Системы и средства параллельного программирования

2021 г.

Лектор доцент Н.Н.Попова

Лекция 5 11 октября 2021 г.

Тема

- Понятие модели параллельного программирования
- Этапы разработки параллельных алгоритмов
- Основы модели передачи сообщений.
- MPI основные понятия, состав
- Методы организации 2-ух точечных обменов в MPI

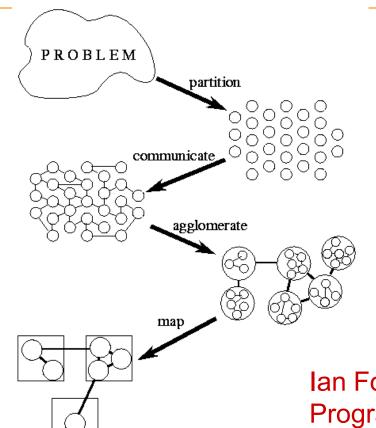
Модель параллельных вычислений

Параллельная вычислительная модель — множество взаимосвязанных механизмов, обеспечивающих следующие требования к организации параллельных вычислений:

- передачу сообщений (communication)
- синхронизацию (synchronization)
- разделение работ (partitioning)
- размещение работ по процессорам/ядрам (placement)
- управление выполнением работ (scheduling)

Параллельная программа – программа, в которой явно определено параллельное выполнение всей программы либо ее фрагментов (блоков, операторов, инструкций). Программу, в которой параллелизм поддерживается неявно, не будем относить к параллельным.

Этапы разработки параллельных программ



- 1. Декомпозиция
- 2. Проектирование коммуникаций
- 3. Укрупнение
- 4. Планирование вычислений

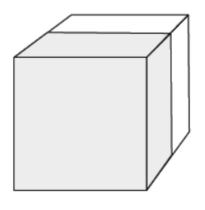
Ian Foster "Designing and Building Parallel Program"

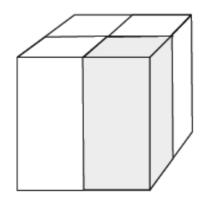
http://www.mcs.anl.gov/~itf/dbpp/text/node4.html

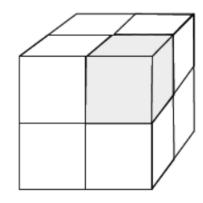
Стратегии декомпозиции

- Domain decomposition : разделение геометрической области на подобласти
- Functional decomposition : разделение алгоритма на несколько компонент
- Independent tasks : разделение вычислений на несколько независимых задач (embarrassingly parallel)
- Array parallelism : одновременное выполнение операций над элементами массивов (векторов, матриц и др.)
- Divide-and-conquer : рекурсивное разделение решаемой задачи на подзадачи с деревоподобной иерархией
- Pipelining : разделение задачи на последовательность этапов

Пример реализации стратегии декомпозиции данных (DD)







1D разбиение slab

2D разбиение pencil

3D разбиение block

Желательные свойства коммуникаций

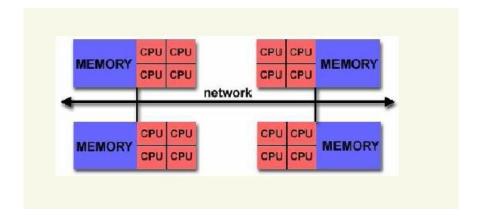
- Минимизация отношения частоты к объему пересылок
- Максимальная локализация (между соседними задачами)
- Равномерное использование ресурсов коммуникационных каналов
- Сохранение параллельности задач
- Максимально возможное совмещение вычислений с передачами

Проблемы мэппинга задач

- Мэппинг должен максимизировать параллельность выполнения задач, минимизировать коммуникации, поддерживать балансировку загрузки и т.д.
- Коммуникации между задачами могут не соответствовать физической топологии коммуникационной сети вычислительной системы
- Две взаимодействующие задачи могут быть назначены на один процессор, сокращая коммуникационные издержки, но сохраняя параллельность
- В общем случае, нахождение оптимального решения является
 NP-полной задачей, нужны эвристики для ее решения

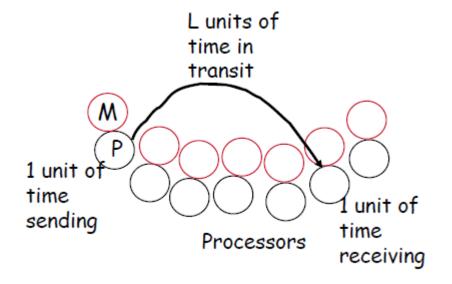
Модели параллельных программ. Системы с распределенной памятью

- Программа состоит из параллельных процессов
- Явное задание коммуникаций между процессами обмен сообщениями "Message Passing"



Message Passing Model

Почтовая модель передачи сообщений (1992)



Пример МРІ-программы

```
#include <stdio.h>
#include <mpi.h>
#define N 1024
int main(int argc, char *argv[])
{ double sum, all sum;
 double a[N];
 int i, n = N;
 int size, rank;
MPI_Init(&argc, &argv);
MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD,
   &rank);
MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD,
   &size);
```

```
n=n/size:
 for (i=rank*n; i<rank*(n+1); i++){
  a[i] = i*0.5:
sum =0:
for (i=rank*n; i<rank*(n+1); i++)
sum = sum + a[i];
MPI Reduce(& sum, & all sum, 1,
MPI DOUBLE, MPI SUM, 0,
MPI COMM WORLD);
If (!rank)
printf ("Sum =%f\n", all_sum);
MPI Finalize();
return 0;
```

MPI – стандарт (формальная спецификация)

- MPI 1.1 Standard разрабатывался 92-94
- MPI 2.0 95-97
- MPI 2.1 2008
- MPI 3.0 2012
- MPI 3.1 2015
- Стандарты
 - http://www.mcs.anl.gov/mpi
 - http://www.mpi-forum.org/docs/docs.html
 Описание функций
 - http://www-unix.mcs.anl.gov/mpi/www/



Реализации MPI - библиотеки

- MPICH (<u>www.mpich.org</u> , Argonne)
- LAM/MPI (в настоящее время не поддерживается)
- OpenMPI (<u>www.open-mpi.org</u>, Open source, BSD License, Los Alamos, Unis of Tennessee, Indiana & Stuttgart)
- Mvapich
- Коммерческие реализации Intel,IBM и др.

Отличия в реализациях библиотек MPI

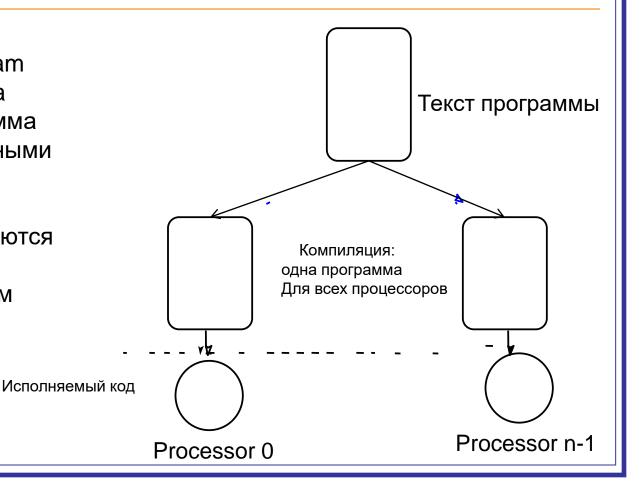
- поддерживаемые вычислительные системы и коммуникационные сети (InfiniBand, Myrinet, SCI и др.)
- реализованные протоколы дифференцированных обменов
- используемые алгоритмы коллективных обменов информацией
- поддерживаемые алгоритмы вложения графов программ в структуры вычислительных систем
- возможность выполнения MPI-функций в многопоточной среде
- полнота реализации стандарта

Модель МРІ

- Параллельная программа состоит из процессов, процессы могут быть многопоточными.
- MPI реализует передачу сообщений между процессами.
- Основная схема взаимодействия между 2-мя процессами:
 схема «рукопожатия» процессы согласовывают передачу .
- Межпроцессное взаимодействие предполагает:
 - синхронизацию
 - перемещение данных из адресного пространства одного процесса в адресное пространство другого процесса.

Модель МРІ-программ

- SPMD Single Program Multiple Data
- Одна и та же программа выполняется различными процессорами
- Управляющими операторами выбираются различные части программы на каждом процессоре.



Модель выполнения MPI- программы

- Запуск: *mpirun*
- При запуске указываем число требуемых процессоров **пр** и название программы: пример: *mpirun –np 3 prog*
- На выделенных узлах запускается *пр* копий (процессов) указанной программы
 - Например, <u>на **двух** узл</u>ах <u>запущены тр</u>и копии программы.

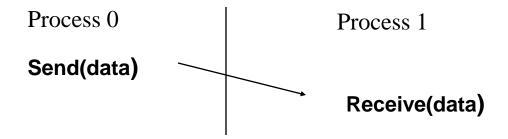




- Каждый процесс MPI-программы получает два значения:
 - пр число процессов
 - *rank* из диапазона [0 ... *np-1*] номер процесса
- Любые два процесса могут непосредственно обмениваться данными с помощью функций передачи сообщений

Основы передачи данных в МРІ

Необходимы уточнения процесса передачи

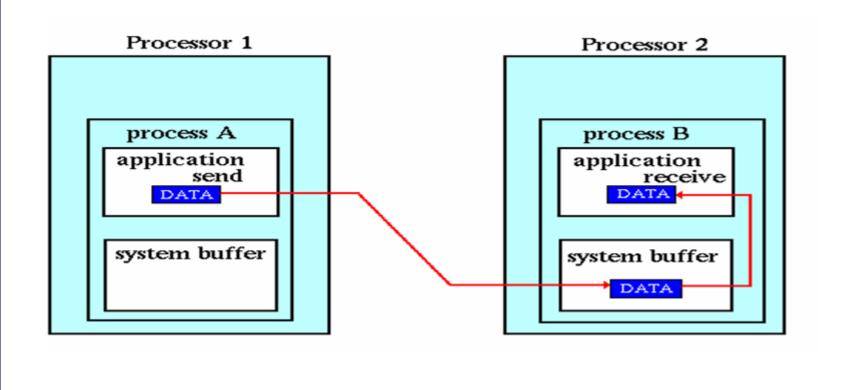


- Требуется уточнить:
 - Как должны быть описаны данные ?
 - Как должны идентифицироваться процессы?
 - Как получатель получит информацию о сообщении?
 - Что значить завершение передачи?

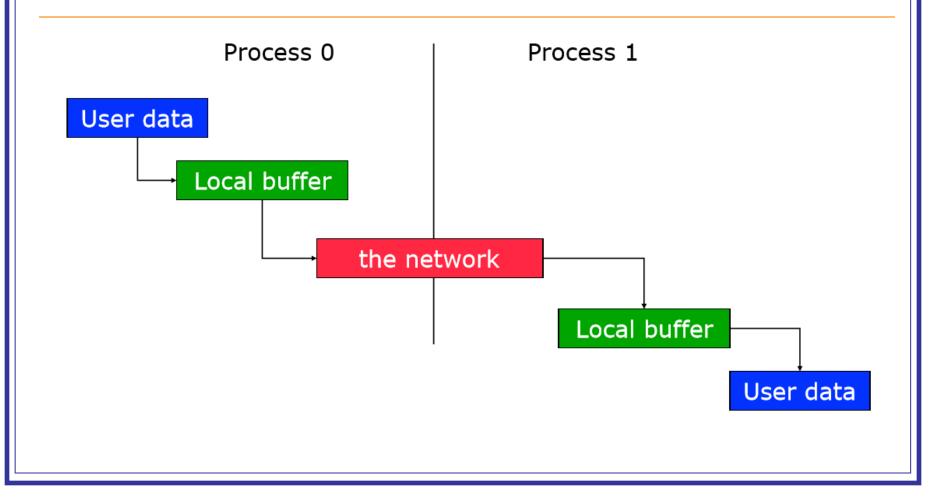
Системный буфер

- Внешний объект по отношению к MPI-программе
- Не оговаривается в стандарте => зависит от реализации
- Имеет конечный размер => может переполняться
- Часто не документируется
- Может существовать как на передающей стороне, так и на принимающей или на обеих сторонах
- Повышает производительность параллельной программы

Схема выполнения операций передачи сообщений



Возможная схема выполнения операций передачи сообщений



6 основных функций МРІ

- Как стартовать/завершить параллельное выполнение
 - MPI_Init
 - MPI_Finalize
- Кто я (и другие процессы), сколько нас
 - MPI_Comm_rank
 - MPI_Comm_size
- Как передать сообщение коллеге (другому процессу)
 - MPI_Send
 - MPI_Recv

Основные понятия МРІ

- Процессы объединяются в группы.
- Группе приписывается ряд свойств (как связаны друг с другом и некоторые другие). Получаем коммуникаторы
- Процесс идентифицируется своим номером в группе, привязанной к конкретному коммуникатору.
- При запуске параллельной программы создается специальный коммуникатор с именем MPI_COMM_WORLD
- **Все** обращения к MPI функциям содержат коммуникатор, как параметр.

Понятие коммуникатора МРІ

- **Все** обращения к MPI функциям содержат коммуникатор, как параметр.
- Наиболее часто используемый коммуникатор MPI_COMM_WORLD
 - определяется при вызове MPI Init
 - содержит ВСЕ процессы программы

Типы данных МРІ

Данные в сообщении описываются тройкой:

```
(address, count, datatype)
```

datatype (типы данных MPI)

```
Signed
MPI_CHAR
MPI_SHORT
MPI_INT
MPI_LONG
Unsigned
MPI_UNSIGNED_CHAR
MPI_UNSIGNED_SHORT
MPI_UNSIGNED
MPI_UNSIGNED
MPI_UNSIGNED
```

MPI_FLOAT
MPI_DOUBLE
MPI_LONG_DOUBLE

Базовые МРІ-типы данных

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

Специальные типы МРІ

- MPI_Comm
- MPI_Status
- MPI_datatype

Понятие тэга

- Сообщение сопровождается определяемым пользователем признаком целым числом *тэгом* для идентификации принимаемого сообщения
- Теги сообщений у отправителя и получателя должны быть согласованы. Можно указать в качестве значения тэга константу мрі аму тас.
- Некоторые не-MPI системы передачи сообщений называют тэг типом сообщения. MPI вводит понятие тэга, чтобы не путать это понятие с типом данных MPI.

C: MPI helloworld.c

```
#include <stdio.h>
#include <mpi.h>
int main(int argc, char **argv){
    MPI_Init(&argc, &argv);
    printf("Hello, MPI world\n");
    MPI_Finalize();
    return 0;
}
```

Формат МРІ-функций

```
C (case sensitive):
    error = MPI_Xxxxx (parameter,...);
    MPI_Xxxxx (parameter,...);

C++ (case sensitive):
    error = MPI::Xxxxx (parameter,...);
    MPI::Xxxxx (parameter,...);
```

Основные группы функций МРІ

- Определение среды
- Передачи «точка-точка»
- Коллективные операции
- Производные типы данных
- Группы процессов
- Виртуальные топологии
- Односторонние передачи данных
- Параллельный ввод-вывод
- Динамическое создание процессов
- Средства профилирования

Функции определения среды

```
int MPI Init(int *argc, char ***argv)
        должна первым вызовом, вызывается только один раз
int MPI Comm size (MPI Comm comm, int *size)
            число процессов в коммуникаторе
int MPI Comm rank(MPI Comm comm, int *rank)
         номер процесса в коммуникаторе (нумерация с 0)
int MPI Finalize()
        завершает работу процесса
int MPI Abort (MPI Comm size (MPI Comm comm,
int*errorcode)
        завершает работу программы
```

Инициализация МРІ

MPI_Init должна быть первым вызовом функций MPI,
 вызывается только один раз

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

Проверка была ли выполнена инициализация: int MPI_Initialized(int *flag) flag = true, если MPI уже инициализирована.

http://www.mcs.anl.gov/research/projects/mpi/www/www3/MPI_Init.html

Обработка ошибок МРІ-функций

```
Определяется константой MPI_SUCCESS
Для обработки ошибок необходимо выполнить:
MPI_Comm_set_errhandler (MPI_COMM_WORLD, MPI_ERRORS_RETURN)
MPI_Comm_set_errhandler(MPI_COMM_WORLD,MPI_ERRORS_ARE_FATAL)
int error;
MPI_Comm_set_errhandler(MPI_COMM_WORLD, MPI_ERRORS_RETURN);
error = MPI_Init(&argc, &argv));
If (error != MPI SUCCESS)
fprintf (stderr, "MPI_Init error \n");
return 1; /* exit(1); */
```

Количество процессов в коммуникаторе

Размер коммуникатора

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

Результат – число процессов в коммуникаторе

http://www-unix.mcs.anl.gov/mpi/www/www3/MPI_Comm_size.html

Вызов MPI-функции до MPI_Init

```
#include <stdio.h>
#include <mpi.h>
int main(int argc, char *argv[]) {
int major, minor;
printf("Compile-time MPI version is %d.%d\n",MPI_VERSION,
MPI_SUBVERSION);
MPI_Get_version(&major,&minor);
printf("Run-time MPI version is %d.%d\n",major,minor);
return 0;
```

MPI_Comm_rank номер процесса (process rank)

- Process ID в коммуникаторе
 - Начинается с 0 до (n-1), где n число процессов
- Используется для определения номера процесса в коммуникаторе

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

Результат – номер процесса

Завершение МРІ-процессов

Никаких вызовов МРІ функций после

```
int MPI_Finalize()int MPI_Abort(MPI_Comm comm, int errorcode)errorcode - код ошибки для возврата в среду исполнения.
```

Пользователь обязан гарантировать, что все незаконченные обмены будут завершены прежде, чем будет вызвана MPI_FINALIZE.

Если какой-либо из процессов не выполняет MPI_Finalize, программа зависает.

Шаблон МРІ-программы

```
#include < stdio.h>
#include <stdlib.h>
                                           Начало параллельного
                                           выполнения
#include <mpi.h>
int main(int argc, char **argv)
                                             Старт параллельного
// непараллельная часть программы
                                             выполнения . Этот код
MPI_Init(&argc, &argv);
                                              выполняется
/* анализ аргументов */
                                             всеми процессами
/* программа */
                                            Завершение
 MPI_Finalize();←
                                            параллельного
 exit (0);
                                            выполнения
```

Hello, MPI world!

```
#include <stdio.h>
                                                  Коммуникатор
                                                  MPI_COMM_WORLD
#include "mpi.h"
int main(int argc, char **argv){
 int rank, size;
  MPI_Init(&argc, &argv);
                                                       ID процесса
  MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &rank);
  MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &size);←
                                                      Число
                                                       процессов
  printf("Hello, MPI world! I am %d of %d\n",rank,size);
  MPI_Finalize();
  return 0; }
```

Компиляция МРІ-программ

Компиляция*mpicc* – o < uмя_программы > < uмя > .c < oпции >Например:

mpicc -o hw helloworld.c

 Запуск в интерактивном режиме mpirun –np 128 hw np – количество MPI-процессов

Компиляция MPI-программ на Polus

- module avail
- module load SpectrumMPI/10.1.0
- Компиляцияmpixlc –o hw helloworld.c
- mpisubmit.pl [параметры скрипта] исполняемый_файл [-параметры исполняемого файла]
 - mpisubmit.pl –n 32 hw
- *bjobs* или *bjobs –u all*

Запуск параллельных программ на Polus (http://hpc.cs.msu.su/node/243)

Аргумент	Значение по умолчанию	Описание
-n nproc	1	Запрашиваемое число вычислительных узлов
-w wtime	00:15	Максимальное время выполнения задания
-t	1	Выставляет переменную окружения OMP_NUM_THREADS равной числу запрашиваемых нитей
gpu	нет	Указывает, что задачу надо запустить задачу на графических картах
stdout	<exec>.\$(jobid).out</exec>	Файл, в который будет направлен стандартный поток вывода
stderr	<exec>.\$(jobid).err</exec>	Файл, в который будет направлен стандартный поток ошибок
stdin		Файл, содержимое которого будет использовано в качестве стандартного ввода
-h help		Вывести справочную информацию о параметрах командной строки
-d debug		Не ставить задачу в очередь, но вывести содержимое автоматически генерируемого командного файла в stdout.

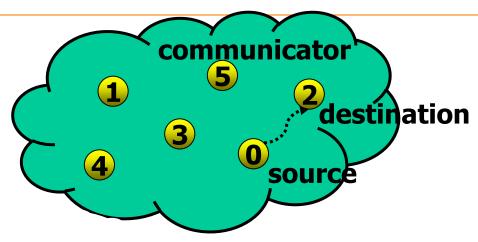
Взаимодействие «точка-точка»

- Самая простая форма обмена сообщением
- Один процесс посылает сообщения другому
- Несколько вариантов реализации того, как пересылка и выполнение программы совмещаются

Функции **MPI** передачи «точка-точка»

Point-to-Point Communication Routines			
MPI Bsend	MPI Bsend init	MPI Buffer attach	
MPI Buffer detach	MPI Cancel	MPI Get count	
MPI Get elements	MPI_Ibsend	MPI Iprobe	
MPI Irecv	MPI Irsend	MPI Isend	
MPI Issend	MPI Probe	MPI Recv	
MPI Recv init	MPI Request free	MPI Rsend	
MPI Rsend init	MPI Send	MPI Send init	
MPI Sendrecv	MPI Sendrecv replace	MPI Ssend	
MPI Ssend init	MPI_Start	MPI_Startall	
MPI_Test	MPI Test cancelled	MPI Testall	
MPI Testany	MPI_Testsome	MPI_Wait	
MPI Waitall	MPI_Waitany	MPI_Waitsome	

Передача сообщений типа «точкаточка»



- Взаимодействие между двумя процессами
- Процесс-отправитель(Source process) **посылает** сообщение процессу-получателю (Destination process)
- Процесс-получатель *принимает* сообщение
- Передача сообщения происходит в рамках заданного коммуникатора
- Процесс-получатель определяется рангом в коммуникаторе

Завершение передачи

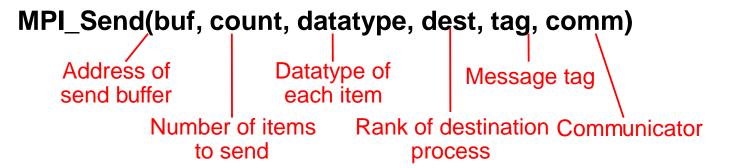
- "Завершение" передачи означает, что буфер в памяти, занятый для передачи, может быть безопасно использован для доступа, т.е.
 - Send: переменная, задействованная в передаче сообщения, может быть доступна для дальнейшей работы
 - Receive: переменная, получающая значение в результате передачи, может быть использована

MPI Send

Обобщенная форма:

MPI_SEND (buf, count, datatype, dest, tag, comm)

- Буфер сообщения описывается как (start, count, datatype).
- Процесс получатель (dest) задается номером (rank) в заданном коммуникаторе (comm).
- По завершению функции буфер может быть использован.



MPI Receive

MPI_RECV(buf, count, datatype, source, tag, comm, status)

- Ожидает, пока не придет соответствующее сообщение с заданными source и tag
- source номер процесса в коммуникаторе comm ИЛИ
 MPI ANY SOURCE.
- status содержит дополнительную информацию

Функция MPI_Send

int MPI_Send(void *buf,int count, MPI_Datatype datatype,int dest, int tag, MPI_Comm comm)

```
buf адрес буфера
```

count – число пересылаемых элементов

Datatype - MPI datatype

dest - rank процесса-получателя

tag - определяемый пользователем параметр,

сотт – МРІ-коммуникатор

Пример:

```
MPI_Send(data,500,MPI_FLOAT,6,33,MPI_COMM_WORLD)
```

http://www-unix.mcs.anl.gov/mpi/www/www3/MPI_Send.html

Функция MPI_Recv

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

```
buf адрес буфера
```

count – число пересылаемых элементов

Datatype – MPI datatype

source - rank процесса-отправителя

tag - определяемый пользователем параметр,

сотт – МРІ-коммуникатор,

status - ctatyc

Пример:

MPI_Recv(data,500,MPI_FLOAT,6,33,MPI_COMM_WORLD,&stat)

http://www-unix.mcs.anl.gov/mpi/www/www3/MPI_Recv.html

Wildcarding (джокеры)

- Получатель может использовать джокер
 для получения сообщения от ЛЮБОГО процесса
 мрі_ANY_SOURCE
- Реальные номер процесса-отправителя и тэг возвращаются через параметр status

Нулевые процессы

- В качестве отправителя или получателя, вместо номера может быть использовано специальное значение MPI_PROC_NULL.
- Обмен с процессом, который имеет значение MPI_PROC_NULL, не дает результата.
- Передача в процесс MPI_PROC_NULL успешна и заканчивается сразу, как только возможно.
- Прием от процесса MPI_PROC_NULL успешен и заканчивается сразу, как только возможно без измененения буфера приема.

 При выполнении приема из source = MPI_PROC_NULL в статус возвращает source = MPI_PROC_NULL, tag = MPI_ANY_TAG и count = 0

Информация о завершившемся приеме сообщения

■ Возвращается функцией MPI_Recv через параметр status

```
typedef struct _MPI_Status {
int count;
int cancelled;
int MPI_SOURCE;
int MPI_TAG;
int MPI_ERROR; } MPI_Status, *PMPI_Status;
```

2 предопределенных **MPI_Status** уазателя, которые могут использоваться:**MPI_STATUS_IGNORE** и **MPI_STATUSES_IGNORE**.

Полученное сообщение

- Может быть меньшего размера, чем указано в функции MPI_Recv
- count число реально полученных элементов можно узнать с использованием функции:

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

Пример

```
int recvd_tag, recvd_from, recvd_count;
MPI_Status status;
MPI_Recv (..., MPI_ANY_SOURCE, MPI_ANY_TAG, ..., &status)
recvd_tag = status.MPI_TAG;
recvd_from = status.MPI_SOURCE;
MPI_Get_count( &status, datatype, &recvd_count );
```

MPI_Probe

int MPI_Probe(int *source*, int *tag*, MPI_Comm *comm*, MPI_Status* *status*)

Проверка статуса операции приема сообщения.

Параметры аналогичны функции MPI_Recv

Условия успешного взаимодействия «точка-точка»

- Отправитель должен указать правильный rank получателя
- Получатель должен указать верный rank отправителя
- Одинаковый коммуникатор
- Тэги должны соответствовать друг другу
- Буфер у процесса-получателя должен быть достаточного объема

Замер времени MPI Wtime

- Время замеряется в секундах
- Выделяется интервал в программе

```
double MPI Wtime (void)
```

```
Пример.

double start, finish, time;

start=-MPI_Wtime;

MPI_Send(...);

finish = MPI_Wtime();

time= start+finish;
```

Сумма элементов вектора с использованием MPI_Send и MPI_Recv

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <mpi.h>
#define N LOCAL 1024
int main(int argc, char *argv[])
{ double sum_local, sum_global, start, finish;
 double a[N_LOCAL];
 int i, n = N_LOCAL;
 int size, myrank;
 MPI_Status status;
 MPI_Init(&argc, &argv);
 MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &myrank);
 MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &size);
for (i=0; i<n; i+=) a[i]=size*myrank + i; //array initialization
```

Сумма элементов вектора с использованием MPI_Send и MPI_Recv

```
If (!myrank) /* process-root */
{ start = MPI_Wtime(); sum_global=0;
 for (i=1; i<size; i+=) {
 MPI_Recv( &sum_local, 1, MPI_DOUBLE, MPI_ANY_SOURCE,
 MPI_ANY_TAG, MPI_COMM_WORLD, &status);
 sum_global += sum_local; }
 printf (" Sum of vector elements = %f \n Time =%f\n", sum_global,
MPI Wtime() - start);
else { /* processes: 1 .. size */
sum local = 0;
for(i=0; i<n; i++) sum_local+= a[i];
MPI_Send (&sum_local, 1, MPI_DOUBLE, 0,0, MPI_COMM_WORLD);
MPI_Finalize();
exit (0); }
```

Вычисление числа π с использованием MPI (1)

```
#include "mpi.h"
#include <stdio.h>
int main (int argc, char *argv[])
  int n = 100000, myid, numprocs, i;
  double mypi, pi, h, sum, x;
  MPI_Init(&argc,&argv);
  MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD,&numprocs);
  MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD,&myid);
  h = 1.0 / (double) n;
  sum = 0.0;
```

Вычисление числа π с использованием MPI (2)

```
for (i = myid + 1; i <= n; i += numprocs)
{

x = h * ((double)i - 0.5);

sum += (4.0 / (1.0 + x*x));
}

mypi = h * sum;
```

Вычисление числа π с использованием MPI (3)

```
if (!myid){
 pi= mypi;
 for (i= 1; i<numproc; i++){
  MPI_Recv (&mypi, 1, MPI_DOUBLE, MPI_ANY_SOURCE,
  MPI_ANY_TAG, MPI_COMM_WORLD,MPI_STATUS_IGNORE );
  pi+=mypi; }
  printf ("PI is approximately %.16f", pi);
else
 MPI_Send(&mypi, 1,MPI_DOUBLE,0, 0, MPI_COMM_WORLD);
MPI_Finalize();
  return 0;
```

Литература

- Антонов А. С. Технологии параллельного программирования MPI и OpenMP: Учеб. пособие. Предисл.: В.А.Садовничий. Издательство Московского университета М.:, 2012. С. 344.
- Интернет ресурсы:
- www.parallel.ru, intuit.ru, www.mpi-forum.org, http://www.mcs.anl.gov/research/projects/mpi/www/www3