# МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ І НАУКИ УКРАЇНИ «КИЇВСЬКИЙ ПОЛІТЕХНІЧНИЙ ІНСТИТУТ імені ІГОРЯ СІКОРСЬКОГО» ФАКУЛЬТЕТ ІНФОРМАТИКИ ТА ОБЧИСЛЮВАЛЬНОЇ ТЕХНІКИ

Кафедра інформатики та програмної інженерії

#### Звіт

3 лабораторної роботи № 6 з дисципліни «Технології паралельних обчислень»

Тема: «Розробка паралельного алгоритму множення матриць з використанням MPI-методів обміну повідомленнями «один-до-одного» та дослідження його ефективності»

Виконав(ла)	ІП-14 Бабіч Денис	
	(шифр, прізвище, ім'я, по батькові)	
Перевірив	Дифучина О. Ю.	
	(шифр, прізвище, ім'я, по батькові)	

#### ОСНОВНА ЧАСТИНА

**Мета роботи**: Розробка паралельного алгоритму множення матриць з використанням МРІ-методів обміну повідомленнями «один-до-одного» та дослідження його ефективності.

1.1. Реалізувати алгоритм паралельного множення матриць з використанням розподілених обчислень в MPI з використанням методів блокуючого обміну повідомленнями.

PS E:\KPI\Parallel Computations\Labworks\6\bin> mpiexec -n 4 labwork6.exe matrix\_int\_multiply\_mpi\_blocking. Execution time: 0.437 seconds. matrix\_int\_multiply\_sequential. Execution time: 0.559 seconds. MPI Blocking vs Sequential: Equal

Рисунок 1.1 – Результати виконання функції з блокуючим обміном повідомлень

Таблиця 1.1 – Оцінка результатів отриманого прискорення

Matrix Size	Sequential algorithm	Blocking communication					
		4 processors		9 processors		16 processors	
		Time	Speed up	Time	Speed up	Time	Speed up
500	0.559	0.437	1.27918	0.232	2.40948	0.229	2.44105
1000	6.637	4.809	1.38012	2.346	2.82907	2.322	2.85831
1500	27.499	16.645	1.65209	8.602	3.19681	7.467	3.68274
2000	71.515	42.12	1.69789	22.668	3.15489	18.489	3.86798
2500	138.792	81.451	1.70399	44.37	3.12806	35.344	3.92689
3000	250.456	153.874	1.62767	91.303	2.74313	69.071	3.62607

## Лістинг методу multipmatrix int multiply mpi blocking

```
MatrixInt* matrix int multiply mpi blocking(const MatrixInt const *matrix1, const
MatrixInt const *matrix2)
  int mpi comm rank;
  int mpi comm size;
  MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &mpi comm rank);
  MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &mpi comm size);
  if (matrix1->columns != matrix2->rows)
  {
    perror("Matrices are not multipliable.");
    return NULL;
  }
  if (mpi comm size < 2)
    perror("At least 2 MPI processors are required.");
    MPI Abort(MPI COMM WORLD, EXIT FAILURE);
    return NULL;
  }
  MPI Status mpi status;
  int *mpi stripe;
  int mpi index;
  int mpi index row;
  int mpi index start;
```

```
int mpi index finish;
  int mpi index column;
              MatrixInt const *RESULT = matrix int init(matrix1->rows,
matrix2->columns);
  if (RESULT == NULL)
  {
    return NULL;
  }
  if (mpi comm rank == MPI ROOT RANK)
  {
    const clock t TIMESTEP START = clock();
    const int TOTAL TASKS = (matrix1->rows * matrix2->columns);
    const int WORKER PAYLOAD = TOTAL TASKS / mpi comm size;
    for (int i = 1; i < mpi comm size; ++i)
    {
      mpi index start = (i - 1) * WORKER PAYLOAD;
           mpi index finish = (i == (mpi comm size - 1)) ? TOTAL TASKS :
mpi index start + WORKER PAYLOAD;
                           MPI Send(&mpi index start, 1, MPI INT, i,
MPI TAG ROOT MESSAGE, MPI COMM WORLD);
                           MPI Send(&mpi index finish, 1, MPI INT, i,
MPI TAG ROOT MESSAGE, MPI COMM WORLD);
    }
```

```
for (int i = 1; i < mpi comm size; ++i)
    {
                            MPI Recv(&mpi index start, 1,
                                                             MPI INT,
MPI TAG WORKER MESSAGE, MPI COMM WORLD, &mpi status);
                            MPI Recv(&mpi index finish, 1, MPI INT, i,
MPI TAG WORKER MESSAGE, MPI COMM WORLD, &mpi status);
      mpi index = 0;
              mpi stripe = (int*)malloc((mpi index finish - mpi index start) *
sizeof(int));
      if (mpi stripe == NULL)
      {
        perror("matrix int multiply mpi blocking. Memory allocation failed.");
        MPI Abort(MPI COMM WORLD, EXIT FAILURE);
        return NULL;
      }
        MPI Recv(mpi stripe, (mpi index finish - mpi index start), MPI INT, i,
MPI TAG WORKER MESSAGE, MPI COMM WORLD, &mpi status);
      for (int j = mpi index start; j < mpi index finish; ++j)
        mpi index row = i / matrix 1 - scolumns;
        mpi index column = j % matrix2->columns;
                  matrix int set(RESULT, mpi index row, mpi index column,
*(mpi stripe + mpi index++));
```

```
}
      free(mpi stripe);
    }
    const clock t TIMESTEP FINISH = clock();
      printf("matrix int multiply mpi blocking. Execution time: %.3f seconds.\n",
(double)(TIMESTEP FINISH - TIMESTEP START) / CLOCKS PER SEC);
  }
  else
    int sum;
    int *matrix row;
    int *matrix column;
             MPI Recv(&mpi index start, 1, MPI INT, MPI ROOT RANK,
MPI TAG ROOT MESSAGE, MPI COMM WORLD, &mpi status);
            MPI Recv(&mpi index finish, 1, MPI INT, MPI ROOT RANK,
MPI TAG ROOT MESSAGE, MPI COMM WORLD, &mpi status);
    mpi index = 0;
    mpi stripe = (int*)malloc((mpi index finish - mpi index start) * sizeof(int));
    if (mpi stripe == NULL) {
      perror("matrix int multiply mpi blocking. Memory allocation failed.");
      MPI Abort(MPI COMM WORLD, EXIT FAILURE);
      return NULL;
    }
```

```
for (int i = mpi index start; i < mpi index finish; ++i) {
      sum = 0;
      mpi index row = i / matrix 1 - scolumns;
      mpi index column = i % matrix2->columns;
      matrix row = matrix int get row(matrix1, mpi index row);
      matrix column = matrix int get column(matrix2, mpi index column);
      for (int j = 0; j < matrix 1 - scolumns; ++j) {
        sum += (*(matrix row + j)) * (*(matrix column + j));
      }
      *(mpi stripe + mpi index++) = sum;
      free(matrix column);
    }
             MPI Send(&mpi index start, 1, MPI INT, MPI ROOT RANK,
MPI TAG WORKER MESSAGE, MPI COMM WORLD);
            MPI Send(&mpi index finish, 1, MPI INT, MPI ROOT RANK,
MPI TAG WORKER MESSAGE, MPI COMM WORLD);
            MPI Send(mpi stripe, mpi index, MPI INT, MPI ROOT RANK,
MPI TAG WORKER MESSAGE, MPI COMM WORLD);
    free(mpi stripe);
  }
  return RESULT;
}
```

1.2. Реалізувати алгоритм паралельного множення матриць з використанням розподілених обчислень в MPI з використанням методів неблокуючого обміну повідомленнями.

PS E:\KPI\Parallel Computations\Labworks\6\bin> mpiexec -n 4 labwork6.exe matrix\_int\_multiply\_mpi\_non\_blocking. Execution time: 0.425 seconds. matrix\_int\_multiply\_sequential. Execution time: 0.558 seconds. MPI Non-Blocking vs Sequential: Equal

Рисунок 1.2 – Результати виконання функції з не блокуючим обміном повідомлень

Таблиця 1.2 – Оцінка результатів отриманого прискорення

Matrix Size	Sequential algorithm	Non-blocking communication					
		4 processors		9 processors		16 processors	
		Time	Speed up	Time	Speed up	Time	Speed up
500	0.559	0.414	1.35024	0.201	2.78109	0.198	2.82323
1000	6.637	4.528	1.46577	2.123	3.12624	2.211	3.00181
1500	27.499	16.314	1.68561	8.597	3.19867	7.553	3.6408
2000	71.515	41.91	1.70639	22.701	3.1503	18.201	3.92918
2500	138.792	80.951	1.71452	43.59	3.18403	34.313	4.04488
3000	250.456	151.974	1.64802	90.033	2.78182	67.737	3.69748

### Лістинг методу matrix int multiply mpi non blocking

```
MatrixInt* matrix int multiply mpi non blocking(const MatrixInt const *matrix1,
const MatrixInt const *matrix2)
  int mpi comm rank;
  int mpi comm size;
  MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &mpi comm rank);
  MPI Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &mpi_comm_size);
  if (matrix1->columns != matrix2->rows)
  {
    perror("Matrices are not multipliable.");
    return NULL;
  }
  if (mpi comm size < 2)
    perror("At least 2 MPI processors are required.");
    MPI Abort(MPI COMM WORLD, EXIT FAILURE);
    return NULL;
  }
  int *mpi stripe;
  int mpi index;
  int mpi index row;
  int mpi index start;
  int mpi index finish;
  int mpi index column;
```

```
const MatrixInt const *RESULT = matrix int init(matrix1->rows,
matrix2->columns);
  if(RESULT == NULL)
    return NULL;
  }
  if (mpi comm rank == MPI ROOT RANK)
    const clock t TIMESTEP START = clock();
                   MPI Status status scattering, status gathering index start,
status gathering index finish, status gathering stripe;
               MPI Request request scattering, request gathering index start,
request gathering index finish, request gathering stripe;
    const int TOTAL TASKS = (matrix1->rows * matrix2->columns);
    const int WORKER PAYLOAD = TOTAL TASKS / mpi comm size;
    for (int i = 1; i < mpi comm size; ++i)
    {
      mpi_index_start = (i - 1) * WORKER_PAYLOAD;
           mpi index finish = (i == (mpi comm size - 1)) ? TOTAL TASKS :
mpi index start + WORKER PAYLOAD;
                            MPI Isend(&mpi index start, 1, MPI INT,
MPI TAG_ROOT_MESSAGE, MPI_COMM_WORLD, &request_scattering);
```

```
MPI Isend(&mpi index finish, 1, MPI INT,
                                                                        i,
MPI TAG ROOT MESSAGE, MPI_COMM_WORLD, &request_scattering);
    }
    for (int i = 1; i < mpi comm size; ++i)
    {
                            MPI Irecv(&mpi index start, 1, MPI INT,
MPI TAG WORKER MESSAGE,
                                                    MPI COMM WORLD,
&request gathering index start);
                           MPI Irecv(&mpi index finish, 1, MPI INT, i,
MPI TAG WORKER MESSAGE,
                                                    MPI COMM WORLD,
&request gathering index finish);
      MPI Wait(&request gathering index start, &status gathering index start);
                                  MPI Wait(&request gathering index finish,
&status gathering index finish);
      mpi index = 0;
              mpi stripe = (int*)malloc((mpi index finish - mpi index start) *
sizeof(int));
      if (mpi stripe == NULL)
      {
             perror("matrix int multiply mpi non blocking. Memory allocation
failed.");
        MPI Abort(MPI COMM WORLD, EXIT FAILURE);
        return NULL;
      }
```

```
MPI Irecv(mpi_stripe, (mpi_index_finish - mpi_index_start), MPI_INT, i,
MPI TAG WORKER MESSAGE,
                                                      MPI COMM WORLD,
&request gathering stripe);
      MPI_Wait(&request_gathering_stripe, &status_gathering_stripe);
      for (int j = mpi index start; j < mpi index finish; ++j)
      {
        mpi index row = j / matrix1->columns;
        mpi index column = j % matrix2->columns;
                   matrix int set(RESULT, mpi index row, mpi index column,
*(mpi stripe + mpi index++));
      }
      free(mpi stripe);
    }
    const clock t TIMESTEP FINISH = clock();
           printf("matrix int multiply mpi non blocking. Execution time: %.3f
               (double)(TIMESTEP FINISH
                                                    TIMESTEP START)
seconds.\n",
CLOCKS PER SEC);
  }
  else
    int sum;
    int *matrix row;
    int *matrix column;
```

```
MPI Status status index start, status index finish, status sending stripe;
                     MPI Request
                                    request index start,
                                                        request index finish,
request sending stripe, request callback;
             MPI Irecv(&mpi index start, 1, MPI INT, MPI ROOT RANK,
MPI TAG ROOT MESSAGE, MPI COMM WORLD, &request index start);
             MPI Irecv(&mpi index finish, 1, MPI INT, MPI ROOT RANK,
MPI TAG ROOT MESSAGE, MPI COMM WORLD, &request index finish);
    MPI Wait(&request index start, &status index start);
    MPI Wait(&request index finish, &status index finish);
    mpi index = 0;
    mpi stripe = (int*)malloc((mpi index finish - mpi index start) * sizeof(int));
    if (mpi stripe == NULL)
    {
      perror("matrix int multiply mpi non blocking. Memory allocation failed.");
      MPI Abort(MPI COMM WORLD, EXIT FAILURE);
      return NULL;
    }
    for (int i = mpi index start; i < mpi index finish; ++i)
    {
      sum = 0;
      mpi index row = i / matrix 1 - columns;
```

mpi index column = i % matrix2->columns;

```
matrix row = matrix int get row(matrix1, mpi index row);
      matrix column = matrix int get column(matrix2, mpi index column);
      for (int i = 0; i < matrix 1 - scolumns; ++i)
      {
        sum += (*(matrix row + j)) * (*(matrix column + j));
      }
      *(mpi stripe + mpi index++) = sum;
      free(matrix column);
    }
             MPI Isend(&mpi index start, 1, MPI INT, MPI ROOT RANK,
MPI TAG WORKER MESSAGE, MPI COMM WORLD, &request callback);
            MPI Isend(&mpi index finish, 1, MPI INT, MPI ROOT RANK,
MPI TAG WORKER MESSAGE, MPI COMM WORLD, &request callback);
            MPI Isend(mpi stripe, mpi index, MPI INT, MPI ROOT RANK,
MPI TAG WORKER MESSAGE,
                                                   MPI COMM WORLD,
&request sending stripe);
    MPI Wait(&request sending stripe, &status sending stripe);
    free(mpi stripe);
  }
  return RESULT;
}
```

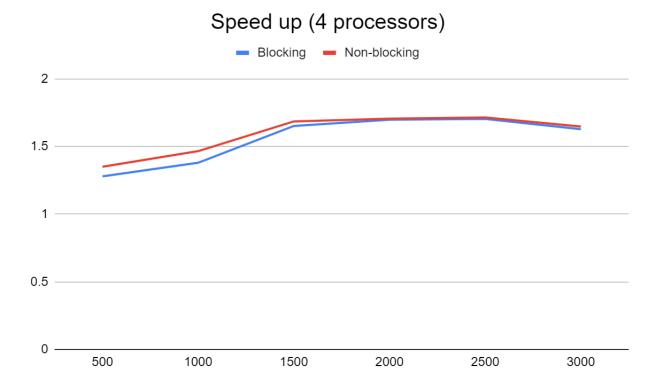


Рисунок 1.4 – Порівняння отриманого прискорення на 4 процесорах

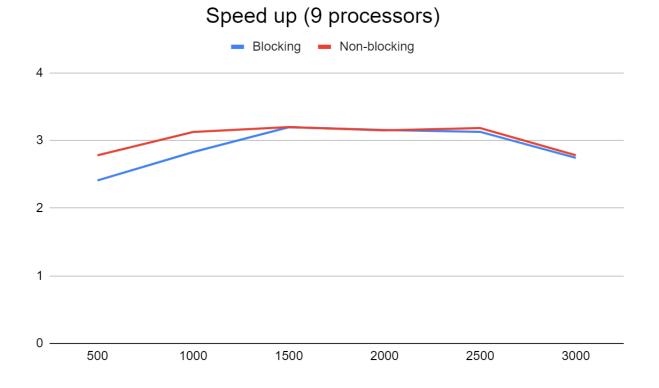


Рисунок 1.5 – Порівняння отриманого прискорення на 9 процесорах

# Speed up (16 processors)

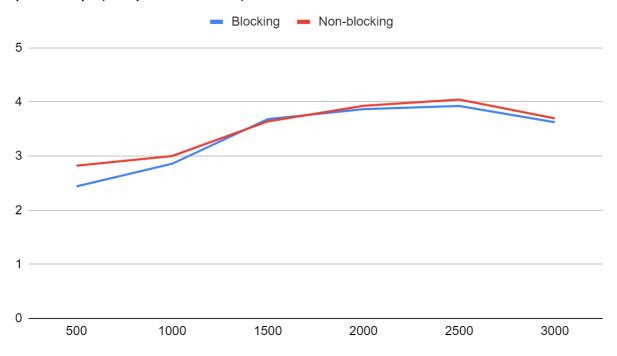


Рисунок 1.6 – Порівняння отриманого прискорення на 16 процесорах

#### **ВИСНОВКИ**

Під час виконання цієї лабораторної роботи було реалізовано алгоритм паралельного множення матриць з використанням розподілених обчислень в МРІ. Алгоритм був реалізований двічі: один раз з використанням методів блокуючого обміну повідомленнями і другий раз з використанням методів неблокуючого обміну повідомленнями.

Під час проведення експериментів, варіюючи розмір матриць та кількість вузлів, на яких запускалася програма, було зареєстровано час виконання обох варіантів алгоритму. Результати дослідження показали, що ефективність розподіленого обчислення алгоритму множення матриць залежить від вибору методу обміну повідомленнями. Було виявлено, що алгоритм з використанням неблокуючих методів обміну повідомленнями виявився ефективнішим в порівнянні з алгоритмом, що використовує блокуючі методи. Це може бути пояснено тим, що неблокуючі методи дозволяють більш ефективно розподіляти обчислення між вузлами, що дозволяє досягти більшої продуктивності при оптимальній кількості вузлів та розмірах матриць.

Таким чином, можна зробити висновок про важливість вибору відповідного методу обміну повідомленнями для конкретної задачі та ресурсів, доступних для виконання обчислень. Завдяки цьому можна оптимізувати процес паралельного множення матриць та підвищити ефективність розподілених обчислень.