | unsigned int |
| MPI_UNSIGNED_LONG | unsigned long int |
| MPI_FLOAT | float |
| MPI_DOUBLE | double |
| MPI_LONG_DOUBLE | long double |
| MPI_BYTE | |
| MPI_PACKED | |

- MPI_BYTE 是字节类型 (8 bits);
- MPI_PACKED 是多个数据的聚合类型,用于不连续数据的打包。

MPI 通信状态

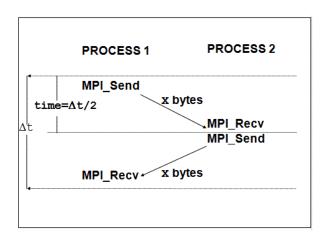
- 接收函数比发送函数多一个参数: status;
- 它保存了函数返回的通信状态,可置为 MPI STATUS IGNORE;
- 其类型 MPI_Status 是一个 MPI 预定义的结构体:

```
typedef struct MPI_Status {
  int MPI_SOURCE;
  int MPI_TAG;
  int MPI_ERROR;
  ...
};
```

• 可以使用 MPI_Get_count 函数得到接收消息的大小:

```
int MPI_Get_count(MPI_Status *status, MPI_Datatype datatype,
   int *count)
```

示例程序: 乒乓通信 (1)



示例程序: 乒乓通信 (2)

mpi_pingpong.c

```
#include <mpi.h>
    #include <stdio.h>
3
4
    int main(int argc, char *argv[]){
5
      int token, size, rank;
6
      MPI_Init(&argc, &argv);
8
      MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &size);
9
      MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &rank);
10
11
      if (rank == 0) {
12
        token = -1:
13
        MPI_Send(&token, 1, MPI_INT, 1-rank, 0, MPI_COMM_WORLD);
14
        printf("Process %d pinged token %d to process %d\n", rank,
        token, 1-rank);
15
        MPI_Recv(&token, 1, MPI_INT, 1-rank, 0, MPI_COMM_WORLD,
        MPI_STATUS_IGNORE);
```

示例程序: 乒乓通信 (3)

```
16
        printf("Process %d ponged token %d from process %d\n", rank
        , token, 1-rank);
17
      } else if (rank == 1) {
18
        MPI_Recv(&token, 1, MPI_INT, 1-rank, 0, MPI_COMM_WORLD,
        MPI_STATUS_IGNORE);
19
        MPI_Send(&token, 1, MPI_INT, 1-rank, 0, MPI_COMM_WORLD);
20
21
22
      MPI_Finalize();
23
      return 0;
24
```

运行结果

• 运行 (请正确使用 sbatch 或者 salloc):

```
$ mpiexec -n 2 ./pingpong
```

• 运行结果:

```
Process 0 pinged token -1 to process 1
Process 0 ponged token -1 from process 1
```

小练习

• 尝试利用 MPI_Status 检查通信状态

```
MPI_Status sta;
3
      if (rank == 0) {
4
       token = -1;
5
       MPI_Send(&token, 1, MPI_INT, 1-rank, 0, MPI_COMM_WORLD);
       printf("Process %d pinged token %d to process %d\n", rank
        , token, 1-rank);
       MPI_Recv(&token, 1, MPI_INT, 1-rank, 0, MPI_COMM_WORLD, &
        sta);
8
       printf("Process %d ponged token %d from process %d\n", rank
        , token, sta.MPI_SOURCE);
      } else if (rank == 1) {
10
```

示例程序: 交换通信 (1)

mpi_exchange.c

```
#include <mpi.h>
    #include <stdio.h>
3
4
    int main(int argc, char *argv[]){
5
      int a, b, size, rank;
6
      MPI_Init(&argc, &argv);
8
      MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &size);
9
      MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &rank);
10
11
      if (rank == 0) {
12
        a = -1:
13
        MPI_Send(&a, 1, MPI_INT, 1-rank, 0, MPI_COMM_WORLD);
14
        printf("Process %d sent token %d to process %d\n", rank, a,
         1-rank):
15
        MPI_Recv(&b, 1, MPI_INT, 1-rank, 0, MPI_COMM_WORLD,
        MPI STATUS_IGNORE);
```

示例程序: 交换通信 (2)

```
16
        printf("Process %d received token %d from process %d\n",
        rank, b, 1-rank);
17
      } else if (rank == 1) {
18
        a = 1:
19
        MPI_Recv(&b, 1, MPI_INT, 1-rank, 0, MPI_COMM_WORLD,
        MPI_STATUS_IGNORE);
20
        MPI_Send(&a, 1, MPI_INT, 1-rank, 0, MPI_COMM_WORLD);
21
22
23
      MPI Finalize();
24
      return 0;
25
```

运行结果

• 运行 (请正确使用 sbatch 或者 salloc):

```
$ mpiexec -n 2 ./exchange
```

• 运行结果:

```
Process 0 sent token -1 to process 1
Process 0 received token 1 from process 1
```

小练习

• 这部分代码:

• 是否可以修改为:

MPI 数据交换

• 如果两个进程需要进行数据交换,可以使用发送接收组合操作:

```
int MPI_Sendrecv(void *sendbuf, int sendcount, MPI_Datatype
  senddatatype, int dest, int sendtag, void *recvbuf, int
  recvcount, MPI_Datatype recvdatatype, int source, int recvtag,
  MPI_Comm comm, MPI_Status *status)
```

• 如果交换的数据共用一个 buffer,则可借助于如下操作:

```
int MPI_Sendrecv_replace(void *buf, int count, MPI_Datatype
  datatype, int dest, int sendtag, int source, int recvtag,
  MPI_Comm comm, MPI_Status *status)
```

MPI 数据交换示例

• 考虑下面的通信行为:

• 可以使用数据交换函数一次性完成:

```
Process: 0

sendrecv(a, 10, 1, tag1, b, 10, 1, tag2)

Process: 1

sendrecv(b, 10, 0, tag2, a, 10, 0, tag1)
```

小练习

• 尝试利用 MPI_Sendrecv 完成数据交换:

mpi_exchange2.c

```
1
2
      if (rank == 0) {
3
        a = -1;
        MPI_Sendrecv(&a, 1, MPI_INT, 1-rank, 0, &b, 1, MPI_INT
        , 1-rank, 0, MPI_COMM_WORLD, MPI_STATUS_IGNORE);
5
        printf("Process %d exchanged token %d to token %d with
         process %d\n", rank, a, b, 1-rank);
6
      } else if (rank == 1) {
        a = 1:
        MPI_Sendrecv(&a, 1, MPI_INT, 1-rank, 0, &b, 1, MPI_INT
        , 1-rank, 0, MPI_COMM_WORLD, MPI_STATUS_IGNORE);
9
10
```

• 尝试利用 MPI_Sendrecv_replace 完成数据交换。

点对点通信-2

■ MPI 基础知识回顾

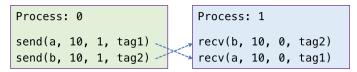
② 点对点通信-1

③ 点对点通信-2

死锁 (deadlock)

• 考虑下面的通信行为:

• 如果改变消息的接收顺序, 会怎样?



- 产生了死锁 (deadlock)!
- 怎么避免?(1)程序员把控;(2)非阻塞 (non-blocking)通信。

阻塞 (blocking) vs 非阻塞 (non-blocking) 通信

• 阻塞 (blocking) 通信: 不成功不返回 (通信过程中该进程暂停)。

```
int MPI_Send(void *buf, int count, MPI_Datatype datatype, int dest,
   int tag, MPI_Comm comm)
int MPI_Recv(void *buf, int count, MPI_Datatype datatype, int source
   , int tag, MPI_Comm comm, MPI_Status *status)
```

• 非阻塞 (non-blocking) 通信: 交上去不管了 (后台执行通信)。

```
int MPI_Isend(void *buf, int count, MPI_Datatype datatype, int dest,
    int tag, MPI_Comm comm, MPI_Request *request)
int MPI_Irecv(void *buf, int count, MPI_Datatype datatype, int
    source, int tag, MPI_Comm comm, MPI_Request *request)
```

request 变量用来标记通信任务。

非阳塞通信状态的检测与控制

• 取消非阻塞通信:

```
int MPI_Cancel(MPI_Request *request)
```

检测非阻塞通信是否已经结束 (立即返回, flag 值为 0 表示未结 束):

```
int MPI_Test(MPI_Request *request, int *flag, MPI_Status *status)
```

等待非阻塞通信结束(通信结束后函数返回):

```
int MPI_Wait(MPI_Request *request, MPI_Status *status)
```

如果非阳塞通信没有结束,要小心使用 buf 中的数据!

- 不要修改 buf 中的发送数据; 不要使用 buf 中的接收数据。

非阻塞通信状态的批量检测与控制

• 检测/等待多个非阻塞通信:

• 检测/等待任一个非阻塞通信:

• 检测/等待任一些非阻塞通信: MPI_Testsome, MPI_Waitsome (略).

使用非阻塞通信避免死锁

• 使用非阻塞发送:

```
Process: 0

isend(a, 10, 1, tag1, &req1)
isend(b, 10, 1, tag2, &req2)
...

wait(&req1, &sta1)
wait(&req2, &sta2)
```

• 或者,使用非阻塞接收:

```
Process: 0

send(a, 10, 1, tag1)
send(b, 10, 1, tag2)

Process: 1

irecv(b, 10, 0, tag2, &req1)
irecv(a, 10, 0, tag1, &req2)
...

wait(&req1, &sta1)
wait(&req2, &sta2)
```

• 思考: wait 的顺序有影响吗? tag 可以去掉吗?

MPI 墙钟时间

• 返回当前进程的时钟时间:

```
double MPI_Wtime()
```

• 用法:

```
1 ...
2 t0 = MPI_Wtime();
3 ... // do some works
4 t1 = MPI_Wtime();
5 ...
```



• 返回 MPI_Wtime 的时钟刻度:

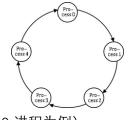
```
double MPI_Wtick()
```

作业 1: 击鼓传花

完成击鼓传花程序,要求运用 MPI 点对点通信, 在此基础上可以增加对延迟的测试等内容,程序 需要有简单的说明;

• 截止时间: 2019 年 10 月 23 日 24 点前。

• 提交方式: 发送至助教邮箱。



• 正确性验证: 数院机器, 支持 2 至 16 进程(以 8 进程为例)

```
$ mpiexec -n 8 ./mpi_hw1
Process 1 received token -1 from process 0
Process 2 received token -1 from process 1
Process 3 received token -1 from process 2
Process 4 received token -1 from process 3
Process 5 received token -1 from process 4
Process 6 received token -1 from process 5
Process 7 received token -1 from process 6
Process 0 received token -1 from process 7
```