

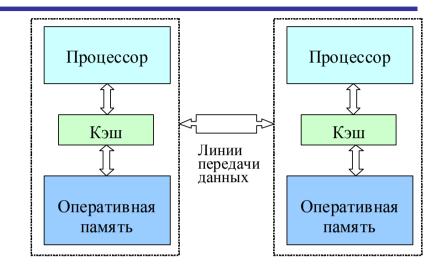
Параллельное программирование на основе MPI

Содержание

- MPI: основные понятия и определения
- Введение в МРІ
 - Инициализация и завершение МРІ программ
 - Определение количества и ранга процессов
 - Прием и передача сообщений
 - Определение времени выполнение MPI программы
 - Коллективные операции передачи данных
- Пример: программа вычисления числа π
- Заключение

В вычислительных системах с распределенной памятью процессоры работают независимо друг от друга.

Для организации параллельных вычислений необходимо уметь:



- распределять вычислительную нагрузку,
- *организовать* информационное взаимодействие (*передачу* данных) между процессорами.

Решение всех перечисленных вопросов обеспечивает MPI интерфейс передачи данных (message passing interface)

- В рамках МРІ для решения задачи разрабатывается одна программа, она запускается на выполнение одновременно на всех имеющихся процессорах
- Для организации различных вычислений на разных процессорах:
 - Есть возможность подставлять разные данные для программы на разных процессорах,
 - Имеются средства для идентификации процессора, на котором выполняется программа
- Такой способ организации параллельных вычислений обычно именуется как модель "одна программа множество процессов" (single program multiple processes or SPMP)

- □В МРІ существует множество операций передачи данных:
 - Обеспечиваются разные способы пересылки данных,
 - Реализованы практически все основные коммуникационные операции.

Эти возможности являются наиболее сильной стороной MPI (об этом, в частности, свидетельствует и само название MPI)

Что означает МРІ?

- MPI это стандарт, которому должны удовлетворять средства организации передачи сообщений.
- MPI это программные средства, которые обеспечивают возможность передачи сообщений и при этом соответствуют всем требованиям стандарта MPI:
 - программные средства должны быть организованы в виде библиотек программных модулей (*библиотеки MPI*),
 - должны быть доступны для наиболее широко используемых алгоритмических языков С и Fortran.

Достоинства MPI

- MPI позволяет существенно снизить остроту проблемы переносимости параллельных программ между разными компьютерными системами.
- MPI содействует повышению эффективности параллельных вычислений практически для каждого типа вычислительных систем существуют реализации библиотек MPI.
- MPI уменьшает сложность разработки параллельных программ:
 - большая часть основных операций передачи данных предусматривается стандартом MPI,
 - имеется большое количество библиотек параллельных методов, созданных с использованием MPI.

Введение

История разработки MPI

- **1992 г.** Начало работ над стандартом библиотеки передачи сообщений (Oak Ridge National Laboratory, Rice University).
- Ноябрь 1992 г. Объявление рабочего варианта стандарта MPI 1.
- **Ноябрь 1993 г.** Обсуждение стандарта на конференции Supercomputing'93.
- 5 мая 1994 г. Окончательный вариант стандарта MPI 1.0.
- **12 Июня 1995 г.** Новая версия стандарта MPI 1.1.
- **18 Июля 1997 г.** Опубликован стандарт MPI-2: Extensions to the Message-Passing Interface.

Разработка стандарта MPI производится международным консорциумом **MPI Forum**

Понятие параллельной программы

- Под *параллельной программой* в рамках MPI понимается множество одновременно выполняемых *процессов*:
 - Процессы могут выполняться на разных процессорах; вместе с этим, на одном процессоре могут располагаться несколько процессов,
 - Каждый процесс параллельной программы порождается на основе копии одного и того же программного кода (модель SPMP).
- Исходный программный код разрабатывается на алгоритмических языках С или Fortran с использованием библиотеки MPI.
- Количество процессов и число используемых процессоров определяется в момент запуска параллельной программы средствами среды исполнения МРІ программ. Все процессы программы последовательно перенумерованы. Номер процесса именуется рангом процесса.

В основу МРІ положены четыре основные концепции:

- □ Тип операции передачи сообщения
- □ Тип данных, пересылаемых в сообщении
- □ Понятие коммуникатора (группы процессов)
- Понятие виртуальной топологии

Операции передачи данных

- Основу MPI составляют операции передачи сообщений.
- Среди предусмотренных в составе MPI функций различаются:
 - парные (point-to-point) операции между двумя процессами,
 - коллективные (collective) коммуникационные действия для одновременного взаимодействия нескольких процессов.

Понятие коммуникаторов...

- *Коммуникатор* в MPI специально создаваемый служебный объект, объединяющий в своем составе группу процессов и ряд дополнительных параметров (*контекст*):
 - парные операции передачи данных выполняются для процессов, принадлежащих одному и тому же коммуникатору,
 - Коллективные операции применяются одновременно для всех процессов коммуникатора.
- Указание используемого коммуникатора является обязательным для операций передачи данных в MPI.

Понятие коммуникаторов

- В ходе вычислений могут создаваться новые и удаляться существующие коммуникаторы.
- Один и тот же процесс может принадлежать разным коммуникаторам.
- Все имеющиеся в параллельной программе процессы входят в состав создаваемого по умолчанию коммуникатора с идентификатором MPI_COMM_WORLD.
- При необходимости передачи данных между процессами из разных групп необходимо создавать глобальный коммуникатор (intercommunicator).

Типы данных

- При выполнении операций передачи сообщений для указания передаваемых или получаемых данных в функциях MPI необходимо указывать тип пересылаемых данных.
- MPI содержит большой набор *базовых типов данных*, во многом совпадающих с типами данных в алгоритмических языках С и Fortran.
- В МРІ имеются возможности для создания новых производных типов данных для более точного и краткого описания содержимого пересылаемых сообщений.

Виртуальные топологии

- Логическая топология линий связи между процессами имеет структуру полного графа (независимо от наличия реальных физических каналов связи между процессорами).
- В МРІ имеется возможность представления множества процессов в виде *решетки* произвольной размерности. При этом, граничные процессы решеток могут быть объявлены соседними и, тем самым, на основе решеток могут быть определены структуры типа *тор*.
- В МРІ имеются средства и для формирования логических (виртуальных) топологий любого требуемого типа.

Основы МРІ...

- Инициализация и завершение МРІ программ
 - Первой вызываемой функцией MPI должна быть функция:

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

(служит для инициализации среды выполнения МРІ программы; параметрами функции являются количество аргументов в командной строке и текст самой командной строки.)

Последней вызываемой функцией MPI обязательно должна являться функция:

```
int MPI_Finalize (void)
```

- Инициализация и завершение МРІ программ
 - структура параллельной программы, разработанная с использованием MPI, должна иметь следующий вид:

Основы МРІ...

- Определение количества и ранга процессов...
 - Определение количества процессов в выполняемой параллельной программе осуществляется при помощи функции:

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

Для определения ранга процесса используется функция:

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

- Определение количества и ранга процессов...
 - Как правило, вызов функций MPI_Comm_size и MPI_Comm_rank выполняется сразу после MPI_Init.

- Определение количества и ранга процессов...
 - Коммуникатор MPI_COMM_WORLD создается по умолчанию и представляет все процессы выполняемой параллельной программы;
 - Ранг, получаемый при помощи функции
 MPI_Comm_rank, является рангом процесса, выполнившего вызов этой функции, и, тем самым, переменная ProcRank будет принимать различные значения в разных процессах.

- Передача сообщений...
 - Для передачи сообщения процесс-отправитель должен выполнить функцию:

```
int MPI_Send(void *buf, int count, MPI_Datatype type, int dest, int tag, MPI_Comm comm),
где

- buf — адрес буфера памяти, в котором располагаются данные отправляемого сообщения,

- count — количество элементов данных в сообщении,

- type — тип элементов данных пересылаемого сообщения,

- dest — ранг процесса, которому отправляется сообщение,

- tag — значение-тег, используемое для идентификации сообщений,

- comm — коммуникатор, в рамках которого выполняется передача данных.
```

Основы МРІ...

• Передача сообщений...

Базовые типы данных MPI для алгоритмического языка С

MPI_Datatype	C Datatype
MPI_BYTE	
MPI_CHAR	signed char
MPI_DOUBLE	Double
MPI_FLOAT	Float
MPI_INT	Int
MPI_LONG	Long
MPI_LONG_DOUBLE	long double
MPI_PACKED	
MPI_SHORT	short
MPI_UNSIGNED_CHAR	unsigned char
MPI_UNSIGNED	unsigned int
MPI_UNSIGNED_LONG	unsigned long
MPI_UNSIGNED_SHORT	unsigned short

Основы МРІ...

• Передача сообщений

- Отправляемое сообщение определяется через указание блока памяти (буфера), в котором это сообщение располагается.
 Используемая для указания буфера триада (buf, count, type) входит в состав параметров практически всех функций передачи данных,
- Процессы, между которыми выполняется передача данных, обязательно должны принадлежать коммуникатору, указываемому в функции MPI_Send,
- Параметр tag используется только при необходимости различения передаваемых сообщений, в противном случае в качестве значения параметра может быть использовано произвольное целое число.

Основы МРІ...

Прием сообщений...

Для приема сообщения процесс-получатель должен выполнить функцию:

```
int MPI_Recv(void *buf, int count, MPI_Datatype type,
  int source,int tag, MPI_Comm comm, MPI_Status *status),
rge
  - buf, count, type - буфер памяти для приема сообщения
  - source - рант процесса, от которого должен быть выполнен прием сообщения,
  - tag - тег сообщения, которое должно быть принято для процесса,
  - comm - коммуникатор, в рамках которого выполняется передача данных,
  - status - указатель на структуру данных с информацией о результате выполнения операции приема данных.
```

- Прием сообщений...
 - Буфер памяти должен быть достаточным для приема сообщения, а тип элементов передаваемого и принимаемого сообщения должны совпадать; при нехватке памяти часть сообщения будет потеряна и в коде завершения функции будет зафиксирована ошибка переполнения,
 - При необходимости приема сообщения от любого процессаотправителя для параметра source может быть указано значение MPI_ANY_SOURCE,
 - При необходимости приема сообщения с любым тегом для параметра tag может быть указано значение MPI_ANY_TAG,

Основы МРІ...

- Прием сообщений....
 - Параметр status позволяет определить ряд характеристик принятого сообщения:

```
-status.MPI_SOURCE - ранг процесса-отправителя принятого сообщения, -status.MPI_TAG - тег принятого сообщения.
```

Функция

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

возвращает в переменной *count* количество элементов типа *type* в принятом сообщении.

Основы МРІ...

• Прием сообщений

Функция *MPI_Recv* является *блокирующей* для процессаполучателя, т.е. его выполнение приостанавливается до завершения работы функции. Таким образом, если по каким-то причинам ожидаемое для приема сообщение будет отсутствовать, выполнение параллельной программы будет блокировано.

Основы МРІ...

• Первая параллельная программа с использованием МРІ...

```
#include " mpi.h "
int main(int argc, char* argv∏) {
int ProcNum, ProcRank, RecvRank;
 MPI_Status Status; MPI_Init(&argc, &argv);
 MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &ProcNum);
MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &ProcRank);
if ( ProcRank == 0 ) { // Действия для процесса 0
  printf ("\n Hello from process %3d", ProcRank);
  for ( int i=1; i < ProcNum; i++ ) {
   MPI_Recv(&RecvRank, 1, MPI_INT, MPI_ANY_SOURCE,
    MPI_ANY_TAG, MPI_COMM_WORLD, &Status);
   printf("\n Hello from process %3d", RecvRank);
 else // Действия для всех процессов, кроме процесса 0
  MPI Send(&ProcRank,1,MPI INT,0,0,MPI COMM WORLD);
// Завершение работы
 MPI_Finalize();
return 0; }
```

- Первая параллельная программа с использованием МРІ...
 - Каждый процесс определяет свой ранг, после чего действия в программе разделяются (разные процессы выполняют различные действия),
 - Все процессы, кроме процесса с рангом 0, передают значение своего ранга нулевому процессу,
 - Процесс с рангом 0 сначала печатает значение своего ранга, а далее последовательно принимает сообщения с рангами процессов и также печатает их значения,
 - Возможный вариант результатов печати процесса 0:

```
Hello from process 0
Hello from process 2
Hello from process 1
Hello from process 3
```

Основы МРІ...

- Первая параллельная программа с использованием MPI (замечания)...
 - Порядок приема сообщений заранее не определен и зависит от условий выполнения параллельной программы (более того, этот порядок может изменяться от запуска к запуску). Если это не приводит к потере эффективности, следует обеспечивать однозначность расчетов и при использовании параллельных вычислений:

Указание ранга процесса-отправителя регламентирует порядок приема сообщений.

- Первая параллельная программа с использованием MPI (замечания)...
 - Можно рекомендовать при увеличении объема разрабатываемых программ выносить программный код разных процессов в отдельные программные модули (функции). Общая схема МРІ программы в этом случае будет иметь вид:

```
MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &ProcRank);
if ( ProcRank == 0 ) DoProcess0();
else if ( ProcRank == 1 ) DoProcess1();
else if ( ProcRank == 2 ) DoProcess2();
```

Основы МРІ

- Первая параллельная программа с использованием MPI (замечания)
 - Для контроля правильности выполнения все функции MPI возвращают в качестве своего значения код завершения.
 При успешном выполнении функции возвращаемый код равен MPI_SUCCESS. Другие значения кода завершения свидетельствуют об обнаружении тех или иных ошибочных ситуаций в ходе выполнения функций:

```
- MPI_ERR_BUFFER - неправильный указатель на буфер,
- MPI_ERR_COMM - неправильный коммуникатор,
- MPI_ERR_RANK - неправильный ранг процесса
и др.
```

Определение времени выполнение MPI программы

- Необходимо определять время выполнения вычислений для оценки достигаемого ускорения за счет использования параллелизма,
- Получение времени текущего момента выполнения программы обеспечивается при помощи функции:

```
double MPI_Wtime(void)
```

 Точность измерения времени может зависеть от среды выполнения параллельной программы. Для определения текущего значения точности может быть использована функция:

```
double MPI_Wtick(void)
```

(время в секундах между двумя последовательными показателями времени аппаратного таймера используемой системы)

Начальное знакомство с коллективными операциями передачи данных...

 Будем использовать учебную задачу суммирования элементов вектора х:

$$S = \sum_{i=1}^{n} x_i$$

- Для решения необходимо разделить данные на равные блоки, передать эти блоки процессам, выполнить в процессах суммирование полученных данных, собрать значения вычисленных частных сумм на одном из процессов и сложить значения частичных сумм для получения общего результата решаемой задачи,
- Для более простого изложения примера процессам программы будут передаваться весь суммируемый вектор, а не отдельные блоки этого вектора.

Начальное знакомство с коллективными операциями передачи данных...

- Передача данных от одного процесса всем процессам программы...
 - Необходимо передать значения вектора х всем процессам параллельной программы,
 - Можно воспользоваться рассмотренными ранее функциями парных операций передачи данных:

```
MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD,&ProcNum);
for (i=1; i<ProcNum; i++)
    MPI_Send(&x,n,MPI_DOUBLE,i,0,MPI_COMM_WORLD);</pre>
```

Повторение операций передачи приводит к суммированию затрат (латентностей) на подготовку передаваемых сообщений,

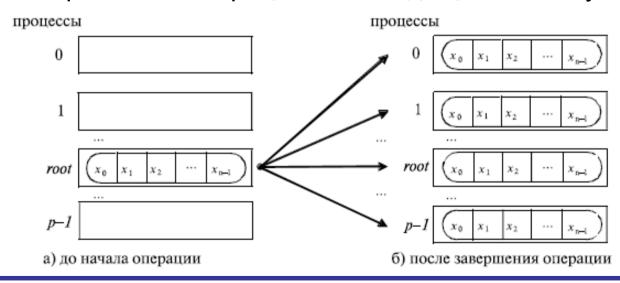
Данная операция может быть выполнена за меньшее число операций передачи данных.

Начальное знакомство с коллективными операциями передачи данных...

- Передача данных от одного процесса всем процессам программы...
 - Широковещательная рассылка данных может быть обеспечена при помощи функции MPI:

Начальное знакомство с коллективными операциями передачи данных...

- Передача данных от одного процесса всем процессам программы...
 - Функция MPI_Bcast осуществляет рассылку данных из буфера buf, содержащего count элементов типа type с процесса, имеющего номер root, всем процессам, входящим в коммуникатор comm



Начальное знакомство с коллективными операциями передачи данных...

- Передача данных от одного процесса всем процессам программы
 - Функция MPI_Bcast определяет коллективную операцию, вызов функции MPI_Bcast должен быть осуществлен всеми процессами указываемого коммуникатора,
 - Указываемый в функции *MPI_Bcast* буфер памяти имеет различное назначение в разных процессах:
 - Для процесса с рангом *root*, с которого осуществляется рассылка данных, в этом буфере должно находиться рассылаемое сообщение.
 - Для всех остальных процессов указываемый буфер предназначен для приема передаваемых данных.

Программа

Параллельная программа суммирования числовых значений

```
#include <math.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include "mpi.h"
int main(int argc, char* argv[]){
double x[100], TotalSum, ProcSum = 0.0;
int ProcRank, ProcNum, N=100, k, i1, i2;
MPI Status Status;
 // Инициализация
MPI_Init(&argc,&argv);
MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD,&ProcNum);
MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD,&ProcRank);
  // Подготовка данных
if ( ProcRank == 0 ) DataInitialization(x,N);
```

Параллельная программа суммирования числовых значений // Рассылка данных на все процессы MPI_Bcast(x, N, MPI_DOUBLE, 0, MPI_COMM_WORLD); // Вычисление частичной суммы на каждом из процессов // на каждом процессе суммируются элементы вектора x от i1 до i2 k = N / ProcNum; i1 = k * ProcRank; i2 = k * (ProcRank + 1); if (ProcRank == ProcNum-1) i2 = N; for (int i = i1; i < i2; i++) ProcSum = ProcSum + x[i]; // Сборка частичных сумм на процессе с рангом 0 if (ProcRank == 0) { TotalSum = ProcSum; for (int i=1; i < ProcNum; i++) { MPI_Recv(&ProcSum,1,MPI_DOUBLE,MPI_ANY_SOURCE,0, MPI_COMM_WORLD, &Status); TotalSum = TotalSum + ProcSum; }

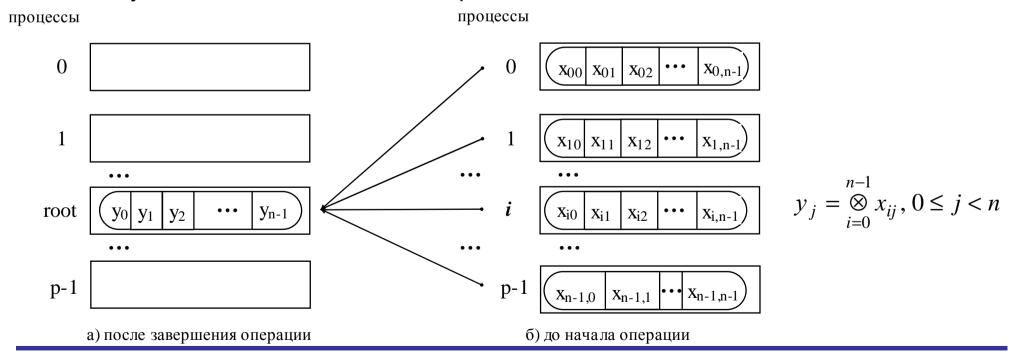
Параллельная программа суммирования числовых значений

```
Else
// Все процессы отсылают свои частичные суммы
MPI_Send(&ProcSum, 1, MPI_DOUBLE, 0, 0, MPI_COMM_WORLD);
// Вывод результата
if ( ProcRank == 0 )
printf("\nTotal Sum = %10.2f",TotalSum);
MPI_Finalize();
return 0;
}
```

В приведенной программе функция **DataInitialization** осуществляет подготовку начальных данных. Необходимые данные могут быть введены с клавиатуры, прочитаны из файла или сгенерированы при помощи датчика случайных чисел — подготовка этой функции предоставляется как задание для самостоятельной разработки.

Начальное знакомство с коллективными операциями передачи данных...

- Передача данных от всех процессов одному процессу...
 - Процедура сбора и последующего суммирования данных является примером часто выполняемой коллективной операции передачи данных от всех процессов одному процессу, в которой над собираемыми значениями осуществляется та или иная обработка данных.



Начальное знакомство с коллективными операциями передачи данных...

Передача данных от всех процессов одному процессу...

Начальное знакомство с коллективными операциями передачи данных...

Типы операций MPI для функций редукции данных...

Операция	Описание
MPI_MAX	Определение максимального значения
MPI_MIN	Определение минимального значения
MPI_SUM	Определение суммы значений
MPI_PROD	Определение произведения значений
MPI_LAND	Выполнение логической операции "И" над значениями сообщений
MPI_BAND	Выполнение битовой операции "И" над значениями сообщений
MPI_LOR	Выполнение логической операции "ИЛИ" над значениями сообщений
MPI_BOR	Выполнение битовой операции "ИЛИ" над значениями сообщений
MPI_LXOR	Выполнение логической операции исключающего "ИЛИ" над значениями сообщений
MPI_BXOR	Выполнение битовой операции исключающего "ИЛИ" над значениями сообщений
MPI_MAXLOC	Определение максимальных значений и их индексов
MPI_MINLOC	Определение минимальных значений и их индексов

Начальное знакомство с коллективными операциями передачи данных...

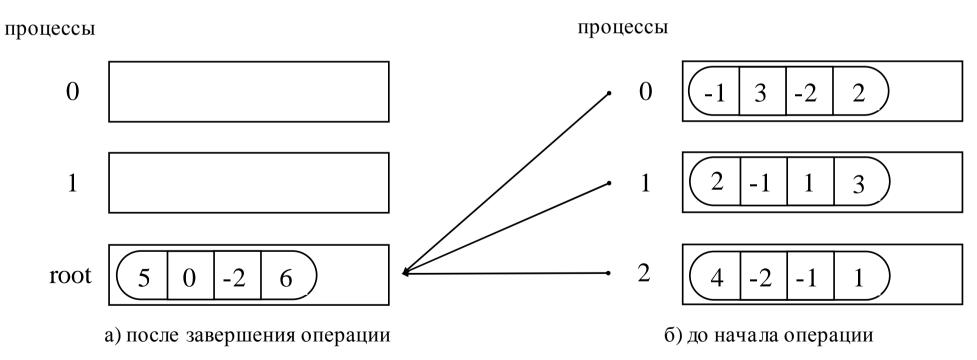
- Типы операций МРІ для функций редукции данных...
 - MPI_MAX и MPI_MIN ищут поэлементные максимум и минимум;
 - MPI_SUM вычисляет поэлементную сумму векторов;
 - MPI_PROD вычисляет поэлементное произведение векторов;
 - MPI_LAND, MPI_BAND, MPI_LOR, MPI_BOR, MPI_LXOR, MPI_BXOR - логические и двоичные операции И, ИЛИ, исключающее ИЛИ;
 - MPI_MAXLOC, MPI_MINLOC поиск индексированного минимума/максимума

Начальное знакомство с коллективными операциями передачи данных...

- Передача данных от всех процессов одному процессу...
 - Функция MPI_Reduce определяет коллективную операцию и, тем самым, вызов функции должен быть выполнен всеми процессами указываемого коммуникатора, все вызовы функции должны содержать одинаковые значения параметров count, type, op, root, comm,
 - Передача сообщений должна быть выполнена всеми процессами, результат операции будет получен только процессом с рангом root,
 - Выполнение операции редукции осуществляется над отдельными элементами передаваемых сообщений.

Начальное знакомство с коллективными операциями передачи данных...

• Передача данных от всех процессов одному процессу (пример для операции суммирования)



Начальное знакомство с коллективными операциями передачи данных...

• Применим полученные знания для переработки ранее рассмотренной программы суммирования: как можно увидеть, весь программный код ("Сборка частичных сумм на процессе с рангом 0"), может быть теперь заменен на вызов одной лишь функции MPI_Reduce:

```
// Сборка частичных сумм на процессе с рангом 0 MPI_Reduce(&ProcSum, &TotalSum, 1, MPI_DOUBLE, MPI_SUM, 0, MPI_COMM_WORLD);
```

Начальное знакомство с коллективными операциями передачи данных

- Синхронизация вычислений
 - Синхронизация процессов, т.е. одновременное достижение процессами тех или иных точек процесса вычислений, обеспечивается при помощи функции MPI:

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

- Функция MPI_Barrier определяет коллективную операцию, при использовании должна вызываться всеми процессами коммуникатора.
- Продолжение вычислений любого процесса произойдет только после выполнения функции *MPI_Barrier* всеми процессами коммуникатора.

Аварийное завершение параллельной программы

• Для корректного завершения параллельной программы в случае непредвиденных ситуаций необходимо использовать функцию:

```
int MPI_Abort(MPI_Comm comm, int errorcode), где comm — коммуникатор, процессы которого необходимо аварийно остановить; errorcode — код возврата из параллельной программы
```

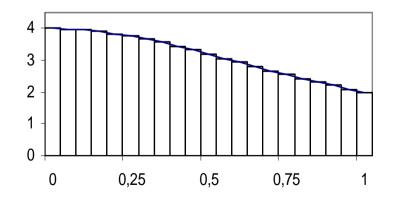
• Эта функция корректно прерывает выполнение параллельной программы, оповещая об этом событии среду MPI, в отличие от функций стандартной библиотеки алгоритмического языка C, таких, как abort или terminate.

Пример: *Вычисление числа* π ...

 Значение числа π может быть получено при помощи интеграла

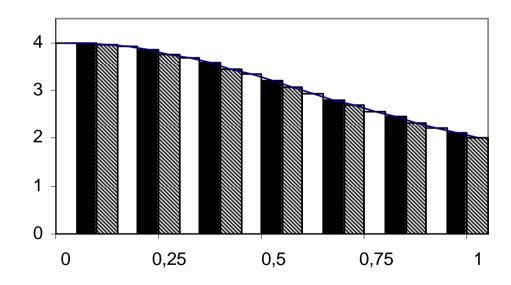
$$\pi = \int_{0}^{1} \frac{4}{1+x^2} dx$$

Для численного интегрирования применим метод прямоугольников



Пример: *Вычисление числа* π ...

- \square Распределим вычисления между p процессорами (циклическая схема)
- Получаемые на отдельных процессорах частные суммы должны быть просуммированы



- Процессор 0
- Процессор 1
- Процессор 2

Пример: *Вычисление числа* π ...

```
#include "mpi.h"
#include <math.h>
double f(double a) {
  return (4.0 / (1.0 + a*a));
int main(int argc, char *argv) {
  int ProcRank, ProcNum, done = 0, n = 0, i;
  double PI25DT = 3.141592653589793238462643;
  double mypi, pi, h, sum, x, t1, t2;
 MPI_Init(&argc,&argv);
 MPI Comm size(MPI COMM WORLD, & ProcNum);
 MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, & ProcRank);
  while (!done ) { // основной цикл вычислений
    if ( ProcRank == 0) {
      printf("Enter the number of intervals: ");
      scanf("%d",&n);
      t1 = MPI Wtime();
```

Пример: Вычисление числа π

```
MPI Bcast(&n, 1, MPI INT, 0, MPI COMM WORLD);
 if (n > 0) { // вычисление локальных сумм
   h = 1.0 / (double) n;
   sum = 0.0;
   for (i = ProcRank + 1; i <= n; i += ProcNum) {</pre>
     x = h * ((double)i - 0.5);
     sum += f(x);
   mypi = h * sum;
   // сложение локальных сумм (редукция)
  MPI Reduce(&mypi,&pi,1,MPI DOUBLE,MPI SUM,0,MPI COMM WORLD);
   if ( ProcRank == 0 ) { // вывод результатов
     t2 = MPI Wtime();
     printf("pi is approximately %.16f, Error is
                %.16f\n",pi, fabs(pi - PI25DT));
     printf("wall clock time = %f\n",t2-t1);
   else done = 1;
MPI_Finalize();
```

Заключение...

- □В первой презентации раздела рассмотрены понятия и определения, являющиеся основополагающими для стандарта МРІ (параллельная программа, операция передачи сообщения, тип данных, коммуникатор, виртуальная топология).
- □Дано быстрое и простое введение в разработку параллельных программ с использованием MPI.
- □Приведен пример параллельной программы с использованием MPI

Ссылки

- □ Информационный ресурс Интернет с описанием стандарта MPI: http://www.mpiforum.org
- □ Одна из наиболее распространенных реализаций MPI библиотека MPICH представлена на http://www-unix.mcs.anl.gov/mpi/mpich
- □ Библиотека MPICH2 с реализацией стандарта MPI-2 содержится на http://www-unix.mcs.anl.gov/mpi/mpich2
- □ Русскоязычные материалы о MPI имеются на сайте http://www.parallel.ru

Литература...

- **Гергель В.П.** (2007). Теория и практика параллельных вычислений. М.: Интернет-Университет, БИНОМ. Лаборатория знаний.
- **Воеводин** В.В., Воеводин Вл.В. (2002). Параллельные вычисления. СПб.: <u>БХВ-Петербург</u>.
- **Немнюгин** С., Стесик О. (2002). Параллельное программирование для многопроцессорных вычислительных систем СПб.: БХВ-Петербург.
- **Group**, W., Lusk, E., Skjellum, A. (1994). Using MPI. Portable Parallel Programming with the Message-Passing Interface. MIT Press.
- Group, W., Lusk, E., Skjellum, A. (1999a). Using MPI 2nd Edition: Portable Parallel Programming with the Message Passing Interface (Scientific and Engineering Computation). -MIT Press.

Литература

- □ Group, W., Lusk, E., Thakur, R. (1999b). Using MPI-2: Advanced Features of the Message Passing Interface (Scientific and Engineering Computation). -MIT Press.
- □ Pacheco, P. (1996). Parallel Programming with MPI.- Morgan Kaufmann.
- □ Quinn, M. J. (2004). Parallel Programming in C with MPI and OpenMP. – New York, NY: McGraw-Hill.
- □ Snir, M., Otto, S., Huss-Lederman, S., Walker, D., Dongarra, J. (1996). MPI: The Complete Reference.
 - MIT Press, Boston, 1996.