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

#### ОТЧЕТ

по лабораторной работе №6 по дисциплине «Параллельные алгоритмы»

Тема: Умножение матриц

Студент гр. 9381	 Колованов Р.А
Преподаватель	 Татаринов Ю.С

Санкт-Петербург

#### Цель работы.

Написание программы, осуществляющей умножение матриц с использованием параллельного алгоритма и библиотеки MPI.

#### Формулировка задания.

Вариант 3.

Выполнить задачу умножения двух квадратных матриц A и B размера m × m, результат записать в матрицу C. Реализовать последовательный и параллельный алгоритм, одним из перечисленных ниже способов и провести анализ полученных результатов. Выбор параллельного алгоритма определяется индивидуальным номером задания. Все числа в заданиях являются целыми. Матрицы должны вводиться и выводиться по строкам.

Алгоритм: Блочный алгоритм Кэннона.

# Описание выбранного принципа разбиения задачи на параллельные подзадачи.

Алгоритм Кэннона — это распределенный алгоритм умножения матриц для двумерных сеток. Данный алгоритм является блочным, т.е. для его решения используется представление матрицы, при котором она рассекается вертикальными и горизонтальными линиями на прямоугольные части — блоки.

В данном случае задачей является нахождение матрицы  $C = A \times B$ . В качестве базовой подзадачи (i,j) выберем процедуру вычисления всех элементов блока  $C_{ii}$  матрицы C. Общее количество подзадач будет равно  $q^2$ .

$$\begin{pmatrix} A_{00} & A_{01} & \dots & A_{0q-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ A_{q-10} & A_{q-11} & \dots & A_{q-1q-1} \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} B_{00} & B_{01} & \dots & B_{0q-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ B_{q-10} & B_{q-11} & \dots & B_{q-1q-1} \end{pmatrix}$$

$$= \begin{pmatrix} C_{00} & C_{01} & \dots & C_{0q-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ C_{q-10} & C_{q-11} & \dots & C_{q-1q-1} \end{pmatrix}$$

$$C_{ij} = \sum_{s=1}^{q} A_{is} B_{sj}$$

В таком случае для нахождения итоговой матрицы С необходимо вычислить блоки  $C_{ij}$  (выполнить  $q^2$  подзадач), после чего объеденить полученные блоки  $C_{ij}$  в единую матрицу C.

# Описание информационных связей и обоснование выбора виртуальной топологии.

Подзадача (i, j) отвечает за вычисление блока  $C_{ij}$ , все подзадачи образуют прямоугольную решетку размером  $q \times q$ . В ходе работы алгоритма осуществляется циклическая пересылка данных по строкам и столбцам решетки. Отсюда в качестве виртуальной топологии вычислительной системы удобно выбрать декартову топологию (прямоугольная решетка произвольной размерности, в нашем случае – квадратная решетка размерности  $q \times q$ ).

Начальное пересылка в процессы блоков матриц A и B в алгоритме Кэннона выбирается таким образом, чтобы располагаемые блоки в подзадачах могли бы быть перемножены без каких-либо дополнительных передач данных:

- в каждую подзадачу (i, j) передаются блоки  $A_{ij}$  и  $B_{ij}$ ;
- для каждой строки i решетки подзадач блоки матрицы A сдвигаются на (i-1) позиций влево;
- для каждой строки j решетки подзадач блоки матрицы В сдвигаются на (j-1) позиций вверх.

В результате начального распределения в каждой базовой подзадаче будут располагаться блоки, которые могут быть перемножены без дополнительных операций передачи данных. После начального распределения блоков выполняется цикл из q итераций, в ходе которого выполняются 3 действия:

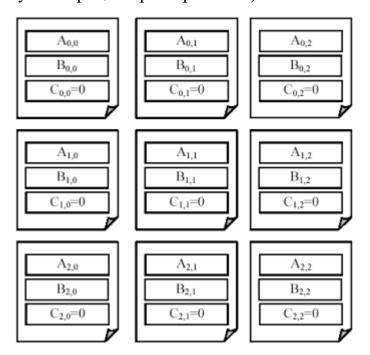
• содержащиеся в процессе (i,j) блоки матриц  $A_{ij}$  и  $B_{ij}$  перемножаются, и результат прибавляется к матрице  $C_{ij}$ ;

- каждый блок матрицы *А* передается предшествующей подзадаче влево по строкам решетки подзадач;
- каждый блок матрицы *В* передается предшествующей подзадаче вверх по столбцам решетки.

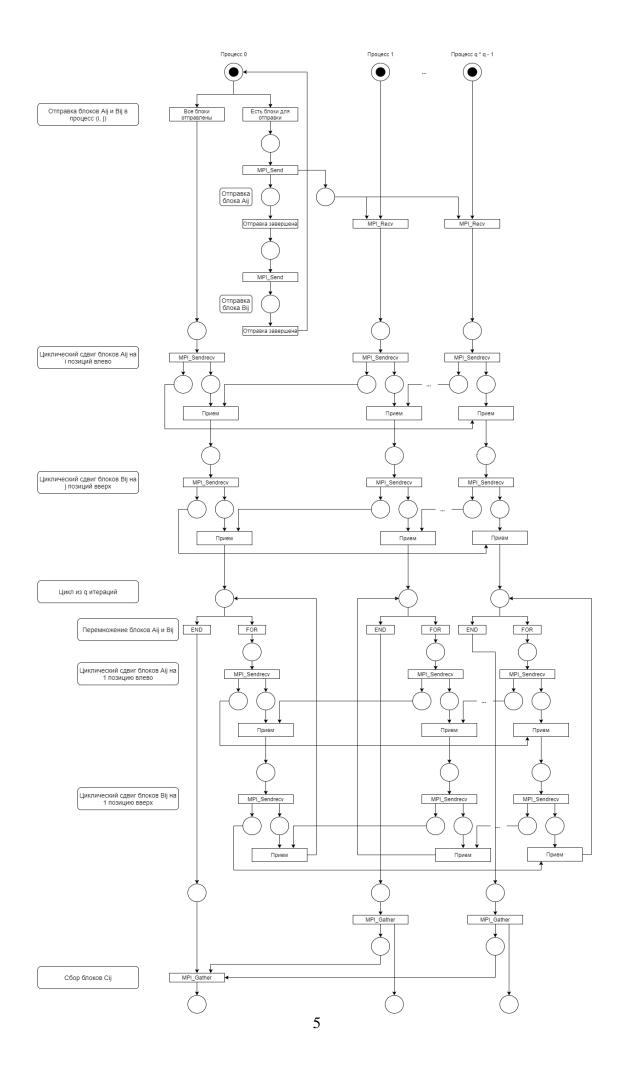
После завершения работы цикла в каждом процессе будет содержаться блок  $C_{ij}$ , равная соответствующему блоку произведения  $A \times B$ .

#### Описание распределения задач по процессам.

Количество блоков (или количество подзадач) должно быть подобрано таким образом, чтобы их количество совпадало с числом имеющихся процессов. Множество имеющихся процессов представляется в виде квадратной решетки и размещение базовых подзадач (i, j) осуществляется на процессорах  $p_{ij}$  (соответствующих узлов процессорной решетки).



Сеть Петри.



#### Программная реализация.

В качестве библиотеки для работы с параллельными процессами использовалась библиотека МРІ. Для рассылки блоков матриц A и В по процессам используются функции *MPI\_Send* и *MPI\_Recv*, для циклического сдвига блоков матриц A и В по строкам и столбцам используются функции *MPI\_Cart\_shift* и *MPI\_Sendrecv*.

## Анализ эффективности выбранного алгоритма и определение теоретического времени выполнения алгоритма.

Общая оценка показателей ускорения и эффективности:

$$S_p = \frac{n^2}{n^2/p} = p$$
  $E_p = \frac{n^2}{p \cdot (n^2/p)} = 1$ 

Теоретическая оценка времени выполнения:

$$T_p = \frac{n^3}{p} + 2\sqrt{p}t_s + 2t_w \frac{n^2}{\sqrt{p}},$$

где  $t_s$  — стоимость старта,  $t_w$  — время передачи блока.

### Результаты вычислительных экспериментов.

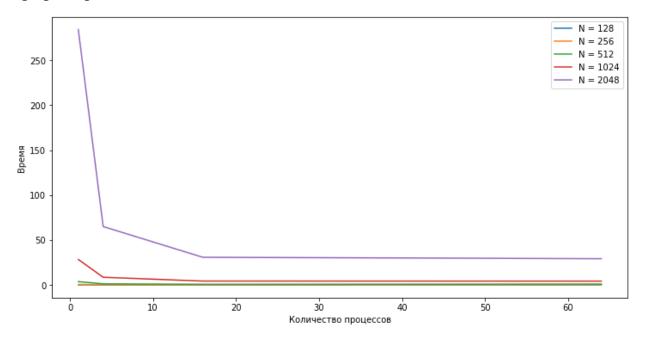
Для последовательного и параллельного алгоритма были экспериментально найдены время и ускорение работы:

Размерность	Последовательный алгоритм	4 процесса	
матрицы	Время, сек.	Время, сек.	Ускорение
128	0.054832	0.0190893	2.87239
256	0.475242	0.141371	3.36166
512	3.57989	1.14892	3.11587
1024 28.2788		8.45134	3.34607
2048	284.447	64.914	4.3819

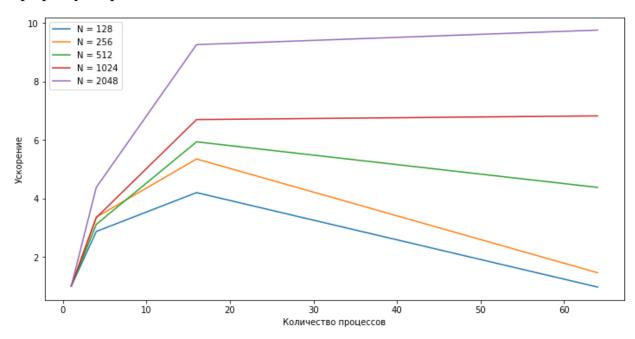
Размерность	16 процессов		64 процесса	
матрицы	Время, сек.	Ускорение	Время, сек.	Ускорение
128	0.0130511	4.20133	0.056508	0.97034
256	0.0887802	5.35301	0.325462	1.4602
512	0.602758	5.93918	0.817313	4.38007
1024	4.22016	6.70088	4.14226	6.8269
2048	30.7008	9.26513	29.1377	9.76216

Графики зависимости времени и эффективности от количества процессов и размерности матрицы:

## График времени:



#### График ускорения:



Из графиков видно, что при увеличении количества процессов до 16 эффективность работы алгоритма повышается, а после этого значения — падает. Это можно обосновать тем, что при увеличении количества процессов больше 16, расходы на менеджмент процессов является более высоким, чем на вычисления (поскольку у компьютера, на котором производятся вычисления, 16 логических ядер). Но при достаточно больших размерах матрицы расходы на менеджмент процессов становится не столько критичным, сколько расходы на вычисления.

#### Листинг программы.

```
Juctuhr 1. Код последовательной реализации.

#include <iostream>
#include <chrono>

using ElementType = int;

struct Matrix {
    size_t size = 0;
    ElementType* data = nullptr;

Matrix(size_t size) {
    this->size = size;
```

```
this->data = new ElementType[size * size];
            for (size t i = 0; i < size * size; ++i) {</pre>
                  this \rightarrow data[i] = 0;
            }
      }
      ~Matrix() {
            delete[] data;
      }
      ElementType& getValue(size t rowIndex, size t columnIndex) {
            if (rowIndex >= size || columnIndex >= size) {
                  throw std::exception("Invalid indexes.");
            return *(data + rowIndex * size + columnIndex);
};
void readMatrixFromFile(Matrix& matrix, const std::string& path) {
      std::ifstream file(path);
      if (file.is open()) {
            for (size t y = 0; y < matrix.size; ++y) {
                  for (size t x = 0; x < matrix.size; ++x) {
                         ElementType value;
                         file >> value;
                         matrix.getValue(x, y) = value;
                  }
            }
      file.close();
void saveMatrixToFile(Matrix& matrix, const std::string& path) {
      std::ofstream file(path);
      if (file.is open()) {
            for (size_t y = 0; y < matrix.size; ++y) {</pre>
                  for (size t x = 0; x < matrix.size; ++x) {
                         file << matrix.getValue(x, y) << " ";</pre>
                  file << "\n";
            }
      file.close();
void generateMatrix(Matrix& matrix) {
      srand(time(nullptr));
      for (size_t y = 0; y < matrix.size; ++y) {</pre>
            for (size t x = 0; x < matrix.size; ++x) {
                  matrix.getValue(x, y) = rand() % 100;
            }
      }
```

```
int main(int argc, char** argv) {
      const bool matrixOutput = false;
      const size t matrixSize = 2048;
      Matrix matrixA(matrixSize);
      Matrix matrixB(matrixSize);
      Matrix matrixC(matrixSize);
      generateMatrix(matrixA);
      generateMatrix(matrixB);
      auto startTime = std::chrono::steady clock::now();
      for (size t y = 0; y < matrixSize; ++y) {</pre>
            for (size t x = 0; x < matrixSize; ++x) {
                  ElementType value = 0;
                  for (size t i = 0; i < matrixSize; ++i) {</pre>
                         value += matrixA.getValue(i, y) * matrixB.getValue(x,
i);
                  matrixC.getValue(x, y) = value;
            }
                                        elapsedTime
std::chrono::duration cast<std::chrono::microseconds>(std::chrono::steady cloc
k::now() - startTime);
      std::cout << "Elapsed time: " << (double)elapsedTime.count() / 1000000 <<</pre>
" sec.\n";
      if (matrixOutput) {
            for (size t y = 0; y < matrixSize; ++y) {</pre>
                  for (size t x = 0; x < matrixSize; ++x) {
                         std::cout << matrixC.getValue(x, y) << " ";</pre>
                  std::cout << std::endl;</pre>
            }
      return 0;
```

```
for (size t i = 0; i < size * size; ++i) {</pre>
                  this \rightarrow data[i] = 0;
            }
      }
      ~Submatrix() {
            delete[] data;
      ElementType& getValue(size t columnIndex, size t rowIndex) {
            if (rowIndex >= size || columnIndex >= size) {
                  throw std::exception("Invalid indexes.");
            }
            return *(data + rowIndex * size + columnIndex);
};
struct Matrix {
      size t blockCount = 0;
      size t blockSize = 0;
      Submatrix** blocks = nullptr;
      Matrix(size_t blockCount, size_t blockSize) {
            this->blockCount = blockCount;
            this->blockSize = blockSize;
            this->blocks = new Submatrix * [blockCount * blockCount];
            for (size t i = 0; i < blockCount * blockCount; ++i) {</pre>
                  this->blocks[i] = new Submatrix(blockSize);
            }
      }
      ~Matrix() {
            for (size t i = 0; i < blockCount * blockCount; ++i) {</pre>
                  delete blocks[i];
            delete[] blocks;
      Submatrix* getBlock(size t rowIndex, size t columnIndex) {
            if (rowIndex >= blockCount || columnIndex >= blockCount) {
                  throw std::exception("Invalid indexes.");
            return *(blocks + rowIndex * blockCount + columnIndex);
      ElementType& getValue(size t columnIndex, size t rowIndex) {
            return getBlock(columnIndex / blockSize, rowIndex / blockSize)
                  ->getValue(columnIndex % blockSize, rowIndex % blockSize);
      }
};
void readMatrixFromFile(Matrix& matrix, const std::string& path) {
      std::ifstream file(path);
      if (file.is open()) {
            size t matrixSize = matrix.blockCount * matrix.blockSize;
            for (size t y = 0; y < matrixSize; ++y) {
```

```
for (size t x = 0; x < matrixSize; ++x) {
                        ElementType value;
                        file >> value;
                        matrix.getValue(x, y) = value;
                  }
            }
      file.close();
void saveMatrixToFile(Matrix& matrix, const std::string& path) {
      std::ofstream file(path);
      if (file.is open()) {
            size t matrixSize = matrix.blockCount * matrix.blockSize;
            for (size t y = 0; y < matrixSize; ++y) {</pre>
                  for (size t x = 0; x < matrixSize; ++x) {
                        file << matrix.getValue(x, y) << " ";</pre>
                  file << "\n";
            }
      file.close();
void generateMatrix(Matrix& matrix) {
      srand(time(nullptr));
      size t matrixSize = matrix.blockCount * matrix.blockSize;
      for (size t y = 0; y < matrixSize; ++y) {</pre>
            for (size t x = 0; x < matrixSize; ++x) {
                  matrix.getValue(x, y) = rand() % 100;
int main(int argc, char** argv) {
      const bool outputMatrix = false;
      const size t matrixSize = 4096;
      const size t blockCount = 2;
      const size t blockSize = matrixSize / blockCount;
      int processNumber, processRank;
      MPI_Init(&argc, &argv);
      MPI Comm size (MPI COMM WORLD, &processNumber);
      MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &processRank);
      if (blockCount * blockCount != processNumber || matrixSize % blockCount
!= 0) {
            if (processRank == 0) {
                  std::cerr << "The number of blocks must be equal to the number</pre>
of processes, and the size of the matrix must be a multiple of the number of
blocks in a row/column.";
            }
            MPI Finalize();
            return 0;
```

```
MPI_Status status;
      MPI Comm matrixBlockCommutator;
      int dimensions[2] = { blockCount, blockCount };
      int periods[2] = { 1, 1 };
      int coords[2] = \{0, 0\};
      MPI Cart create (MPI COMM WORLD, 2,
                                                dimensions, periods,
                                                                            1,
&matrixBlockCommutator);
     MPI Cart coords (matrixBlockCommutator, processRank, 2, coords);
      Submatrix* blockA = nullptr;
      Submatrix* blockB = nullptr;
      Submatrix* blockC = nullptr;
      double startTime;
      if (processRank == 0) {
           Matrix matrixA(blockCount, blockSize);
           Matrix matrixB(blockCount, blockSize);
           generateMatrix(matrixA);
           generateMatrix(matrixB);
           //readMatrixFromFile(matrixA, "matrix6 6.txt");
           //readMatrixFromFile(matrixB, "matrix6 6.txt");
           startTime = MPI Wtime();
           for (size t y = 0; y < blockCount; ++y) {</pre>
                 for (size t x = 0; x < blockCount; ++x) {
                       if (x != 0 || y != 0) {
                             int rank;
                             int coords[2] = { x, y };
                             MPI Cart rank (matrixBlockCommutator,
                                                                      coords,
&rank);
                             MPI Send(matrixA.getBlock(x, y)->data, blockSize
* blockSize, MPI INT, rank, 0, MPI COMM WORLD);
                             MPI Send(matrixB.getBlock(x, y)->data, blockSize
* blockSize, MPI INT, rank, 0, MPI COMM WORLD);
           blockA = new Submatrix(blockSize);
           blockB = new Submatrix(blockSize);
           blockC = new Submatrix(blockSize);
           memcpy(blockA->data, matrixA.getBlock(0, 0)->data, blockSize
blockSize * sizeof(ElementType));
           memcpy(blockB->data, matrixB.getBlock(0, 0)->data, blockSize
blockSize * sizeof(ElementType));
     else {
           blockA = new Submatrix(blockSize);
           blockB = new Submatrix(blockSize);
           blockC = new Submatrix(blockSize);
           MPI Recv(blockA->data, blockSize * blockSize, MPI INT, 0, 0,
MPI COMM WORLD, &status);
           MPI Recv(blockB->data, blockSize * blockSize, MPI INT,
                                                                        0, 0,
MPI COMM WORLD, &status);
      }
```

```
int source, dest;
           ElementType* tempData = new ElementType[blockSize * blockSize];
           MPI Cart shift(matrixBlockCommutator, 0, -coords[1], &source,
&dest);
           MPI_Sendrecv(blockA->data, blockSize * blockSize, MPI INT, dest, 0,
tempData, blockSize * blockSize, MPI INT, source, 0, MPI COMM WORLD, &status);
           memcpy(blockA->data, tempData, blockSize * blockSize *
sizeof(ElementType));
           delete[] tempData;
           int source, dest;
           ElementType* tempData = new ElementType[blockSize * blockSize];
           MPI Cart shift(matrixBlockCommutator, 1, -coords[0], &source,
&dest);
           MPI Sendrecv(blockB->data, blockSize * blockSize, MPI INT, dest, 1,
tempData, blockSize * blockSize, MPI INT, source, 1, MPI COMM WORLD, &status);
           memcpy(blockB->data, tempData, blockSize * blockSize
sizeof(ElementType));
           delete[] tempData;
     for (size t q = 0; q < blockCount; ++q) {
           for (size t y = 0; y < blockSize; ++y) {
                 for (size t x = 0; x < blockSize; ++x) {
                       ElementType value = 0;
                       for (size t i = 0; i < blockSize; ++i) {</pre>
                            value += blockA->getValue(i, y) * blockB-
>getValue(x, i);
                      blockC->getValue(x, y) += value;
           }
                 int source, dest;
                 ElementType* tempData = new ElementType[blockSize
blockSize];
                 MPI_Cart_shift(matrixBlockCommutator, 0, -1, &source, &dest);
                 MPI_Sendrecv(blockA->data, blockSize * blockSize, MPI_INT,
dest, 0, tempData, blockSize * blockSize, MPI INT, source, 0, MPI COMM WORLD,
&status);
                 memcpy(blockA->data, tempData, blockSize * blockSize
sizeof(ElementType));
                 delete[] tempData;
           }
           {
                 int source, dest;
                 ElementType* tempData = new ElementType[blockSize
blockSize];
                 MPI Cart shift(matrixBlockCommutator, 1, -1, &source, &dest);
```

```
MPI_Sendrecv(blockB->data, blockSize * blockSize, MPI INT,
dest, 0, tempData, blockSize * blockSize, MPI INT, source, 0, MPI COMM WORLD,
&status);
                  memcpy(blockB->data, tempData, blockSize * blockSize *
sizeof(ElementType));
                  delete[] tempData;
            }
     Matrix* matrixC = nullptr;
      if (processRank == 0) {
           matrixC = new Matrix(blockCount, blockSize);
      {
           ElementType* recvBuffer = nullptr;
            if (processRank == 0) {
                  recvBuffer = new ElementType[matrixSize * matrixSize];
           MPI Gather(blockC->data, blockSize *
                                                         blockSize, MPI INT,
recvBuffer, blockSize * blockSize, MPI INT, 0, MPI COMM WORLD);
            if (processRank == 0) {
                  for (size t x = 0; x < blockCount; ++x) {
                        for (size t y = 0; y < blockCount; ++y) {
                              memcpy(matrixC->getBlock(x, y)->data,
                                   recvBuffer + x * blockSize * blockSize *
blockCount + y * blockSize * blockSize,
                                   blockSize
                                                            blockSize
sizeof(ElementType));
                 delete[] recvBuffer;
            }
      if (processRank == 0) {
           double elapsedTime = MPI Wtime() - startTime;
            std::cout << "Elapsed time: " << elapsedTime << " sec.\n";</pre>
      if (outputMatrix && processRank == 0) {
            for (size t y = 0; y < matrixSize; ++y) {</pre>
                  for (size t x = 0; x < matrixSize; ++x) {
                       std::cout << matrixC->getValue(x, y) << " ";</pre>
                  std::cout << "\n";</pre>
            }
      delete blockA;
      delete blockB;
      delete blockC;
      delete matrixC;
      MPI Finalize();
      return 0;
```

#### Выводы по работе.

В ходе выполнения лабораторной работы были закреплены навыки работы с библиотекой MPI, были на практике применены знания по построению виртуальных топологий, а также групповым операциям. Был реализован алгоритм Кэннона, который на экспериментальных данных показал рост производительности при распараллеливании задачи.