Лекция 2 Стандарт МРІ Двусторонние обмены

Курносов Михаил Георгиевич

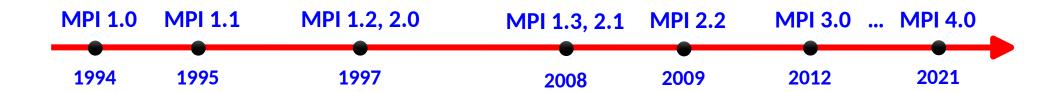
E-mail: mkurnosov@gmail.com WWW: www.mkurnosov.net

Курс «Параллельные вычислительные технологии» Сибирский государственный университет телекоммуникаций и информатики (г. Новосибирск) Осенний семестр



Стандарт МРІ

- Message Passing Interface (MPI) это стандарт на программный интерфейс коммуникационных библиотек для создания параллельных программ в модели передачи сообщений (message passing)
- Стандарт определяет интерфейс для языков программирования С и Fortran
- Стандарт де-факто для систем с распределенной памятью



http://www.mpi-forum.org

https://www.mpi-forum.org/docs/mpi-4.0/mpi40-report.pdf

Стандарт МРІ

- Переносимость программ на уровне исходного кода между разными вычислительными системами (Cray, IBM, NEC, Fujitsu, ...)
- Высокая производительность (MPI – это "ассемблер" в области параллельных вычислений)
- Масштабируемость (миллионы процессорных ядер)

Стандарт МРІ

```
18
           Blocking Send and Receive Operations
19
     3.2.1 Blocking Send
21
     The syntax of the blocking send operation is given below.
23
24
     MPI_SEND(buf, count, datatype, dest, tag, comm)
25
                buf
                                            initial address of send buffer (choice)
       IN
26
27
                                            number of elements in send buffer (non-negative inte-
                count
28
                                            ger)
29
       IN
                                            datatype of each send buffer element (handle)
                datatype
       IN
                dest
                                            rank of destination (integer)
31
                tag
                                            message tag (integer)
33
       IN
                                            communicator (handle)
                comm
34
     int MPI_Send(const void* buf, int count, MPI_Datatype datatype, int dest,
                    int tag, MPI_Comm comm)
37
     MPI_Send(buf, count, datatype, dest, tag, comm, ierror) BIND(C)
         TYPE(*), DIMENSION(..), INTENT(IN) :: buf
39
          INTEGER, INTENT(IN) :: count, dest, tag
          TYPE(MPI_Datatype), INTENT(IN) :: datatype
41
         TYPE(MPI_Comm), INTENT(IN) :: comm
```

Реализации MPI

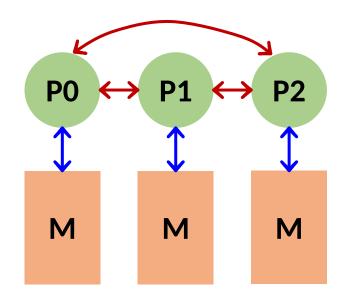
- MPICH (Open source, Argone NL, http://www.mcs.anl.gov/research/projects/mpich2)
- Производные от MPICH: MVAPICH (MPICH for InfiniBand), IBM MPI, Cray MPI, Intel MPI, HP MPI, Microsoft MPI
- Open MPI (Open source, BSD License, http://www.open-mpi.org)
- Производные от Open MPI: NVIDIA HPC-X, IBM Spectrum MPI, Fujitsu MPI, Oracle MPI
- Высокоуровневые интерфейсы
 - ☐ C++: Boost.MPI
 - ☐ Java: Open MPI Java Interface, MPI Java, MPJ Express, ParJava
 - ☐ C#: MPI.NET, MS-MPI
 - ☐ Python: mpi4py, pyMPI

Отличия в реализациях МРІ

- Спектр поддерживаемых архитектур процессоров: Intel, IBM, ARM, Fujitsu, NVIDIA, AMD
- Типы поддерживаемых коммуникационных технологий/сетей: InfiniBand, 10 Gigabit Ethernet, Cray Gemini, IBM PERCS/5D torus, Fujitsu Tofu, Myrinet, SCI, ...
- Протоколы дифференцированных обменов двусторонних обменов (Point-to-point): хранение списка процессов, подтверждение передачи (АСК), буферизация сообщений, ...
- **Коллективные операции обменов информацией:** коммуникационная сложность алгоритмов, учет структуры вычислительной системы (torus, fat tree, ...), неблокирующие коллективные обмены (MPI 3.0, методы хранение collective schedule)
- Алгоритмы вложения графов программ в структуры вычислительных систем (MPI topology mapping)
- Возможность выполнения MPI-функций в многопоточной среде и поддержка ускорителей (GPU NVIDIA/AMD, Intel Xeon Phi)

Модель программирования

- Программа состоит из *P* параллельных процессов, которые порождаются при запуске программы (MPI 1) или могут быть динамически созданы во время выполнения (MPI 2)
- Каждый процесс имеет уникальный идентификатор [0, P 1] и изолированное адресное пространство (SPMD)
- Процессы взаимодействуют путем передачи сообщений (message passing)
- Процессы могут образовывать группы для реализации коллективных операций



Process/thread/task

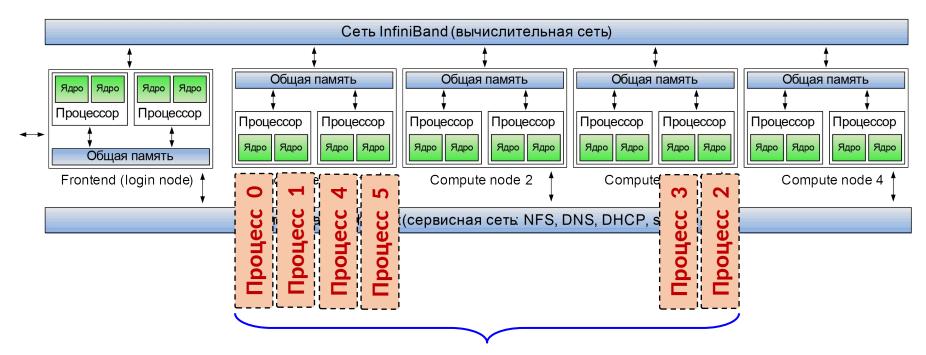
Memory (address space)

← Message passing

Memory access

Понятие коммуникатора (Communicator)

- **Коммуникатор (communicator)** группа процессов, образующая логическую область для выполнения коллективных операций между процессами
- В рамках коммуникатора процессы имеют номера: 0, 1, ..., P 1
- Все MPI-сообщения должны быть связаны с определенным коммуникатором



Коммуникатор MPI_COMM_WORLD включает все процессы

Функции МРІ

- Заголовочный файл mpi.h#include <mpi.h>
- Функции, типы данных и именованные константы имеют префикс MPI_
- Функции возвращают MPI_SUCCESS или код ошибки
- Результаты возвращаются через аргументы функций

Hello, MPI World!

```
#include <mpi.h>
int main(int argc, char *argv[])
    int commsize, rank, len;
    char procname[MPI_MAX_PROCESSOR_NAME];
    MPI_Init(&argc, &argv);
    MPI Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &commsize);
    MPI Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &rank);
    MPI Get processor name(procname, &len);
    printf("Hello, MPI World! Process %d of %d on node %s.\n",
           rank, commsize, procname);
    MPI_Finalize();
    return 0;
```

Процессы выполняют один и тот же код (одна программ – Single Program Multiple Data)

Компиляция МРІ-программ

```
Программа на С
$ mpicc -Wall -o hello ./hello.c
 Программа на С++
$ mpicxx -Wall -o hello ./hello.cpp
 Программа на Fortran
 mpif90 -o hello ./hello.f90
```

Запуск MPI-программ на кластере (SLURM)

```
Формируем паспорт задачи (job-файл)
  cat task.job
#!/bin/sh
#SBATCH --nodes=3 --ntasks-per-node=2
#SBATCH --job-name=MyTask
cd $SLURM_SUBMIT_DIR
mpiexec ./myprog
```

```
# Ставим задачу в очередь
$ sbatch ./task.job
882
```

Запуск MPI-программ на кластере (TORQUE)

```
Проверяем состояние задачи в очереди
  squeue
                               NAME
            JOBID PARTITION
                                        USER ST
                                                      TIME NODES NODELIST(REASON)
              407
                      debug
                               MyTask
                                        mkurnoso R
                                                          0:02
                                                                    1 jet-cn1
 Проверяем результат
$ cat ./MyTask.o882
Hello, MPI World! Process 0 of 8 on node cn15.
Hello, MPI World! Process 4 of 8 on node cn15.
Hello, MPI World! Process 1 of 8 on node cn15.
Hello, MPI World! Process 2 of 8 on node cn15.
Hello, MPI World! Process 3 of 8 on node cn15.
Hello, MPI World! Process 5 of 8 on node cn15.
Hello, MPI World! Process 6 of 8 on node cn15.
Hello, MPI World! Process 7 of 8 on node cn15.
```

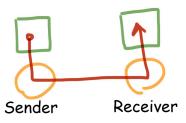
Модель передачи сообщений МРІ

■ Двусторонние обмены (Point-to-point communication)
□ Один процесс инициирует передачу сообщения (Send), другой его принимает (Receive)
Изменение памяти принимающего процесса происходит при его явном участи
□ Обмен совмещен с синхронизацией процессов
■ Односторонние обмены (One-sided communication, Remote memory access)
□ Только один процесс явно инициирует передачу/прием сообщения из памяти удаленного процесса
Синхронизация процессов отсутствует

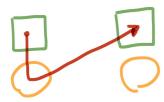
Виды обменов сообщениями в МРІ

- Двусторонние обмены (Point-to-point communication) участвуют два процесса коммуникатора (send, recv)
- Односторонние обмены (One-sided communication, Remote memory access) участвуют два процесса коммуникатора (без синхронизации процессов, put, get)
- Коллективные обмены (Collective communication) участвуют все процессы коммуникатора (one-to-all broadcast, all-to-one gather, all-to-all broadcast)

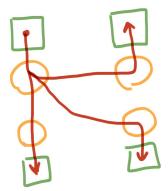
Point-to-point



One-sided



Collective (One-to-all Broadcast)



Структура сообщения (Point-to-point)

• Данные

- Адрес буфера (непрерывный участок памяти)
- Число элементов в буфере
- Тип данных элементов в буфере

Заголовок (envelope)

- Идентификаторы отправителя и получателя
- Тег сообщения (Таg)
- Коммуникатор (Communicator)

Двусторонние обмены (Point-to-point)

Блокирующие (Blocking)

- MPI Bsend
- MPI_Recv
- MPI_Rsend
- MPI Send
- MPI_Sendrecv
- MPI_Sendrecv_replace
- MPI_Ssend
- **-** ...

Проверки состояния запросов (Completion/Testing)

- MPI_Iprobe
- MPI_Probe
- MPI_Test{, all, any, some}
- MPI_Wait{, all, any, some}
- **-** ...

Неблокирующие (Non-blocking)

- MPI_Ibsend
- MPI Irecv
- MPI_Irsend
- MPI_Isend
- MPI Issend
- ...

Постоянные (Persistent)

- MPI_Bsend_init
- MPI_Recv_init
- MPI Send init
- **-**
- MPI_Start
- MPI_Startall

Блокирующие функции Send/Recv

- buf адрес буфера
- count число элементов в сообщении
- datatype тип данных элементов в буфере
- dest номер процесса-получателя
- source номер процесса-отправителя или MPI_ANY_SOURCE
- tag тег сообщения или MPI_ANY_TAG
- comm идентификатор коммуникатора или MPI_COMM_WORLD
- status параметры принятого сообщения (содержит поля source, tag)

Соответствие типов данных МРІ типам языка С

MPI datatype	C datatype
MPI_CHAR	char
	(treated as printable character)
MPI_SHORT	signed short int
MPI_INT	signed int
MPI_LONG	signed long int
MPI_LONG_LONG_INT	signed long long int
MPI_LONG_LONG (as a synonym)	signed long long int
MPI_SIGNED_CHAR	signed char
	(treated as integral value)
MPI_UNSIGNED_CHAR	unsigned char
	(treated as integral value)
MPI_UNSIGNED_SHORT	unsigned short int
MPI_UNSIGNED	unsigned int
MPI_UNSIGNED_LONG	unsigned long int
MPI_UNSIGNED_LONG_LONG	unsigned long long int
MPI_FLOAT	float
MPI_DOUBLE	double
MPI_LONG_DOUBLE	long double
MPI_WCHAR	wchar_t
	(defined in <stddef.h>)</stddef.h>
	(treated as printable character)

MPI_C_BOOL	_Bool
MPI_INT8_T	int8_t
MPI_INT16_T	int16_t
MPI_INT32_T	int32_t
MPI_INT64_T	int64_t
MPI_UINT8_T	uint8_t
MPI_UINT16_T	uint16_t
MPI_UINT32_T	uint32_t
MPI_UINT64_T	uint64_t
MPI_C_COMPLEX	float _Complex
MPI_C_FLOAT_COMPLEX (as a synonym)	float _Complex
MPI_C_DOUBLE_COMPLEX	double _Complex
MPI_C_LONG_DOUBLE_COMPLEX	long double _Complex
MPI_BYTE	The second secon
MPI_PACKED	

Hello, MPI World (2)!

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <mpi.h>
int main(int argc, char **argv)
    int rank, commsize;
   MPI_Init(&argc, &argv);
   MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &commsize);
    MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &rank);
    double *buf = malloc(sizeof(*buf) * 100);
    // Work with buffer...
    if (rank == 0) {
        MPI_Send(buf, 100, MPI_DOUBLE, 1, 0, MPI_COMM_WORLD);
    } else if (rank == 1) {
        MPI_Recv(buf, 100, MPI_DOUBLE, 0, 0, MPI_COMM_WORLD, MPI_STATUS_IGNORE);
   free(buf);
    MPI_Finalize();
    return 0;
```

Hello, MPI World (3)!

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <mpi.h>
int main(int argc, char **argv)
    int rank, commsize;
    MPI Init(&argc, &argv);
    MPI Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &commsize);
    MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &rank);
                                                                    Как будет вести себя программа если
                                                                      запустить больше двух процессов?
    double *buf = malloc(sizeof(*buf) * 100);
    // Work with buffer...
    if (rank == 0) {
        MPI_Send(buf, 100, MPI_DOUBLE, 1, 0, MPI_COMM_WORLD);
    } else {
        MPI_Recv(buf, 100, MPI_DOUBLE, 0, 0, MPI_COMM_WORLD, MPI_STATUS_IGNORE);
    free(buf);
    MPI Finalize();
    return 0;
```

Hello, MPI World (4)!

```
#define NELEMS(x) (sizeof(x) / sizeof((x)\lceil 0 \rceil))
int main(int argc, char **argv) {
    int rank, commsize, len, tag = 1;
                                                                         Р - 1 процессов передают свое
    char host[MPI MAX PROCESSOR NAME], msg[128];
                                                                             сообщение процессу 0
    MPI Init(&argc, &argv);
    MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &rank);
    MPI Comm size(MPI_COMM_WORLD, &commsize);
    MPI Get processor name(host, &len);
    if (rank > 0) {
        snprintf(msq, NELEMS(msq), "Hello, master. I am %d of %d on %s", rank, commsize, host);
        MPI Send(msq, NELEMS(msq), MPI CHAR, 0, taq, MPI COMM WORLD);
    } else {
        MPI Status status:
        printf("Hello, World. I am master (%d of %d) on %s\n", rank, commsize, host);
        for (int i = 1; i < commsize; i++) {</pre>
            MPI_Recv(msg, NELEMS(msg), MPI_CHAR, MPI_ANY_SOURCE, tag, MPI_COMM_WORLD, &status);
            printf("Message from %d: '%s'\n", status.MPI SOURCE, msq);
    MPI Finalize(); return 0;
```

Hello, MPI World (2)!

```
Hello, World. I am master (0 of 16) on cn15
Message from 1: 'Hello, master. I am 1 of 16 on cn15'
Message from 2: 'Hello, master. I am 2 of 16 on cn15'
Message from 3: 'Hello, master. I am 3 of 16 on cn15'
Message from 4: 'Hello, master. I am 4 of 16 on cn15'
Message from 5: 'Hello, master. I am 5 of 16 on cn15'
Message from 6: 'Hello, master. I am 6 of 16 on cn15'
Message from 7: 'Hello, master. I am 7 of 16 on cn15'
Message from 14: 'Hello, master. I am 14 of 16 on cn16'
Message from 15: 'Hello, master. I am 15 of 16 on cn16'
Message from 8: 'Hello, master. I am 8 of 16 on cn16'
Message from 9: 'Hello, master. I am 9 of 16 on cn16'
Message from 12: 'Hello, master. I am 12 of 16 on cn16'
Message from 11: 'Hello, master. I am 11 of 16 on cn16'
Message from 10: 'Hello, master. I am 10 of 16 on cn16'
Message from 13: 'Hello, master. I am 13 of 16 on cn16'
```

Семантика двусторонних обменов (Point-to-point)

- Гарантируется сохранение порядка сообщений от каждого процесса-отправителя
- Не гарантируется "справедливость" доставки сообщений от нескольких отправителей

Сообщение, отправленное первым send, должно быть получено первым recv

Пример Send/Recv (хотим получить меньше, чем нам отправили)

```
int main(int argc, char **argv) {
    float buf[100];
    // ...
    if (rank == 0) {
        for (int i = 0; i < NELEMS(buf); i++)</pre>
             buf[i] = (float)i;
        MPI_Send(buf, NELEMS(buf), MPI_FLOAT, 1, 0, MPI_COMM_WORLD);
    } else if (rank == 1) {
        // Пытаемся получить меньше, чем нам отправили
        MPI Status status;
        MPI_Recv(buf, 10, MPI_FLOAT, 0, 0, MPI_COMM_WORLD, &status);
    MPI_Finalize();
                            Fatal error in MPI_Recv:
    return 0;
                             Message truncated, error stack:
                             MPIDI_CH3U_Receive_data_found(284): Message from rank 0 and tag 0
                            truncated; 400 bytes received but buffer size is 40
```

Пример Send/Recv (хотим получить больше, чем нам отправили)

```
int main(int argc, char **argv) {
   float buf[100];
   // ...
    if (rank == 0) {
        for (int i = 0; i < NELEMS(buf); i++)</pre>
            buf[i] = (float)i;
        MPI_Send(buf, 10, MPI_FLOAT, 1, 0, MPI_COMM_WORLD);
    } else if (rank == 1) {
        MPI Status status; // Пытаемся получить больше, чем нам отправили
        MPI Recv(buf, 100, MPI FLOAT, 0, 0, MPI COMM WORLD, &status);
        printf("Master received: ");
        int count:
        MPI_Get_count(&status, MPI_FLOAT, &count); // count = 10
        for (int i = 0; i < count; i++)</pre>
            printf("%f ", buf[i]);
        printf("\n");
   MPI_Finalize();
    return 0;
```

Master received: 0.00 1.00 2.00 3.00 4.00 5.00 6.00 7.00 8.00 9.00

Информация о принятом сообщении

■ Записывает в count число принятых (MPI_Recv) элементов типа datatype

- Блокирует выполнение процесса, пока не поступит сообщение (source, tag, comm)
- Информация о сообщении возвращается через параметр status
- Далее, пользователь может создать буфер нужного размера и извлечь сообщение функцией MPI_Recv

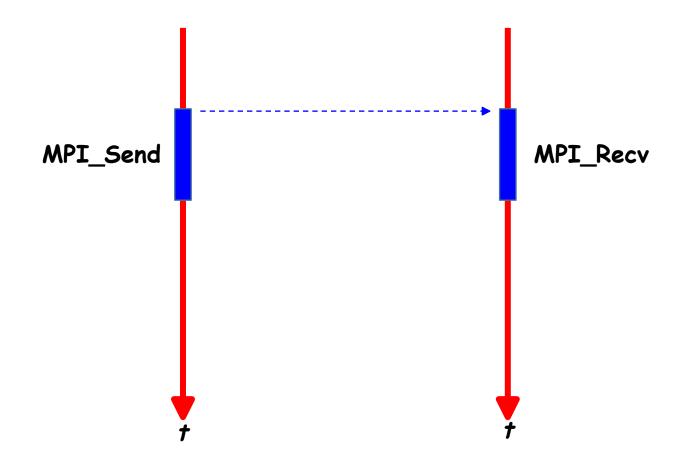
Пример MPI_Probe

```
int main(int argc, char **argv) {
   if (rank == 0) {
       float buf[100];
       MPI Send(buf, 10, MPI FLOAT, 2, 0, comm); // Отправили массив float[10]
   } else if (rank == 1) {
       int buf[32];
       MPI_Send(buf, 6, MPI_INT, 2, 1, comm); // Отправили массив int[6]
   } else if (rank == 2) {
       MPI Status status;
       for (int m = 0; m < 2; m++) {
           MPI Probe(MPI ANY SOURCE, MPI ANY TAG, comm, &status); // Ждем любого сообщения
           if (status.MPI TAG == 0) {
                                                                   // Определяем тип сообщения
               MPI_Get_count(&status, MPI_FLOAT, &count); // Сколько пришло MPI_FLOAT?
               float *buf = malloc(sizeof(*buf) * count);
               MPI Recv(buf, count, MPI FLOAT, status.MPI SOURCE, status.MPI TAG, comm, &status);
           } else if (status.MPI TAG == 1) {
               MPI Get count(&status, MPI INT, &count); // Сколько пришло MPI INT?
               int *buf = malloc(sizeof(*buf) * count);
               MPI Recv(buf, count, MPI INT, status.MPI SOURCE, status.MPI TAG, comm, &status);
```

Состояние процесса после завершения MPI_Send

- Буфер можно повторно использовать, не опасаясь испортить передаваемое сообщение?
- Сообщение покинуло узел процесса-отправителя?
- Сообщение принято процессом-получателем?

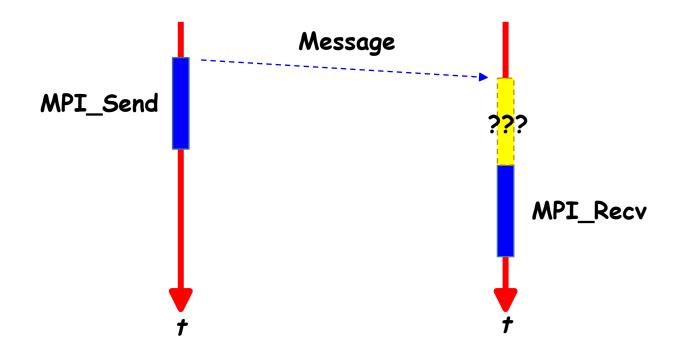
Реализация Send/Recv – идеальная ситуация



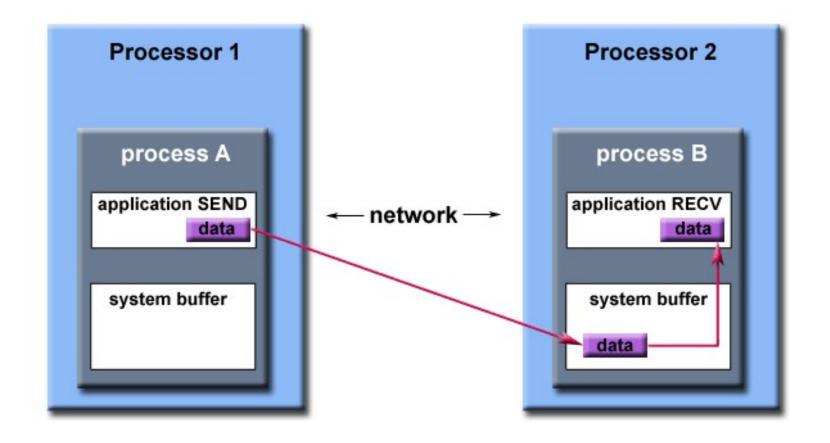
В идеальной ситуации вызов Send должен быть синхронизирован с вызовом Recv (функции должны вызываться в один момент времени)

Реализация Send/Recv - реальная ситуация

- Что будет, если Send вызван за 5 секунд до вызова Recv?
 Где будет храниться исходящее сообщение?
- Что будет если несколько процессов одновременно отправляют сообщения процессу-получателю? Как он должен их хранить?



Реализация Send/Recv



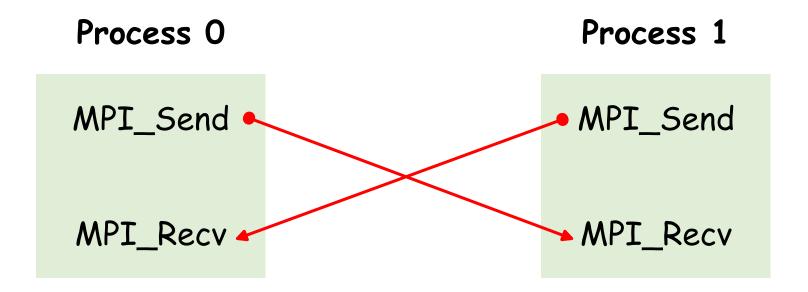
Path of a message buffered at the receiving process

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

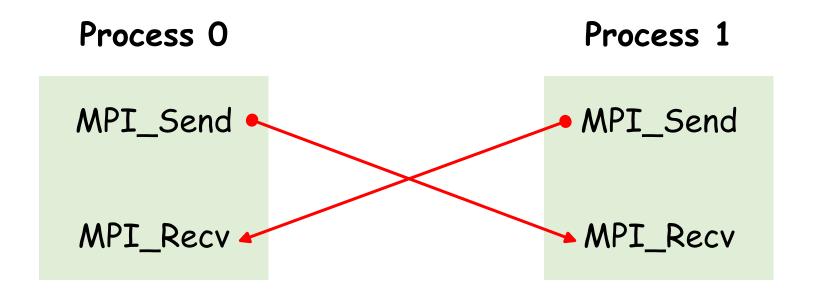
Коммуникационные режимы блокирующих обменов

- Стандартный режим (Standard communication mode, local/non-local) реализация определяет будет ли исходящее сообщение буферизовано:
 - a) сообщение помещается в буфер, вызов MPI_Send завершается до вызова советующего MPI_Recv
 - b) буфер недоступен, вызов MPI_Send не завершится пока не будет вызван соответствующий MPI_Recv (non-local)
- Режим с буферизацией (Buffered mode, local) завершение MPI_Bsend не зависит от того, вызван ли соответствующий MPI_Recv; исходящее сообщение помещается в буфер, вызов MPI_Bsend завершается
- Синхронный режим (Synchronous mode, non-local + synchronization) вызов MPI_Ssend завершается если соответствующий вызова MPI_Recv начал прием сообщения
- Режим с передачей по готовности (Ready communication mode) вызов MPI_Rsend может начать передачу сообщения если соответствующий MPI_Recv уже вызван (позволяет избежать процедуры "рукопожатия" для сокращения времени обмена)

Взаимная блокировка процессов



Взаимная блокировка процессов



- Поменять порядок операций Send/Recv
- Использовать неблокирующие операции
- Использовать функцию совмещенного обмена MPI_Sendrecv

Совмещение передачи и приема

- Предотвращает возникновение взаимной блокировки при вызове Send/Recv
- Не гарантирует защиту от любых взаимных блокировок!

Неблокирующие функции Send/Recv (Non-blocking)

- Возврат из функции происходит сразу после инициализации процесса передачи/приема
 - □ Буфер использовать нельзя до завершения операции
- Передача
 - MPI_Isend(..., MPI_Request *request)
 - ☐ MPI_Ibsend(..., MPI_Request *request)
 - MPI_Issend(..., MPI_Request *request)
 - ☐ MPI_Irsend(..., MPI_Request *request)
- Прием
 - ☐ MPI_Irecv(..., MPI_Request *request)

Ожидание завершения неблокирующей операции

Блокирующее ожидание завершения операции

```
    int MPI_Wait(MPI_Request *request, MPI_Status *status)
    int MPI_Waitany(int count, MPI_Request array_of_requests[], int *index, MPI_Status *status)
    int MPI_Waitall(int count, MPI_Request array_of_requests[], MPI_Status array_of_statuses[])
```

Блокирующая проверка состояния операции

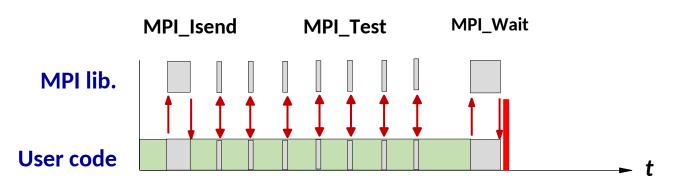
```
    int MPI_Test(MPI_Request *request, int *flag, MPI_Status *status)
    int MPI_Testany(int count, MPI_Request array_of_requests[], int *index, int *flag, MPI_Status *status)
    int MPI_Testall(int count, MPI_Request array_of_requests[], int *flag, MPI_Status array of statuses[])
```

Совмещение обменов и вычислений (Overlaping)

Использование блокирующих функций



Использование неблокирующих функций



Hello World: Ring

```
int main(int argc, char **argv) {
   // ...
   char inbuf prev[50], inbuf next[50], outbuf prev[50], outbuf next[50];
   MPI Request reqs[4];
   MPI Status stats[4];
   prev = (rank + commsize - 1) % commsize;
   next = (rank + 1) % commsize;
   snprintf(outbuf prev, NELEMS(outbuf prev), "Hello, prev. I am %d of %d on %s",
            rank, commsize, host);
   snprintf(outbuf next, NELEMS(outbuf next), "Hello, next. I am %d of %d on %s",
             rank, commsize, host);
   MPI Isend(outbuf prev, NELEMS(outbuf prev), MPI CHAR, prev, tag1, MPI COMM WORLD, &regs[0]);
   MPI_Isend(outbuf_next, NELEMS(outbuf_next), MPI_CHAR, next, tag2, MPI_COMM_WORLD, &reqs[1]);
   MPI Irecv(inbuf prev, NELEMS(inbuf prev), MPI CHAR, prev, tag2, MPI COMM WORLD, &regs[2]);
   MPI Irecv(inbuf next, NELEMS(inbuf next), MPI CHAR, next, tag1, MPI COMM WORLD, &regs[3]);
   MPI Waitall(4, regs, stats);
   printf("[%d] Msg from %d (prev): '%s'\n", rank, stats[2].MPI_SOURCE, inbuf_prev);
   printf("[%d] Msg from %d (next): '%s'\n", rank, stats[3].MPI SOURCE, inbuf next);
    // ...
```

Неблокирующая проверка сообщений

- В параметре flag возвращает значение 1, если сообщение с подходящими атрибутами уже может быть принято и 0 в противном случае
- В параметре status возвращает информацию об обнаруженном сообщении (если flag == 1)

сентября 15, 2022 42

Постоянные запросы (persistent)

- Постоянные функции привязывают аргументы к дескриптору запроса (persistent request), дальнейшие вызовы операции осуществляется по дескриптору запроса
- Позволяет сократить время выполнения запроса

- Запуск операции (например, в цикле)
- int MPI_Start(MPI_Request *request)
- int MPI_Startall(int count, MPI_Request array_of_requests[])

PingPong

```
int main(int argc, char **argv)
                                         # Кластер Jet - два процесса на разных узла (node=2:ppn=1)
                                         Process 1 pingpong (100 runs, message 1048576 bytes): time 0.018842 sec., bandwidth 53.07 MiB/sec. (424.59 Mbps)
                                         Process 0 pingpong (100 runs, message 1048576 bytes): time 0.018869 sec., bandwidth 53.00 MiB/sec. (423.98 Mbps)
    int rank, commsize;
    MPI Init(&argc, &argv);
    MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &commsize);
    MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &rank);
    int size = 1024 * 1024:
    uint8 t *sbuf = malloc(sizeof(*sbuf) * size);
    uint8 t *rbuf = malloc(sizeof(*rbuf) * size);
    int nruns = 100:
    double t = MPI Wtime();
    for (int i = 0; i < nruns; i++) {</pre>
         if (rank == 0) {
             MPI Send(sbuf, size, MPI UINT8 T, 1, 0, MPI COMM WORLD);
             MPI Recv(rbuf, size, MPI UINT8 T, 1, 0, MPI COMM WORLD, MPI STATUS IGNORE);
         } else if (rank == 1) {
             MPI Recv(rbuf, size, MPI UINT8 T, 0, 0, MPI COMM WORLD, MPI STATUS IGNORE);
             MPI Send(sbuf, size, MPI UINT8 T, 0, 0, MPI COMM WORLD);
    t = (MPI Wtime() - t) / nruns;
    double mb = 1 << 20:
    printf("Process %d pingpong (%d runs, message %d bytes): time %.6f sec., bandwidth %.2f MiB/sec. (%.2f Mbps)\n",
             rank, nruns, size, t, size / mb / t, size * 8.0 / mb / t);
    free(sbuf);
    free(rbuf);
                                      # Кластер Jet - два процесса на одном узле (node=1:ppn=2)
    MPI Finalize();
                                      Process 1 pingpong (100 runs, message 1048576 bytes): time 0.000317 sec., bandwidth 3157.32 MiB/sec. (25258.52 Mbps)
    return 0:
                                      Process 0 pingpong (100 runs, message 1048576 bytes): time 0.000318 sec., bandwidth 3148.14 MiB/sec. (25185.15 Mbps)
```

Домашнее чтение

- Pavan Balaji, Torsten Hoefler. Advanced Parallel Programming with MPI-1, MPI-2, and MPI-3 //
 ACM Symposium on Principles and Practice of Parallel Programming, 2013
 http://https.ch/teaching/mpi_tutorials/ppopp13/2013-02-24-ppopp-mpi-advanced.pdf
- Rolf Rabenseifner, Georg Hager, Gabriele Jost. Hybrid MPI and OpenMP Parallel Programming //
 Day-long tutorial on Hybrid MPI and OpenMP Parallel Programming from SC13, 2013
 http://openmp.org/wp/sc13-tutorial-hybrid-mpi-and-openmp-parallel-programming/
- Supalov A. Inside the Message Passing Interface // https://doi.org/10.1515/9781501506871