

Технология программирования MPI

Антонов Александр Сергеевич,
к.ф.-м.н., с.н.с. лаборатории Параллельных
информационных технологий НИВЦ МГУ

MPI

В операциях коллективного взаимодействия процессов *участвуют все процессы коммутатора!*

Как и для блокирующих процедур, возврат означает то, что разрешён свободный доступ к буферу приёма или посылки.

Сообщения, вызванные коллективными операциями, не пересекутся с другими сообщениями.

MPI

Нельзя рассчитывать на синхронизацию процессов с помощью коллективных операций (кроме процедуры **MPI_Barrier**).

Если какой-то процесс завершил свое участие в коллективной операции, то это не означает ни того, что данная операция завершена другими процессами коммуникатора, ни даже того, что она ими начата (если это возможно по смыслу операции).

MPI

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

Работа процессов блокируется до тех пор, пока все оставшиеся процессы коммуникатора **comm** не выполнят эту процедуру. Все процессы должны вызвать **MPI_Barrier**, хотя реально исполненные различными процессами коммуникатора вызовы могут быть расположены в разных местах программы.

MPI

```
int MPI_Bcast(void *buf, int  
count, MPI_Datatype datatype,  
int root, MPI_Comm comm)
```

Рассылка **count** элементов данных типа **datatype** из массива **buf** от процесса **root** всем процессам данного коммуникатора **comm**, включая сам рассылающий процесс. Значения параметров **count**, **datatype**, **root** и **comm** должны быть одинаковыми у всех процессов.

MPI

```
int MPI_Gather(void *sbuf, int  
scount, MPI_Datatype stype, void  
*rbuf, int rcount, MPI_Datatype  
rtype, int root, MPI_Comm comm)
```

Сборка **scount** элементов данных типа **stype** из массивов **sbuf** со всех процессов коммуникатора **comm** в буфер **rbuf** процесса **root**. Данные сохраняются в порядке возрастания номеров процессов.

MPI

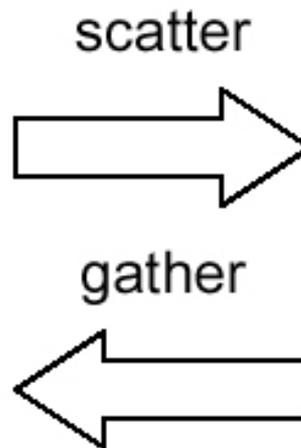
На процессе **root** существенными являются значения всех параметров, а на остальных процессах - только значения параметров **sbuf**, **scount**, **stype**, **root** и **comm**. Значения параметров **root** и **comm** должны быть одинаковыми у всех процессов. Параметр **rcount** у процесса **root** обозначает число элементов типа **rtype**, принимаемых от каждого процесса.

MPI

данные

процессы

A ₀	A ₁	A ₂	A ₃	A ₄	A ₅



A ₀					
A ₁					
A ₂					
A ₃					
A ₄					
A ₅					

MPI

```
int MPI_Gatherv(void *sbuf, int
scount, MPI_Datatype stype, void
*rbuf, int *rcounts, int
*displs, MPI_Datatype rtype, int
root, MPI_Comm comm)
```

Сборка различного количества данных из массивов **sbuf**. Порядок расположения задает массив **displs**.

MPI

rcounts – целочисленный массив, содержащий количество элементов, передаваемых от каждого процесса (индекс равен рангу адресата, длина равна числу процессов в коммутаторе).

displs – целочисленный массив, содержащий смещения относительно начала массива **rbuf** (индекс равен рангу адресата, длина равна числу процессов в коммутаторе).

MPI

```
int MPI_Scatter(void *sbuf, int  
scount, MPI_Datatype stype, void  
*rbuf, int rcount, MPI_Datatype  
rtype, int root, MPI_Comm comm)
```

Рассылка по **scount** элементов данных типа **stype** из массива **sbuf** процесса **root** в массивы **rbuf** всех процессов коммуникатора **comm**, включая сам процесс **root**. Данные рассылаются в порядке возрастания номеров процессов.

MPI

На процессе **root** существенными являются значения всех параметров, а на всех остальных процессах — только значения параметров **rbuf**, **rcount**, **rtype**, **source** и **comm**. Значения параметров **source** и **comm** должны быть одинаковыми у всех процессов.

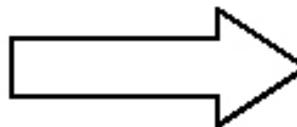
MPI

данные

процессы

A ₀	A ₁	A ₂	A ₃	A ₄	A ₅

scatter



gather



A ₀					
A ₁					
A ₂					
A ₃					
A ₄					
A ₅					

MPI

```
float sbuf[SIZE][SIZE], rbuf[SIZE];
if(rank == 0)
    for(i=0; i<SIZE; i++)
        for (j=0; j<SIZE; j++)
            sbuf[i][j]=...;
if (numtasks == SIZE)
    MPI_Scatter(sbuf, SIZE, MPI_FLOAT, rbuf,
SIZE, MPI_FLOAT, 0, MPI_COMM_WORLD);
```

MPI

```
int MPI_Scatterv(void *sbuf, int
*scounts, int *displs,
MPI_Datatype stype, void *rbuf,
int rcount, MPI_Datatype rtype,
int root, MPI_Comm comm)
```

Рассылка различного количества данных из массива **sbuf**. Начало рассылаемых порций задает массив **displs**.

MPI

scounts – целочисленный массив, содержащий количество элементов, передаваемых каждому процессу (индекс равен рангу адресата, длина равна числу процессов в коммутаторе).

displs – целочисленный массив, содержащий смещения относительно начала массива **sbuf** (индекс равен рангу адресата, длина равна числу процессов в коммутаторе).

MPI

```
int MPI_Allgather(void *sbuf,  
int scount, MPI_Datatype stype,  
void *rbuf, int rcount,  
MPI_Datatype rtype, MPI_Comm  
comm)
```

Сборка данных из массивов **sbuf** со всех процессов коммуникатора **comm** в буфере **rbuf** каждого процесса. Данные сохраняются в порядке возрастания номеров процессов.

MPI

```
int MPI_Allgatherv(void *sbuf,  
int scount, MPI_Datatype stype,  
void *rbuf, int *rcounts, int  
*displs, MPI_Datatype rtype,  
MPI_Comm comm)
```

Сборка на всех процессах различного количества данных из **sbuf**. Порядок расположения задаёт массив **displs**.

MPI

```
int MPI_Alltoall(void *sbuf, int  
scount, MPI_Datatype stype, void  
*rbuf, int rcount, MPI_Datatype  
rtype, MPI_Comm comm)
```

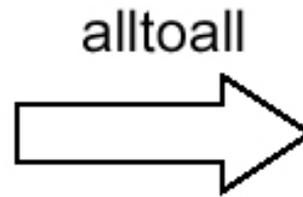
Рассылка каждым процессом коммуникатора **comm** различных порций данных всем другим процессам. **j**-й блок массива **sbuf** процесса **i** попадает в **i**-й блок массива **rbuf** процесса **j**.

MPI

данные

процессы

A ₀	A ₁	A ₂	A ₃	A ₄	A ₅
B ₀	B ₁	B ₂	B ₃	B ₄	B ₅
C ₀	C ₁	C ₂	C ₃	C ₄	C ₅
D ₀	D ₁	D ₂	D ₃	D ₄	D ₅
E ₀	E ₁	E ₂	E ₃	E ₄	E ₅
F ₀	F ₁	F ₂	F ₃	F ₄	F ₅



A ₀	B ₀	C ₀	D ₀	E ₀	F ₀
A ₁	B ₁	C ₁	D ₁	E ₁	F ₁
A ₂	B ₂	C ₂	D ₂	E ₂	F ₂
A ₃	B ₃	C ₃	D ₃	E ₃	F ₃
A ₄	B ₄	C ₄	D ₄	E ₄	F ₄
A ₅	B ₅	C ₅	D ₅	E ₅	F ₅

MPI

```
int MPI_Alltoallv(void* sbuf,  
int *scounts, int *sdispls,  
MPI_Datatype stype, void* rbuf,  
int *rcounts, int *rdispls,  
MPI_Datatype rtype, MPI_Comm  
comm)
```

Рассылка со всех процессов коммуникатора **comm** различного количества данных всем другим процессам. Размещение данных в буфере **sbuf** отсылающего процесса определяется массивом **sdispls**, а в буфере **rbuf** принимающего процесса – массивом **rdispls**.

MPI

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

Выполнение **count** независимых глобальных операций **op** над соответствующими элементами массивов **sbuf**. Результат операции над **i**-ми элементами массивов **sbuf** получается в **i**-ом элементе массива **rbuf** процесса **root**.

MPI

Типы предопределённых глобальных операций:

MPI_MAX, **MPI_MIN** — максимальное и минимальное значения;

MPI_SUM, **MPI_PROD** — глобальная сумма и глобальное произведение;

MPI_LAND, **MPI_LOR**, **MPI_LXOR** — логические “И”, “ИЛИ”, искл. “ИЛИ”;

MPI_BAND, **MPI_BOR**, **MPI_BXOR** — побитовые “И”, “ИЛИ”, искл. “ИЛИ”.

MPI

```
int MPI_Allreduce(void *sbuf,  
void *rbuf, int count,  
MPI_Datatype datatype, MPI_Op  
op, MPI_Comm comm)
```

Выполнение **count** независимых глобальных операций **op** над соответствующими элементами массивов **sbuf**. Результат получается в массиве **rbuf** каждого процесса.

MPI

```
for(i=0; i<n; i++) s[i]=0.0;
for(i=0; i<n; i++)
    for(j=0; j<m; j++)
        s[i]=s[i]+a[i][j];
MPI_Allreduce(s, r, n, MPI_FLOAT, MPI_SUM,
MPI_COMM_WORLD);
```

MPI

```
int MPI_Reduce_scatter(void  
*sbuf, void *rbuf, int *rcounts,  
MPI_Datatype datatype, MPI_Op  
op, MPI_Comm comm)
```

Выполнение $\sum_i \mathbf{rcounts}(i)$
независимых глобальных операций
op над соответствующими элементами
массивов **sbuf**.

MPI

Сначала выполняются глобальные операции, затем результат рассылается по процессам .

i-й процесс получает **`rcounts(i)`** значений результата и помещает в массив **`rbuf`** .

MPI

```
int MPI_Scan(void *sbuf, void
*rbuf, int count, MPI_Datatype
datatype, MPI_Op op, MPI_Comm
comm)
```

Выполнение **count** независимых
частичных глобальных операций **op**
над соответствующими элементами массивов
sbuf.

MPI

i-й процесс выполняет глобальную операцию над соответствующими элементами массива **sbuf** процессов $0 \dots i$ и помещает результат в массив **rbuf**.

Окончательный результат глобальной операции получается в массиве **rbuf** последнего процесса.

MPI

```
int MPI_Op_create  
(MPI_User_function *func, int  
commute, MPI_Op *op)
```

Создание пользовательской глобальной операции. Если **commute=1**, то операция должна быть коммутативной и ассоциативной. Иначе порядок фиксируется по увеличению номеров процессов.

MPI

```
typedef void MPI_User_function  
(void *invec, void *inoutvec,  
int *len, MPI_Datatype type)
```

Интерфейс пользовательской функции.

```
int MPI_Op_free(MPI_Op *op)
```

Уничтожение пользовательской глобальной операции.

MPI

```
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
#define n 1000
void smod5(void *in, void *inout, int *l, MPI_Datatype
 *type) {
    int i;
    for(i=0; i<*l; i++) ((int*)inout)[i] = (((int*)in)[i]
+ ((int*)inout)[i])%5;
}
int main(int argc, char **argv)
{
    int rank, size, i;
    int a[n];
    int b[n];
```

MPI

```
MPI_Op op;
MPI_Init(&argc, &argv);
MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &size);
MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &rank);
for(i=0; i<n; i++) a[i] = i + rank +1;
printf("process %d a[0] = %d\n", rank, a[0]);
MPI_Op_create(&smod5, 1, &op);
MPI_Reduce(a, b, n, MPI_INT, op, 0, MPI_COMM_WORLD);
MPI_Op_free(&op);
if(rank==0) printf("b[0] = %d\n", b[0]);
MPI_Finalize();
}
```

MPI

Задание: напишите программу, в которой операция глобального суммирования моделируется схемой сдваивания (каскадная схема) с использованием пересылок данных типа точка-точка. Сравнить эффективность такого моделирования с использованием процедуры **MPI_Reduce**.

MPI

Литература

1. MPI: A Message-Passing Interface Standard (Version 1.1)
(<http://parallel.ru/docs/Parallel/mpi1.1/mpi-report.html>)
2. Воеводин В.В., Воеводин Вл.В. Параллельные вычисления.
СПб.: БХВ-Петербург, 2002.
3. Антонов А.С. Параллельное программирование с использованием технологии MPI: Учебное пособие.-М.: Изд-во МГУ, 2004.
4. Антонов А.С. Введение в параллельные вычисления (методическое пособие). М.: Изд-во Физического факультета МГУ, 2002.

MPI

Литература

5. Букатов А.А., Дацюк В.Н., Жегуло А.И. Программирование многопроцессорных вычислительных систем. Ростов-на-Дону: Издательство ООО "ЦВВР", 2003.
6. Шпаковский Г.И., Серикова Н.В. Программирование для многопроцессорных систем в стандарте MPI: Пособие. Минск: БГУ, 2002.
7. Немнюгин С.А., Стесик О.Л. Параллельное программирование для многопроцессорных вычислительных систем. СПб.: БХВ-Петербург, 2002.
8. Корнеев В.Д. Параллельное программирование в MPI. Новосибирск: Изд-во СО РАН, 2000.