# 并行程序设计与算法实验2

实验	MPI集合通信矩阵乘法	专业	计算机科学与技术
学号	21311525	姓名	马梓培
Email	mazp@mail2.sysu.edu.cn	完成日期	2024/04/02

# 1. 实验目的

改进上次实验中的MPI并行矩阵乘法(MPI-v1),并讨论不同通信方式对性能的影响。

- 1. 采用MPI集合通信实现并行矩阵乘法中的进程间通信;使用mpi\_type\_create\_struct聚合MPI进程内变量后通信;尝试不同数据/任务划分方式(选做)。
- 2. 对于不同实现方式,调整并记录不同线程数量(1-16)及矩阵规模(128-2048)下的时间开销,填写表格,并分析其性能及扩展性。

# 2. MPI集合通信并行矩阵乘法实现

并行矩阵乘法的大体思路是用A的部分行与整体B相乘,得到结果C的部分行。因此,在矩阵乘法中,我们可以用 MPI\_Scatter散射矩阵A到通信子中的各个进程;用MPI\_Bcast广播矩阵B到通信子中的各个进程。在各个进程完成自己部分的矩阵乘法后,再通过MPI\_Gather将各个进程的localC收集到进程0.

### 2.1 MPI Scatter

核0(master core)分发矩阵至[0 to comm\_sz - 1]核:

```
int avg_rows = N / comm_sz;

// scatter A
MPI_Scatter(A, N * avg_rows, MPI_FLOAT, localA, N * avg_rows, MPI_FLOAT, 0, MPI_COMM_WORLD);
```

根据MPI\_Scatter函数,进行参数的解释:

```
int MPI_Scatter(
1
2
       void*
                     send_buf_p
                                     /* in */,
3
       int
                     send_count
                                     /* in */,
4
       MPI_Datatype send_type
                                     /* in */,
5
       void*
                     recv_buf_p
                                     /* out */,
6
       int
                                     /* in */,
                     recv_count
7
       MPI_Datatype recv_type
                                     /* in */,
                                     /* in */,
8
       int
                     src_proc
9
       MPI_Comm
                     comm
                                     /* in */);
```

将矩阵A(一维数组实现)分成comm\_sz份,第一份给0号进程,第二份给1号进程,以此类推。每份的大小为N\*avg\_rows ,即为send\_count;数据类型为MPI\_FLOAT 。接收buffer为localA ,同样的 ,接收大小为N\*avg\_rows,接收数据类型为MPI\_FLOAT,0号进程为源程序,通信子为MPI\_COMM\_WORLD。

### 2.2 MPI Bcast

整个矩阵B广播给所有进程:

```
1  // broadcast B
2  MPI_Bcast(B, N * N, MPI_FLOAT, 0, MPI_COMM_WORLD);
```

根据MPI\_Scatter函数,进行参数的解释:

```
1
   int MPI_Bcast(
2
       void*
                     data_p
                                  /* in/out */,
3
       int
                     count
                                   /* in
4
       MPI_Datatype datatype
                                  /* in
                                             */,
5
                                  /* in
       int
                     source_proc
                                            */,
6
       MPI_Comm
                                   /* in
                     comm
                                            */);
```

广播的数据即为矩阵B,数据个数为N\*N,数据类型为MPI\_FLOAT,源进程为0,处于MPI\_COMM\_WORLD通信子下。

### 2.3 MPI\_Gather

当各个进程计算结束后, MPI\_Gather收集localC, 汇聚到矩阵C。

```
// gather c
MPI_Gather(localC, avg_rows * N, MPI_FLOAT, C, avg_rows * N, MPI_FLOAT, 0,
MPI_COMM_WORLD);
```

同样,根据MPI\_Gather函数,进行参数的解释:

```
int MPI_Gather(
1
2
      void*
                    send_buf_p
                                   /* in */,
3
                    send_count
       int
                                   /* in */,
4
      MPI_Datatype send_type
                                   /* in */,
5
      void*
                    recv_buf_p
                                   /* out */,
6
      int
                    recv_count
                                   /* in */,
7
      MPI_Datatype recv_type
                                   /* in */,
8
      int
                    dest_proc
                                   /* in */,
9
      MPI_Comm
                                   /* in */);
                    comm
```

数据源为localC,发送数据大小为N\*avg\_rows,发送数据类型为MPI\_FLOAT。矩阵C接收,接收数据大小为N\*avg\_rows,接收数据类型为MPI\_FLOAT,目标进程即为0号进程。处于MPI\_COMM\_WORLD通信子内。

## 3. 实验结果

N = 128

```
PP2 ) mpiexec -n 1 mpicol.out
Cost time: 0.005921
PP2 ) mpiexec -n 2 ./mpicol.out
Cost time: 0.002949
PP2 ) mpiexec -n 4 ./mpicol.out
Cost time: 0.001551
PP2 ) mpiexec -n 8 ./mpicol.out
Cost time: 0.000946
PP2 ) mpiexec -n 16 ./mpicol.out
Cost time: 0.000482
```

N = 256

```
1  PP2 ) mpiexec -n 1 mpicol.out
2  Cost time: 0.048979
3  PP2 ) mpiexec -n 2 ./mpicol.out
4  Cost time: 0.025063
5  PP2 ) mpiexec -n 4 ./mpicol.out
6  Cost time: 0.015384
7  PP2 ) mpiexec -n 8 ./mpicol.out
8  Cost time: 0.006214
9  PP2 ) mpiexec -n 16 ./mpicol.out
10  Cost time: 0.003992
```

```
1    PP2 ) mpiexec -n 1 mpicol.out
2    Cost time: 0.391363
3    PP2 ) mpiexec -n 2 ./mpicol.out
4    Cost time: 0.197304
5    PP2 ) mpiexec -n 4 ./mpicol.out
6    Cost time: 0.101385
7    PP2 ) mpiexec -n 8 ./mpicol.out
8    Cost time: 0.062479
9    PP2 ) mpiexec -n 16 ./mpicol.out
10    Cost time: 0.085388
```

#### N = 1024

```
PP2 ) mpiexec -n 1 mpicol.out
Cost time: 3.582811
PP2 ) mpiexec -n 2 ./mpicol.out
Cost time: 1.892759
PP2 ) mpiexec -n 4 ./mpicol.out
Cost time: 1.070382
PP2 ) mpiexec -n 8 ./mpicol.out
Cost time: 0.643595
PP2 ) mpiexec -n 16 ./mpicol.out
Cost time: 0.661593
```

#### N = 2048

#### 根据如上实验结果,得到表格:

$P \setminus N$	128	256	512	1024	2048
1	0.005921	0.048979	0.391363	3.582811	45.888383
2	0.002949	0.025063	0.197304	1.892759	21.289783
4	0.001551	0.015384	0.101385	1.070382	11.637980
8	0.000946	0.006214	0.062479	0.643595	6.418614
16	0.000482	0.003992	0.085388	0.661593	6.849250

- 横向来看,对于给定的线程数,随着矩阵规模的增加,执行时间增加。这是因为工作量随着矩阵规模的增长呈指数增加。
- 纵向来看,对于给定的矩阵规模,增加线程数通常会减少执行时间,这体现了并行计算的优势。
- 而由于我的虚拟机只分配了8核,因此,使用超过8个线程可能不会给性能带来太多改善,甚至可能会因为线程上 下文切换的开销而降低性能。
- 对于较小的矩阵(例如128×128),线程数的增加对执行时间的改善不大。但对于较大的矩阵(2048×2048),增加线程数可以显著降低执行时间,直到达到物理核心的数量。