# 《高性能程序设计基础》 实 验 报 告

实验序号: 实验 3

实验名称: MPI 矩阵向量乘法的并行算法

姓名: \_\_\_\_\_ 劳马东\_\_\_\_

学号: \_\_\_\_\_16337113

实验名称:用 MPI 完成矩阵向量乘法的并行算法

# 一、 实验目的:

1、熟悉 MPI 全局聚集函数的使用及任务划分方法。

# 二、 实验要求:

- 1. 任务划分按照数据划分方法
  - 输出数据划分
  - 按输入数据划分
- 2. 矩阵和向量从磁盘读入
- 3. 结果输出到磁盘

# 三、 实验过程

1. 矩阵读入

矩阵的读入需要注意两个问题。第一是输入文件的格式为"列号 行号 元素",而且从 1 开始;第二是由于只有矩阵的一部分是要划分给某个进程的,因此需要有一个读停止的地方——行号超过划分行号或到文件结尾。代码如下:

```
int pos_x = 0, pos_y = 0;
double entry = 0;
void read_matrix(FILE* file, double *arr, int m, int n, int end, int* cnt) {
    memset(arr, m * n * sizeof(double), 0);
    if (pos_x) {
        int i = (pos_y - 1) % m, j = (pos_x - 1) % n;
        arr[i * n + j] = entry;
}

while ((*cnt)--) {
    if(fscanf(file, "%d %d %lf", &pos_x, &pos_y, &entry) == EOF)
        break;
    if (pos_y > end)
        break;
    int i = (pos_y - 1) % m, j = (pos_x - 1) % n;
    arr[i * n + j] = entry;
}
}
```

arr 是一个 m\*n 二维矩阵,end 是划分的终止行号, cnt 代表文件中剩下的非零元个数。函数首先将输出的矩阵清零,去掉上次读入残留的结果,其次是很关键的一步——在上一次读超的一行,需要在这一次中写入 arr 矩阵,否则就漏掉了一个元素。接下来的循环一行行读取元素直到超过终止行或文件结尾。

### 2. 矩阵划分

对于一个 m\*n 的矩阵,需要将其第一维尽可能平均地划分到每个进程。方法是先求 m 整除进程个数 comm\_size 的结果,这是每个进程至少获得的矩阵行数。对于余数 remain,将这 remain 行非给前 remain 个进程,即 rank 为 0 到 remain-1。下图是该过程的代码。

```
oid divide(FILE* file, int m, int n, int cnt, int comm_size, double **local_A, int *local_m) {
   int tmp_m;
   int remain = m % comm_size;
   int i:
  MPI_Request request;
   double *tmp_A = NULL;
   for (i = 0; i < comm_size; i++) {</pre>
       tmp_m = m / comm_size;
       tmp_m += i < remain;</pre>
       end += tmp_m;
           *local_m = tmp_m;
           *local_A = malloc(tmp_m * n * sizeof(double));
          MPI_Isend(&tmp_m, 1, MPI_INT, i, 0, MPI_COMM_WORLD, &request);
       if (tmp_A == NULL) {
           tmp_A = malloc(tmp_m * n * sizeof(double));
       read_matrix(file, tmp_A, tmp_m, n, end, &cnt);
          MPI Isend(tmp A, tmp m * n, MPI DOUBLE, i, 0, MPI COMM WORLD, &request);
```

将局部的矩阵发送给对应进程的过程采用了异步发送,因为进

程 0 接下来不需要用到这个局部矩阵,这样消息发送和矩阵读取可并发执行,从而提高性能。

### 3. 矩阵输出

矩阵输出的过程就是主进程从其他进程接受局部的 y 并输出的过程。需要注意的问题有两个,第一是每个进程发送给主进程的时机是不确定的, 因此主进程的接收函数需要用 MPI\_ANY\_SOURCE 并在 status 中获取实际的源进程; 第二是将局部的行号、列号转化为全局的行号、列号。下图是该过程的代码。

```
if (rank == 0) {
    FILE *out = fopen("result.mtx", "w");
    fprintf(out, "%d\t1\t60222\n", m);
    int i;

    output(out, local_y, local_m, 0);

    MPI_Status status;
    int cnt;
    for (i = 1; i < comm_size; ++i) {
            MPI_Recv(local_y, local_m, MPI_DOUBLE, MPI_ANY_SOURCE, 0, MPI_COMM_WORLD, &status);
            MPI_Get_count(&status, MPI_DOUBLE, &cnt);
            output(out, local_y, cnt, status.MPI_SOURCE);
    }
} else {
    MPI_Send(local_y, local_m, MPI_DOUBLE, 0, 0, MPI_COMM_WORLD);
}</pre>
```

# 四、 实验数据分析与问题讨论

测试环境为集群,输入数据为 matrix.mat 文件和 vector.mat 文

件,测试进程数为 16 个,输出文件为 result.mat,下图是部分截图。可以看到矩阵大小为 60222\*1,非零元个数为 60222。

[16337]	l13@login	~]\$ head result.mtx
60222	1	60222
1	1	2666823369.379998
2	1	3289972130.189662
3	1	-47756238878.486008
4	1	-6509766897.533635
5	1	-7699427648.440658
6	1	336080908510.941528
7	1	-1542744146.864019
8	1	-1993167671142.852051
9	1	480499627.828454