



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

<b>Введение</b>	<b>2</b>
<b>1 Аналитическая часть</b>	<b>3</b>
1.1 Стандартный алгоритм умножения матриц . . . . .	3
1.2 Алгоритм Винограда . . . . .	4
1.3 Вывод . . . . .	4
<b>2 Конструкторская часть</b>	<b>5</b>
2.1 Разработка алгоритмов . . . . .	5
2.2 Модель трудоемкости . . . . .	8
2.3 Трудоемкость алгоритмов . . . . .	9
2.3.1 Трудоемкость предварительной проверки . . . . .	9
2.3.2 Трудоемкость стандартного алгоритма . . . . .	9
2.3.3 Трудоемкость алгоритма Винограда . . . . .	9
2.3.4 Трудоемкость модифицированного алгоритма Винограда . .	10
2.3.5 Вывод . . . . .	10
<b>3 Технологическая часть</b>	<b>11</b>
3.1 Общие требования . . . . .	11
3.2 Средства реализации . . . . .	11
3.3 Сведения о модулях программы . . . . .	12
3.4 Листинг кода программы . . . . .	12
3.5 Вывод . . . . .	19
<b>4 Экспериментальная часть</b>	<b>20</b>
4.1 Примеры работы программы . . . . .	20
4.2 Анализ времени работы алгоритмов . . . . .	21

# 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 выполняема 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.

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.

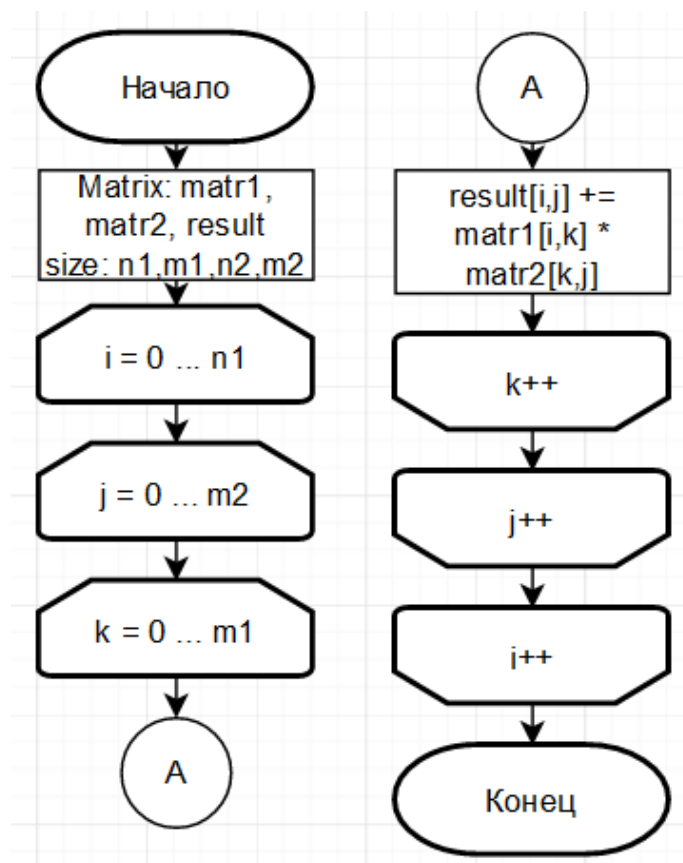


Рисунок 1. Схема стандартного алгоритма умножения матриц

На рисунке 2 изображена схема алгоритма Винограда.

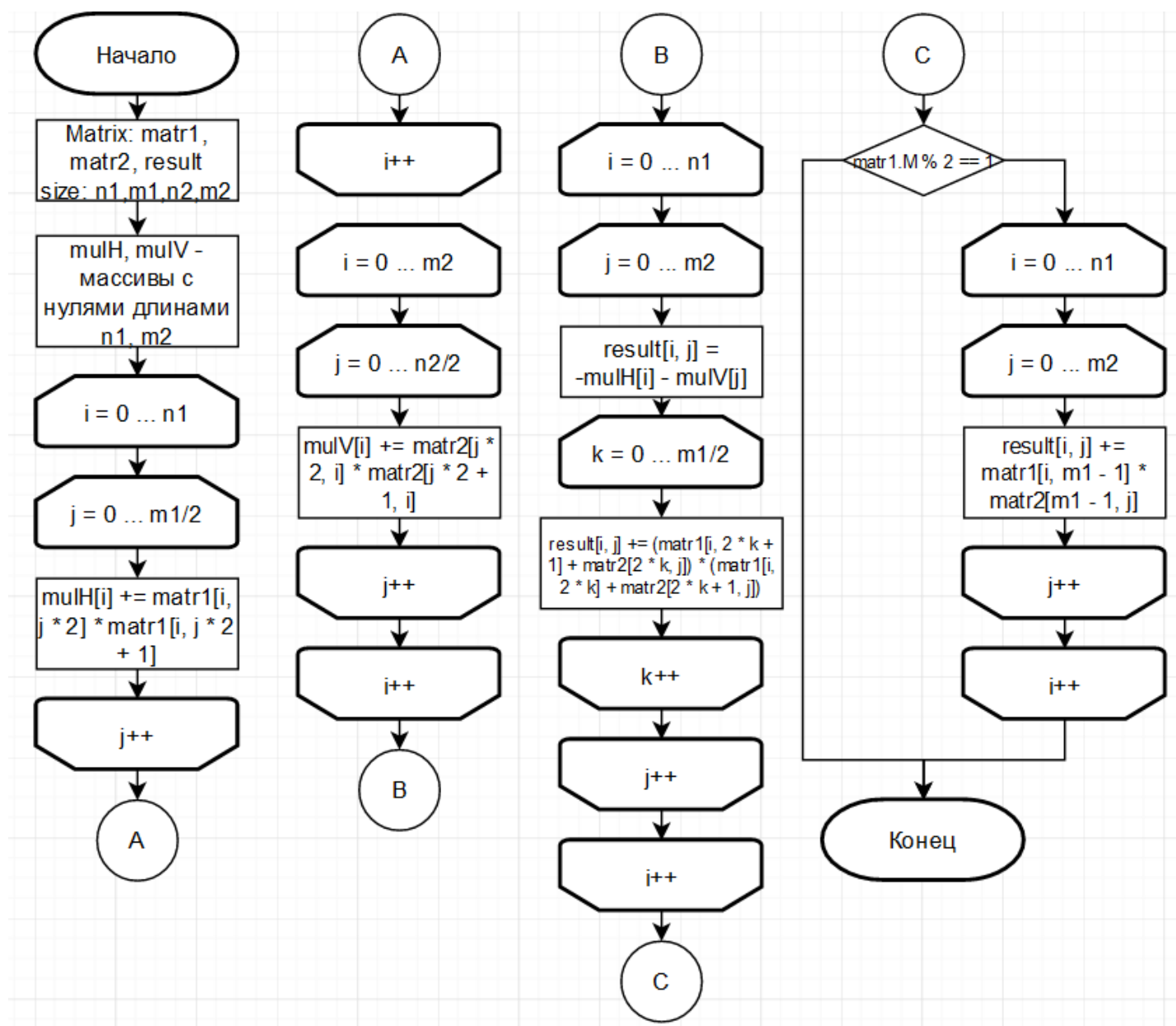


Рисунок 2. Схема алгоритма Винограда

На рисунке 3 изображена схема модифицированного алгоритма Винограда.

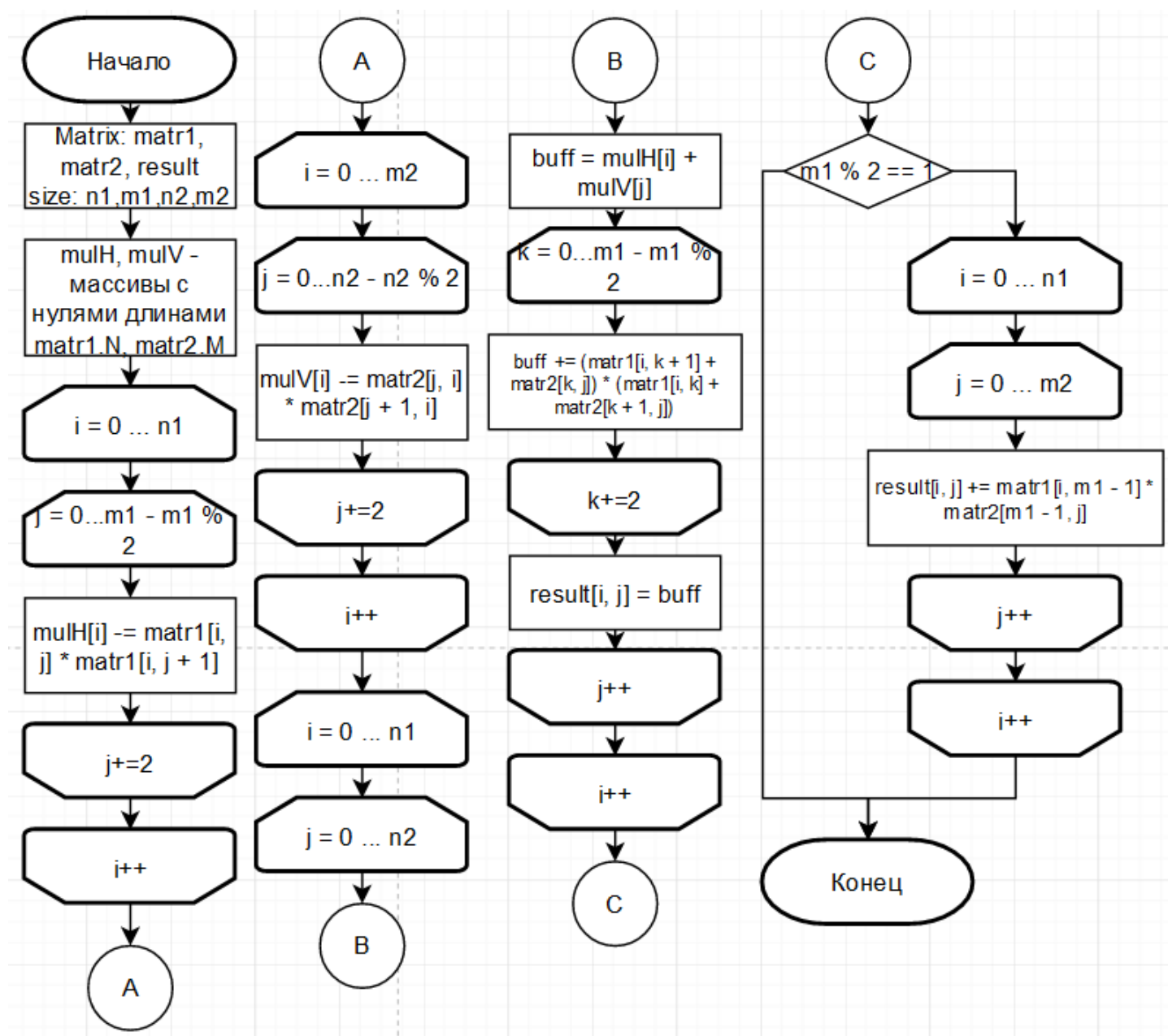


Рисунок 3. Схема модифицированного алгоритма Винограда



## 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:  $\begin{bmatrix} 2 & , \text{ невыполнение} \\ 15n_1m_2 + 4n_1 + 2 & , \text{ выполнение} \end{bmatrix}$

Результат:  $13n_1m_2m_1 + \frac{15}{2}n_1m_1 + \frac{15}{2}m_2n_2 + 12n_1m_2 + 5n_1 + 5m_2 + 4n_1 + 6 +$   
 $\begin{bmatrix} 2 & , \text{ невыполнение условия} \\ 15n_1m_2 + 4n_1 + 2 & , \text{ выполнение} \end{bmatrix}$

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

Условный оператор:  $\left[ \begin{array}{ll} 2 & , \text{ невыполнение} \\ 10n_1m_2 + 4n_1 + 2 & , \text{ выполнение} \end{array} \right]$

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

### 2.3.5 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#, так как я знаком с данным языком программирования, имею представление о способах тестирования программы.

Средой разработки Visual Studio.

Для замеров процессорного времени используется функция *Stopwatch*.

### 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.

```
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

литература Виноград: <http://www.algolib.narod.ru/Math/Matrix.html>