

# МИНИСТЕРСТВО ОБРАЗОВАНИЯ И НАУКИ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

# ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ БЮДЖЕТНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ «ДОНСКОЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ» (ДГТУ)

Кафедра "Программное обеспечение вычислительной техники и автоматизированных систем"

#### Технология МРІ

Методические указания к практическим работам по дисциплине "Технологии высокопроизводительных вычислений"

Ростов-на-Дону

20 г.

Составитель: к.ф.-м.н., доц. Габрельян Б.В.

УДК 512.3

Технология MPI: методические указания — Ростов н/Д: Издательский центр ДГТУ, 20 . — с.

В методической разработке рассматриваются вопросы поддержки параллельного программирования в технологии МРІ. Даны задания по выполнению лабораторной работы. Методические указания предназначены для магистрантов направления 09.04.04 — «Программная инженерия».

© Издательский центр ДГТУ, 20

Цель работы: Ознакомление с технологией MPI.

#### I. Основы MPI.

Интерфейс передачи сообщений (Message Passing Interface – MPI) предназначен, прежде всего, для систем с разделяемой памятью и представляет собой программный интерфейс для систем параллельных вычислений. Поддерживаются языки программирования Cu/C++ и Fortran. Мы в дальнейшем будем рассматривать только реализацию для Си/С++. Классическим примером использования МРІ является вычислительный кластер, узлы которого состоят из автономных вычислительных устройств с собственным процессором (или процессорами), памятью и другими ресурсами. Программа размещается на каждом узле кластера и, по команде с одного из этих узлов, запускается на выполнение. Во время работы процессы, размещенные на разных узлах, взаимодействуют друг с другом обмениваясь сообщениями. Процессы, выполняющие некоторую общую задачу можно объединить в группу. Каждый процесс в группе имеет свой ранг (номер). Ранг это целое число, которое может принимать значение от нуля до N-1, если N – число процессов в группе. Среду, обеспечивающую поддержку передачи и посылки сообщений, обеспечивает некоторая логическая конструкция МРІ, называемая коммуникатором. Есть два вида коммуникаторов, обеспечивающие взаимодействие процессов внутри группы или взаимодействие между двумя группами.

В стандарте MPI предопределены некоторые типы, например, MPI\_Group, MPI\_Comm. Вообще, почти все имена типов и функций MPI начинаются с префикса MPI\_.

Функция int MPI\_Group\_size(MPI\_Group group, int \*size) возвращает количество процессов в группе.

int MPI\_Group\_rank(MPI\_Group group, int \*rank) возвращает ранг того процесса в группе group, в котором вызвана эта функция.

Изначально определена группа MPI\_COMM\_GROUP, в которой можно определять другие группы. С этой группой связан коммуникатор MPI\_COMM\_WORLD. Группу можно создавать так, чтобы она не была связана с коммуникатором, тогда затем нужно будет явно обеспечить эту связь, либо же можно при создании коммуникатора создать новую группу потоков.

Связь уже существующей группы с коммуникатором осуществляет функция int MPI\_Comm\_group(MPI\_Comm comm, MPI\_Group \*group).

Над группами можно выполнять операции объединения, пересечения, разности.

int MPI\_Group\_union(MPI\_Group group1, MPI\_Group group2, MPI\_Group \*newGroup)

int MPI\_Group\_intersection(MPI\_Group group1, MPI\_Group group2, MPI\_Group \*newGroup)

int MPI\_Group\_difference(MPI\_Group group1, MPI\_Group group2, MPI\_Group \*newGroup)

Функция int MPI\_Group\_free(MPI\_Group \*group) освобождает объект group и назначает ему значение MPI\_GROUP\_NULL (признак ошибки).

int MPI\_Comm\_size(MPI\_Comm comm, int \*size) возвращает количество процессов в коммуникаторе comm.

int MPI\_Comm\_rank(MPI\_Comm comm, int \*rank) возвращает ранг запрашивающего процесса в коммуникаторе comm.

int MPI\_Comm\_create(MPI\_Comm comm, MPI\_Group group1, MPI\_Comm \*newComm) создает новый коммуникатор, а функция

int MPI\_Comm\_free(MPI\_Comm \*comm) уничтожает указанный коммуникатор.

MPI требует начальной инициализации системы до ее использования и финализации при завершении работы. Для этого используются функции

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

Поэтому общей схемой для MPI-программы является следующая #include "mpi.h"

```
int main(int argc, char *argv[]) {
     MPI_Init(&argc,&argv);
     ...
     MPI_Finalize();
```

return 0;

}

#### II. Посылка и прием сообщений.

Сообщения могут пересылаться между двумя процессами, так называемый протокол "точка-точка" (point-to-point) либо между многими процессами внутри группы.

Операции точка-точка могут быть блокирующими или неблокирующими, буферизованными, синхронными или ориентированными на состояние.

## 1) Блокированная передача данных

## Посылка сообщения

int MPI\_Send(void \*buf, int count, MPI\_Datatype datatype, int dstRank, int tag, MPI\_Comm comm), здесь buf — буфер, содержащий передаваемые данные, количество передаваемых данных в буфере, datatype — тип данных в буфере, dstRank — ранг процесса, которому передаются данные), tag — тэг сообщения, comm — коммуникатор.

Некоторые встроенные типы данных МРІ указаны в таблице.

МРІ-тип	Си-тип
MPI_CHAR	unsigned 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	

## Прием сообщения

int MPI\_Recv(void \*buf, int count, MPI\_Datatype datatype, int srcRank, int tag, MPI\_Comm comm, MPI\_Status \*status), здесь MPI\_Status — это структура с тремя полями MPI\_SOURCE, MPI\_TAG, MPI\_ERROR. count задает максимальное количество принимаемых элементов типа datatype, чтобы узнать, сколько элементов передано на самом деле нужно вызвать функцию

int MPI\_Get\_count(MPI\_Status \*status, MPI\_Datatype datatype, int \*count).

2) Неблокированная передача данных

### Посылка сообщения

int MPI\_Isend(void \*buf, int count, MPI\_Datatype datatype, int dstRank, int tag, MPI\_Comm comm, MPI\_Request \*request), здесь request используется для того, чтобы запрашивать состояние связи или ждать ее завершения.

## Прием сообщения

int MPI\_Irecv(void \*buf, int count, MPI\_Datatype datatype, int srcRank, int tag, MPI\_Comm comm, MPI\_Request \*request)

Для завершения неблокированной посылки или передачи данных используется функция

int MPI\_Wait(MPI\_Request \*request, MPI\_Status \*status), а для проверки того, завершена передача или нет – функция

int MPI\_Test(MPI\_Request \*request, int \*flag, MPI\_Status \*status). Если flag не равен нулю, значит операция, заданная параметром request завершилась.

Пример. Программа запущена на нескольких узлах и узел с номером (рангом) ноль посылает сообщение с целым значением 120, а узел с номером 1 принимает его. Коммуникатор задан переменной сотт, тэг – в переменной tag.

```
int rank;
int data; // данные для пересылки или принимаемые

MPI_Comm_rank(comm, &rank);
if( !rank ) // если rank == 0 послать сообщение

MPI_Send(&data,1,MPI_INT,1,tag,comm);
else if( rank == 1 ) { // принять сообщение

MPI_Status status;

MPI_Recv(&data,1,MPI_INT,0, tag, comm, &status);
}
```

## III. Создание и запуск на выполнение MPI-приложений.

Существует множество реализаций стандарта MPI. Наиболее известными являются MPICH2, OpenMPI и Intel MPI. Первые две являются открытыми разработками и могут быть получены, соответственно, на сайтах http://www.mpich.org/, http://www.open-mpi.org/.

Нужно установит какую-нибудь версию реализации MPI. Любая реализация предоставляет набор утилит для создания и запуска MPI-приложений. Для компиляции Си-программ нужно использовать компилятор mpicc, например, если программа записана в файл mpi\_prog.c и нужно получить исполняемый файл с именем mpi\_prog\_exe

```
mpicc –o mpi_prod_exe mpi_prog.c
```

Если программу нужно запустить параллельно на 8 компьютерах вычислительного кластера (или на восьми ядрах единственного процессора) нужно выполнить команду

```
mpirun –n 8 mpi_prog_exe
```

В распределенной вычислительной системе обычно используется запуск с ключом –mashinesfile, через который передается текстовый файл, содержащий сетевые адреса компьютеров кластера. Например, если есть файл comps, содержащий

povtias1.dstu.edu.ru

physics.dstu.edu.ru

povtias2.dstu.edu.ru

команда запуска будет выглядеть так

mpirun –mashinesfile comps –n 9 mpi\_prog\_exe

На каждом из трех компьютеров кластера будет запущено по три процесса.

#### IV. Задания.

- 1. Реализуйте в виде собственных функций следующие алгоритмы численного интегрирования: прямоугольников, трапеций, Симпсона.
- 2. Создайте программу для тестирования созданных алгоритмов, вычисляющую значение числа  $\pi$ . В процессе тестирования нужно получать результат с разной точностью, замеряя при этом время вычисления.
- 3. Создайте параллельные версии алгоритмов, использующие возможности МРІ.
- 4. Протестируйте параллельные версии алгоритмов. Измерьте время выполнения операций, сравните с последовательными версиями и сделайте выводы.

#### V. Контрольные вопросы.

- 1. Какими преимуществами по сравнению с другими технологиями распараллеливания обладает технология MPI?
- 2. Каковы ограничения технологии МРІ?
- 3. Как инициализировать МРІ?
- 4. Как послать сообщение в стандарте МРІ?

- 5. Как принять сообщение в стандарте МРІ?
- 6. Какие реализации стандарта МРІ Вы знаете?
- 7. Как задать выполнение приложения на нескольких узлах?

## Литература

- 1. Корнеев В.Д. "Параллельное программирование в МРІ", 2-е изд. Новосибирск: ИВМиМГ СО РАН, 2002. 215 с.
- 2. "MPI: A message passing interface standard version 3.0" University of Tennessee, 1993-1997, 2008, 2009, 2012. 852 p.
- 3. Лупин С.А., Посыпкин М.А. "Технологии параллельного программирования". М.: ИД "Форум"; ИНФА-М, 2011. 208 р.
- 4. Антонов А.С. "Параллельное программирование с использованием технологии МРІ", учебное пособие. М.: МГУ, 2004. 71 с.