Міністерство освіти і науки України Національний технічний університет України «Київський політехнічний інститут імені Ігоря Сікорського» Факультет інформатики та обчислювальної техніки

Кафедра інформатики та програмної інженерії

Звіт

Комп'ютерного практикуму № 6 з дисципліни «Технології паралельних та розподілених обчислень»

«Розробка паралельного алгоритму множення матриць з використанням MPI-методів обміну повідомленнями «один-доодного» та дослідження його ефективності»

Виконав(ла)	ІП-01 Галько М.В.	
	(шифр, прізвище, ім'я,	
Перевірив(ла)	Стененко І. В. (прізвище ім'я по	

1. Завдання:

- 1. Ознайомитись з методами блокуючого та неблокуючого обміну повідомленнями типу point-to-point (див. лекцію та документацію стандарту MPI).
- 2. Реалізувати алгоритм паралельного множення матриць з використанням розподілених обчислень в MPI з використанням методів блокуючого обміну повідомленнями (лістинг 1). **30 балів**.
- 3. Реалізувати алгоритм паралельного множення матриць з використанням розподілених обчислень в MPI з використанням методів неблокуючого обміну повідомленнями. **30 балів.**
- 4. Дослідити ефективність розподіленого обчислення алгоритму множення матриць при збільшенні розміру матриць та при збільшенні кількості вузлів, на яких здійснюється запуск програми. Порівняйте ефективність алгоритму при використанні блокуючих та неблокуючих методів обміну повідомленнями. 40 балів.

2. Хід роботи

Для реалізації алгоритму паралельного множення матриць з використанням розподілених обчислень в MPI з використанням методів блокуючого обміну повідомленнями я створила клас BlockingMPI, в якому в методі main() і буде виконуватись операція множення.

Метод таіп виконує наступні операції:

- 1. У методі main() спочатку генеруються випадкові матриці matrixA та matrixB певного розміру.
- 2. Ініціалізується MPI за допомогою MPI.Init(args).
- 3. Отримуються кількість процесів та ідентифікатор поточного процесу.
- 4. Розраховується кількість робочих процесів.
- 5. Якщо кількість процесів менше 2, то програма припиняє роботу за допомогою MPI.COMM WORLD.Abort(1) та exit(1).

- 6. Якщо поточний процес ϵ головним (taskID == MASTER_ID), виконується головний процес, який виклика ϵ метод masterProcess().
 - а) Головний процес розподіляє роботу між робочими процесами. Він обчислює, які рядки матриці А будуть оброблятися кожним робочим процесом і надсилає їм відповідні початкові та кінцеві індекси рядків.
 - b) Головний процес також надсилає робочим процесам відповідні підматриці з матриць A та B за допомогою операції MPI.COMM_WORLD.Send().
 - с) Після цього головний процес очікує отримання результатів від робочих процесів за допомогою операції MPI.COMM_WORLD.Recv().
 - d) Отримані підматриці результату збираються в кінцеву матрицю результату resultMatrix.
- 7. Якщо поточний процес є робочим процесом (не головний), виконується робочий процес, який викликає метод workerProcess().
 - а) Робочий процес отримує від головного процесу початкові та кінцеві індекси рядків, які він буде обробляти, за допомогою операції Recv().
 - b) Робочий процес також отримує підматриці A та B за допомогою операції Recv().
 - с) Після отримання даних робочий процес виконує множення своєї підматриці на матрицю В і отримує підматрицю результату resultMatrix.
 - d) Результат надсилається головному процесу за допомогою операції Send().
- 8. Після завершення роботи всіх процесів, викликається MPI.Finalize() для завершення роботи MPI.

Програма виводить час виконання, розмір матриці та кількість робочих процесів на головний процес.

Приклад роботи програми для блокуючого МРІ:

```
"C:\Program Files\Java\jdk-20\bin\java.exe" ...

MPJ Express (0.44) is started in the multicore configuration

BlockingMPI

Total time: 4827 ms

Matrix size: 1500x1500

Workers count: 7

Process finished with exit code 0
```

Для реалізації алгоритму множення матриць з використанням неблокуючого обміну повідомленнями був створений клас NonBlockingMPI, який аналогічно до класу BlockinMPI, має метод main() в якому в свою чергу виконується операція множення.

Метод main() виконує наступні операції:

- 1. У методі main() спочатку генеруються випадкові матриці matrixA та matrixB розміром 1000х1000.
- 2. Ініціалізується MPI за допомогою MPI.Init(args).
- 3. Отримуються кількість процесів countTasks та ідентифікатор поточного процесу taskID.
- 4. Розраховується кількість робочих процесів workers (кількість процесів, виключаючи головний).
- 5. Якщо кількість процесів менше 2, то програма припиняє роботу за допомогою MPI.COMM WORLD.Abort(1) та exit(1).
- 6. Якщо поточний процес ϵ головним (taskID == MASTER_ID), виконується головний процес, який викликає метод masterProcess().
 - а) Головний процес розподіляє роботу між робочими процесами. Він обчислює, які рядки матриці А будуть оброблятися кожним робочим процесом і надсилає їм відповідні початкові та кінцеві індекси рядків.
 - b) Головний процес також надсилає робочим процесам відповідні підматриці з матриць A та B за допомогою неблокуючих операцій Isend().
 - с) Після цього головний процес отримує результати від робочих процесів за допомогою операцій Ігесу().

- d) Отримані підматриці результату збираються в кінцеву матрицю результату resultMatrix.
- 7. Якщо поточний процес ϵ робочим процесом (не головний), виконується робочий процес, який викликає метод workerProcess().
 - а) Робочий процес отримує від головного процесу початкові та кінцеві індекси рядків, які він буде обробляти, за допомогою неблокуючих операцій Irecv().
 - b) Він також отримує відповідні підматриці А та В за допомогою неблокуючих операцій Irecv().
 - с) Після отримання даних робочий процес виконує множення своєї підматриці на матрицю В і отримує підматрицю результату resultMatrix.
 - d) Результат надсилається головному процесу за допомогою неблокуючої операції Isend().
- 8. Після завершення роботи всіх процесів викликається MPI.Finalize().

Приклад роботи програми для неблокуючого МРІ:

```
"C:\Program Files\Java\jdk-20\bin\java.exe" ...

MPJ Express (0.44) is started in the multicore configuration

NonBlockingMPI

Total time: 3490 ms

Matrix size: 1500x1500

Workers count: 7

Process finished with exit code 0
```

В ході дослідження ефективності використання блокуючого та неблокуючого MPI було проведено ряд тестів з різними розмірностями матриць та різною кількістю робочих процесів. Для всіх тестів було проведена достатня кількість спроб, щоб вважати їх результати правдивими

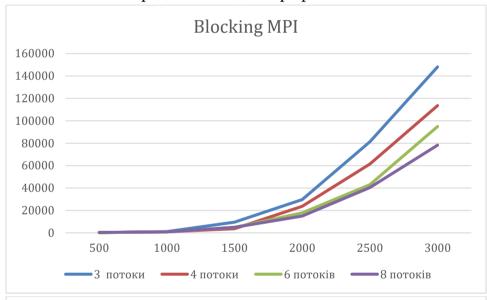
Були отримані наступні дані: Для блокуючого MPI

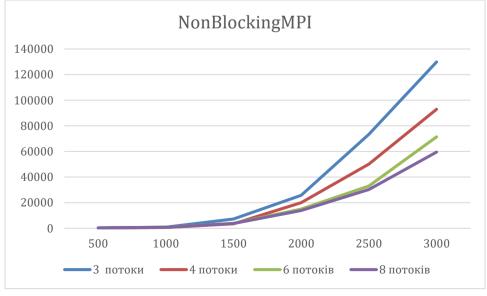
Розмір матриці	3 потоки	4 потоки	6 потоків	8 потоків
500	316	294	356	363
1000	1192	940	842	810
1500	9502	3692	4842	4925
2000	29738	23644	17817	15011
2500	81216	61425	42997	40474
3000	148091	113550	94905	78260

Для неблокуючого МРІ

Розмір матриці	3 потоки	4 потоки	6 потоків	8 потоків
500	293	278	321	330
1000	888	664	817	715
1500	7254	3552	3839	3746
2000	25694	19941	14949	13889
2500	73416	50145	32985	30279
3000	129860	92906	71380	59490

Можемо також представити дані графічно:





3. Висновок

У даній роботі проведено порівняльний аналіз роботи блокуючого та неблокуючого підходів до МРІ для множення матриць на різних розмірах матриць та з різною кількістю процесорів.

Загальною тенденцією, яку можна спостерігати з результатів, є те, що неблокуючий MPI зазвичай показує кращі часові характеристики порівняно з блокуючим MPI. Це пов'язано з тим, що неблокуючий підхід дозволяє процесорам виконувати інші корисні роботи, поки очікується на завершення операцій обміну даними.

На малих розмірах матриць та з невеликою кількістю процесорів різниця між блокуючим та неблокуючим МРІ може бути незначною. Проте, зі збільшенням розміру матриць та кількості процесорів неблокуючий МРІ демонструє перевагу, забезпечуючи кращу масштабованість та зменшення часу виконання.

Результати також показують, що ефективність MPI залежить від розмірності матриць та кількості доступних процесорів. На великих розмірах матриць та з більшою кількістю процесорів спостерігається покращення продуктивності, але з певного моменту, збільшення кількості процесорів може призвести до зростання накладних витрат та зниження швидкості обробки.

Загалом, неблокуючий підхід МРІ ϵ більш ефективним для множення матриць в розподілених обчисленнях порівняно з блокуючим підходом. Проте, перед використанням неблокуючого підходу, слід враховувати особливості конкретного завдання та характеристики системи, такі як розмір матриць, кількість процесорів та наявні ресурси, для забезпечення оптимальної продуктивності та використання ресурсів.

4. Код

```
import static java.lang.System.exit;
public class BlockingMPI {
    public static void main(String[] args) {
        Matrix matrixB = new Matrix(1000, 1000, true);
            long startTime = System.currentTimeMillis();
            int rowsCount = matrixA.getRowsNumber();
            int columnsCount = matrixB.getColumnsNumber();
            Matrix resultMatrix = new Matrix(rowsCount, columnsCount,
           MPI.Init(args);
            int tasksCount = MPI.COMM WORLD.Size();
                MPI.COMM WORLD.Abort(1);
                masterProcess (matrixA, matrixB, resultMatrix,
                System.out.println("Total time: " +
(System.currentTimeMillis() - startTime) + " ms");
                System.out.println("Matrix size: " + rowsCount + "x" +
columnsCount);
                System.out.println("Workers count: " + workersCount);
                workerProcess(rowsCount, columnsCount);
           MPI.Finalize();
 columnsCount * Integer.BYTES;
```

```
int[] matrix2Buffer = new int[sizeMatrix2Buffer];
        Matrix subMatrix1 = Matrix.fromIntArray(subMatrix1Buffer,
        Matrix matrix2 = Matrix.fromIntArray(matrix2Buffer, rowsCount,
        Matrix resultMatrix = subMatrix1.multiplyMatrix(matrix2);
        int[] resultMatrixBuffer = resultMatrix.toIntArray();
Matrix resultMatrix, int workers) {
        int extraRows = resultMatrix.getRowsNumber() % workers;
            int startRowIndex = (i - 1) * rowsForOneWorker;
             int endRowIndex = startRowIndex + rowsForOneWorker - 1;
             if (i == workers) {
            Matrix subMatrix1 = matrix1.sliceMatrix(startRowIndex,
endRowIndex, resultMatrix.getColumnsNumber());
             int[] subMatrix1Buffer = subMatrix1.toIntArray();
            int[] matrix2Buffer = matrix2.toIntArray();
TAG MASTER);
            MPI. COMM WORLD. Send (subMatrix1Buffer, 0,
MPI. INT, i, TAG MASTER);
TAG WORKER);
             int countElemsResultBuffer = (endRowIndex[0] - startRowIndex[0]
+ 1) * resultMatrix.getColumnsNumber() * Integer.BYTES;
int[] resultMatrixBuffer = new int[countElemsResultBuffer];
            Matrix subMatrix = Matrix.fromIntArray(resultMatrixBuffer,
```

```
import mpi.Request;
import static java.lang.System.exit;
public class NonBlockingMPI {
    public static void main(String[] args) {
            long startTime = System.currentTimeMillis();
            int rowsCount = matrixA.getRowsNumber();
            int columnsCount = matrixB.getColumnsNumber();
            Matrix resultMatrix = new Matrix(rowsCount, columnsCount,
            MPI.Init(args);
            int countTasks = MPI.COMM WORLD.Size();
                MPI.COMM WORLD.Abort(1);
                exit(1);
            if(taskID == MASTER ID) {
                System.out.println("Total time: " +
(System.currentTimeMillis() - startTime) + " ms");
                System.out.println("Matrix size: " + rowsCount + "x" +
                System.out.println("Workers count: " + workers);
                workerProcess(columnsCount, rowsCount);
            MPI.Finalize();
```

```
Request recStartIndex = MPI.COMM WORLD.Irecv(startRowIndex,0,1,
        Request recEndIndex = MPI.COMM WORLD.Irecv(endRowIndex,0,1,
        recStartIndex.Wait();
        int sizeSubMatrix1Buffer = (endRowIndex[0] - startRowIndex[0] + 1)
        Request recSubMatrix1 = MPI.COMM WORLD.Irecv(subMatrix1Buffer,0,
MPI.COMM WORLD.Irecv(matrix2Buffer,0,sizeMatrix2Buffer, MPI.INT,0,
        recSubMatrix1.Wait();
        Matrix subMatrix1 = Matrix.fromIntArray(subMatrix1Buffer,
                endRowIndex[0] - startRowIndex[0] + 1, columnsCount);
        Matrix matrix2 = Matrix.fromIntArray(matrix2Buffer, rowsCount,
       Matrix resultMatrix = subMatrix1.multiplyMatrix(matrix2);
        int[] resultMatrixBuff = resultMatrix.toIntArray();
        MPI. COMM WORLD. Isend (resultMatrixBuff, 0, resultMatrixBuff.length,
MPI.INT, 0, TAG WORKER);
Matrix resultMatrix, int workers) {
        for (int i = 1; i <= workers; i++) {</pre>
            int startRowIndex = (i-1) * rowsForOneWorker;
            if(i == workers) {
endRowIndex, resultMatrix.getColumnsNumber());
            int[] subMatrix1Buff = subMatrix1.toIntArray();
i, TAG MASTER);
TAG MASTER);
            MPI. COMM WORLD. Isend (subMatrix1Buff, 0, subMatrix1Buff.length
```

```
import java.util.Random;

public class Matrix {
    private final int[][] data;
    private final int rows;
    private final int columns;

public Matrix(int[][] data) {
        this.data = data;
        this.rows = data.length;
        this.columns = data[0].length;
}

public Matrix(int rows, int columns, boolean generateRandom) {
        this.data = generateRandom ? generateMatrix(rows, columns) : new
int[rows][columns];
        this.rows = rows;
        this.columns = columns;
}

public static Matrix fromIntArray(int[] resultMatrixBuffer, int i, int
columnsNumber) {
    int[][] data = new int[i][columnsNumber];
    for (int row = 0; row < i; row++) {
        System.arraycopy(resultMatrixBuffer, row * columnsNumber,</pre>
```

```
int[][] copy = new int[rows][columns];
   System.arraycopy(data[row], 0, copy[row], 0, columns);
return copy;
return new Matrix(getArrayCopy());
        System.out.print(value + " ");
    System.out.println();
System.out.println();
return new Matrix(transposed);
```

```
result[row][col] += data[row][i] * matrix.getValue(i,
        return new Matrix(result);
                data[i][j] = matrix.getValue(i - indexStartRow, j);
m1.getColumnsNumber() != m2.getColumnsNumber()) {
        for (int row = 0; row < m1.getRowsNumber(); row++) {</pre>
            for (int col = 0; col < m1.getColumnsNumber(); col++) {</pre>
                if (m1.getValue(row, col) != m2.getValue(row, col)) {
```

```
matrix[i][j] = random.nextInt(10);
}
}
return matrix;
}

public int[] toIntArray() {
   int[] array = new int[rows * columns];
   int index = 0;
   for (int[] row : data) {
      for (int value : row) {
            array[index++] = value;
      }
   }
   return array;
}
```