

# 中山大学计算机院本科生实验报告

(2024 学年春季学期)

课程名称：并程序序设计	批改人：
实验：1	专业（方向）：计算机科学与技术
学号：22336226	姓名：王泓沆
Email：wanghf59@mail2.sysu.edu.cn	完成日期：2025/4/1

## 实验目的

使用 MPI 点对点通信方式实现并行通用矩阵乘法 (MPI-v1)，并通过实验分析不同进程数量、矩阵规模时该实现的性能。

输入：m,n,k 三个整数，每个整数的取值范围均为 [128, 2048]

问题描述：随机生成  $m \times n$  的矩阵 A 及  $n \times k$  的矩阵 B，并对这两个矩阵进行矩阵乘法运算，得到矩阵 C。

输出：A,B,C 三个矩阵，及矩阵计算所消耗的时间 t。

要求：

1. 使用 MPI 点对点通信实现并行矩阵乘法，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，填写下页表格，并分析其性能。
2. 根据当前实现，在实验报告中讨论两个优化方向：
  - a) 在内存有限的情况下，如何进行大规模矩阵乘法计算？
  - b) 如何提高大规模稀疏矩阵乘法性能？

## 实验过程和核心代码

首先定义输出函数和矩阵乘法函数如下：

```
void print_matrix(double *mat, int rows, int cols) {
    int i, j;
    for(i = 0; i < rows; i++){
        for(j = 0; j < cols; j++){
            printf("%8.2f ", mat[i * cols + j]);
        }
        printf("\n");
    }
}
```

```

void matrix_multiply(double *A, double *B, double *C, int rowsA, int
    colsA, int colsB) {
    int i, j, k;
    for(i = 0; i < rowsA; i++){
        for(j = 0; j < colsB; j++){
            C[i * colsB + j] = 0.0;
            for(k = 0; k < colsA; k++){
                C[i * colsB + j] += A[i * colsA + k] * B[k * colsB + j];
            }
        }
    }
}

```

对于主函数部分，总体而言，在分配好各个进程所需的内存后，由进程 0 负责分配各进程所运算的矩阵部分、汇总运算结果后输出：

1. 初始化 MPI 环境，并获取当前进程的 rank 以及总进程数：

```

int rank, size;
int m, n, k; // 矩阵 A 为  $m \times n$ ，矩阵 B 为  $n \times k$ ，结果矩阵 C 为  $m \times k$ 
int i;

MPI_Init(&argc, &argv);
MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &rank);
MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &size);

double *A = NULL; // 仅在进程 0 中分配
double *B = NULL; // 所有进程都需要存储完整的 B 矩阵
double *C = NULL; // 仅在进程 0 中分配完整的 C
double *local_A = NULL; // 每个进程处理自己的 A 子块
double *local_C = NULL; // 每个进程计算得到的局部 C

```

2. 仅在进程 0 中通过命令行参数获取矩阵尺寸 m, n, k，并利用 MPI\_Send/MPI\_Recv 将这些值发送给其他进程：

```

if(rank == 0) {
    if(argc < 4) {
        fprintf(stderr, "Usage: %s m n k\n", argv[0]);
        MPI_Abort(MPI_COMM_WORLD, 1);
    }
    m = atoi(argv[1]);
    n = atoi(argv[2]);
    k = atoi(argv[3]);
}

```

```

}
if(rank == 0) {
    for(i = 1; i < size; i++){
        MPI_Send(&m, 1, MPI_INT, i, 0, MPI_COMM_WORLD);
        MPI_Send(&n, 1, MPI_INT, i, 0, MPI_COMM_WORLD);
        MPI_Send(&k, 1, MPI_INT, i, 0, MPI_COMM_WORLD);
    }
} else {
    MPI_Recv(&m, 1, MPI_INT, 0, 0, MPI_COMM_WORLD,
            MPI_STATUS_IGNORE);
    MPI_Recv(&n, 1, MPI_INT, 0, 0, MPI_COMM_WORLD,
            MPI_STATUS_IGNORE);
    MPI_Recv(&k, 1, MPI_INT, 0, 0, MPI_COMM_WORLD,
            MPI_STATUS_IGNORE);
}

```

3. 根据进程数将矩阵 A 按行划分, 处理 m 不能整除 size 的情况, 计算每个进程需要处理的行数及对应的偏移量:

```

int rows_per_proc = m / size;
int remainder = m % size;
int local_rows = (rank < remainder) ? rows_per_proc + 1 :
    rows_per_proc;
int offset;
if(rank < remainder)
    offset = rank * (rows_per_proc + 1);
else
    offset = remainder * (rows_per_proc + 1) + (rank - remainder)
        * rows_per_proc;

```

4. 分配内存: 进程 0 分配完整的矩阵 A、B、C; 其他进程分配矩阵 B 以及各自的 A 子块和局部矩阵 C:

```

if(rank == 0) {
    A = (double*) malloc(m * n * sizeof(double));
    B = (double*) malloc(n * k * sizeof(double));
    C = (double*) malloc(m * k * sizeof(double));
    if(A == NULL || B == NULL || C == NULL) {
        fprintf(stderr, "内存分配失败\n");
        MPI_Abort(MPI_COMM_WORLD, 1);
    }
}
/*

```

```

    * 进程 0 初始化随机数种子，并随机填充矩阵 A（元素为 0-9 的随
      机整数）和矩阵 B。
    */
    srand(time(NULL));
    for(i = 0; i < m * n; i++){
        A[i] = (double)(rand() % 10); // 随机整数 0-9
    }
    for(i = 0; i < n * k; i++){
        B[i] = (double)(rand() % 10);
    }
}
else {
    // 其他进程仅需分配 B 的空间
    B = (double*) malloc(n * k * sizeof(double));
    if(B == NULL) {
        fprintf(stderr, "进程 %d 分配 B 内存失败\n", rank);
        MPI_Abort(MPI_COMM_WORLD, 1);
    }
}

// 所有进程分配自己 A 子块及局部 C 的内存
local_A = (double*) malloc(local_rows * n * sizeof(double));
local_C = (double*) malloc(local_rows * k * sizeof(double));
if(local_A == NULL || local_C == NULL) {
    fprintf(stderr, "进程 %d 分配局部内存失败\n", rank);
    MPI_Abort(MPI_COMM_WORLD, 1);
}

```

5. 进程 0 将 A 的各子块及完整的矩阵 B 分发给其他进程；其他进程接收对应的 A 子块和矩阵 B:

```

// 同步所有进程后开始计时
MPI_Barrier(MPI_COMM_WORLD);
double start_time = MPI_Wtime();

if(rank == 0) {
    // 进程 0 将对应的 A 子块和完整的 B 发送给其他进程
    for(i = 1; i < size; i++){
        int proc_rows = (i < remainder) ? rows_per_proc + 1 :
            rows_per_proc;
        int proc_offset;
        if(i < remainder)
            proc_offset = i * (rows_per_proc + 1);
    }
}

```

```

        else
            proc_offset = remainder * (rows_per_proc + 1) + (i -
                remainder) * rows_per_proc;
            MPI_Send(&A[proc_offset * n], proc_rows * n, MPI_DOUBLE,
                i, 1, MPI_COMM_WORLD);
            MPI_Send(B, n * k, MPI_DOUBLE, i, 2, MPI_COMM_WORLD);
        }
        // 进程 0 自己拷贝 A 的第一部分到 local_A
        for(i = 0; i < local_rows * n; i++){
            local_A[i] = A[i];
        }
    }
    else {
        // 其他进程接收对应的 A 子块和完整矩阵 B
        MPI_Recv(local_A, local_rows * n, MPI_DOUBLE, 0, 1,
            MPI_COMM_WORLD, MPI_STATUS_IGNORE);
        MPI_Recv(B, n * k, MPI_DOUBLE, 0, 2, MPI_COMM_WORLD,
            MPI_STATUS_IGNORE);
    }
}

```

6. 每个进程计算自己的局部矩阵乘法:  $\text{local\_C} = \text{local\_A} * B$ :

```
matrix_multiply(local_A, B, local_C, local_rows, n, k);
```

7. 进程 0 收集所有进程计算得到的局部矩阵乘法结果, 并将其合并到完整的结果矩阵 C 中:

```

// 收集各进程计算得到的局部结果到进程 0
if(rank == 0) {
    // 将进程 0 的局部结果拷贝到 C 的相应位置
    for(i = 0; i < local_rows * k; i++){
        C[i] = local_C[i];
    }
    // 接收其他进程计算的结果
    for(i = 1; i < size; i++){
        int proc_rows = (i < remainder) ? rows_per_proc + 1 :
            rows_per_proc;
        int proc_offset;
        if(i < remainder)
            proc_offset = i * (rows_per_proc + 1);
        else
            proc_offset = remainder * (rows_per_proc + 1) + (i -
                remainder) * rows_per_proc;
    }
}

```

```

        MPI_Recv(&C[proc_offset * k], proc_rows * k, MPI_DOUBLE,
                i, 3, MPI_COMM_WORLD, MPI_STATUS_IGNORE);
    }
} else {
    // 其他进程将局部结果发送给进程 0
    MPI_Send(local_C, local_rows * k, MPI_DOUBLE, 0, 3,
            MPI_COMM_WORLD);
}
// 截止并计算时间
double end_time = MPI_Wtime();
double elapsed_time = end_time - start_time;

```

8. 进程 0 打印矩阵 A、B、C 以及整个矩阵乘法计算的耗时:

```

// 进程 0 输出矩阵和计算时间
if(rank == 0) {
    printf("\n矩阵 A (%d x %d):\n", m, n);
    print_matrix(A, m, n);
    printf("\n矩阵 B (%d x %d):\n", n, k);
    print_matrix(B, n, k);
    printf("\n矩阵 C (%d x %d):\n", m, k);
    print_matrix(C, m, k);
    printf("\n矩阵乘法计算时间: %f 秒\n", elapsed_time);
}

```

9. 释放所有分配的内存, 并结束 MPI 环境:

```

// 释放内存
if(A) free(A);
if(B) free(B);
if(C) free(C);
if(local_A) free(local_A);
if(local_C) free(local_C);

MPI_Finalize();
return 0;

```

## 实验结果

进程数	矩阵规模				
	128	256	512	1024	2048
1	0.004115	0.030273	0.276359	2.851809	51.51469
2	0.005620	0.015893	0.151006	1.395535	29.738463
4	0.002897	0.015424	0.079385	1.500024	17.601987
8	0.003243	0.016818	0.082175	0.863957	12.623343
16	0.002053	0.011770	0.080927	0.839582	12.907987

表 1: 实验结果汇总

128 规模时, 1 进程需要 0.004115 s, 2 进程时反而变为 0.005620 s, 4 进程时出现 0.02897 s 这种更高的数值 (可能是一次性调度或测试时负载导致的异常); 到 8、16 进程时时间又降到 0.003243 s、0.002053 s, 而总体 8 进程与 16 进程时的运行时间差距并不大, 符合“小规模计算通信开销占比较大, 测量噪声明显; 大规模计算加速效果明显, 但加速效果可能随着进程数增大而减缓”的趋势.

## 优化方向

Q: 在内存有限的情况下, 如何进行大规模矩阵乘法计算?

A: 本次实验将矩阵的不同部分分配给不同进程, 类似地, 内存不足时我们可以将矩阵分块载入内存进行运算, 拥有多个内存较小的节点时, 可以将大矩阵分散存储在不同节点上, 汇总运算结果;

Q: 如何提高大规模稀疏矩阵乘法性能?

A: 可以在运算前改造矩阵, 仅保存非零元素及索引, 或者对矩阵进行重排.

## 实验感想

首先是要熟悉 MPI 库函数的调用, 其次是要分清进程 0 和其他进程的区别, 最后不要忘记给进程 0 也分配一份运算工作。