并行计算

(Parallel Computing)

分布式内存编程 - MPI

学习内容:

- 第一个 MPI 程序
- 梯形法则(Trapezoidal Rule)求面积
- 集体通信(Collective communication)

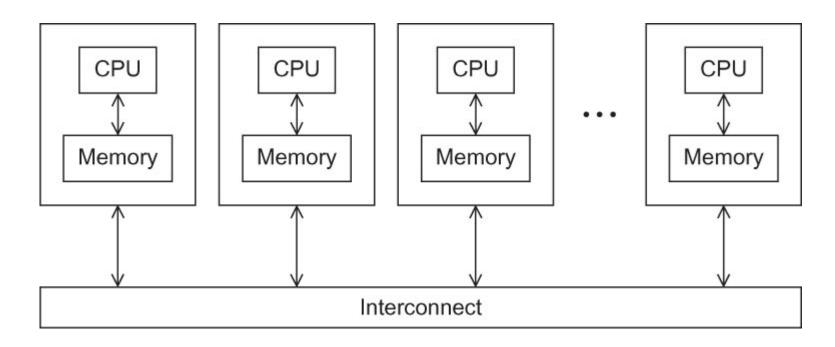
分布式内存编程 - MPI

学习内容:

- MPI 中的派生数据类型(derived datatypes)
- MPI 程序的性能评价
- 并行排序
- MPI 程序的安全性

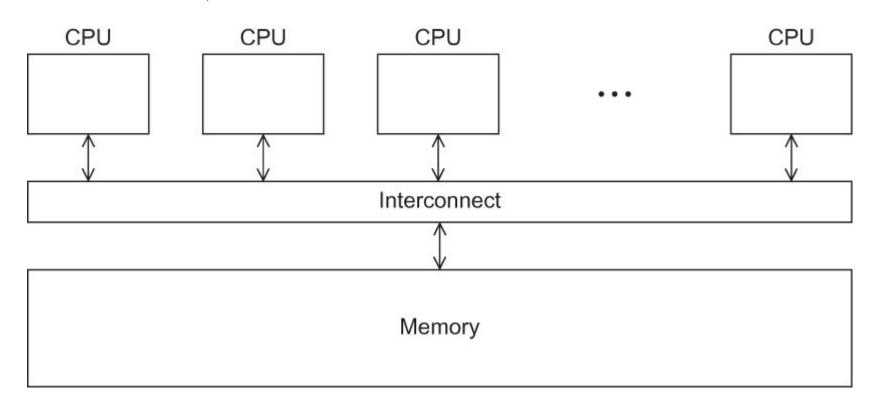
从程序员的视角看 MIMD

●从程序员的角度来看,分布式内存系统由一组通过网络连接的 core-memory 对组成,与 core 相关联的内存只有该 core 可以直接 访问



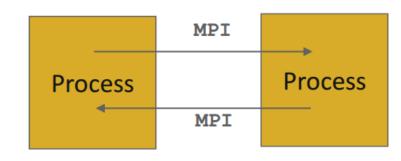
从程序员的视角看 MIMD

●从程序员的角度来看,共享内存系统由一组连接到全局可访问内存的 core 组成,其中每个 core 都可以访问任何内存位置



MPI - Message-Passing Interface

- ●在消息传递程序中,运行在 core-memory 上的程序为进程
- 两个进程可以通过调用函数来通信
- 一个调用 send 函数,另一个调用 receive 函数
- MPI 库函数,可以被 C、C++、Fortran 程序调用



```
#include <stdio.h>
int main(void) {
   printf("hello, world\n");
   return 0;
}
```



- ●一个进程负责输出,其他进程向其发送消息
- 通常用非负整数来标识进程(rank)
- p 个进程: 0, 1, 2, .. p-1

并行计算

```
1 #include < stdio.h>
2 | #include < string.h > /* For strlen
   #include <mpi.h> /* For MPI functions, etc */
 3
 4
 5
   const int MAX_STRING = 100;
6
7
   int main(void) {
 8
      char
              greeting[MAX_STRING];
9
               comm_sz; /* Number of processes */
      int
                 my_rank; /* My process rank
10
      int
                                                    */
11
12
      MPI_Init(NULL, NULL);
13
      MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &comm_sz);
14
      MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &my_rank);
15
16
      if (my_rank != 0) {
17
         sprintf(greeting, "Greetings from process %d of %d!",
18
               my_rank, comm_sz);
19
         MPI_Send(greeting, strlen(greeting)+1, MPI_CHAR, 0, 0,
20
               MPI COMM WORLD);
21
      } else {
22
         printf("Greetings from process %d of %d!\n", my_rank, comm_sz);
23
         for (int q = 1; q < comm_sz; q++) {
24
            MPI_Recv(greeting, MAX_STRING, MPI_CHAR, q,
25
               0, MPI_COMM_WORLD, MPI_STATUS_IGNORE);
26
            printf("%s\n", greeting);
27
28
29
30
      MPI_Finalize();
31
      return 0;
32
      /* main */
```

●编译

wrapper script to compile source file

mpicc -g -Wall -o mpi_hello mpi_hello.c

produce — debugging information

create this executable file name (as opposed to default a.out)

turns on all warnings

●执行

mpiexec -n <number of processes> <executable>

mpiexec -n 1 ./mpi_hello

___ run with 1 process

mpiexec -n 4 ./mpi_hello

run with 4 processes

●执行

```
mpiexec -n 1 ./mpi_hello
```

Greetings from process 0 of 1!

```
mpiexec -n 4 ./mpi_hello
```

Greetings from process 0 of 4!

Greetings from process 1 of 4!

Greetings from process 2 of 4!

Greetings from process 3 of 4!

- ●MPI 程序
 - ▶C语言程序
 - main函数
 - stdio.h, string.h
 - ➤需要 mpi.h 头文件
 - ➤ MPI 标识符: MPI_
 - ▶下划线后第一个字母大写: 函数名和 MPI 定义的类型

- MPI_Init
 - ▶进行所需的准备工作,如:为消息缓冲区分配内存、为进程分配 ID 等
 - ▶在它之前,不应调用其他 MPI 函数

- MPI_Finalize
 - ▶告知 MPI 工作结束,可以清理为程序分配的资源
 - ▶在它之后,通常不再调用 MPI 函数

```
int MPI_Finalize(void);
```

●典型的 MPI 程序

```
#include <mpi.h>
int main(int argc, char* argv[]) {
   /* No MPI calls before this */
   MPI_Init(&argc, &argv);
   MPI_Finalize();
   /* No MPI calls after this */
   return 0;
```

- ●通信器 (Communicators)
 - ▶可以互相发送消息的进程集合
 - ▶MPI_Init 定义了一个通信器,它由程序启动时创建的所有进程组成
 - > MPI_COMM_WORLD



●通信器 (Communicators)

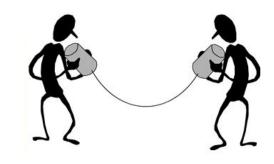
number of processes in the communicator

SPMD

- ➤ Single-Program Multiple-Data
- ▶我们编译了一个程序
- ▶进程 0 的工作与其他进程不同,接收并打印消息
- ▶其他进程组织并发送消息
- ➤ if-else 结构使得我们的程序成为 SPMD

●通信 (Communication)

int MPI_Send(

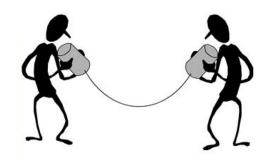


MPI_Comm communicator /* in */);

●通信 (Communication)

MPI datatype	C datatype
MPI_CHAR	signed char
MPI_SHORT	signed short int
MPI_INT	signed int
MPI_LONG	signed long int
MPI_LONG_LONG	signed long 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	

●通信 (Communication)



●消息匹配(Message matching)

```
MPI_Send(send_buf_p, send_buf_sz, send_type, dest, send_tag,
        send_comm);
                MPI_Send
                src = q
MPI_Recv(recv_buf_p, recv_buf_sz, recv_type, src, recv_tag,
         recv_comm, &status);
```

●接收消息

➤ 如果 recv_type = send_type 且 recv_buf_sz >= send_buf_sz, 则进程 q 发送的消息能够被进程 r 成功接收

●接收消息

➤ 如果 recv_type = send_type 且 recv_buf_sz >= send_buf_sz, 则进程 q 发送的消息能够被进程 r 成功接收

- ●接收消息
 - ▶只有接收者可以使用通配符参数,发件者必须指定进程 rank 和 tag。因此
 - , MPI使用的是 "push" 通信机制而不是 "pull" 机制
 - > 通信器参数没有通配符,发送方和接收方都必须指定通信器

- ●status_p 参数
 - ▶接收方可以在不知道以下信息的情况下接收信息
 - 消息中的数据量
 - 信息的发送方
 - 信息的标签(tag)
 - > 接收方如何能获取这些信息?

●status_p 参数

MPI_Status*

MPI_Status* status;

status.MPI_SOURCE status.MPI_TAG

MPI_SOURCE
MPI_TAG
MPI_ERROR

●status_p 参数

```
int MPI_Get_count(
          MPI_Status* status_p /* in */,
          MPI_Datatype type /* in */,
          int* count_p /* out */);
```



- ●MPI_Send 和 MPI_Recv 的语义
 - ▶ 发送进程将组装消息
 - ➤发送进程缓冲消息或阻塞,如果缓冲消息,MPI 系统将消息放入自己的内部存储,MPI_Send调用返回;如果阻塞,发送进程在开始发送消息前,MPI_Send调用阻塞
 - ▶因此,当 MPI_Send 返回,并不实际知道消息是否被传输,我们只知道用来存储消息的缓冲区可以被程序重新使用

- ●MPI_Send 和 MPI_Recv 的语义
 - ▶MPI_Send 的确切行为由 MPI 的实现决定。通常会有一个默认的信息大小的阈值,如果消息的长度小于该阈值,则被缓冲;如果消息的长度大于该阈值,则 MPI Send 被阻塞
 - ▶MPI_Recv 通常会被阻塞,直到匹配的消息被接收。因此,当调用 MPI_Recv 返回,可以认为有一条消息被存储在接收缓冲区(除非出现了错误)
 - ➤ MPI 要求消息不超车(nonovertaking)。如果进程 q 发送两条消息给进程 r , 则 q 发送的第一条消息要先于第二条消息到达 r。但是对不同进程发送的消息,没有限制。

- ●MPI_Send 和 MPI_Recv 潜在的问题
 - ▶如果接收方没有匹配的发送方?
 - ▶如果发送方没有匹配的接收方?
 - ▶如果接收方和发送方的参数不匹配?