Системы и средства параллельного программирование

2016 – 2017 уч. г.

Лектор: доцент Н.Н.Попова,

Лекция 4

Тема: **«МРІ. Базовые операции передачи** данных»

10 октября 2016 г.

Пример: скалярное произведение. Реализация

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <mpi.h>
void dataRead(double *a, double *b, int n);
double localSum(double *v,int n);
/*************/
int main(int argc, char *argv[]) {
 int nProc, myRank;
 int root =0:
 int tag =0;
 int i, N, N local;
 double partialSum, totalSum=0.0;
 double *a local, *b local;
 double timeStart, timeFinish;
 MPI Status status;
```

Пример: скалярное произведение. Реализация. Master.

```
MPI Init(&argc, &argv);
MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &myRank);
MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &nProc);
if (myRank == root) {
  timeStart = -MPI Wtime();
  N = (int)(atof(argv[1]));
  N local = N/nProc;
  for (i=1;i<nProc;i++)</pre>
    MPI Send(&N local, 1, MPI INT, i, tag, MPI COMM WORLD);
   for (i=1;i<nProc;i++) {</pre>
    MPI Recv(&partialSum, 1, MPI DOUBLE, i, MPI ANY SOURCE,
 tag,MPI COMM WORLD, &status);
 totalSum+=partialSum;
  timeFinish = MPI Wtime();
  printf(" Sum of vector =%e\n", totalSum);
  printf(" Program Run time = %d\n", timeStart+timeFinish);
```

Пример: скалярное произведение. Реализация

```
else {
   MPI Recv(&N local, 1, MPI INT, root, tag, MPI COMM WORLD,
  &status);
   a local=(double *) malloc(N local*sizeof(double));
  b local=(double *) malloc(N local*sizeof(double));
    dataRead(a_local, N_local);
    dataRead(b local, N local);
   partialSum=localSum(a_local,b_local,N_local);
  MPI Send(&partialSum, 1, MPI DOUBLE, root, tag, MPI COMM WORLD)
    free(a local); free(b local);
  MPI Finalize();
  return 0;
```

Пример: скалярное произведение. Реализация

```
void dataRead(double *v, int n) {
int i;
for (i=0; i<n; i++)
 v[i] = (double)i;
} /*dataRead*/
/***********************/
double localSum(double *a, double *b, int n) {
int i;
double sum=0.0;
for (i=0; i<n; i++)
  sum+=a[i]*b[i];
return sum;
}/*localSum*/
```

Замер времени MPI Wtime

- Время замеряется в секундах
- Выделяется интервал в программе

```
double MPI_Wtime(void);

Пример.

double start, finish, elapsed, time;

start=-MPI_Wtime;

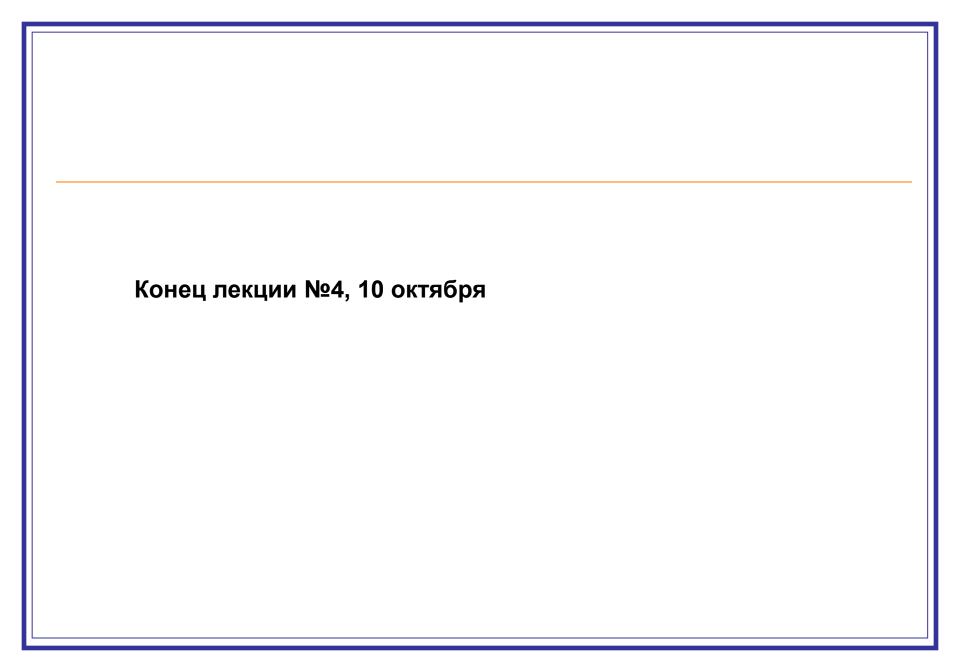
MPI_Send(...);

finish = MPI_Wtime();

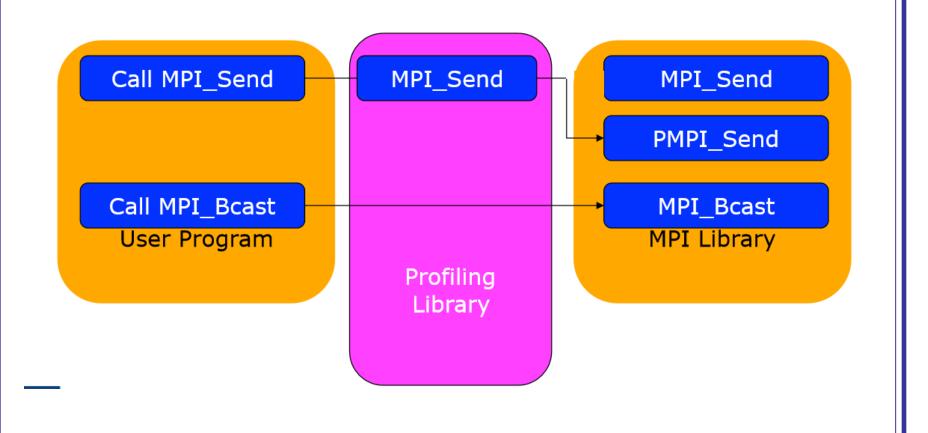
time= start+finish;
```

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



Профилировочный интерфейс



Пример использования профилировочного интерфейса

Режимы (моды) операций передачи сообщений

- Режимы MPI-коммуникаций определяют, при каких условиях операции передачи завершаются
- Режимы могут быть блокирующими или неблокирующими
 - Блокирующие: возврат из функций передачи сообщений только по завершению коммуникаций
 - Неблокирующие (асинхронные): немедленный возврат из функций, пользователь должен контролировать завершение передач

Standard send (MPI Send)

- Критерий завершения: Не предопределен
- Завершается, когда сообщение отослано
- Можно предполагать, что сообщение достигло адресата
- Зависит от реализации

Deadlocks

- Процесс 0 посылает большое сообщение процессу 1
 - Если в принимающем процессе недостаточно места в системном буфере, процесс 0 должен ждать пока процесс 1 не предоставит необходимый буфер.
 - Что произойдет:

Process 0	Process 1
Send(1)	Send(0)
Recv(1)	Recv(0)

• Называется "unsafe" потому, что зависит от системного буфера.

Пути решения «ubsafe» передач

■ Упорядочить передачи:

Process 0	Process 1	
Send(1)	Recv(0)	
Recv(1)	Send(0)	

• Использовать неблокирующие передачи:

Process 0	Process 1	
Isend(1)	Isend(0)	
Irecv(1)	Irecv(0)	
Waitall	Waitall	

Deadlock

```
/* simple deadlock */
#include <stdio.h>
#include <mpi.h>
void main (int argc, char **argv) {
int myrank;
MPI Status status;
double a[100], b[100];
MPI_Init(&argc, &argv); /* Initialize MPI */
MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &myrank); /* Get rank */
if(myrank == 0)
/* Receive, then send a message */
MPI_Recv(b, 100, MPI_DOUBLE, 1, 19, MPI_COMM_WORLD, &status);
MPI_Send( a, 100, MPI_DOUBLE, 1, 17, MPI_COMM_WORLD );
etree_{in} = 1  }else if( myrank == 1 ) {
/* Receive, then send a message */
MPI Recv(b, 100, MPI DOUBLE, 0, 17, MPI COMM WORLD, &status);
MPI_Send( a, 100, MPI_DOUBLE, 0, 19, MPI_COMM_WORLD );
} MPI_Finalize(); /* Terminate MPI */ }
```

Без Deadlock

```
/* safe exchange */
#include <stdio.h>
#include <mpi.h>
void main (int argc, char **argv) {
int myrank;
MPI Status status;
double a[100], b[100];
MPI_Init(&argc, &argv); /* Initialize MPI */
MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD,&myrank); /* Get rank */
if(myrank == 0)
MPI_Recv( b, 100, MPI_DOUBLE, 1, 19,MPI_COMM_WORLD, &status );
MPI_Send( a, 100, MPI_DOUBLE, 1, 17, MPI_COMM_WORLD );
}else if( myrank == 1 ) { /* Send a message, then receive one */
MPI_Send( a, 100, MPI_DOUBLE, 0, 19, MPI_COMM_WORLD );
MPI_Recv( b, 100, MPI_DOUBLE, 0, 17, MPI_COMM_WORLD, &status );
} MPI_Finalize(); /* Terminate MPI */ }
```

Системы и средства параллельного программирования. 2016-2017 уч.г.

Без Deadlock, но зависит от реализации

```
/* depends on buffering */
#include <stdio.h>
#include <mpi.h>
void main (int argc, char **argv) {
int myrank;
MPI Status status;
double a[100], b[100];
MPI Init(&argc, &argv); /* Initialize MPI */
MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &myrank); /* Get rank */
if(myrank == 0)
/* Send a message, then receive one */
MPI Send(a, 100, MPI DOUBLE, 1, 17, MPI COMM WORLD);
MPI_Recv( b, 100, MPI_DOUBLE, 1, 19, MPI_COMM_WORLD, &status );}
else if( myrank == 1 ) {
/* Send a message, then receive one */
MPI Send(a, 100, MPI DOUBLE, 0, 19, MPI COMM WORLD);
MPI_Recv( b, 100, MPI_DOUBLE, 0, 17, MPI_COMM_WORLD, &status );
MPI_Finalize(); /* Terminate MPI */}
```

Совмещение посылки и приема сообщений

Для обмена сообщениями МРІ обеспечивает функции:

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)

Если использовать один буфер:

Блокирующие и неблокирующие передачи

- Блокирующие: возврат из функций передачи сообщений только по завершению коммуникаций
- Неблокирующие (асинхронные): немедленный возврат из функций, пользователь должен контролировать завершение передач

Неблокирующие коммуникации

Цель – уменьшение времени работы параллельной программы за счет совмещения вычислений и обменов.

Неблокирующие операции завершаются, не дожидаясь окончания передачи данных. В отличие от аналогичных блокирующих функций изменен критерий завершения операций – немедленное завершение.

Проверка состояния передач и ожидание завершение передач выполняются специальными функциями.

Параметры неблокирующих операций

Datatype	Тип MPI_Datatype
Communicator	Аналогично блокирующим (тип MPI_Comm)
Request	Тип MPI_Request

- Параметр request задается при инициации неблокирующей операции
- Используется для проверки завершения операции

Совмещение блокирующих и неблокирующих операций

- Send и receive могут блокирующими и неблокирующими
- Неблокирующий send может быть любого типа synchronous, buffered, standard, ready

Форматы неблокирующих функций

MPI Wait() ожидание завершения.

MPI_Test() проверка завершения. Возвращается флаг, указывающий на результат завершения.

Неблокирующий send

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

Неблокирующий receive

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

Wait/Test функции

Блокирует процесс до завершения передачи по request. В случае успешного завершения request устанавливается в MPI REQUEST NULL.

Информация по завершившейся передаче – в **status**.

Множественные проверки

- Тest или wait для завершения одной (и только одной) передачи:
 - int MPI_Waitany (...)
 - int MPI_Testany (...)
- Теst или wait завершения всех передач:
 - int MPI_Waitall (...)
 - int MPI_Testall (...)
- Тest или wait завершения всех возможных к данному моменту:
 - int MPI_Waitsome(...)
 - int MPI_Testsome(...)

Свойства

- Сохраняется упорядоченность передач, задаваемая порядком вызовов асинхронных функций
- Гарантируется завершение соответствующей асихронной передачи

Пример использования асинхронных передач

```
MPI_Request req1;
MPI_Status status;
MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &myrank); /* find rank */
if (myrank == 0) {
   int x;
   MPI_Isend (&x,1,MPI_INT, 1, msgtag, MPI_COMM_WORLD, &reg1);
   compute();
   MPI_Wait (&req1, &status);
} else if (myrank == 1) {
   int x;
   MPI_Recv (&x,1,MPI_INT,0,msgtag, MPI_COMM_WORLD, &status);
```

Коллективные передачи

- Передача сообщений между группой процессов
- Вызываются ВСЕМИ процессами в коммуникаторе
- Примеры:
 - Broadcast, scatter, gather (рассылка данных)
 - Global sum, global maximum, и т.д. (Коллективные операции)
 - Барьерная синхронизация

Функции коллективных передач

Collective Communication Routines			
MPI Allgather	MPI Allgatherv	MPI Allreduce	
MPI_Alltoall	MPI Alltoally	MPI_Barrier	
MPI Beast	MPI Gather	MPI Gathery	
MPI Op create	MPI Op free	MPI Reduce	
MPI Reduce scatter	MPI Scan	MPI Scatter	
MPI Scattery			

Характеристики коллективных передач

- Коллективные операции не являются помехой операциям типа «точка-точка» и наоборот
- Все процессы коммуникатора должны вызывать коллективную операцию
- Синхронизация не гарантируется (за исключением барьера)
- Нет неблокирующих коллективных операций
- Нет тэгов
- Принимающий буфер должен точно соответствовать размеру отсылаемого буфера

Барьерная синхронизация

 Приостановка процессов до выхода ВСЕХ процессов коммуникатора в заданную точку синхронизации

```
int MPI_Barrier (MPI_Comm comm)
```

Широковещательная рассылка

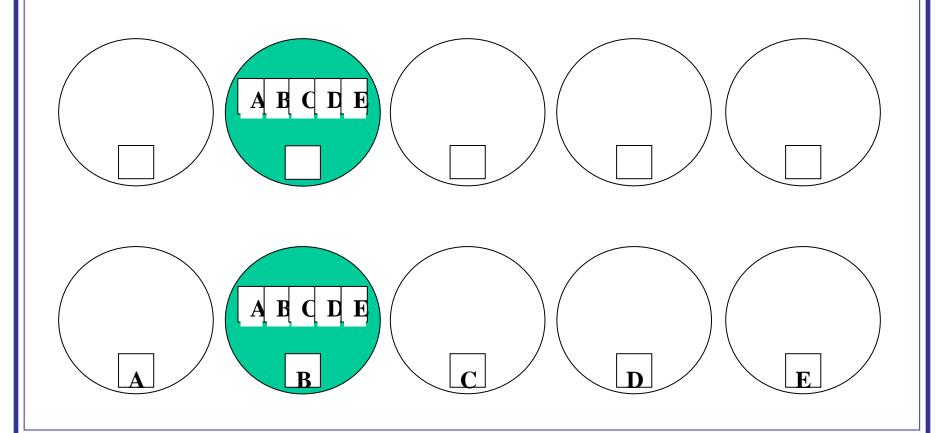
- One-to-all передача: один и тот же буфер отсылается от процесса root всем остальным процессам в коммуникаторе
- Все процессы должны указать один тот же root и communicator

Scatter

 One-to-all communication: различные данные из одного процесса рассылаются всем процессам коммуникатора (в порядке их номеров)

- sendcount число элементов, посланных каждому процессу, не общее число отосланных элементов;
- send параметры имеют смысл только для процесса root

Scatter – графическая иллюстрация

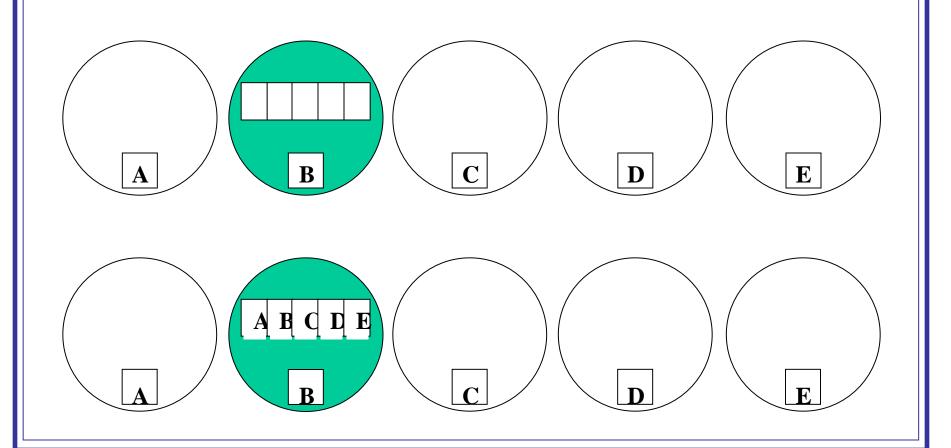


Gather

- All-to-one передачи: различные данные собираются процессом root
- Сбор данных выполняется в порядке номеров процессов
- Длина блоков предполагается одинаковой, т.е. данные, посланные процессом і из своего буфера sendbuf, помещаются в і-ю порцию буфера recvbuf процесса root. Длина массива, в который собираются данные, должна быть достаточной для их размещения.

```
int MPI_Gather(void* sendbuf, int sendcount,
    MPI_Datatype sendtype,
    void* recvbuf, int recvcount, MPI_Datatype recvtype,
    int root, MPI_Comm comm)
```

Gather – графическая илюстрация



Глобальные операции редукции

- Операции выполняются над данными, распределенными по процессам коммуникатора
- Примеры:
 - Глобальная сумма или произведение
 - Глобальный максимум (минимум)
 - Глобальная операция, определенная пользователем

Общая форма

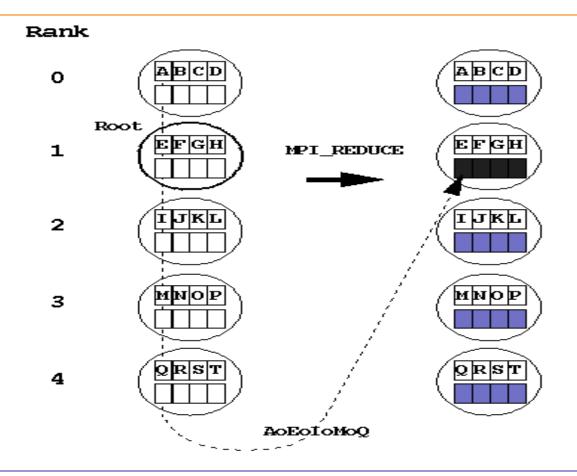
```
int MPI_Reduce(void* sendbuf, void* recvbuf,
int count, MPI_Datatype datatype, MPI_Op op,
int root,MPI_Comm comm)
```

- count число операций "op" выполняемых над последовательными элементами буфера sendbuf
- (также размер recvbuf)
- ор является ассоциативной операцией, которая выполняется над парой операндов типа datatype и возвращает результат того же типа

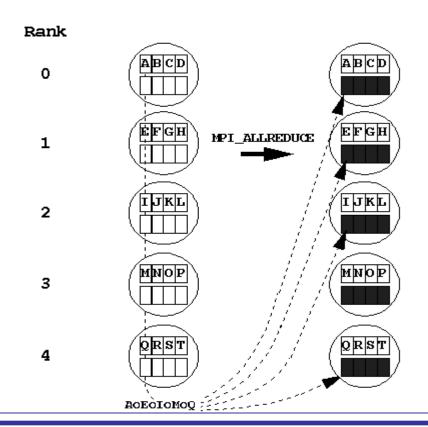
Предопределенные операции редукции

MPI Name	Function
MPI_MAX	Maximum
MPI_MIN	Minimum
MPI_SUM	Sum
MPI_PROD	Product
MPI_LAND	Logical AND
MPI_BAND	Bitwise AND
MPI_LOR	Logical OR
MPI_BOR	Bitwise OR
MPI_LXOR	Logical exclusive OR
MPI_BXOR	Bitwise exclusive OR
MPI_MAXLOC	Maximum and location
MPI_MINLOC	Minimum and location

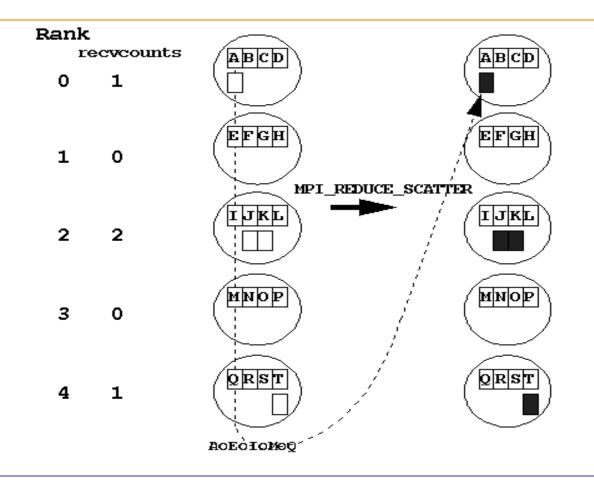
MPI Reduce



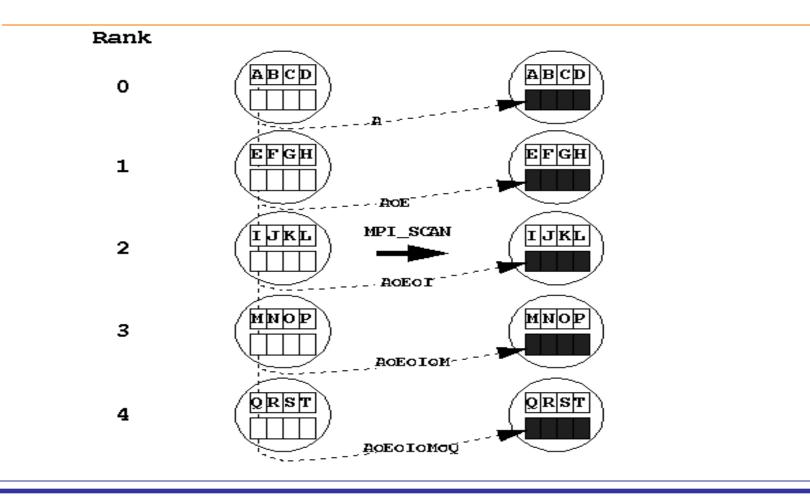
MPI ALLREDUCE



MPI REDUCE SCATTER



MPI SCAN



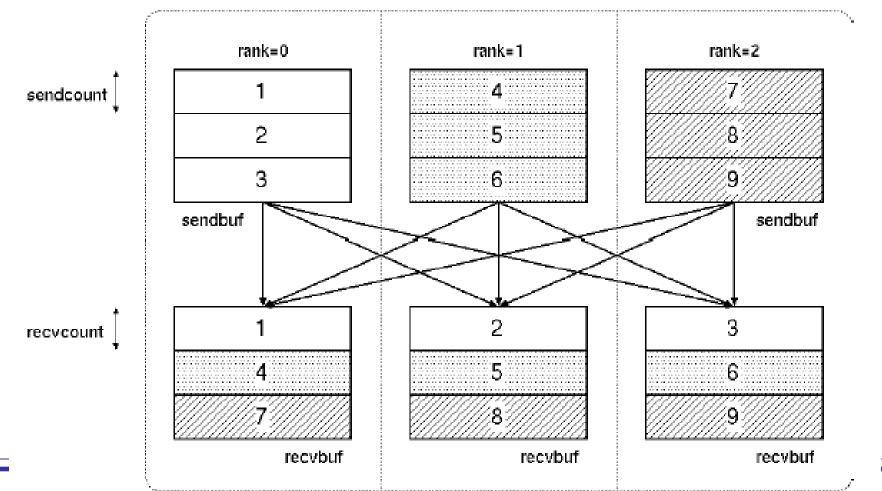
MPI_ALLTOALL

Описание:

- Рассылка сообщений от каждого процесса каждому
- ј-ый блок данных из процесса і принимается ј-ым процессом и размещается в і-ом блоке буфера recybuf

MPI ALLTOALL

comm



Системы и средства параллельного программирования. 2016-2017 уч.г.

Пример: вычисление РІ (1)

```
#include "mpi.h"
#include <math.h>
int main(int argc, char *argv[])
   int done = 0, n, myid, numprocs, i, rc;
   double PI25DT = 3.141592653589793238462643;
   double mypi, pi, h, sum, x, a;
   MPI_Init(&argc,&argv);
   MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD,&numprocs);
   MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD,&myid);
   while (!done) {
    if (myid == 0) {
     printf("Enter the number of intervals: (0 quits) ");
     scanf("%d",&n);}
    MPI_Bcast(&n, 1, MPI_INT, 0, MPI_COMM_WORLD);
    if (n == 0) break;
```

Пример: РІ (2)

```
h = 1.0 / (double) n;
   sum = 0.0;
   for (i = myid + 1; i \le n; i += numprocs) {
    x = h * ((double)i - 0.5);
    sum += 4.0 / (1.0 + x*x);
   mypi = h * sum;
   MPI_Reduce(&mypi, &pi, 1, MPI_DOUBLE, MPI_SUM, 0,
          MPI COMM WORLD);
   if (myid == 0)
    printf("pi is approximately %.16f, Error is %.16f\n",
         pi, fabs(pi - PI25DT));
 MPI_Finalize();
return 0;}
```