



МГУ им. М.В. Ломоносова  
Факультет Вычислительной Математики и Кибернетики  
Кафедра Автоматизации Систем Вычислительных Комплексов

## Задание по курсу "Распределённые системы"

Выполнила:  
Бурдюгова Мария Витальевна  
421 группа

Москва, 2024 год

# Содержание

|          |                                   |          |
|----------|-----------------------------------|----------|
| <b>1</b> | <b>Постановка задач</b>           | <b>3</b> |
| <b>2</b> | <b>Основные функции</b>           | <b>4</b> |
| 2.1      | exchange_data . . . . .           | 4        |
| 2.2      | find_max . . . . .                | 4        |
| 2.3      | send_to_all . . . . .             | 4        |
| <b>3</b> | <b>Временная оценка</b>           | <b>5</b> |
| 3.1      | Условия задачи . . . . .          | 5        |
| 3.2      | Этапы выполнения . . . . .        | 5        |
| 3.3      | Расчет времени передачи . . . . . | 5        |
| <b>4</b> | <b>Пример вывода</b>              | <b>6</b> |

## 1 Постановка задач

В транспьютерной матрице размером  $5 \times 5$ , в каждом узле которой находится один процесс, необходимо выполнить операцию редукции `MPI_MAXLOC`, определить глобальный максимум и соответствующих ему индексов. Каждый процесс предоставляет свое значение и свой номер в группе. Для всех процессов операция редукции должна вернуть значение максимума и номер первого процесса с этим значением.

Реализовать программу, моделирующую выполнение данной операции на транспьютерной матрице при помощи пересылок `MPI` типа точка-точка. Оценить сколько времени потребуется для выполнения операции редукции, если все процессы выдали эту операцию редукции одновременно. Время старта равно 100, время передачи байта равно 1 ( $T_s=100, T_b=1$ ). Процессорные операции, включая чтение из памяти и запись в память, считаются бесконечно быстрыми.

## 2 Основные функции

Полный код и команды для компиляции и запуска можно найти по ссылке:

<https://github.com/murlinmurlo/parallel-programming/tree/main/distributed>

### 2.1 exchange\_data

Функция определяет координаты соседнего процесса и получает его ранг с помощью `MPI_Cart_rank`. Затем она проверяет, отправляет ли текущий процесс данные или принимает их. Если отправляет, используется `MPI_Send` для передачи данных и ранга соседнему процессу. Если принимает, применяются `MPI_Recv` для получения данных и ранга. После этого происходит сравнение полученных данных с текущими, и если они лучше, текущие данные обновляются.

### 2.2 find\_max

В функции происходит обмен данными с соседями в двумерной сетке в зависимости от координат процесса. Если процесс находится в первой или второй строке, он сначала обменивается данными с верхним соседом (если он существует), а затем с нижним. Если процесс находится в третьей или четвертой строке, обмен происходит в обратном порядке: сначала с нижним соседом, затем с верхним. Для процессов, находящихся в других строках, функция обменивается данными с соседями по вертикали (сверху и снизу), а затем по горизонтали (слева и справа).

### 2.3 send\_to\_all

Функция отправляет данные всем процессам в зависимости от их координат в двумерной сетке. В зависимости от координат процесса  $(x, y)$ , данные отправляются вверх или вниз, а также влево или вправо. Если координаты не соответствуют крайним значениям, происходит обмен данными в обоих направлениях.

## 3 Временная оценка

### 3.1 Условия задачи

- Размер матрицы: 5x5 (всего 25 процессов).
- Время старта ( $T_s$ ): 100 мс.
- Время передачи байта ( $T_b$ ): 1 мс.
- Количество процессов: 25.

### 3.2 Этапы выполнения

На первом этапе происходит пересылка значений от краёв матрицы к её центру. Для данной матрицы потребуется 4 этапа пересылки, чтобы достичь корневого процесса с координатами (4, 4)).

На втором этапе результат операции редукции рассылается от корневого процесса остальным процессам, что также требует 4 этапа пересылки.

### 3.3 Расчет времени передачи

Общее время выполнения операции MPI\_MAXLOC можно выразить следующей формулой:

$$T(n) = T_{\text{старт}} * m + T_{\text{передача}}(n) \quad (1)$$

где:

- $m = 4 + 4 = 8$  — количество этапов передачи
- $T_{\text{старт}} = 100$  мс — время старта,
- $T_{\text{передача}}(n)$  — время передачи данных за 8 этапов.

Общее время передачи для 8 этапов будет:

$$T_{\text{передача}}(n) = 8 \times n \times T_b \quad (2)$$

Подставив значение  $T_b = 1$  мс, получаем:

$$T_{\text{передача}}(n) = 8n \quad (3)$$

Итак, общее время выполнения операции для матрицы 5x5 будет:

$$T(n) = 800 + 8n \quad (4)$$

где  $n$  — размер области памяти в байтах.

## 4 Пример вывода

| Rank | Coords | Data   |
|------|--------|--------|
| 0    | (0, 0) | 289383 |
| 1    | (0, 1) | 289383 |
| 2    | (0, 2) | 335290 |
| 3    | (0, 3) | 554746 |
| 4    | (0, 4) | 78301  |
| 5    | (1, 0) | 11675  |
| 6    | (1, 1) | 852541 |
| 7    | (1, 2) | 618677 |
| 8    | (1, 3) | 547896 |
| 9    | (1, 4) | 454915 |
| 10   | (2, 0) | 69295  |
| 11   | (2, 1) | 311423 |
| 12   | (2, 2) | 63760  |
| 13   | (2, 3) | 590890 |
| 14   | (2, 4) | 406683 |
| 15   | (3, 0) | 299093 |
| 16   | (3, 1) | 648444 |
| 17   | (3, 2) | 918265 |
| 18   | (3, 3) | 168598 |
| 19   | (3, 4) | 271449 |
| 20   | (4, 0) | 571911 |
| 21   | (4, 1) | 411056 |
| 22   | (4, 2) | 631170 |
| 23   | (4, 3) | 469902 |
| 24   | (4, 4) | 364873 |

| Rank | Best Rank | Coords | Value  |
|------|-----------|--------|--------|
| 0    | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 1    | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 2    | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 3    | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 4    | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 5    | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 6    | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 7    | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 8    | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 9    | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 10   | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 11   | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 12   | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 13   | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 14   | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 15   | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 16   | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 17   | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 18   | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 19   | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 20   | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 21   | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 22   | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 23   | 17        | (3, 2) | 918265 |
| 24   | 17        | (3, 2) | 918265 |