

Параллельные вычисления

Технология МРІ

Созыкин Андрей Владимирович

К.Т.Н.

Заведующий кафедрой высокопроизводительных компьютерных технологий Институт математики и компьютерных наук





MPI

Message Passing Interface (MPI) – наиболее популярная сейчас технология параллельного программирования для систем с распределенной памятью

Использует модель передачи сообщение для взаимодействия между процессами

Альтернативы:

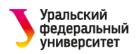
- Symmetric Hierarchical Memory access (SHMEM)
- Partitioned Global Address Space (PGAS): Unified Parallel C (UPC), Co-Array Fortran (CAF)



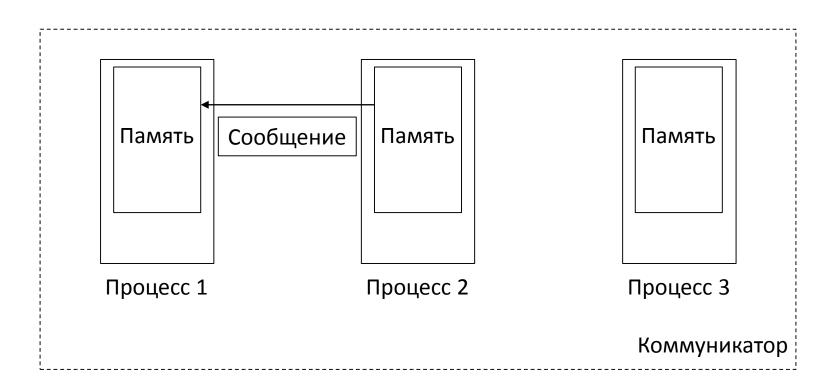


Модель программирования **MPI**



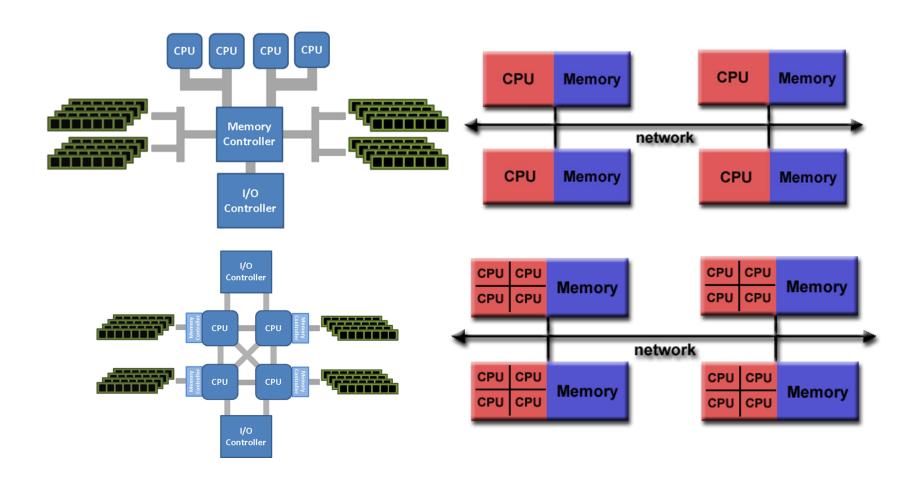


Модель программирования **МРІ**

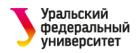




Аппаратные архитектуры







MPI

Message Passing Interface (MPI):

- Стандарт группы MPI Forum (http://mpiforum.org/)
- Интерфейс прикладного программирования на основе передачи сообщений
- Привязка (Binding) к языкам С и Fortran
- Реализация в виде библиотеки

Реализации MPI

- MPICH (MPI over CHameleon), www.mpich.org
- OpenMPI, http://www.open-mpi.org/
- Реализации производителей: Intel MPI, Microsoft MPI (MS-MPI) и др.





Цели MPI

Переносимость

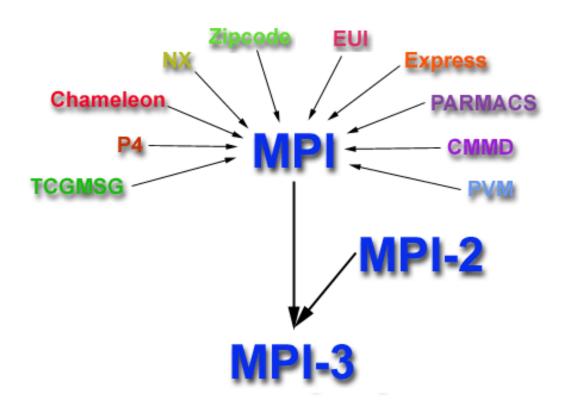
Высокая производительность

Масштабируемость





Версии МРІ



MPI-1 - 1994

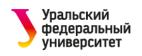
MPI-2 - 1996

MPI-3 - 2012



Общая структура программы

```
#include "mpi.h"
int main(int argc, char **argv){
    MPI Init(&argc, &argv);
    // Параллельная часть
    MPI_Finalize();
```



Общая структура программы

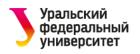
Программа начинается с последовательной части Параллельные процессы создаются одновременно вызовом функции MPI_Init()

- Количество процессов пользователь указывает при запуске программы
- В стандарте MPI-2 можно создавать дополнительные процессы во время работы

Параллельные процессы останавливаются вызовом функции MPI_Finalize();

MPI_Init() и MPI_Finalize() имеют высокие накладные расходы:

• Рекомендуется вызывать один раз



Привязка MPI к C

Функции МРІ:

- Определены в заголовочном файле mpi.h
- Начинаются с префикса МРІ_

Возвращают код выполнения операции

- MPI_SUCCESS
- Код ошибки (действие по умолчанию аварийный выход)

Привязка МРІ к С++:

- Предложена в стандарте MPI-1.2
- Объявлена устаревшей (deprecated) в MPI-2.2
- Удалена из стандарта в МРІ-3
- Boost.MPI



Hello, MPI world!

```
int main(int argc, char **argv){
    int rank, size, len;
    char hostname[MPI_MAX_PROCESSOR_NAME];
    MPI Init(&argc, &argv);
    MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &rank);
    MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &size);
    MPI Get processor name(hostname, &len);
    printf("Hello, MPI world! I am %d of %d on %s\n",
        rank, size, hostname);
    MPI Finalize();
    return 0;
```





Коммуникатор

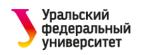
Группа процессов, которые могут взаимодействовать друг с другом с помощью MPI

Могут создаваться и удаляться в процессе работы программы

Предопределенные коммуникаторы:

- MPI_COMM_WORLD все процессы в MPI программе
- MPI_COMM_SELF только один процесс
- MPI_COMM_NULL пустой коммуникатор





Компиляция

Стандарт MPI не содержит требований к компиляции и запуску программ

MPICH/OpenMPI

mpicc hw.c -o hw

mpicc:

- bash-скрипт
- Подключает необходимые библиотеки МРІ
- Устанавливает необходимые опции компилятора
- Вызывает компилятор (gcc, Intel, PGI и т.п.)
- Передает опции компилятору (-std=c99 и т.п.)





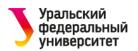
Запуск

Запуск программы с помощью МРІ:

• mpirun –np число_процессоров программа

Пример:

• mpirun -np 24 hw



Запуск

```
Hello, MPI world! I am 1 of 24 on tesla45
Hello, MPI world! I am 17 of 24 on tesla46
Hello, MPI world! I am 2 of 24 on tesla45
Hello, MPI world! I am 4 of 24 on tesla45
Hello, MPI world! I am 5 of 24 on tesla45
Hello, MPI world! I am 3 of 24 on tesla45
Hello, MPI world! I am 6 of 24 on tesla45
Hello, MPI world! I am 8 of 24 on tesla45
Hello, MPI world! I am 7 of 24 on tesla45
Hello, MPI world! I am 20 of 24 on tesla46
Hello, MPI world! I am 21 of 24 on tesla46
Hello, MPI world! I am 23 of 24 on tesla46
Hello, MPI world! I am 22 of 24 on tesla46
```





Системы запуска задач

Крупные кластеры общего пользования работают в пакетном режиме:

- Задача не запускается сразу, а устанавливается в очередь
- Когда освобождаются необходимые ресурсы, задача запускается

Система запуска задач SLURM:

- sbatch -n 24 example1.sh
- Результаты записываются в файл slurm-<номер-задачи>.out

Подробнее о системе запуска задач в конце лекции



Модель передачи сообщений

Передача данных между процессами осуществляется путем отправки и приема сообщения

Требует совместной работы отправляющего и принимающего процессов

Изменение памяти принимающего процесса происходит при его явном участии

Объединение коммуникации и синхронизации





Функции передачи сообщений

Точка-точка

• Участвуют два процесса

Коллективные

• Участвуют все процессы коммуникатора





Передача сообщений

Какая адресация?

• Кому отправлять/от кого получать данные

Где находятся данные?

Буфер

Что за данные передаются/принимаются?

- Какой тип данных?
- Какой объем данных?

Как организовать платформо-независимую доставку данных?

- Разный размер одного типа данных
- Разное представление данных (little/big endian)





Передача сообщений

Какая адресация?

 Номер процесса в коммуникаторе (MPI_Comm_rank)

Буфер

- Адрес начала буфера
- Тип элементов данных
- Количество элементов

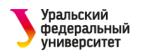
Как организовать платформо-независимую доставку данных?

- Используются специализированные типы МРІ
- Преобразование в типы данных конкретной платформы выполняется библиотекой MPI



Типы данных МРІ для С

| MPI_CHAR | signed char | MPI_C_COMPLEX MPI C FLOAT COMPLEX | float _Complex |
|---------------------------------|--------------------------|-----------------------------------|------------------------------|
| MPI_WCHAR | wchar_t - wide character | MPI_C_DOUBLE_COMPLEX | double _Complex |
| MPI_SHORT | signed short int | MPI C LONG DOUBLE COMPLEX | long double _Complex |
| MPI_INT | signed int | MPI C BOOL | _Bool |
| MPI_LONG | signed long int | MPI C LONG DOUBLE COMPLEX | long double _Complex |
| MPI_LONG_LONG_INT MPI_LONG_LONG | signed long long int | MPI_INT8_T | int8_t |
| MPI_SIGNED_CHAR | signed char | MPI_INT16_T MPI_INT32_T | int16_t int32_t |
| MPI_UNSIGNED_CHAR | unsigned char | MPI_INT64_T | int64_t |
| MPI_UNSIGNED_SHORT | unsigned short int | MPI_UINT8_T | uint8_t |
| MPI_UNSIGNED | unsigned int | MPI_UINT16_T MPI UINT32 T | uint16_t uint32_t |
| MPI_UNSIGNED_LONG | unsigned long int | MPI_UINT64_T | uint64_t |
| MPI_UNSIGNED_LONG_LONG | unsigned long long int | MPI_BYTE | 8 binary digits |
| MPI_FLOAT | float | MPI PACKED | data packed or unpacked with |
| MPI_DOUBLE | double | _ | MPI_Pack()/ MPI_Unpack |
| MPI_LONG_DOUBLE | long double | | |



Передача сообщения точка-точка

```
int MPI Send( void *buf, int count, MPI Datatype type,
   int dest, int tag, MPI Comm comm )
buf – адрес начала буфера, где находятся данные
count - количество элементов в буфере
type – MPI тип данных в буфере
dest – номер процесса, которому нужно отправить
сообщение
tag – тег сообщения, может использоваться
программистом произвольно
comm – коммуникатор, в котором передается
сообщение
```



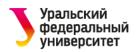
Прием сообщения точка-точка

```
int MPI Recv( void *buf, int count, MPI Datatype type,
    int source, int tag, MPI Comm comm,
   MPI Status *status )
buf – адрес начала буфера, куда записать данные
count – количество принимаемых элементов данных
type – MPI тип принимаемых данных
source – номер процесса, от которого нужно принять
данные
tag – тег сообщения, может использоваться программистом
произвольно
comm - коммуникатор, в котором передается сообщение
status – статус сообщения (источник и тег)
```



Hello, MPI world 2

```
int main(int argc, char **argv) {
   int rank, size, len, tag=1;
   char host[MPI MAX PROCESSOR NAME];
   char msg[50];
   MPI Init(&argc, &argv);
   MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &rank);
   MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &size);
   MPI Get processor_name(host, &len);
   if (rank == 0) {
       int i;
       MPI Status status;
       printf("Hello, MPI world. I am %d of %d on %s\n", rank, size, host);
       for (i = 1; i < size; i++) {
           MPI Recv(msg, 50, MPI CHARACTER, MPI ANY SOURCE, tag,
                MPI COMM WORLD, &status);
            printf("Msg from %d: '%s'\n", status.MPI SOURCE, msg);
   } else {
        snprintf(msg, 50, "Hello, master. I am %d of %d on %s", rank, size, host);
       MPI Send(msg, 50, MPI CHARACTER, 0, tag, MPI COMM WORLD);
   MPI Finalize();
}
```



Запуск

```
Hello, MPI world! I am 0 of 24 on tesla45
Msg from 17: Hello, master! I am 17 of 24 on tesla46
Msg from 2: Hello, master! I am 2 of 24 on tesla45
Msg from 4: Hello, master! I am 4 of 24 on tesla45
Msg from 5: Hello, master! I am 5 of 24 on tesla45
Msg from 3: Hello, master! I am 3 of 24 on tesla45
Msg from 6: Hello, master! I am 6 of 24 on tesla45
Msg from 8: Hello, master! I am 8 of 24 on tesla45
Msg from 7: Hello, master! I am 7 of 24 on tesla45
Msg from 20: Hello, master! I am 20 of 24 on tesla46
Msg from 21: Hello, master! I am 21 of 24 on tesla46
Msg from 23: Hello, master! I am 23 of 24 on tesla46
Msg from 22: Hello, master! I am 22 of 24 on tesla46
```



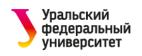


Какое сообщение пришло?

Получение информации о структуре ожидаемого сообщения с блокировкой

Параметры сообщения записываются в status

Записывает в count число принятых (после MPI_Recv) или принимаемых (после MPI_Probe) элементов сообщения



Блокирующая передача сообщений

Функции MPI_Send и MPI_Recv блокирующие

Возвращение из функции MPI_Send:

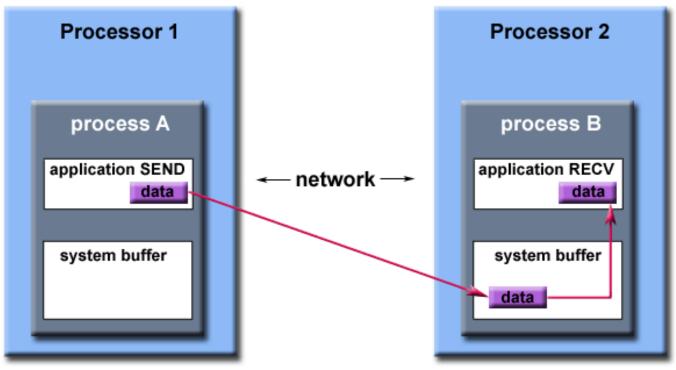
- Буфер сообщения можно безопасно использовать
- Сообщение может быть не доставлено получателю

Возвращение из функции MPI_Recv:

 Сообщение записано в буфер и может быть считано оттуда



Передача сообщений



https://computing.llnl.gov/tutorials/mpi/



Передача сообщений

Системный буфер:

- Область памяти, куда записываются сообщения, если получатель не готов их принять
- Не стандартизован в МРІ
- Размер и правила использования определяются реализацией MPI
- Программист не имеет контроля над системным буфером

Буфер, управляемый пользователем:

- MPI позволяет создать дополнительный буфер, управляемый пользователем (application buffer)
- int MPI_Buffer_attach(void *buffer, int size)
- int MPI_Buffer_detach(void *bufferptr, int *size)





Виды блокирующих вызовов

MPI_Send - стандартная функция

- Сообщение переписано в системный буфер
- Исходный буфер можно безопасно использовать

MPI_Bsend – функция, использующая application buffer

- Сообщение переписано в application buffer
- Необходимо выделить буфер

MPI_Ssend - синхронная передачча

• Получатель начал принимать сообщение

MPI_Rsend - передача по готовности

- Передача без буферизации
- MPI_Rrecv должен быть обязательно вызван до MPI_Rsend





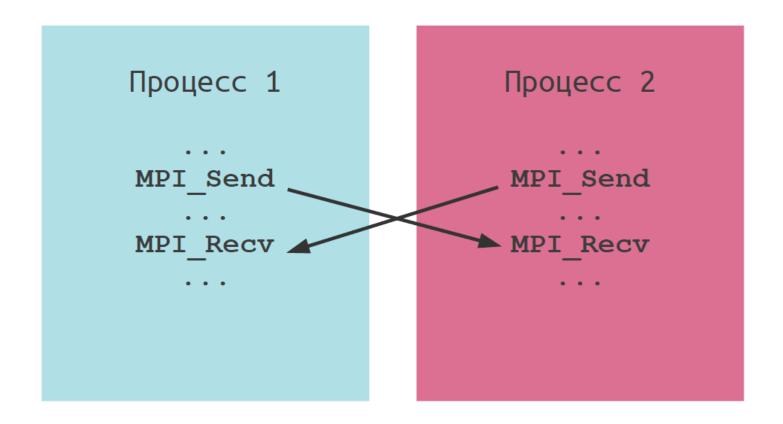
Виды блокирующих вызовов

MPI_Recv может принимать сообщения, отправленные любой блокирующей функцией

- MPI_Send
- MPI_Bsend
- MPI Ssend
- MPI Rsend



Чем опасна такая ситуация?





Предотвращение взаимной блокировки в MPI

Поменять порядок операций в одном процессе Использовать функцию для совмещенного приема и передачи

Использовать неблокирующие функции передачи сообщений



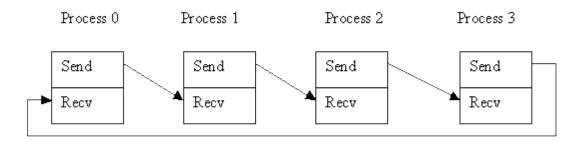
Совмещенные прием и передача

Предотвращает взаимоблокировку для двух процессов



Совмещенные прием и передача

Предотвращает взаимоблокировку для двух процессов





Неблокирующие функции

Возврат управления сразу же после вызова

- Передача не завершена
- Буфер использовать нельзя

```
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 )
```

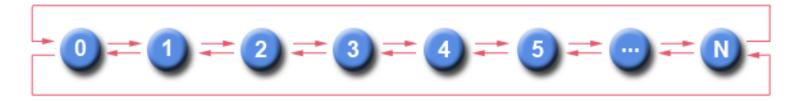


Проверка окончания передачи

```
Блокирующие функции
int MPI_Wait ( MPI_Request *request,
   MPI Status *status)
MPI_Waitall(), MPI_Waitany(), MPI_Waitsome()
Неблокирующие функции
int MPI Test (MPI Request *request, int *flag,
   MPI Status *status)
MPI Testall(), MPI Testany(), MPI Testsome()
```



Неблокирующая передача по кольцу



https://computing.llnl.gov/tutorials/mpi/



Неблокирующая передача по кольцу

```
MPI Request reqs[4]; MPI Status stats[4];
prev = rank-1; next = rank+1;
if (rank == 0) prev = numtasks - 1;
if (rank == (numtasks - 1)) next = 0;
MPI_Irecv(&buf[0], 1, MPI_INT, prev, tag1, MPI_COMM_WORLD,
   &regs[0]);
MPI_Irecv(&buf[1], 1, MPI_INT, next, tag2, MPI_COMM_WORLD,
   &regs[1]);
MPI_Isend(&rank, 1, MPI_INT, prev, tag2, MPI_COMM_WORLD,
   &reqs[2]);
MPI Isend(&rank, 1, MPI_INT, next, tag1, MPI_COMM_WORLD,
   &reqs[3]);
MPI Waitall(4, reqs, stats);
```



Вычисления и обмен данными

```
void slave() {
    double *buf1, *buf2, *tmp;
    MPI Status status;
    buf1 = (double *) malloc(sizeof(double) * size);
    buf2 = (double *) malloc(sizeof(double) * size);
    MPI Recv(buf1, size, MPI DOUBLE, MPI ANY SOURCE,
        MPI ANY TAG, MPI COMM WORLD, &status);
    while (!finished()) {
        MPI Request request;
        MPI Irecv(buf2, size, MPI_DOUBLE, MPI_ANY_SOURCE,
            MPI ANY TAG, MPI COMM WORLD, &request);
        /* Обработка дынных в buf1 */
        MPI Wait(&request, &status);
        tmp = buf1; buf1 = buf2; buf2 = tmp;
```



Коллективные взаимодействия

Участвуют все процессы коммуникатора

Соответствующая функция должна быть вызвана каждым процессом

Все коллективные функции являются блокирующими и не используют теги

• В стандарте MPI-3 появились неблокирующие коллективные функции

Коллективные и взаимодействия «точка-точка» в рамках одного коммуникатора используют различные контексты

 Нельзя отправить сообщение вызовом функции «точка-точка» и получить вызовом коллективной функции



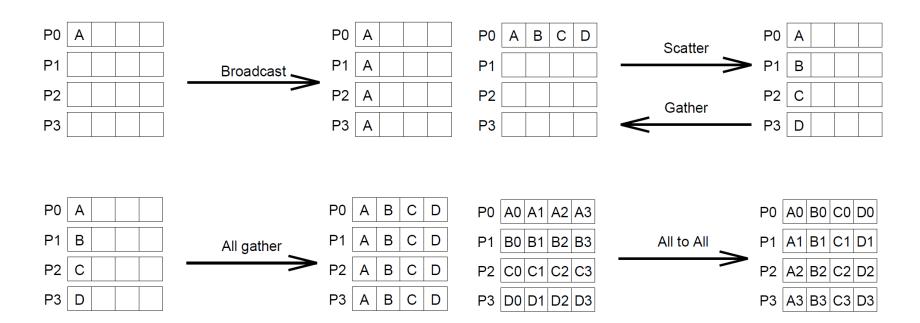
Типы коллективных взаимодействий

Обмен данными Коллективные вычисления Синхронизация





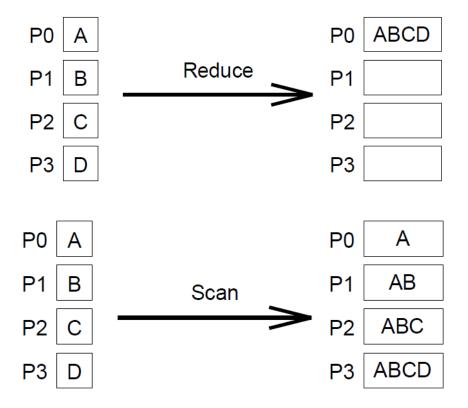
Обмен данными







Коллективные вычисления





Операции в коллективных вычислениях

| MPI Name | Operation |
|------------|----------------------------|
| MPI_MAX | Maximum |
| MPI_MIN | Minimum |
| MPI_PROD | Product |
| MPI_SUM | Sum |
| MPI_LAND | Logical and |
| MPI_LOR | Logical or |
| MPI_LXOR | Logical exclusive or (xor) |
| MPI_BAND | Bitwise and |
| MPI_BOR | Bitwise or |
| MPI_BXOR | Bitwise xor |
| MPI_MAXLOC | Maximum value and location |
| MPI_MINLOC | Minimum value and location |



Операции синхронизации

int MPI_Barrier(MPI_Comm comm)

Блокирует работу процессов, вызвавших данную функцию, до тех пор, пока все оставшиеся процессы группы comm также не выполнят эту процедуру

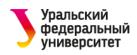


Операции синхронизации

int MPI_Barrier(MPI_Comm comm)

Блокирует работу процессов, вызвавших данную функцию, до тех пор, пока все оставшиеся процессы группы сотт также не выполнят эту процедуру



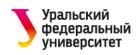


Насколько сложен МРІ?

Количество функций

- MPI-1 ≈ 125
- MPI-2 ≈ 500
- MPI-3 ≈ 400





Насколько сложен МРІ?

Количество функций

- MPI-1 ≈ 125
- MPI-2 ≈ 500
- MPI-3 ≈ 400

Не обязательно знать все функции MPI, чтобы успешно писать программы

• Минимум 8 функций



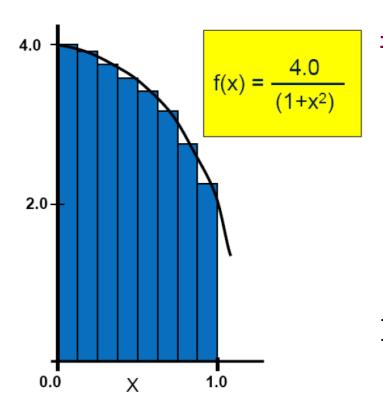
8 функций МРІ

```
MPI_Init()
MPI_Finalize()
MPI_Comm_size()
MPI_Comm_rank()
MPI_Send()
MPI_Recv()
MPI_Recv()
MPI_Bcast()
MPI_Reduce()
```





Вычисление т



```
int main(int argc, char *argv[]) {
    const int num_steps = 1E9;
    double x, sum = 0.0;
    const double step = 1.0/num_steps;
    int i;
    for (i = 0; i < num_steps; i++) {
        x = (i+0.5)*step;
        sum += 4.0/(1.0+x*x);
    }
    printf("Pi = %.10f\n", step*sum);
}</pre>
```



Вычисление т

```
int n, myid, numprocs, i;
double mypi, pi, h, sum, x, time;
MPI_Init(&argc,&argv);
MPI Comm size(MPI COMM WORLD,&numprocs);
MPI Comm rank(MPI_COMM_WORLD,&myid);
if (myid == 0) {
    printf("Enter the number of intervals: "); fflush(stdout);
scanf("%d",&n);
    time = MPI Wtime();
MPI Bcast(&n, 1, MPI INT, 0, MPI COMM WORLD);
h = 1.0 / (double) n;
sum = 0.0;
for (i = myid + 1; i <= n; i += numprocs) {</pre>
    x = h * ((double)i - 0.5);
    sum += 4.0 / (1.0 + x*x);
```



Вычисление т (продолжение)

```
mypi = h * sum;
MPI_Reduce(&mypi, &pi, 1, MPI_DOUBLE, MPI_SUM, 0,
MPI_COMM_WORLD);
if (myid == 0) {
    time = MPI_Wtime() - time;
    printf("pi is approximately %.16f, Run time is %fs\n", pi,
time);
}
MPI_Finalize();
```



Подходы к разработке программ на MPI

Multiple Programs Multiple Data

- Наиболее общий подход
- Сложен в реализации и практическом использовании
- Почти не применяется

Single Program Multiple Data

- Все процессы выполняют одну программу
- Обрабатываются разные порции данных в зависимости от номера и количества процессов

Master-Slave:

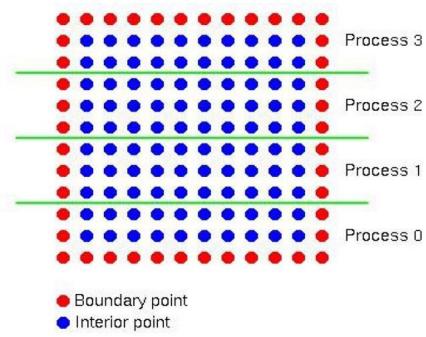
• Один главный процесс (Мастер), раздает задания остальным процессам (Slave)



Hello, MPI world (Master-Slave)

```
int main(int argc, char **argv) {
   int rank, size, len, tag=1;
   char host[MPI MAX PROCESSOR NAME];
   char msg[50];
   MPI Init(&argc, &argv);
   MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &rank);
   MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &size);
   MPI Get processor_name(host, &len);
   if (rank == 0) {
       int i;
       MPI Status status;
       printf("Hello, MPI world. I am %d of %d on %s\n", rank, size, host);
       for (i = 1; i < size; i++) {
           MPI Recv(msg, 50, MPI CHARACTER, MPI ANY SOURCE, tag,
                MPI COMM WORLD, &status);
            printf("Msg from %d: '%s'\n", status.MPI SOURCE, msg);
   } else {
        snprintf(msg, 50, "Hello, master. I am %d of %d on %s", rank, size, host);
       MPI Send(msg, 50, MPI CHARACTER, 0, tag, MPI COMM WORLD);
   MPI Finalize();
}
```





```
while (not converged) {
    for (i,j)
        xnew[i][j] = (x[i+1][j] + x[i-1][j] + x[i][j+1] + x[i][j-1])/4;
    for (i,j)
        x[i][j] = xnew[i][j];
    }
}
```



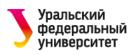
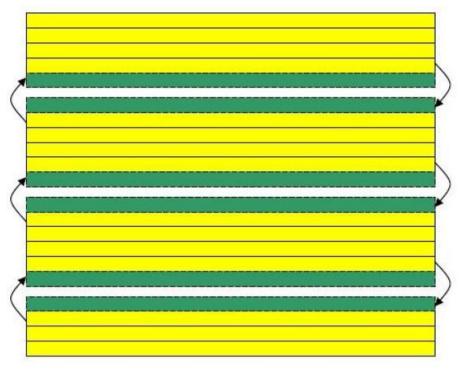


Схема пульсации



Отправить свои границы соседям
Получить границы от соседей
Вычислить значения внутри своей полосы



```
/* 12 x 12 mesh, 4 processors */
#define maxn 12
/* xlocal[][0] is lower ghostpoints */
/* xlocal[][maxn+2] is upper */
double xlocal[(12/4)+2][12];
double xnew[(12/3)+2][12];
double x[maxn][maxn];
MPI_Init( &argc, &argv );
MPI Comm rank( MPI COMM WORLD, &rank );
MPI Comm size( MPI COMM WORLD, &size );
/* Read the data from the named file */
if (rank == 0) {
    MPI Scatter( x[0], maxn * (maxn/size), MPI DOUBLE,
    xlocal[1], maxn * (maxn/size), MPI DOUBLE,
    0, MPI COMM WORLD );
```



```
itcnt = 0;
do {
    /* Send up unless I'm at the top, then receive from below */
    if (rank > 0)
        MPI Send( xlocal[1], maxn, MPI DOUBLE, rank - 1, 1,
            MPI COMM WORLD );
    if (rank < size - 1)</pre>
        MPI Recv( xlocal[maxn/size+1], maxn, MPI DOUBLE, rank + 1, 1,
            MPI_COMM_WORLD, &status );
    /* Send down unless I'm at the bottom */
    if (rank < size - 1)</pre>
        MPI Send( xlocal[maxn/size], maxn, MPI DOUBLE, rank + 1, 0,
            MPI COMM WORLD );
    if (rank > 0)
        MPI_Recv( xlocal[0], maxn, MPI DOUBLE, rank - 1, 0,
            MPI COMM WORLD, &status );
```



```
/* Compute new values (but not on boundary) */
itcnt ++;
diffnorm = 0.0;
for (i=i first; i<=i last; i++)</pre>
    for (j=1; j<maxn-1; j++) {</pre>
        xnew[i][j] = (xlocal[i][j+1] + xlocal[i][j-1] +
            xlocal[i+1][j] + xlocal[i-1][j]) / 4.0;
            diffnorm += (xnew[i][j] - xlocal[i][j]) *
             (xnew[i][j] - xlocal[i][j]);
/* Only transfer the interior points */
for (i=i first; i<=i last; i++)</pre>
    for (j=1; j<maxn-1; j++)</pre>
        xlocal[i][j] = xnew[i][j];
MPI_Allreduce( &diffnorm, &gdiffnorm, 1, MPI_DOUBLE, MPI SUM,
    MPI COMM WORLD );
gdiffnorm = sqrt( gdiffnorm );
if (rank == 0) printf( "At iteration %d, diff is %e\n", itcnt,
    gdiffnorm );
} while (gdiffnorm > 1.0e-2 && itcnt < 100);</pre>
```



```
/* Collect the data into x and print it */
MPI_Gather( xlocal[1], maxn * (maxn/size), MPI_DOUBLE,
        x, maxn * (maxn/size), MPI_DOUBLE,
        0, MPI_COMM_WORLD );
if (rank == 0) {
    printf( "Final solution is\n" );
    ...
}
MPI_Finalize( );
```





Оптимизации

Сокращение обменов

• Обмениваться границами через итерацию

2D-декомпозиция

• Почему?

Совмещение вычислений и обмена данными

Как?



Влияние способа декомпозиции

Время передачи п данных между процессами

$$T = L + \frac{n}{B}$$

1D

$$T=2(L+\frac{n}{B})$$

2D

$$T=4(L+\frac{n}{\sqrt{p}B})$$



Совмещение вычислений и обмена данными

Обновить края своей полосы
Приготовиться к приему краев соседей (MPI_Irecv)
Начать отправку своих краев соседям (MPI_Isend)
Обновить внутренние клетки своей полосы
Принять края от соседей (MPI_Waitall)



Новые возможности МРІ

MPI-2

- Динамическое создание/удаление процессов
- Односторонние взаимодействия (Put/Get)
- Параллельный ввод/вывод
- Привязка к С++ объявлена устаревшей
- Коллективные операции между процессами в разных коммуникаторах

MPI-3

- Неблокирующие коллективные операции
- Новые односторонние операции взаимодействия
- Привязка к Fortran 2008
- Привязка к С++ удалена из стандарта





Дополнительные материалы

MPI Tutorials

- https://computing.llnl.gov/tutorials/mpi/
- http://www.idi.ntnu.no/~elster/tdt4200-f09/gropp-mpi-tutorial.pdf

Упражнения по MPI

http://www.mcs.anl.gov/research/projects/mpi/tutorial/mpiexmpl/

Учебники по MPI на русском от МГУ

- Антонов А.С. Параллельное программирование с использованием технологии MPI. http://parallel.ru/tech/tech_dev/MPI/
- Антонов А.С. Вычислительный практикум по технологии MPI. http://parallel.ru/tech/tech_dev/MPIcourse/





Домашнее задание

Реализуйте параллельную версию игры «Жизнь» с использованием MPI

- Загрузка начальной конфигурации клеток из файла, выполнение заданного количества шагов эволюции, сохранение полученной конфигурации в файл
- Визуализация не требуется

Постройте графики зависимости ускорения и эффективности от количества процессов и размера задачи

Прокомментируйте полученные результаты



Суперкомпьютер «УРАН» ИММ УрО РАН

Производительность:

- Пиковая 225 TFlops
- «Реальная» (тест Linpack) 109
 TFlops

Технические характеристики:

- 204 вычислительных узла
- 408 процессоров Intel Xeon
- 352 графических ускорителя NVIDIA Tesla GPU
- Коммуникационная сеть Infiniband DDR
- Дисковая емкость 250 ТБ

Центр коллективного пользования с доступом через Интернет









Как работать?

Инструкции:

- parallel.uran.ru
- Базовые инструкции в Wiki курса

OC Linux

Доступ по SSH

Компиляторы:

- gcc
- Intel
- PGI





Запуск задач

Система запуска задач

 SLURM (Simple Linux Utility for Resource Management)

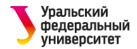
Интерактивный запуск задачи:

srun -n 24 hello_world

Пакетный запуск задачи (предпочтительно):

sbatch -n 24 hello_world.sh

```
$ cat hello_world.sh
#!/bin/bash
srun /home/u1213/parallel_course/hello_world
```



Очередь

[u1213@umt parallel_course]\$ squeue

| JOBID | NAME | USER | ST | START_TIME | TIME | TIMELIMIT | NODES PRI |
|--------|--------|-------|----|------------------|----------|------------|-----------|
| 308058 | vasp | u2573 | R | 2015-04-06T12:30 | 1:52:33 | 20:00:00 | 2 999 |
| 307954 | sbatch | u2567 | R | 2015-04-05T23:28 | 14:54:31 | 1-04:20:00 | 1 986 |
| 307953 | sbatch | u2567 | R | 2015-04-05T23:19 | 15:04:08 | 1-04:20:00 | 1 986 |
| 307941 | sbatch | u2567 | R | 2015-04-05T21:55 | 16:27:57 | 1-06:00:00 | 1 986 |
| 308129 | vasp | u2585 | R | 2015-04-06T14:06 | 16:39 | 4:00:00 | 2 981 |
| 308123 | vasp | u2585 | R | 2015-04-06T14:01 | 22:15 | 5:00:00 | 2 981 |
| 307956 | sbatch | u2626 | R | 2015-04-06T08:05 | 6:17:55 | 16:40:00 | 8 963 |
| 307961 | sbatch | u2626 | R | 2015-04-06T08:25 | 5:57:29 | 16:40:00 | 8 962 |
| 307903 | sbatch | u2655 | R | 2015-04-06T04:18 | 10:05:06 | 12:00:00 | 20 959 |
| 307960 | sbatch | u2733 | R | 2015-04-06T08:18 | 6:04:48 | 16:40:00 | 8 955 |
| 307959 | sbatch | u2733 | R | 2015-04-06T08:15 | 6:07:39 | 16:40:00 | 8 955 |
| 307958 | sbatch | u2733 | R | 2015-04-06T08:11 | 6:12:03 | 16:40:00 | 8 955 |





Раздел debug

Кластер как правило очень высоко загружен

• Не оставляйте на последний день!

Ночью (с 00:00 до 05:00) работает бэкап

- Зайти на управляющую машину почти невозможно (100% загрузка ввода/вывода)
- Расчетные задачи работают на узлах

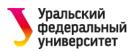
Раздел коротких отладочных задач debug

• Продолжительность до 20 минут

Использование

sbatch -p debug -n 24 hello_world.sh





Вопросы?