# МИНОБРНАУКИ РОССИИ САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ «ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА) Кафедра МО ЭВМ

## ОТЧЕТ

по лабораторной работе №3 по дисциплине «Параллельные алгоритмы»

Тема: Использование аргументов-джокеров

Студентка гр. 2384	Соц Е.А.
Преподаватель	Татаринов Ю.С.

Санкт-Петербург 2024

# Цель работы

Изучение параллельных взаимодействий процессов на примере функций библиотеки МРІ. Написание программы с использованием аргументов-джокеров согласно поставленной задаче. Анализ зависимости времени работы программы от числа процессов при различном объеме данных.

## Задание

## Вариант 3

Имитация топологии «звезда» (процесс с номером 0 реализует функцию центрального узла). Процессы в случайном порядке генерируют пакеты, состоящие из адресной и информационной части и передают их в процесс 0. Маршрутная часть пакета содержит номер процесса-адресата. Процесс 0 переадресовывает пакет адресату. Адресат отчитывается перед процессом 0 в получении. Процесс 0 информирует процесс-источник об успешной доставке.

# Выполнение работы

В ходе лабораторной работы была разработана программа на языке C++ с использованием библиотеки MPI. Функции данной библиотеки позволяют организовать посылки между процессами с использованием аргументов-джокеров. В данной лабораторной работе была реализована имитация топологии сети «звезда».

В этой топологии один процесс выполняет роль центрального узла (процесс с номером 0), а остальные процессы генерируют и передают пакеты через центральный узел. Рассмотрим механизм работы подробнее.

Процесс с номером 0 выполняет роль центрального узла. Остальные процессы (с номерами от 1 до size-1) генерируют пакеты и передают их центральному узлу. Пакет состоит из маршрутной части (номер процесса-источника и номер процесса-адресата), важно, что номер адресата генерируется произвольно, причем гарантируется, что номер адресата не будет совпадать со своим и с нулевым, и информационной части (произвольные данные).

Сгенерированные данные процессы отправляются центральному узлу. Принимая с помощью функции MPI\_Recv, где в качестве отправителя может быть любой процесс, благодаря аргументу джокеру, центральный процесс записывает данные в буферный пакет, который будет зафиксирован в таблице.

После этого центральный узел переадресовывает пакеты процессам-адресатам согласно маршрутной части.

Принятие процессами сообщений, которые были переадресованы им, происходит исходя из того, что в один процесс могут быть отправлены несколько пакетов, так как адрес генерируется случайно. Данная особенность реализована при помощи цикла, который организован так, чтобы были получены все пакеты. Это необходимо, чтобы избежать

случая, когда процесс не дождался посылки, хотя она была отправлена. При помощи MPI\_Iprobe будет устанавливаться флаг о том, есть ли входящие посылки.

После получения пакетов центральному процессу будет отправлено подтверждение. В ходе работы была обнаружена следующая особенность: некоторые процессы получали не те сообщения подтверждения от нулевого процесса, или не дождались вовсе. Во избежание этой ошибки было использовано sleep(2), чтобы создать искусственную синхронизацию.

Центральный узел информирует процессы-источники об успешной доставке пакетов после получения отчета от адресатов.

#### Код реализованной программы:

```
#include <mpi.h>
#include <stdio.h>
#include <map>
#include <vector>
#include <iostream>
#include <cstdlib>
#include <ctime>
#include <unistd.h>
#define TAG 0
typedef struct
    int source;
    int destination;
    int data;
} Packet;
int main(int argc, char **argv)
    int rank, size;
   MPI Init(&argc, &argv);
   MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &rank);
   MPI Comm size (MPI COMM WORLD, &size);
    if (size < 2)
        printf("This program requires at least 2 processes.\n");
        MPI Finalize();
       return 1;
    srand(time(0) + rank); // Инициализация генератора случайных чисел
    if (rank == 0)
        std::map<int, Packet> packets map;
```

```
// Получаем пакеты от всех процессов
        for (int i = 1; i < size; i++)
            Packet buf;
              MPI Recv(&buf, sizeof(Packet), MPI BYTE, MPI ANY SOURCE, TAG,
MPI COMM WORLD, MPI STATUS IGNORE);
            packets map[buf.source] = buf;
        // Переадресовываем пакеты процессам-адресатам
        for (int i = 1; i < size; i++)
                        MPI Send(&packets map[i], sizeof(Packet), MPI BYTE,
packets map[i].destination, TAG, MPI COMM WORLD);
        // Получаем подтверждения от адресатов
        for (int i = 1; i < size; i++)
            bool delivery_confirmation;
                   MPI Recv(&delivery confirmation, sizeof(bool), MPI BYTE,
MPI ANY SOURCE, TAG, MPI COMM WORLD, MPI STATUS IGNORE);
        sleep(2);
        // Информируем источники об успешной доставке
        for (int i = 1; i < size; i++)
            bool delivery confirmation = true;
                   MPI Send(&delivery confirmation, sizeof(bool), MPI BYTE,
packets map[i].source, TAG, MPI COMM WORLD);
    }
    else
        // Генерация пакета с случайным адресатом (кроме самого себя и 0)
        Packet packet;
        packet.source = rank;
        do
            packet.destination = rand() % size;
        } while (packet.destination == rank || packet.destination == 0);
        packet.data = rank;
        // Отправляем пакет процессу 0
        MPI Send(&packet, sizeof(Packet), MPI BYTE, 0, TAG, MPI COMM WORLD);
         std::cout << "Process " << rank << " sent a packet to process " <<
packet.destination << std::endl;</pre>
        // Ожидание получения переадресованного пакета
        std::map<int, Packet> packets map;
        MPI Status status;
        int attempts = 0;
        while (attempts < 100000) // Необходимо, чтобы избежать случая, когда
процесс не дождался посылки, хотя она была отправлена
            int flag = 0;
            MPI Iprobe(0, MPI ANY TAG, MPI COMM WORLD, &flag, &status);
            if (flag)
```

```
Packet received packet;
                 MPI Recv(&received packet, sizeof(Packet), MPI BYTE, 0, TAG,
MPI COMM WORLD, MPI STATUS IGNORE);
                  std::cout << "Process " << rank << " received a packet from
process " << received packet.source << std::endl;</pre>
                packets map[received packet.source] = received packet;
            else
            {
                attempts++;
            }
        }
        for (int i = 0; i < packets map.size(); i++)</pre>
            bool delivery confirmation = true;
             MPI Send(&delivery confirmation, sizeof(bool), MPI BYTE, 0, TAG,
MPI COMM WORLD);
        // Получение подтверждения успешной доставки для исходного пакета
        bool success;
          MPI Recv(&success, sizeof(bool), MPI BYTE, 0, TAG, MPI COMM WORLD,
MPI STATUS IGNORE);
        if (success)
                   std::cout << "Process " << rank << " received delivery</pre>
confirmation for its packet." << std::endl;</pre>
    }
    MPI Finalize();
    return 0;
}
```

#### Измененная программа для измерения времени:

```
#include <mpi.h>
#include <stdio.h>
#include <map>
#include <vector>
#include <iostream>
#include <fstream>
#include <cstdlib>
#include <ctime>
#include <unistd.h>

#define TAG 0

typedef struct
{
   int source;
   int destination;
   int* data;
} Packet;
```

```
int main(int argc, char **argv)
    std::ofstream fout("./data/data.txt", std::ios::app);
    int rank, size;
    MPI Init(&argc, &argv);
    MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &rank);
    MPI Comm size (MPI COMM WORLD, &size);
    int data size = 1;
    if (argc > 1)
        data size = atoi(argv[1]);
    if (size < 2)
        MPI Finalize();
        return 1;
    double start, end, diff;
     srand(time(0) + rank); // Инициализация генератора случайных
чисел
    if (rank == 0)
        start = MPI Wtime();
        std::map<int, Packet> packets map;
        // Получаем пакеты от всех процессов
        for (int i = 1; i < size; i++)
            Packet buf;
                         MPI Recv(&buf, sizeof(Packet), MPI BYTE,
MPI ANY SOURCE, TAG, MPI COMM WORLD, MPI STATUS IGNORE);
            packets map[buf.source] = buf;
        // Переадресовываем пакеты процессам-адресатам
        for (int i = 1; i < size; i++)
               MPI Send(&packets map[i], sizeof(Packet), MPI BYTE,
packets map[i].destination, TAG, MPI COMM WORLD);
        }
        // Получаем подтверждения от адресатов
        for (int i = 1; i < size; i++)
        {
            bool delivery confirmation;
                    MPI Recv(&delivery confirmation, sizeof(bool),
MPI BYTE, MPI ANY SOURCE, TAG, MPI COMM WORLD, MPI STATUS IGNORE);
        sleep(2);
```

```
// Информируем источники об успешной доставке
        for (int i = 1; i < size; i++)
            bool delivery confirmation = true;
                    MPI Send(&delivery confirmation, sizeof(bool),
MPI BYTE, packets map[i].source, TAG, MPI COMM WORLD);
        end = MPI Wtime();
        diff = end - start;
        fout << "Data size: " << data size << " Time: " << diff <<</pre>
" Processes: " << size << std::endl;</pre>
       fout.close();
    }
    else
        start = MPI Wtime();
          // Генерация пакета с случайным адресатом (кроме самого
себя и 0)
        Packet packet;
        packet.source = rank;
        do
            packet.destination = rand() % size;
         } while (packet.destination == rank || packet.destination
== 0);
        packet.data = new int[data size];
        // Отправляем пакет процессу 0
             MPI Send(&packet, sizeof(Packet), MPI BYTE, 0, TAG,
MPI COMM WORLD);
        // Ожидание получения переадресованного пакета
        std::map<int, Packet> packets map;
        MPI Status status;
        int attempts = 0;
          while (attempts < 100000) // Необходимо, чтобы избежать
        когда процесс не дождался посылки, хотя она была
случая,
отправлена
        {
            int flag = 0;
                MPI Iprobe(0, MPI ANY TAG, MPI COMM WORLD, &flag,
&status);
            if (flag)
                Packet received packet;
                        MPI Recv(&received packet, sizeof(Packet),
MPI BYTE, 0, TAG, MPI COMM WORLD, MPI STATUS IGNORE);
                             packets map[received packet.source] =
received packet;
            }
            else
                attempts++;
            }
```

Скрипт, запускающий программу на разных процессах с разными входными данными:

```
#!/bin/bash
> data/data.txt

mpic++ -o ./time time.cpp
sizes=(10 100 1000 10000)

for size in "${sizes[@]}"
do
    for nprocs in {3..16}
    do
        mpiexec -n $nprocs ./time $size
    done
done

python3 graphics.py
```

Программа, отрисовывающая графики по данным из файла, где хранится количество процессов, размер входных данных и время:

```
import matplotlib.pyplot as plt
from datetime import datetime

data = {}

with open('./data/data.txt', 'r') as file:
    for line in file:
        parts = line.split()
```

```
size = int(parts[2])
        time = float(parts[4])
        procs = int(parts[6])
        if size not in data:
            data[size] = \{\}
        if procs not in data[size]:
            data[size][procs] = []
        data[size][procs].append(time)
plt.figure(figsize=(10, 6))
for size in data:
    processes = sorted(data[size].keys())
    times = [sum(data[size][p]) for p in processes]
    plt.plot(processes, times, label=f'Объем данных: {size}')
plt.xlabel('Число процессов')
plt.ylabel('Время')
plt.legend()
plt.grid(True)
plt.show()
```

# Листинг запущенной программы:

```
Data size: 10 Time: 2.0235 Processes: 3
Data size: 10 Time: 2.01306 Processes: 4
Data size: 10 Time: 2.02237 Processes: 5
Data size: 10 Time: 2.01299 Processes: 6
Data size: 10 Time: 2.02221 Processes: 7
Data size: 10 Time: 2.02232 Processes: 8
Data size: 10 Time: 2.02236 Processes: 9
Data size: 10 Time: 2.02216 Processes: 10
Data size: 10 Time: 2.02264 Processes: 11
Data size: 10 Time: 2.0284 Processes: 12
Data size: 10 Time: 2.05465 Processes: 13
Data size: 10 Time: 2.04564 Processes: 14
Data size: 10 Time: 2.04594 Processes: 15
Data size: 10 Time: 2.04705 Processes: 16
Data size: 100 Time: 2.01494 Processes: 3
Data size: 100 Time: 2.01959 Processes: 4
Data size: 100 Time: 2.01029 Processes: 5
Data size: 100 Time: 2.01788 Processes: 6
Data size: 100 Time: 2.02061 Processes: 7
Data size: 100 Time: 2.02082 Processes: 8
Data size: 100 Time: 2.0228 Processes: 9
Data size: 100 Time: 2.02573 Processes: 10
Data size: 100 Time: 2.02326 Processes: 11
Data size: 100 Time: 2.0243 Processes: 12
Data size: 100 Time: 2.03473 Processes: 13
Data size: 100 Time: 2.05749 Processes: 14
Data size: 100 Time: 2.05269 Processes: 15
Data size: 100 Time: 2.04003 Processes: 16
Data size: 1000 Time: 2.01186 Processes: 3
Data size: 1000 Time: 2.0133 Processes: 4
Data size: 1000 Time: 2.01601 Processes: 5
```

```
Data size: 1000 Time: 2.01102 Processes: 6
Data size: 1000 Time: 2.0223 Processes: 7
Data size: 1000 Time: 2.03707 Processes: 8
Data size: 1000 Time: 2.02044 Processes: 9
Data size: 1000 Time: 2.02223 Processes: 10
Data size: 1000 Time: 2.02313 Processes:
Data size: 1000 Time: 2.02145 Processes:
Data size: 1000 Time: 2.04165 Processes:
Data size: 1000 Time: 2.04562 Processes:
Data size: 1000 Time: 2.04997 Processes:
Data size: 1000 Time: 2.04993 Processes:
Data size: 10000 Time: 2.01504 Processes:
Data size: 10000 Time: 2.01121 Processes:
Data size: 10000 Time: 2.02043 Processes:
Data size: 10000 Time: 2.02239 Processes:
Data size: 10000 Time: 2.02004 Processes:
Data size: 10000 Time: 2.02227 Processes:
Data size: 10000 Time: 2.02209 Processes:
Data size: 10000 Time: 2.02228 Processes: 10
Data size: 10000 Time: 2.02266 Processes: 11
Data size: 10000 Time: 2.02421 Processes: 12
Data size: 10000 Time: 2.03387 Processes: 13
Data size: 10000 Time: 2.06529 Processes: 14
Data size: 10000 Time: 2.05797 Processes: 15
Data size: 10000 Time: 2.05112 Processes: 16
```

# Полученный график представлен на рисунке 1:

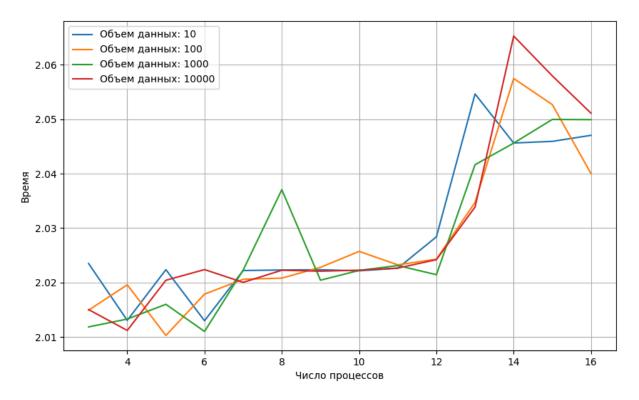


Рисунок 1 – График зависимости времени от количества процессов и объема данных

На графике явно видно, что время увеличивается при увеличении количества процессов. Объяснить ЭТО ОНЖОМ так: увеличивается количество процессов, значит увеличивается и время взаимодействия между ними, больше происходит отправлений, больше происходит Также видно, что при увеличении объемов принятий. данных увеличивается время работы команды. Резкие скачки времени (например, при объеме данных 1000 и количестве процессов 8) можно обосновать накладными ресурсами. Известно, что в физике такие точки принято откидывать при проведении экспериментов, называя их ошибочными. Время работы скрипта также значительно тормозит работу программы. В целом, ДЛЯ такой программы нормальной практикой считается "притормаживать".

Теперь можно проанализировать замедление/ускорение работы программы:

Для того, чтобы провести анализ ускорения или замедления работы программы, построим график, используя формулу ускорения: Sp(n) = T1(n)/Tp(n), где T1(n) – среднее время выполнения алгоритма на трех процессах (последовательная программа), Tp(n) - время выполнения алгоритма на n процессах.

График замедления программы изображен на рисунке 2:

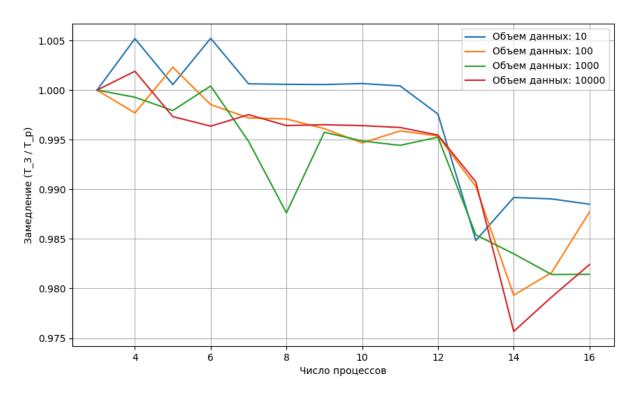
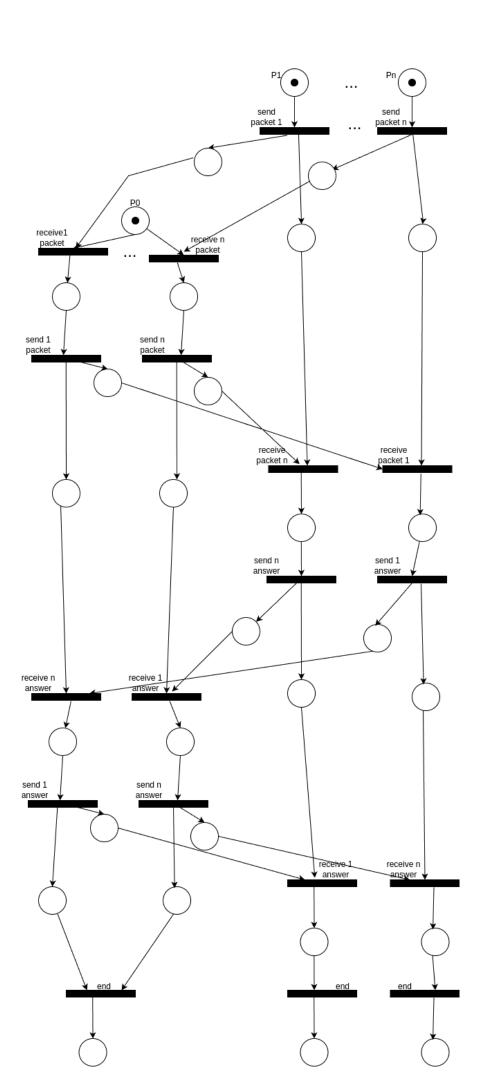


Рисунок 2 — Замедление работы программы в зависимости от количества процессов и объема данных

Из графика видно, что при увеличении количества процессов программа замедляется. Это происходит потому, что много времени уходит на их "взаимодействие". Глядя на график, можно сказать, что последовательная программа выполняется быстрее. Точки перелома можно обосновать, опять же, накладными расходами.

Сети Петри, отражающие основную логику программы, изображены на рисунке 3. Видно, что в первую очередь идет отправка пакетов из n-ых процессов. Нулевой процесс их принимает, затем отправляет адресатам. Адресаты принимают и отправляют подтверждение нулевому процессу. После этого нулевой процесс отправляет эти подтверждения процессам-источникам.



#### Вывод

В ходе выполнения лабораторной работы была написана программа, имитирующая топологию "звезда", где нулевой процесс реализует функцию узла. В программе было задействовано центрального использование специальных параметров: джокеров. Джокер – родовой термин, имеющий значение "что-либо, отвечающее очень общему множеству характеристик". MPI ANY SOURCE позволяет получателю получить сообщения от любого отправителя, а MPI ANY TAG позволяет получателю получить любой тип сообщения от отправителя. В ходе работы был построен график зависимости времени от количества процессов и входных данных, который показывает, что чем больше количество процессов/размер входных данных, тем больше времени нужно на это. Также был построен график замедления, отражающий, что время параллельной больше выполнения программы ПО сравнению последовательной программой.