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

ОТЧЕТ

по лабораторной работе №5
по дисциплине «Параллельные алгоритмы»
Тема: Виртуальные топологии.

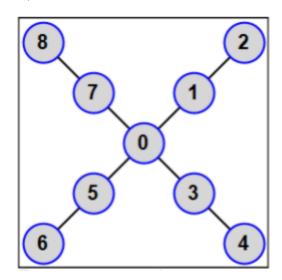
Студент гр. 9381	 Птичкин С. А.
Преподаватель	Татаринов Ю. С

Санкт-Петербург

Задание.

Вариант № 11.

Число процессов К является нечетным: K = 2N + 1 (1 < N < 5); в каждом процессе дано целое число А. Используя функцию MPI_Graph_create, определить для всех процессов топологию графа, в которой главный процесс связан ребрами со всеми процессами нечетного ранга (1, 3, ..., 2N - 1), а каждый процесс четного положительного ранга R (2, 4, ..., 2N) связан ребром с процессом ранга R - 1 (в результате получается N-лучевая звезда, центром которой является главный процесс, а каждый луч состоит из двух подчиненных процессов R и R + 1, причем ближайшим к центру является процесс нечетного ранга R).

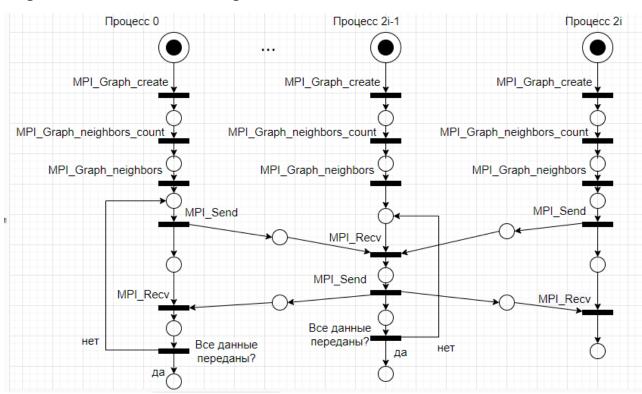


Переслать число А из каждого процесса всем процессам, связанным с ребрами (процессам-соседям). Для определения ним количества процессов-соседей ИΧ рангов использовать функции И MPI Graph neighbors count и MPI Graph neighbors, пересылку выполнять с помощью функций MPI Send и MPI Recv. Во всех процессах вывести полученные числа в порядке возрастания рангов переславших их процессов.

Краткое описание алгоритма.

Сначала для 2N+1 процессов создаётся топология графа в виде N-лучевой звезды. На каждом процессе хранится число A, которое совпадает с рангом этого процесса. Затем в созданной топологии для каждого процесса определяется число соседей и сами соседние процессы. Затем между соседними процессами происходит обмен числами A, которые записываются в массив с длиной, равной количеству соседей, на каждом процессе. Каждый процесс выводит полученные данные в порядке возрастания номеров процессов-соседей.

Формальное описание алгоритма.



Листинг программы.

```
#include <stdio.h>
#include <iostream>
#include "mpi.h"
#include "time.h"
int main(int argc, char* argv[]) {
     int ProcNum, ProcRank;
     MPI Status Status;
     MPI_Init(&argc, &argv);
     MPI Comm size (MPI COMM WORLD, & ProcNum);
     MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, & ProcRank);
     int* index = new int[ProcNum];
     int A = ProcRank;
     index[0] = ProcNum/2;
     for (int i = 1; i < ProcNum; i++) { // инициализируем index
           if (i % 2 == 0) {
                index[i] = index[i-1] + 1;
           }
           else {
                index[i] = index[i - 1] + 2;
           }
     }
     int num edges = ProcNum/2;
     num edges *= 4;
     int* edges = new int[num edges];
     // инициализируем edges
     for (int i = 0, j = 1; i < index[0]; i++, j+=2) {
           edges[i] = j;
     for (int i = 1, e = index[0]; i < ProcNum; i++, e++) {
           if (i % 2 == 0) {
                edges[e] = i - 1;
           }
           else {
                edges[e] = 0;
                e++;
                edges[e] = i + 1;
           }
     MPI Comm GRAPH COMM;
     //Создаём новый коммуникатор
     MPI Graph create (MPI COMM WORLD, ProcNum, index, edges,
                                                                     1,
&GRAPH COMM);
     int nneighbours;
     MPI_Graph_neighbors_count(GRAPH_COMM, ProcRank, &nneighbours);
    int* neighbors = new int[nneighbours];
     int* recv_data = new int[nneighbours];
     MPI Graph neighbors (GRAPH COMM,
                                          ProcRank,
                                                          nneighbours,
neighbors);
     if (ProcRank == 0) {
           for (int i = 0; i < nneighbours; i++) {</pre>
```

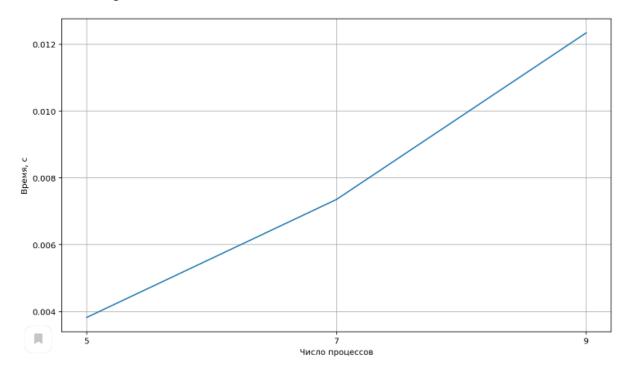
```
1, MPI INT, neighbors[i],
               MPI Send(&A,
GRAPH COMM);
               MPI Recv(recv data + i, 1, MPI INT, neighbors[i], 0,
GRAPH COMM, &Status);
     }
     else if (ProcRank % 2 == 0) {
          for (int i = 0; i < nneighbours; i++) {</pre>
                                      MPI INT, neighbors[i],
                                                                    0,
               MPI Send(&A,
                               1,
GRAPH COMM);
               MPI_Recv(recv_data + i, 1, MPI_INT, neighbors[i], 0,
GRAPH COMM, &Status);
          }
     else {
          for (int i = 0; i < nneighbours; i++) {</pre>
               MPI_Recv(recv_data + i, 1, MPI_INT, neighbors[i], 0,
GRAPH COMM, &Status);
               MPI_Send(&A, 1, MPI_INT, neighbors[i],
GRAPH COMM);
     }
     //Вывод данных
     printf("Process %d: ", ProcRank);
     for (int i = 0; i < nneighbours; i++) {
          printf("%d ", recv_data[i]);
     delete[] index;
     delete[] edges;
     delete[] recv data;
     delete[] neighbors;
     MPI Finalize();
     return 0;
```

Выполнение работы.

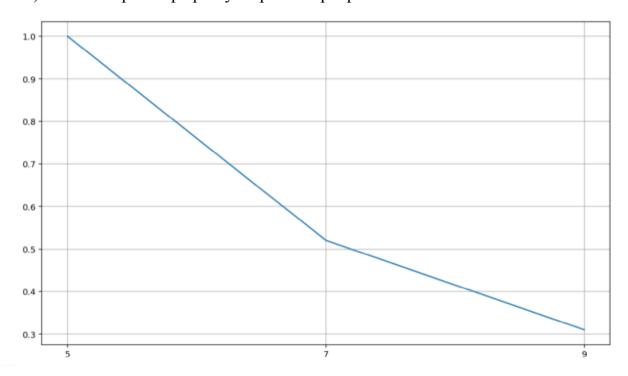
1) Была написана программа выполняющая поставленную задачу. Затем она была протестирована на различном числе процессов:

```
C:\Users\Сергей\Documents\Visual Studio 2015\Projects\par_alg_5\Debug>mpiexec -n 5 par_alg_5.exe
Process 4: 3
Process 0: 1 3
Process 1: 0 2
Process 2: 1
Process 3: 0 4
C:\Users\Cepreй\Documents\Visual Studio 2015\Projects\par_alg_5\Debug>mpiexec -n 7 par_alg_5.exe
Process 5: 0 6
Process 0: 1 3 5
Process 6: 5
Process 2: 1
Process 3: 0 4
Process 4: 3
Process 1: 0 2
C:\Users\Cepreй\Documents\Visual Studio 2015\Projects\par_alg_5\Debug>mpiexec -n 9 par_alg_5.exe
rocess 2: 1
Process 5: 0 6
Process 3: 0 4
Process 1: 0 2
rocess 6: 5
Process 8: 7
Process 7: 0 8
Process 0: 1 3 5 7
rocess 4:
```

2) Был построен график зависимости времени выполнения программы от числа процессов:



3) Был построен график ускорения программы:



Вывод.

Таким образом, была написана программа, создающая виртуальную топологию графа типа N-лучевой звезды и производящая обмен сообщениями между соседними процессами. Соседи определялись с помощью специальных функций для работы с топологиями графа. Также программа была запущена на различном числе процессов. Были построен график зависимости времени выполнения от числа процессов и график ускорения. Даже по таким немногочисленным данным, можно сделать вывод, что с ростом числа процессов, время выполнения программы растёт, а ускорение падает. Это может быть связано с увеличением числа процессов, участвующих в обмене сообщениями с главным процессом. У остальных процессов количество соседей не изменяется.