



Министерство науки и высшего образования Российской Федерации
Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение
высшего образования
«Московский государственный технический университет
имени Н.Э. Баумана
(национальный исследовательский университет)»
(МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ «Информатика и системы управления»
КАФЕДРА «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»

Отчёт по лабораторной работе № 2

Название: Алгоритмы умножения матриц

Дисциплина: Анализ алгоритмов

Студент ИУ7-55Б
(Группа)

(Подпись, дата)

Д.О. Склифасовский
(И.О. Фамилия)

Преподаватель

(Подпись, дата)

Л.Л. Волкова
(И.О. Фамилия)

Москва, 2020

Оглавление

Введение	3
1 Аналитическая часть	4
1.1 Стандартный алгоритм умножения матриц	4
1.2 Алгоритм Винограда	5
1.3 Вывод	5
2 Конструкторская часть	6
2.1 Разработка алгоритмов	6
2.2 Модель трудоемкости	9
2.3 Трудоемкость алгоритмов	9
2.3.1 Трудоемкость предварительной проверки	9
2.3.2 Трудоемкость стандартного алгоритма	10
2.3.3 Трудоемкость алгоритма Винограда	10
2.3.4 Трудоемкость модифицированного алгоритма Винограда . .	10
2.4 Вывод	11
3 Технологическая часть	12
3.1 Общие требования	12
3.2 Средства реализации	12
3.3 Сведения о модулях программы	13
3.4 Листинг кода программы	13
3.5 Вывод	20
4 Экспериментальная часть	21
4.1 Примеры работы программы	21
4.2 Анализ времени работы алгоритмов	22
4.3 Вывод	24
Заключение	25

Введение

Цель работы: изучение алгоритмов умножения матриц. В данной лабораторной работе рассматриваются 3 алгоритма:

- 1) стандартный алгоритм умножения матриц;
- 2) алгоритм Винограда;
- 3) модифицированный алгоритм Винограда.

Также требуется изучить расчет сложности алгоритмов. В ходе лабораторной работы необходимо:

- 1) изучить алгоритмы умножения матриц;
- 2) оптимизировать алгоритм Винограда;
- 3) дать теоритическую оценку стандартного алгоритма умножения матриц, алгоритма Винограда и модифицированного алгоритма Винограда;
- 4) реализовать три алгоритма умножения матриц на одном из языков программирования;
- 5) сравнить алгоритмы умножения матриц.

1 | Аналитическая часть

В данном разделе представлено математическое описание алгоритмов умножения матриц.

1.1 Стандартный алгоритм умножения матриц

Матрица — математический объект, записываемый в виде прямоугольной таблицы элементов кольца или поля (например, целых, действительных или комплексных чисел), которая представляет собой совокупность строк и столбцов, на пересечении которых находятся её элементы. Количество строк и столбцов задает размер матрицы. Хотя исторически рассматривались, например, треугольные матрицы, в настоящее время говорят исключительно о матрицах прямоугольной формы, так как они являются наиболее удобными и общими. Умножение матриц — одна из основных операций над матрицами. Матрица, получаемая в результате операции умножения, называется произведением матриц. Пусть даны две прямоугольные матрицы A и B размером $[l * m]$ и $[m * n]$. В результате произведения матриц A и B получим матрицу C размером $[l * n]$, в которой:

$$c_{i,j} = \sum_{r=1}^m a_{ir}b_{rj} \quad (i = 1, 2, \dots, l; j = 1, 2, \dots, n) \quad (1.1)$$

Операция умножения двух матриц выполнима только в том случае, если число столбцов в первом сомножителе равно числу строк во втором; в этом случае говорят, что матрицы согласованы. В частности, умножение всегда выполнимо, если оба сомножителя — квадратные матрицы одного и того же порядка.

1.2 Алгоритм Винограда

Если посмотреть на результат умножения двух матриц, то видно, что каждый элемент в нем представляет собой скалярное произведение соответствующих строки и столбца исходных матриц. Можно заметить также, что такое умножение допускает предварительную обработку, позволяющую часть работы выполнить заранее. [1]

Рассмотрим два вектора $V = (v_1, v_2, v_3, v_4)$ и $W = (w_1, w_2, w_3, w_4)$. Их скалярное произведение равно:

$$V * W = v_1w_1 + v_2w_2 + v_3w_3 + v_4w_4 \quad (1.2)$$

Это равенство можно переписать в виде:

$$V * W = (v_1 + w_2)(v_2 + w_1) + (v_3 + w_4)(v_4 + w_3) - v_1v_2 - v_3v_4 - w_1w_2 - w_3w_4 \quad (1.3)$$

Менее очевидно, что выражение в правой части последнего равенства допускает предварительную обработку: его части можно вычислить заранее и запомнить для каждой строки первой матрицы и для каждого столбца второй. На практике это означает, что над предварительно обработанными элементами придется выполнять лишь первые два умножения и последующие пять сложений, а также дополнительно два сложения.

1.3 Вывод

Было представлено математическое описание стандартного алгоритма умножения матриц и алгоритма Винограда. Основное отличие - наличие предварительной обработки, а также количество операций умножения.

2 | Конструкторская часть

В данном разделе представлены схемы разработанных алгоритмов. Также оценивается трудоемкость алгоритмов.

2.1 Разработка алгоритмов

На рисунке 1 изображена схема стандартного алгоритма умножения матриц.

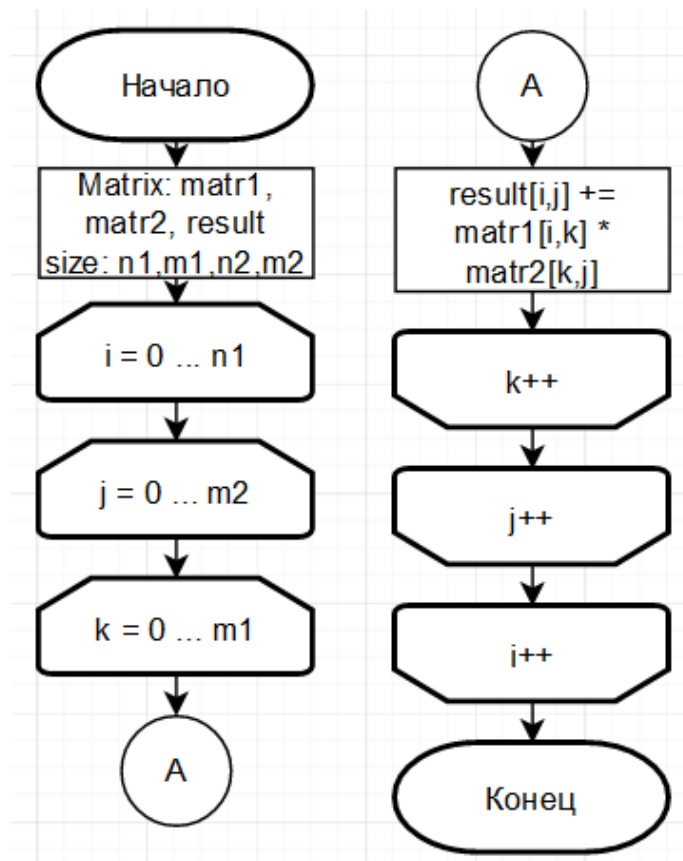


Рисунок 1. Схема стандартного алгоритма умножения матриц

На рисунке 2 изображена схема алгоритма Винограда.

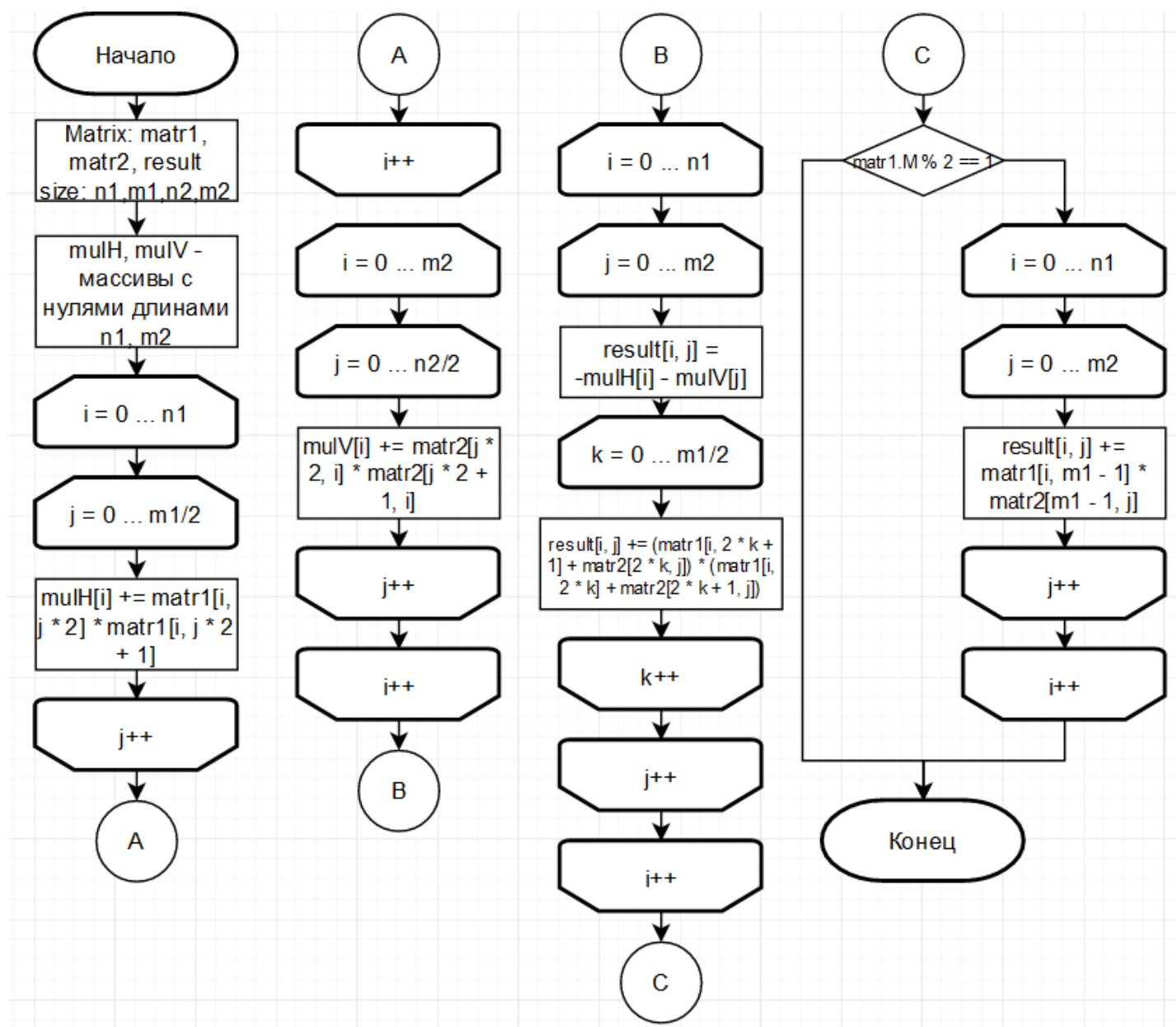


Рисунок 2. Схема алгоритма Винограда

На рисунке 3 изображена схема модифицированного алгоритма Винограда.

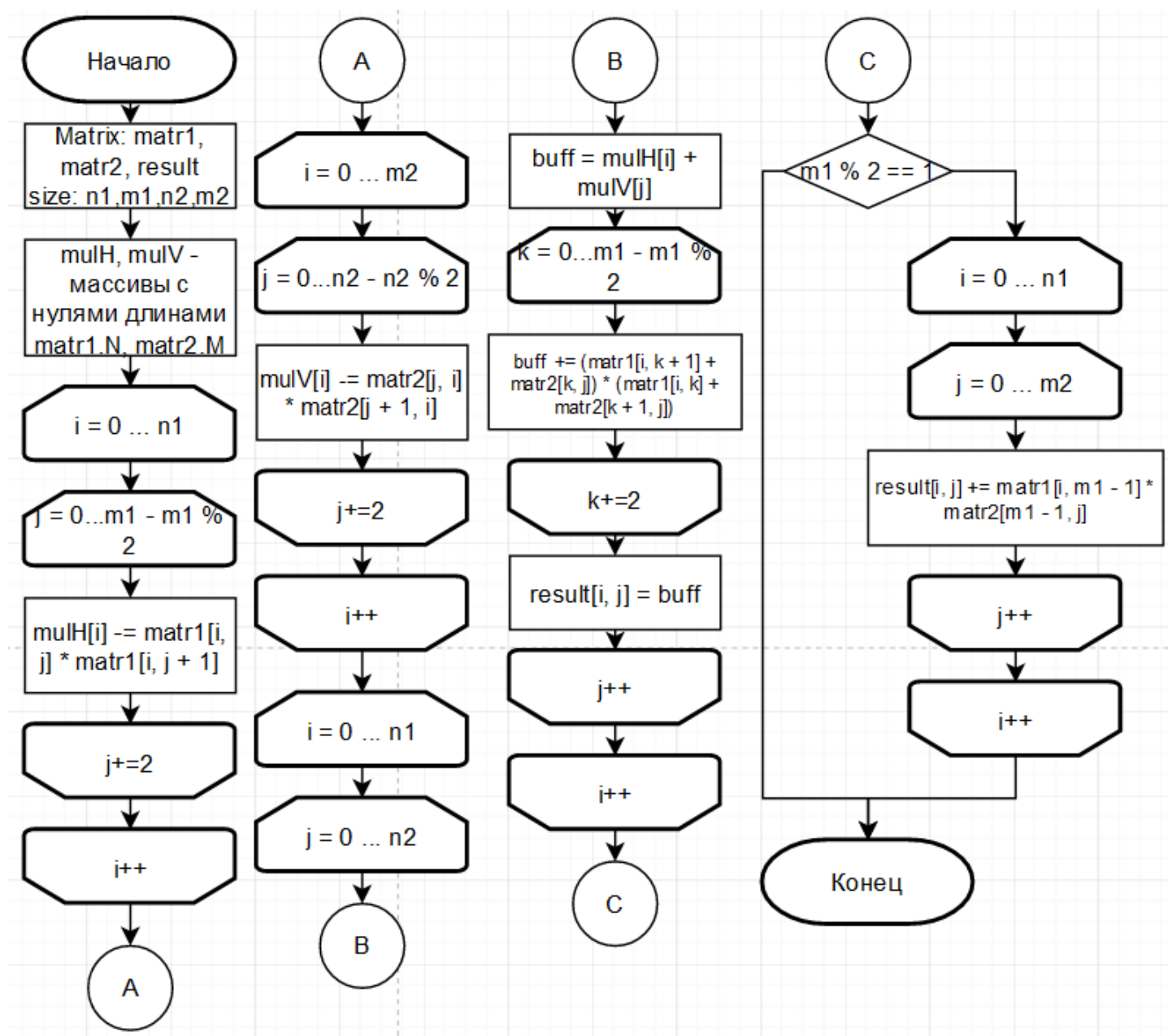


Рисунок 3. Схема модифицированного алгоритма Винограда

2.2 Модель трудоемкости

Модель трудоемкости для оценки алгоритмов:

1) стоимость базовых операций единица:

$=, +, *, \simeq, <, >, \geq, \leq, ==, !=, [], + =, - =, * =, / =, ++, --;$

2) стоимость цикла:

$$f_{for} = f_{init} + f_{comp} + M(f_{body} + f_{increment} + f_{comp})$$

Пример: $for(i = 0, i < M; i++) / * body * /$

Результат: $2 + M(2 + f_{body});$

3) стоимость условного оператора

Пусть goto (переход к одной из ветвей) стоит 0, тогда

$$f_f = \begin{cases} \min(f_A, f_B), & \text{лучший случай} \\ \max(f_A, f_B), & \text{худший случай} \end{cases}$$

4) операция обращения к ячейки матрицы $[i, j]$ имеет трудоёмкость равную двум.

2.3 Трудоемкость алгоритмов

Оценим трудоемкости алгоритмов.

2.3.1 Трудоемкость предварительной проверки

Таблица 2.1: Оценка веса

Код	Вес
int n1 = matr1.N;	2
int n2 = matr2.N;	2
int m1 = matr1.M;	2
int m2 = matr2.M;	2
if ((m1 != n2) n1 == 0 n2 == 0) return null;	5

2.3.2 Трудоемкость стандартного алгоритма

Подсчет: $1 + 1 + n_1(2 + 1 + 1 + m_2(2 + 1 + 1 + m_1(2 + 8))) = 2 + n_1(4 + m_2(4 + m_1 10)) = 2 + n_1(4 + 4m_2 + 10m_1m_2) = 10n_1m_1m_2 + 4n_1m_2 + 4n_1 + 2$

2.3.3 Трудоемкость алгоритма Винограда

Подсчет:

Первый цикл: $\frac{15}{2}n_1m_1 + 5n_1 + 2$

Второй цикл: $\frac{15}{2}m_2n_2 + 5m_2 + 2$

Третий цикл: $13n_1m_2m_1 + 12n_1m_2 + 4n_1 + 2$

Условный оператор: $\left[\begin{array}{ll} 2 & , \text{ невыполнение} \\ 15n_1m_2 + 4n_1 + 2 & , \text{ выполнение} \end{array} \right]$

Результат: $13n_1m_2m_1 + \frac{15}{2}n_1m_1 + \frac{15}{2}m_2n_2 + 12n_1m_2 + 5n_1 + 5m_2 + 4n_1 + 6 +$

$\left[\begin{array}{ll} 2 & , \text{ невыполнение} \\ 15n_1m_2 + 4n_1 + 2 & , \text{ выполнение} \end{array} \right]$

2.3.4 Трудоемкость модифицированного алгоритма Винограда

Подсчет:

Первый цикл: $\frac{11}{2}n_1m_1 + 4n_1 + 2$

Второй цикл: $\frac{11}{2}m_2n_2 + 4m_2 + 2$

Третий цикл: $\frac{17}{2}n_1m_2m_1 + 9n_1m_2 + 4n_1 + 2$

$$\begin{aligned}
&\text{Условный оператор: } \left[\begin{array}{cc} 2 & , \text{ невыполнение} \\ 10n_1m_2 + 4n_1 + 2 & , \text{ выполнение} \end{array} \right] \\
&\text{Результат: } \frac{17}{2}n_1m_2m_1 + \frac{11}{2}n_1m_1 + \frac{11}{2}m_2n_2 + 9n_1m_2 + 8n_1 + 4m_2 + 6 + \\
&\left[\begin{array}{cc} 2 & , \text{ невыполнение} \\ 10n_1m_2 + 4n_1 + 2 & , \text{ выполнение} \end{array} \right]
\end{aligned}$$

2.4 Вывод

В данном разделе были рассмотрены схемы алгоритмов умножения матриц, введена модель оценки трудоемкости алгоритма и были рассчитаны трудоемкости алгоритмов.

3 | Технологическая часть

В данном разделе даны общие требования к программе, средства реализации и реализация алгоритмов.

3.1 Общие требования

Требования к вводу:

- 1) вводятся размеры матриц;
- 2) вводятся (или автоматически генерируются) матрицы.

Требования к программе:

- 1) при вводе неправильных размеров матриц программа не должна завершаться аварийно;
- 2) должно выполняться корректное умножение матриц.

3.2 Средства реализации

В качестве языка программирования был выбран C#[2] так как я знаком с данным языком программирования, имею представление о способах тестирования программы.

Средой разработки Visual Studio.[3]

Для замеров процессорного времени используется функция *Stopwatch*.[4]

3.3 Сведения о модулях программы

Программа состоит из:

- 1) Program.cs - главный файл программы, в котором располагается точка входа в программу;
- 2) Matrix.cs - файл класса Matrix. Класс реализует матрицу размером $n * m$, а также он содержит методы для работы с матрицами;
- 3) Array.cs - файл класса Array. Класс реализует массив размером n , а также он содержит методы для работы с массивами;
- 4) MultMatr.cs - файл класса MultMatr. В нем находятся алгоритмы умножения матриц.

3.4 Листинг кода программы

Листинг 3.1: Класс Matrix для работы с матрицами

```
1  class Matrix
2  {
3      private int n;
4      private int m;
5      private int[,] matrix;
6
7      public Matrix() { }
8      public Matrix(int n, int m)
9      {
10         this.n = n;
11         this.m = m;
12         matrix = new int[n, m];
13     }
14
15     public int N
16     {
```

```

17     get { return n; }
18     set { if (value > 0) n = value; }
19 }
20 public int M
21 {
22     get { return m; }
23     set { if (value > 0) m = value; }
24 }
25
26 public int this[int i, int j]
27 {
28     get { return matrix[i, j]; }
29     set { matrix[i, j] = value; }
30 }
31
32 public void InputMatr()
33 {
34     for (int i = 0; i < n; i++)
35     {
36         for (int j = 0; j < m; j++)
37         {
38             Console.WriteLine("          {0}:{1}", i + 1, j + 1);
39             matrix[i, j] = Convert.ToInt32(Console.ReadLine());
40         }
41     }
42 }
43
44 public void ReadMatr()
45 {
46     for (int i = 0; i < n; i++)
47     {
48         for (int j = 0; j < m; j++)
49         {
50             Console.Write(matrix[i, j] + "\t");
51         }
52         Console.WriteLine();
53     }
54 }

```

```

55
56 public void FillMatr()
57 {
58     Random rand = new Random();
59     for (int i = 0; i < n; i++)
60     {
61         for (int j = 0; j < m; j++)
62         {
63             matrix[i, j] = rand.Next(100);
64         }
65     }
66 }
67 }

```

Листинг 3.2: Класс Array для работы с массивами

```

1 class Array
2 {
3     private int [] array;
4     private int n;
5     public Array() { }
6
7     public Array(int n)
8     {
9         this.n = n;
10        array = new int[n];
11    }
12
13    public int N
14    {
15        get { return n; }
16        set { if (value > 0) n = 0; }
17    }
18
19    public int this[int i]
20    {
21        get { return array[i]; }
22        set { array[i] = value; }
23    }

```


24 }

Листинг 3.3: Стандартный алгоритм умножения матриц

```
1  public static Matrix StandartMult(Matrix matr1, Matrix matr2)
2  {
3      int n1 = matr1.N;
4      int n2 = matr2.N;
5      int m1 = matr1.M;
6      int m2 = matr2.M;
7      if ((m1 != n2) || n1 == 0 || n2 == 0)
8      {
9          return null;
10     }
11
12     Matrix result = new Matrix(n1, m2);
13
14     for (int i = 0; i < n1; i++)
15     {
16         for (int j = 0; j < m2; j++)
17         {
18             for (int k = 0; k < m1; k++)
19             {
20                 result[i, j] += matr1[i, k] * matr2[k, j];
21             }
22         }
23     }
24     return result;
25 }
```

Листинг 3.4: Алгоритм Винограда

```
1  public static Matrix VinogradMult(Matrix matr1, Matrix matr2)
2  {
3      int n1 = matr1.N;
4      int n2 = matr2.N;
5      int m1 = matr1.M;
6      int m2 = matr2.M;
7      if ((m1 != n2) || n1 == 0 || n2 == 0)
```

```

8      {
9          return null;
10     }

11
12     Matrix result = new Matrix(n1, m2);
13     Array mulH = new Array(n1);
14     Array mulV = new Array(m2);
15
16     for (int i = 0; i < n1; i++)
17     {
18         for (int j = 0; j < m1 / 2; j++)
19         {
20             mulH[i] += matr1[i, j * 2] * matr1[i, j * 2 + 1];
21         }
22     }
23     for (int i = 0; i < n1; i++)
24     {
25         Console.WriteLine(mulH[i]);
26     }
27     for (int i = 0; i < m2; i++)
28     {
29         for (int j = 0; j < n2 / 2; j++)
30         {
31             mulV[i] += matr2[j * 2, i] * matr2[j * 2 + 1, i];
32         }
33     }
34     for (int i = 0; i < m2; i++)
35     {
36         Console.WriteLine(mulV[i]);
37     }
38     for (int i = 0; i < n1; i++)
39     {
40         for (int j = 0; j < m2; j++)
41         {
42             result[i, j] = -mulH[i] - mulV[j];
43             for (int k = 0; k < m1 / 2; k++)
44             {
45                 result[i, j] += (matr1[i, 2 * k + 1] + matr2[2 * k, j]) *

```

```

46         (matr1[i, 2 * k] + matr2[2 * k + 1, j]);
47     }
48 }
49
50 if (m1 % 2 == 1)
51 {
52     for (int i = 0; i < n1; i++)
53     {
54         for (int j = 0; j < m2; j++)
55         {
56             result[i, j] += matr1[i, m1 - 1] * matr2[m1 - 1, j];
57         }
58     }
59 }
60
61 return result;
62 }

```

Листинг 3.5: Модифицированный алгоритм Винограда

```

1  public static Matrix VinogradModMult(Matrix matr1, Matrix matr2)
2  {
3      int n1 = matr1.N;
4      int n2 = matr2.N;
5      int m1 = matr1.M;
6      int m2 = matr2.M;
7      if ((m1 != n2) || n1 == 0 || n2 == 0)
8      {
9          return null;
10     }
11
12     Matrix result = new Matrix(n1, m2);
13     Array mulH = new Array(n1);
14     Array mulV = new Array(m2);
15
16     int smallerM = m1 % 2;
17     for (int i = 0; i < n1; i++)
18     {

```

```

19     for (int j = 0; j < (m1 - smallerM); j += 2)
20     {
21         mulH[i] -= matr1[i, j] * matr1[i, j + 1];
22     }
23 }
24
25 int smallerN = n2 % 2;
26 for (int i = 0; i < m2; i++)
27 {
28     for (int j = 0; j < (n2 - smallerN); j += 2)
29     {
30         mulV[i] -= matr2[j, i] * matr2[j + 1, i];
31     }
32 }
33
34 for (int i = 0; i < n1; i++)
35 {
36     for (int j = 0; j < m2; j++)
37     {
38         int buff = mulH[i] + mulV[j];
39         for (int k = 0; k < (m1 - smallerM); k += 2)
40         {
41             buff += (matr1[i, k + 1] + matr2[k, j]) * (matr1[i, k] +
42                 matr2[k + 1, j]);
43         }
44         result[i, j] = buff;
45     }
46 }
47
48 if (smallerM == 1)
49 {
50     for (int i = 0; i < n1; i++)
51     {
52         for (int j = 0; j < m2; j++)
53         {
54             result[i, j] += matr1[i, m1 - 1] * matr2[m1 - 1, j];
55         }
56     }
57 }

```

```
56     }  
57  
58     return result;  
59 }
```

3.5 Вывод

В данном разделе были даны общие требования к программе, описаны средства реализации, были представлены сведения о модулях программы, а также реализованы три алгоритма умножения матриц (стандартный, Винограда, модифицированный винограда).

4 | Экспериментальная часть

В данном разделе представлены результаты работы программы и приведен анализ времени работы каждого из алгоритмов.

4.1 Примеры работы программы

На рисунке 4 представлен результат работы алгоритмов.

```
Введите первое n :
3
Введите первое m :
4
Введите второе n :
4
Введите второе m :
3
Первая матрица:
54      44      77      21
40      40      52      95
91      82      30      82
Вторая матрица:
23      91      41
74      80      75
75      64      30
55      52      18
Результат 1:
11428   14454   8202
13005   15108   7910
14921   21025   12257
Результат 2:
11428   14454   8202
13005   15108   7910
14921   21025   12257
Результат 3:
11428   14454   8202
13005   15108   7910
14921   21025   12257
```

Рисунок 4. Первый результат работы алгоритмов

На рисунке 5 представлен результат работы алгоритмов с другими данными.

```
Введите второе n:
4
Введите второе m:
4
Первая матрица:
80      60      55      85
94      48      16      0
19      58      57      73
80      5       55      8
Вторая матрица:
39      28      7       67
10      96      50      27
47      79      75      12
38      27      91      27
Результат 1:
9535    14640    15420    9935
4898    8504     4258     7786
6774    12574    13951    5494
6059    7281     5663     6371
Результат 2:
9535    14640    15420    9935
4898    8504     4258     7786
6774    12574    13951    5494
6059    7281     5663     6371
Результат 3:
9535    14640    15420    9935
4898    8504     4258     7786
6774    12574    13951    5494
6059    7281     5663     6371
```

Рисунок 5. Второй результат работы алгоритмов

4.2 Анализ времени работы алгоритмов

Выполняется первый эксперимент при четном размере матриц. Берутся две матрицы размерами 100x100, 200x200, 300x300, 400x400, 500x500. Ячейки матрицы заполняются произвольно. Результат можно увидеть на рисунке 6.

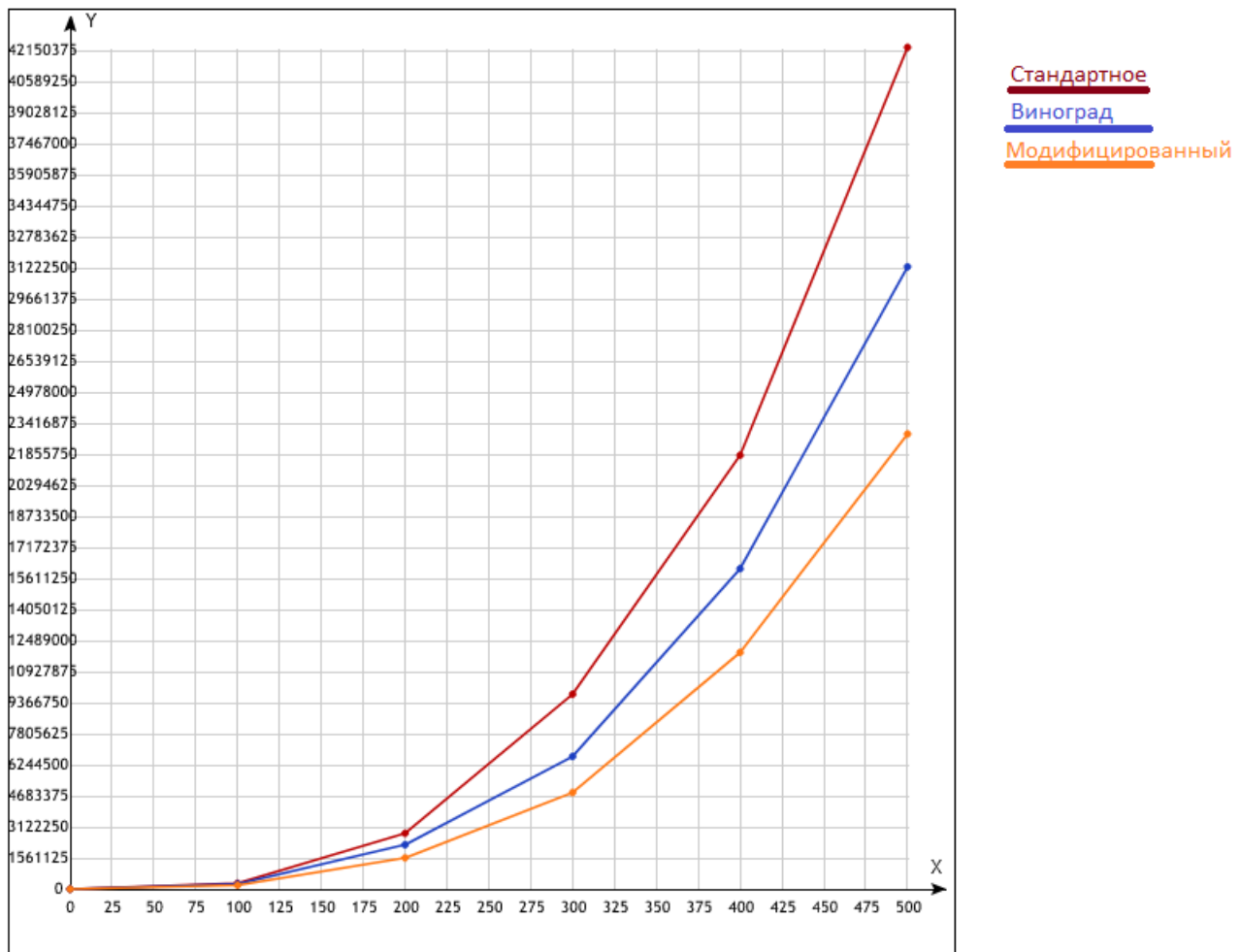


Рисунок 6. Первый эксперимент для матриц с четными размерами

Выполняется второй эксперимент при нечетном размере матриц. Берутся две матрицы размерами 101x101, 201x201, 301x301, 401x401, 501x501. Ячейки матрицы заполняются произвольно. Результат можно увидеть на рисунке 7.

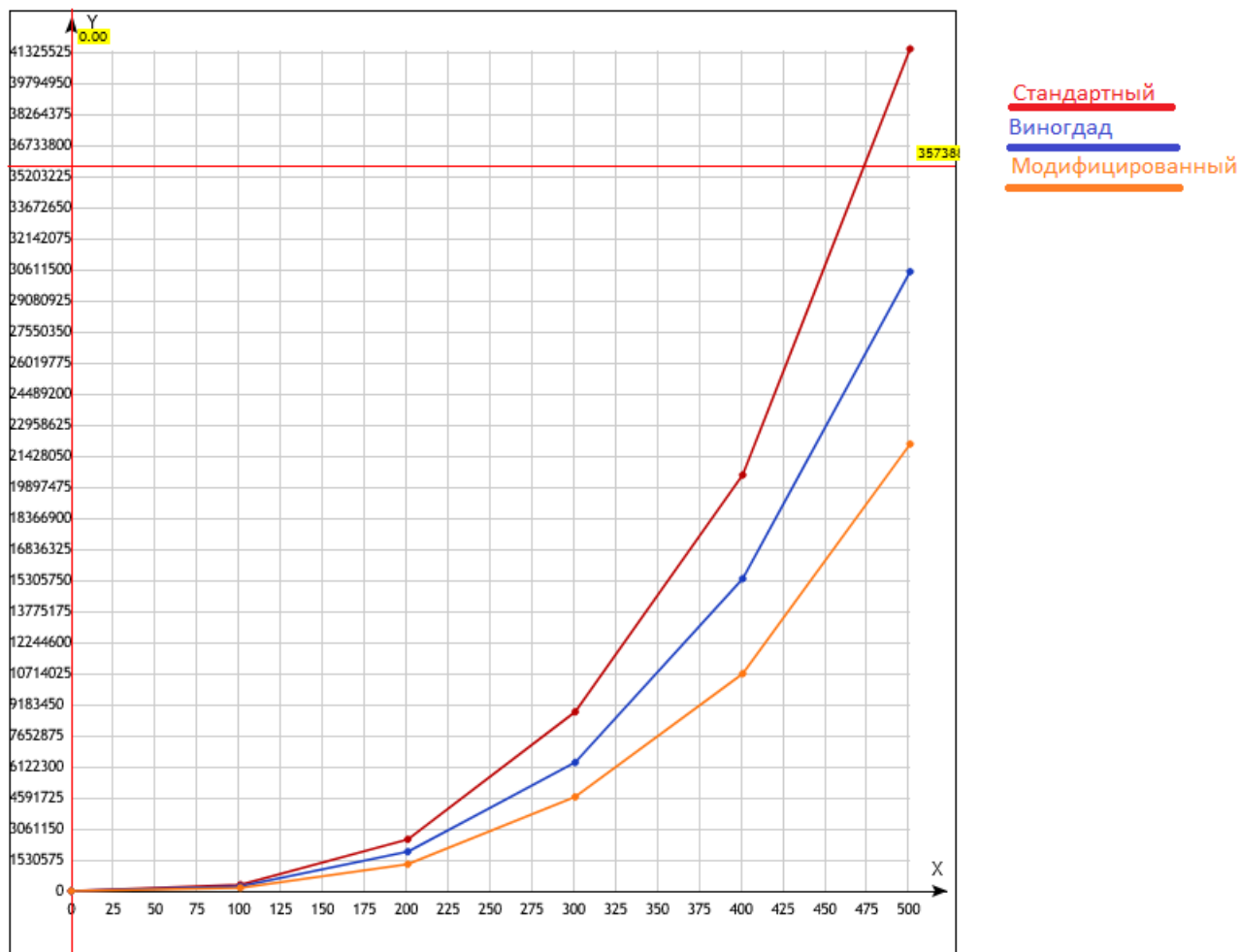


Рисунок 6. Второй эксперимент для матриц с нечетными размерами

4.3 Вывод

Результаты тестирования показывают, что самым быстрым является модифицированный алгоритм Винограда. Самым медленным оказался стандартный алгоритм умножения матриц.

Заключение

В ходе лабораторной работы были изучены алгоритмы умножения матриц: стандартный и Винограда. Также был модифицирован алгоритм Винограда. Были даны теоритические оценки алгоритмов умножения матриц. Была оценена трудоемкость алгоритмов. Также сравнили время работы алгоритмов, в результате которого стало понятно, что модифицированный алгоритм Винограда примерно в 2 раза быстрее, чем стандартный алгоритм и в 1.5 раза быстрее, чем алгоритм Винограда.

Литература

1. Умножение матриц. -URL: <http://www.algolib.narod.ru/Math/Matrix.html> (дата обращения: 11.10.2020). -Текст: электронный.
2. Документация по C#. -URL: <https://docs.microsoft.com/ru-ru/dotnet/csharp/> (дата обращения: 01.10.2020). -Текст: электронный.
3. Документация по семейству продуктов Visual Studio. -URL: <https://docs.microsoft.com/ru-ru/visualstudio/?view=vs-2019> (дата обращения: 01.10.2020). -Текст: электронный.
4. Stopwatch Класс. -URL: <https://goo.su/2e99> (дата обращения: 01.10.2020). -Текст: электронный.
5. Под капотом у Stopwatch. -URL: <https://habr.com/ru/post/226279/> (дата обращения: 01.10.2020). Текст: электронный.