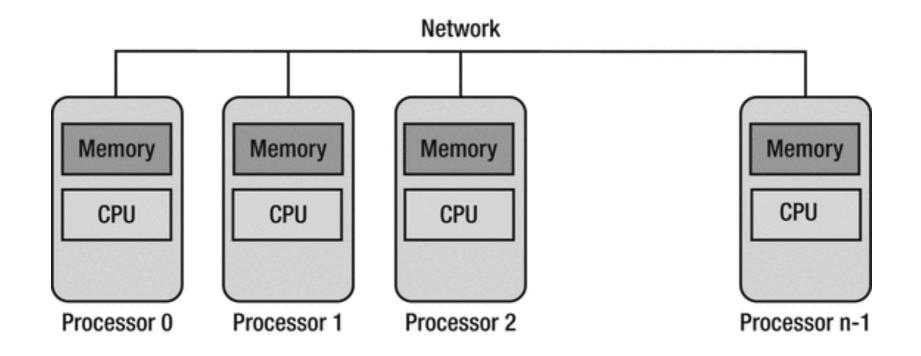
### MPI (Message Passing Interface).



MPI - стандартизованный механизм для построения параллельных программ в модели обмена сообщениями, разработанная группой MPI Forum.

#### Версии стандарта МРІ.

#### MPI 1 - 1994 год. MPI 1.1 - 12 июля 1995 года.

- передача и получение сообщений между отдельными процессами;
- коллективные взаимодействия процессов;
- взаимодействия в группах процессов;
- реализация топологий процессов;

#### MPI 2.0 - 18 июля 1997 года.

- динамическое порождение процессов и управление процессами;
- односторонние коммуникации;
- параллельный ввод и вывод;
- расширенные коллективные операции.

MPI 2.1 - 1 сентябрь 2008 года.

MPI 2.2 - 4 сентябрь 2009 года.

MPI 3.0 - 21 сентябрь 2012 года.

**MPI 3.1 - 4 июня 2015 года** 

#### Реализации МРІ.

- MPICH2 (Open source, Argone NL)
- MVAPICH2
- IBM MPI
- Cray MPI
- Intel MPI
- HP MPI
- SiCortex MPI
- Open MPI (Open source, BSD License)
- Oracle MPI
- MPJ Express MPI реализация для Java
- WMPI реализация для Windows

#### Single Program, Multiple Data

```
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
#define MAX 100
int main(int argc, char **argv)
{
   int rank, size, n, i, ibeg, iend;
   MPI Init(&argc, &argv);
   MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &size);
   MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &rank);
   n=(MAX-1)/size+1;
   ibeg=rank*n+1;
   iend=(rank+1)*n;
   for(i=ibeg; i<=((iend>MAX)?MAX:iend); i++)
      printf ("process %d, %d^2=%d\n", rank, i,
i*i);
   MPI Finalize();
}
```

### Стандартные коммуникаторы.

MPI\_COMM\_WORLD - коммуникатор, содержащий все процессы приложения

MPI\_COMM\_SELF - коммуникатор, содержащий только текущий процесс

MPI\_COMM\_NULL - коммуникатор, не содержащий процессов

#### Возвращаемые значения.

```
MPI SUCCESS — Ошибки нет
MPI ERR BUFFER — Неправильный указатель буфера
MPI ERR COUNT — Неверное количество аргумента
MPI ERR ТҮРЕ — Неправильный тип аргумента
MPI ERR TAG — Неправильный тэг аргумента
MPI ERR COMM — Неправильный коммуникатор
MPI ERR RANK — Неправильный номер
MPI ERR REQUEST — Неверный запрос (дескриптор)
MPI ERR ROOT — Неверный корневой идентификатор
```

#### Общие процедуры МРІ.

```
int MPI_Init(int *argc, char ***argv);
int MPI_Finalize(void);
int MPI_Comm_size(MPI_Comm comm, int *size);
int MPI_Comm_rank(MPI_Comm comm, int *rank);
double MPI_Wtime(void);
double MPI_Wtick(void);
int MPI_Get_processor_name(char *name, int
*len);
```

Функция инициализации MPI Init позволяет активировать выполнение параллельной части программы. Вызов этой функции неявно вызывает барьерную синхронизацию, которая дожидается запуска всех нод, которые есть в данном кластере. В функцию MPI Init передаются указатели на аргументы командной строки argc и argv, из которых системой могут извлекаться и передаваться в параллельные процессы параметры запуска программы. Если параметры командной стр не требуется, то могут передаваться значения NULL.

int MPI\_Finalize(void) — завершение параллельной части приложения. Все последующие обращения к большинству процедур MPI, в том числе к MPI\_Init, запрещены. К моменту вызова MPI\_Finalize каждым процессом программы все действия, требующие его участия в обмене сообщениями, должны быть завершены.

Все функции МРІ могут быть вызваны лишь после инициализации с помощью MPI Init и до завершения с помощью MPI Finalize. Стандарт предусматривает возможность проверки нахождения кода МРІ в валидном положении с помощью проверочных функций int MPI Initialized(int \*flag)иint MPI Finalized(int \*flag). В аргументе flag возвращает 1, если функция вызвана после процедуры MPI Init/MPI Finalize, и 0 - в противном случае. Эти процедуры можно вызвать до MPI Init и после MPI Finalize.

int MPI\_Comm\_size(MPI\_Comm comm, int \*size) — в аргументе size возвращает число параллельных процессов в коммуникаторе comm.

int MPI\_Comm\_rank(MPI\_Comm comm, int \*rank) - в аргументе rank возвращает номер процесса в коммуникаторе comm в диапазоне от 0 до size - 1.

double MPI\_Wtime(void) — возвращает для каждого вызвавшего процесса астрономическое время в секундах (вещественное число двойной точности), прошедшее с некоторого момента в прошлом. Момент времени, используемый в качестве точки отсчёта, не будет изменён за время существования процесса.

double MPI\_Wtick(void) — возвращает разрешение таймера в секундах.

int MPI Get processor name(char \*name, int \*len) — возвращает в строке name имя узла, на котором запущен вызвавший процесс. Возвращаемое имя должно идентифицировать конкретную часть аппаратного обеспечения, точный формат определяется реализацией. Это имя может совпадать или не совпадать с тем, которое может быть возвращено с помощью gethostname, uname или sysinfo. В переменной len возвращается количество символов в имени, не превышающее константы MPI MAX PROCESSOR NAME.

#### Определение характеристик системного таймера.

```
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
#define NTIMES 100
int main(int argc, char **argv) {
    double time start, time finish, tick;
    int rank, i, len;
    char name[MPI_MAX_PROCESSOR_NAME];
    MPI Init(&argc, &argv);
    MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &rank);
    MPI Get processor name(name, &len);
    tick = MPI Wtick(); time start = MPI Wtime();
    for (i = 0; i<NTIMES; i++){
        time finish = MPI Wtime();
   printf ("processor %s, prcs %d: tick= %lf, time=%lf\n",
name, rank, tick, (time finish-time start)/NTIMES);
  MPI Finalize();
```

# Передача сообщений. Операции типа точка-точка.

В операциях типа точка-точка участвуют два процесса, один является отправителем сообщения, другой – получателем. Процесс-отправитель должен вызвать одну из процедур передачи данных и явно указать номер процесса-получателя в некотором коммуникаторе, а процесс-получатель должен вызвать одну из процедур приема с указанием того же коммуникатора. Он может не знать точный номер процесса-отправителя в данном коммуникаторе. Все процедуры делятся на два класса: процедуры с блокировкой и процедуры без блокировки (асинхронные). Процедуры обмена с блокировкой приостанавливают работу процесса до выполнения некоторого условия, а возврат из асинхронных процедур происходит немедленно после инициализации соответствующей коммуникационной операции.

### Прием и передача сообщений с блокировкой.

int MPI\_Send(void \*buf, int count, MPI\_Datatype datatype, int dest, int msgtag, MPI\_Comm comm)

int MPI\_Recv(void \*buf, int count, MPI\_Datatype datatype, int source, int msgtag, MPI\_Comm comm, MPI\_Status \*status)

#### Перечисление MPI\_Datatype.

```
MPI INT — int
MPI SHORT — short
MPI LONG — long
MPI FLOAT — float
MPI DOUBLE — double
MPI CHAR — char
МРІ ВҮТЕ — 8 бит
MPI PACKED — тип для упакованных данных.
```

## Прием и передача сообщений с блокировкой.

Если при приеме сообщения пользователя не интересует заполнение структуры status, то вместо соответствующего аргумента можно указать предопределенную константу MPI\_STATUS\_IGNORE. Это также позволит сэкономить немного времени, требуемого на запись соответствующих полей. Вместо аргументов source и msgtag можно использовать константы:

MPI\_ANY\_SOURCE — признак того, что подходит сообщение от любого процесса;

MPI\_ANY\_TAG — признак того, что подходит сообщение с любым идентификатором.

## Прием и передача сообщений с блокировкой. Пример для взаимодействия двух процессов.

```
#include "mpi.h"
#include <stdio.h>
int main(int argc, char **argv)
{
   int rank;
   float a, b;
  MPI Status status;
  MPI Init(&argc, &argv);
  MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &rank);
   a = 0.0;
   b = 0.0;
   if(rank == 0)
     b = 1.0;
      MPI Send(&b, 1, MPI FLOAT, 1, 5, MPI COMM WORLD);
      MPI Recv(&a, 1, MPI FLOAT, 1, 5, MPI COMM WORLD, &status);
   if(rank == 1)
      a = 2.0;
      MPI Recv(&b, 1, MPI FLOAT, 0, 5, MPI COMM WORLD, &status);
      MPI Send(&a, 1, MPI FLOAT, 0, 5, MPI COMM WORLD);
   printf("process %d a = %f, b = %f\n", rank, a, b);
  MPI Finalize();
```

## Прием и передача сообщений с блокировкой. Обмен сообщениями четных и нечетных процессов.

```
#include "mpi.h"
#include <stdio.h>
int main(int argc, char **argv)
{
   int size, rank, a, b;
   MPI Status status;
   MPI Init(&argc, &argv);
   MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &size);
   MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &rank);
   a = rank;
   b = -1;
   if((rank%2) == 0){
      if(rank<size-1)</pre>
         MPI Send(&a, 1, MPI INT, rank+1, 5, MPI COMM WORLD);
   else
      MPI Recv(&b, 1, MPI INT, rank-1, 5, MPI COMM WORLD,
&status);
   printf("process %d a = %d, b = %d\n", rank, a, b);
   MPI Finalize();
}
```