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»

Отчет по лабораторной работе №2 по курсу "Анализ алгоритмов"

Тема Умножение матриц

Студент Романов С.К.

Группа ИУ7-55Б

Оценка (баллы) ____________________

Преподаватели Волкова Л.Л., Строганов Ю.В.

Москва — 2022 г.

Оглавление

ВВЕДЕНИЕ

Алгоритм Копперсмита–Винограда[1] – алгоритм умножения квадратных матриц, предложенный в 1987 году Д. Копперсмитом и Ш. Виноградом. В исходной версии асимптотическая сложность алгоритма составляла $O(n^{2,3755})$, где n — размер стороны матрицы. На текущий момент сложнотсь алгоритма составляет $O(n^{2,3728596})$.

Цель лабораторной работы: Изучение и исследование особенностей оптимизации сложных вычислений.

Задачи лабораторной работы:

1. Изучить и реализовать алгоритмы перемножения матриц.
   - Классический;
   - Копперсмита–Винограда;
   - Копперсмита–Винограда с оптимизациями согласно варианту.
2. Создать программное обеспечение, реализующее алгоритмы, указанные в варианте.
3. Провести анализ затрат работы программы по времени и по памяти, выяснить влияющие на них характеристики.
4. Создать отчёт, содержащий:
   - Актуальность исследования;
   - Характеристики предложенной реализации (по времени и памяти);
   - Краткие рекомендации об особенностях применения оптимизаций (важно помнить об улучшениях, которые использует компилятор);
   - Результаты тестирования;
   - Выводы.

Для достижения поставленных целей и задач необходимо:

1. Изучить теоретические основы алгоритма Копперсмита–Винограда;
2. Реализовать выше обозначенный алгоритм;
3. Изучить и реализовать возможные пути оптимизации;
4. Провести экспериментальное исследование.

В ходе работы будут затронуты следующие темы:

1. Оптимизация вычислений;
2. Алгоритмы перемножения матриц;
3. Оценка реализаций алгоритмов.

1 Аналитическая часть

1.1 Стандартный алгоритм

Пусть даны две прямоугольные матрицы

$$A_{lm} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1m} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{l1} & a_{l2} & \dots & a_{lm} \end{pmatrix}, \quad B_{mn} = \begin{pmatrix} b_{11} & b_{12} & \dots & b_{1n} \\ b_{21} & b_{22} & \dots & b_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{m1} & b_{m2} & \dots & b_{mn} \end{pmatrix}, \tag{1.1}$$

тогда матрица C

$$C_{ln} = \begin{pmatrix} c_{11} & c_{12} & \dots & c_{1n} \\ c_{21} & c_{22} & \dots & c_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ c_{l1} & c_{l2} & \dots & c_{ln} \end{pmatrix}, \tag{1.2}$$

где

$$c_{ij} = \sum_{r=1}^{m} a_{ir} b_{rj} \quad (i = \overline{1, l}; j = \overline{1, n}) \tag{1.3}$$

будет называться произведением матриц A и B. Стандартный алгоритм реализует формулу (1.3).

1.2 Алгоритм Копперсмита – 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: $V \cdot W = v_1 w_1 + v_2 w_2 + v_3 w_3 + v_4 w_4$, что эквивалентно

(1.4).

$$V \cdot W = (v_1 + w_2)(v_2 + w_1) + (v_3 + w_4)(v_4 + w_3) - v_1 v_2 - v_3 v_4 - w_1 w_2 - w_3 w_4. \quad (1.4)$$

Несмотря на то, что второе выражение требует вычисления большего количества операций, чем стандартный алгоритм: вместо четырёх умножений - шесть, а вместо трёх сложений - десять, 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, что позволит для каждого элемента выполнять лишь два умножения и пять сложений, складывая затем только лишь с 2 предварительно посчитанными суммами соседних элементов текущих строк и столбцов. Из-за того, что операция сложения быстрее операции умножения в ЭВМ, на практике алгоритм должен работать быстрее стандартного.

1.3 Оптимизированный алгоритм Копперсмита – Винограда

Алгоритм полностью повторяет логику обычного алгоритма. Оптимизация заключается в упрощении некоторых вычислений со стороны языка программирования, такие как:

- Предварительно получить строки столбцы соответствующих матриц;
- заменить операцию x = x + k; на x += k;
- заменить умножение на 2 на побитовый сдвиг.

Вывод

В данном разделе были рассмотрены алгоритмы классического умножения матриц и алгоритм Винограда, основное отличие которого от классического алгоритма — наличие предварительной обработки, а также количество операций умножения.

2 Конструкторская часть

2.1 Разработка алгоритмов

На рисунке 2.1 приведена схема стандартного алгоритма умножения матриц.

На рисунках 2.2, 2.3, 2.4 и 2.5 представлена схема алгоритма Копперсмита—Винограда.

На рисунках 2.6, 2.7, 2.8 и 2.9 представлена схема оптимизированного алгоритма Копперсмита—Винограда.

Для алгоритма Копперсмита—Винограда худшим случаем являются матрицы с нечётным общим размером, а лучшим - с чётным, из-за того что отпадает необходимость в последнем цикле.

Согласно варианту, алгоритм можно оптимизировать следующим образом:

- Предварительно получить строки столбцы соответствующих матриц;
- заменить операцию x = x + k; на x += k;
- заменить умножение на 2 на побитовый сдвиг;

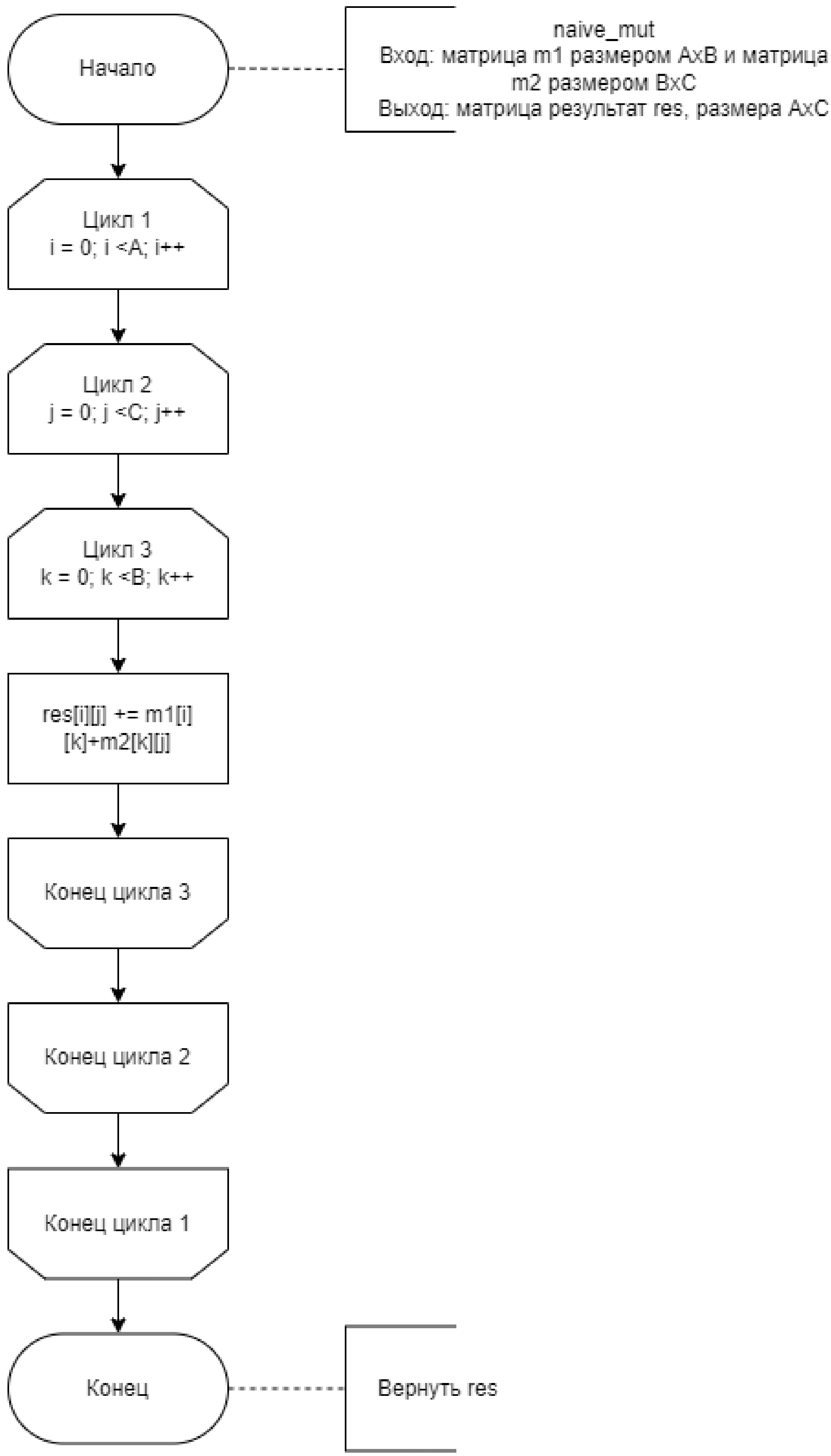

Рисунок 2.1 – Классическое перемножение матриц

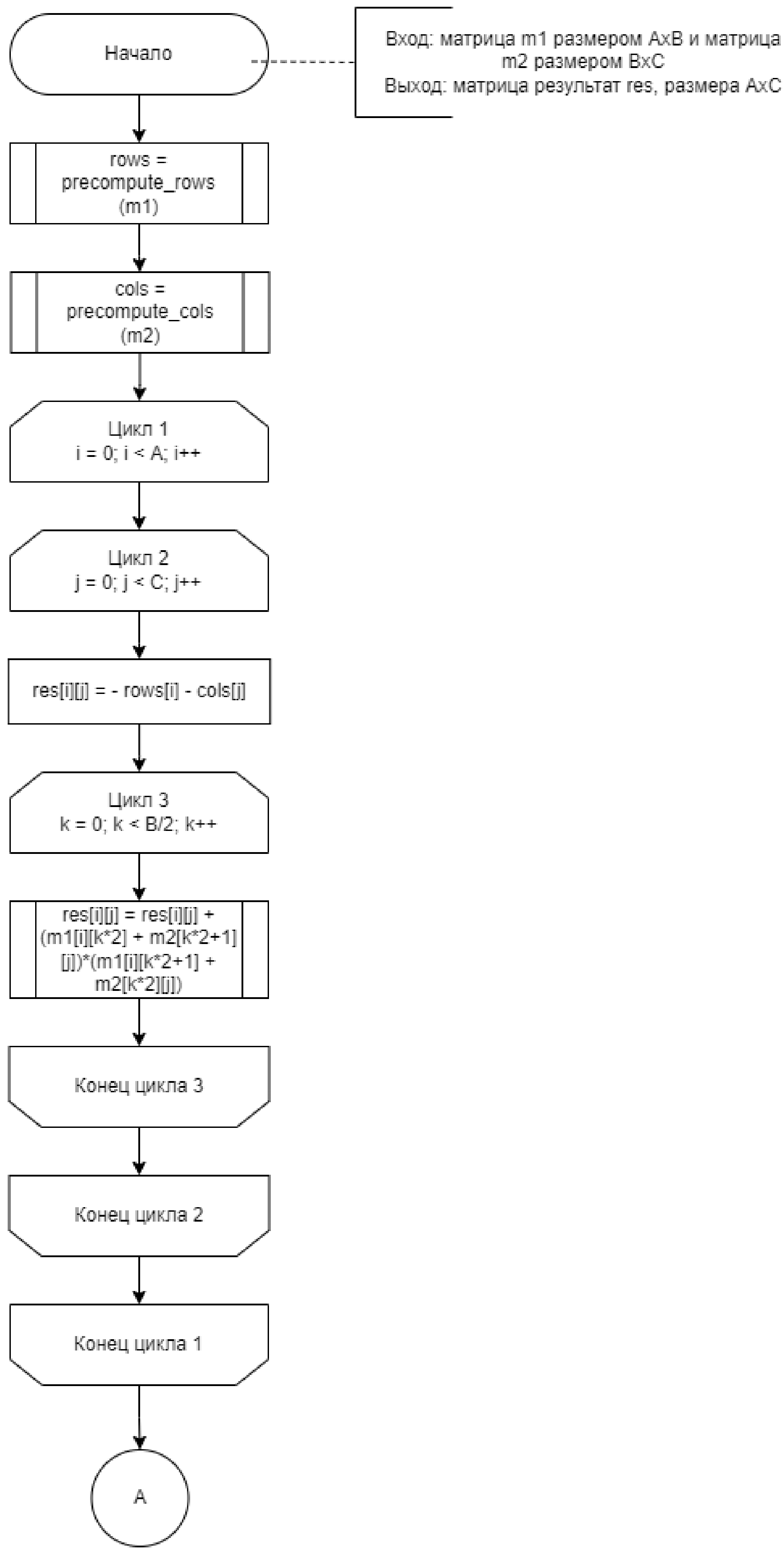

Рисунок 2.2 – Перемножение матриц с помощью алгоритма Копперсмита—Винограда, часть 1

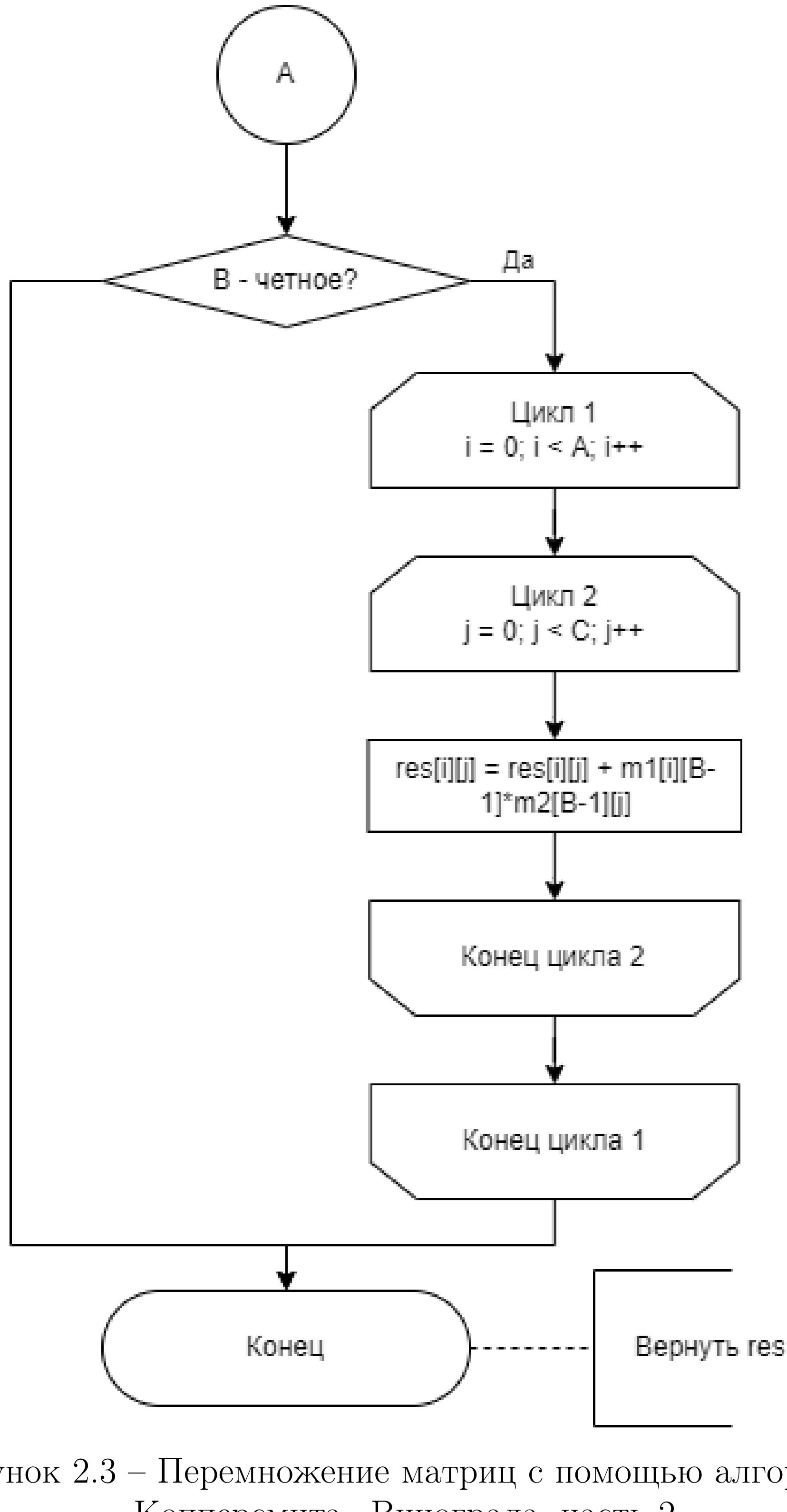

Рисунок 2.3 – Перемножение матриц с помощью алгоритма Копперсмита—Винограда, часть 2

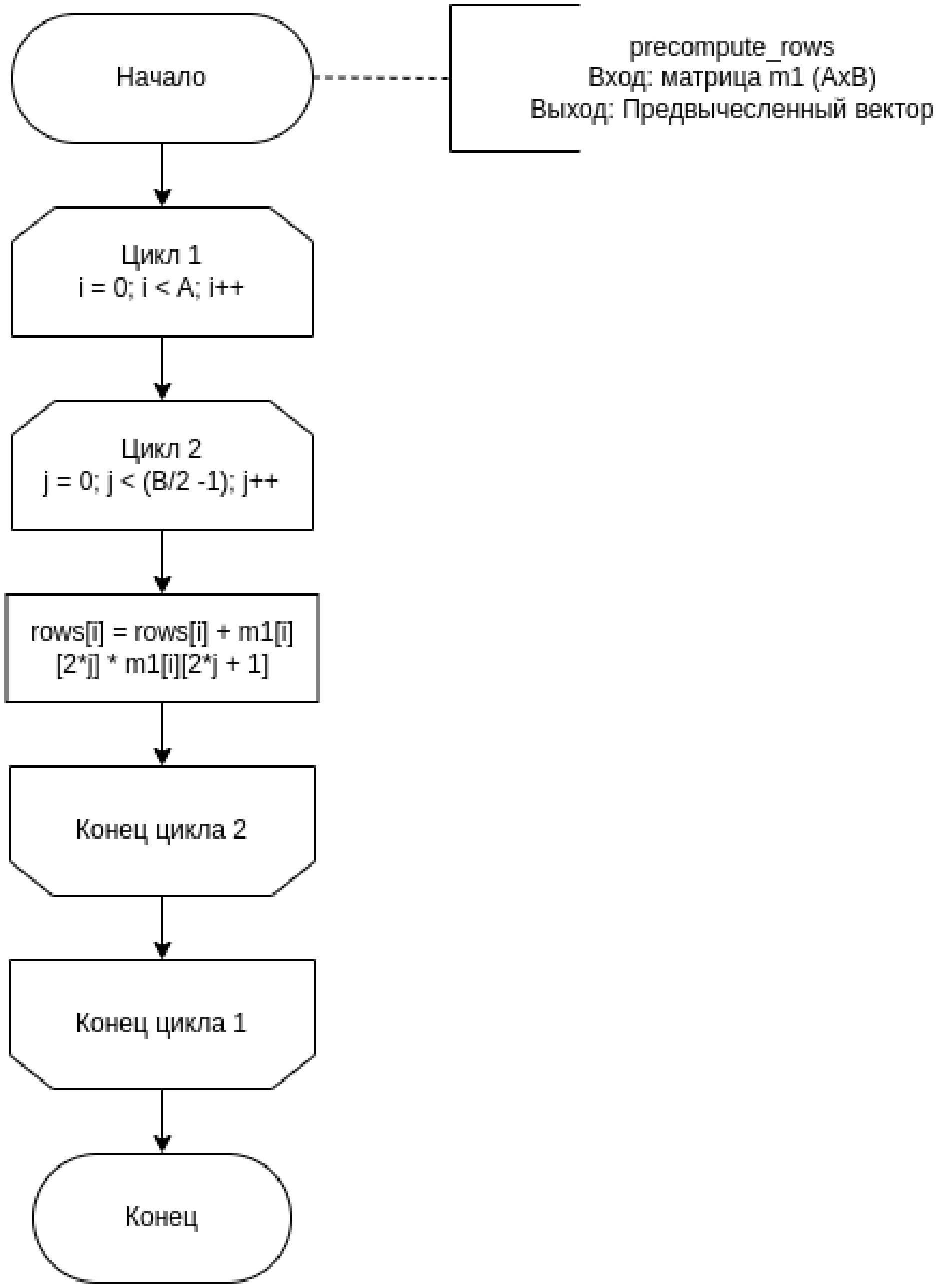

Рисунок 2.4 – Перемножение матриц с помощью алгоритма Копперсмита—Винограда, вычисление векторов, часть 1

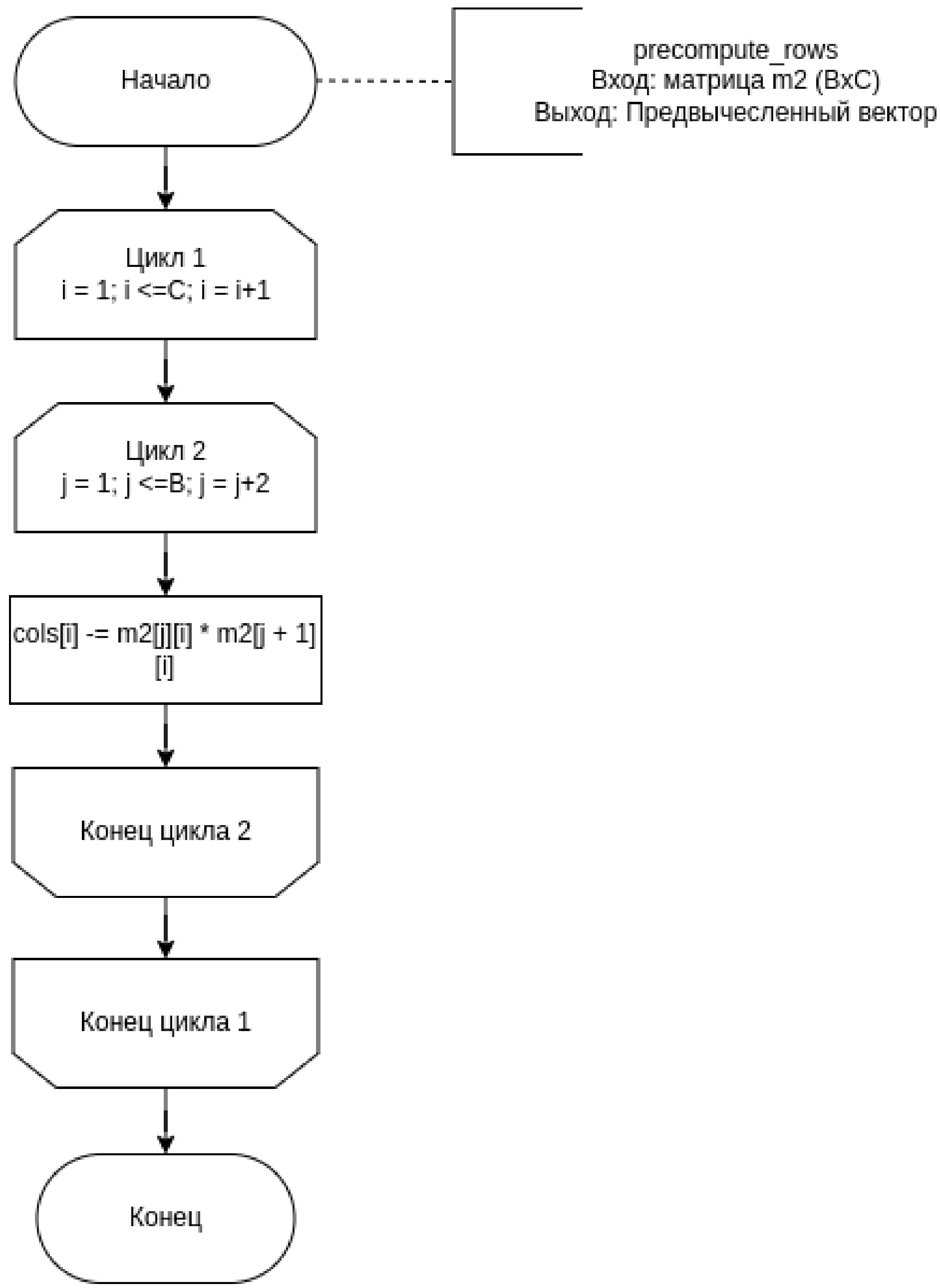

Рисунок 2.5 – Перемножение матриц с помощью алгоритма Копперсмита—Винограда, вычисление векторов, часть 2

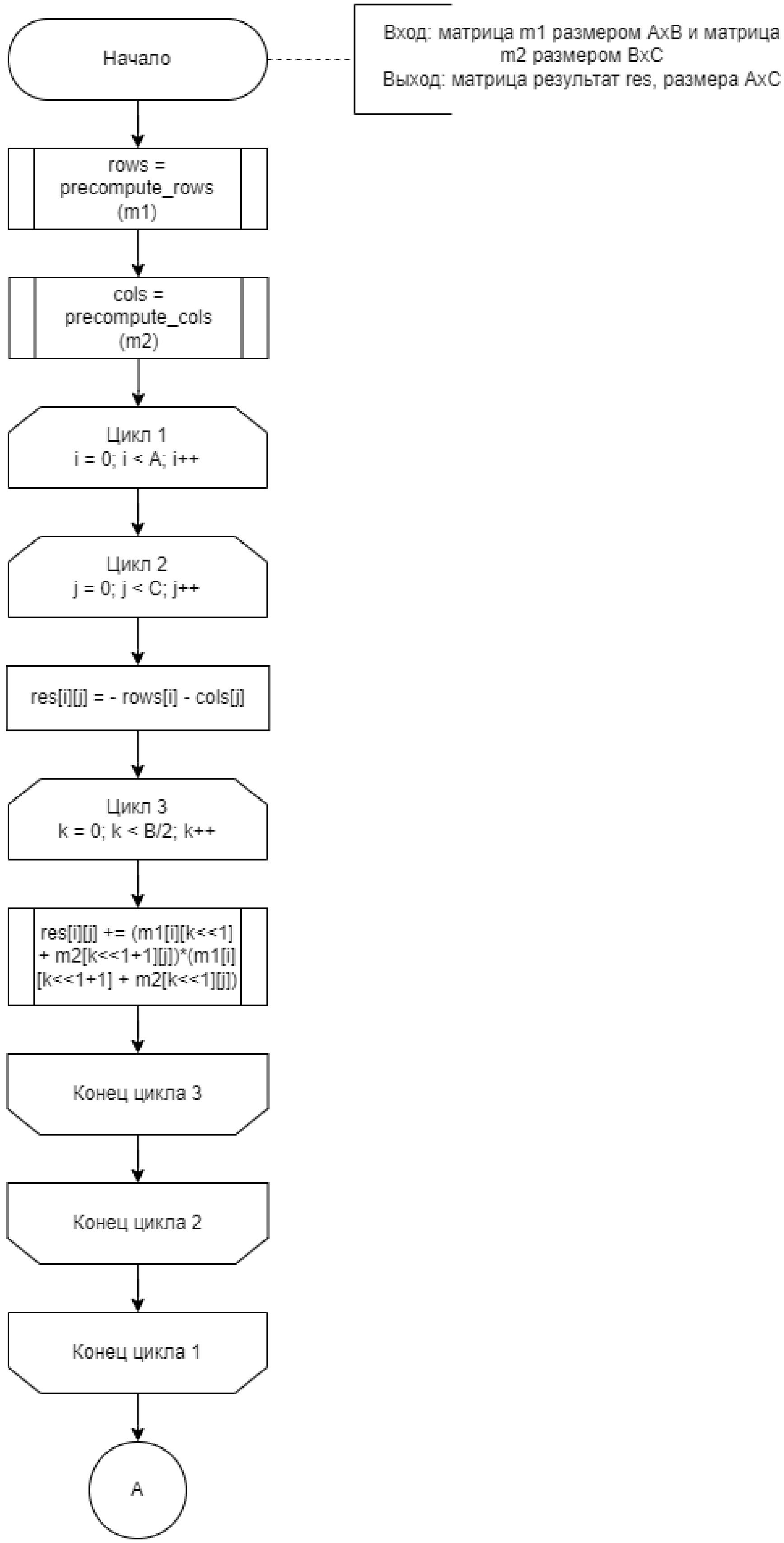

Рисунок 2.6 – Оптимизированное перемножение матриц с помощью алгоритма Копперсмита—Винограда, часть 1

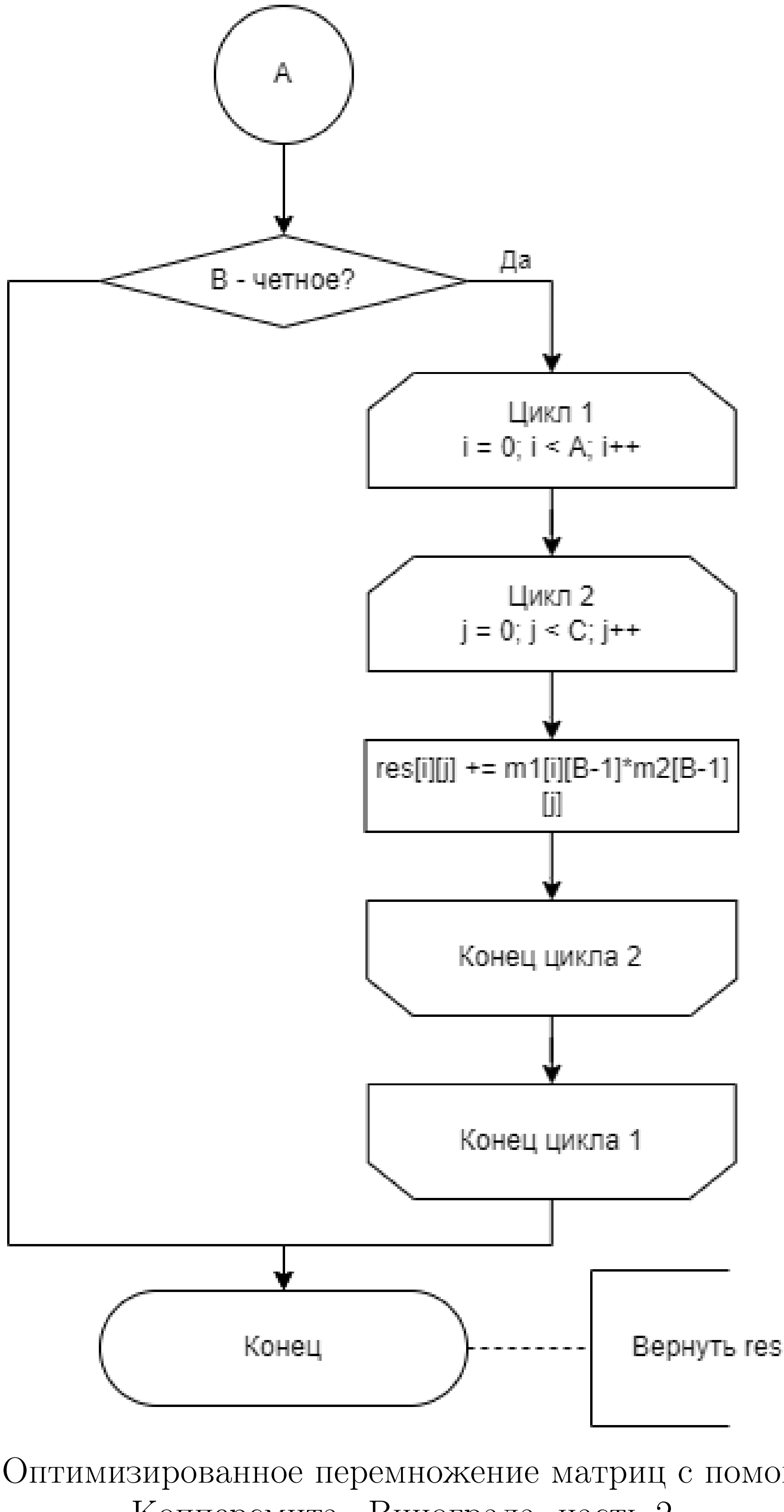

Рисунок 2.7 – Оптимизированное перемножение матриц с помощью алгоритма Копперсмита—Винограда, часть 2

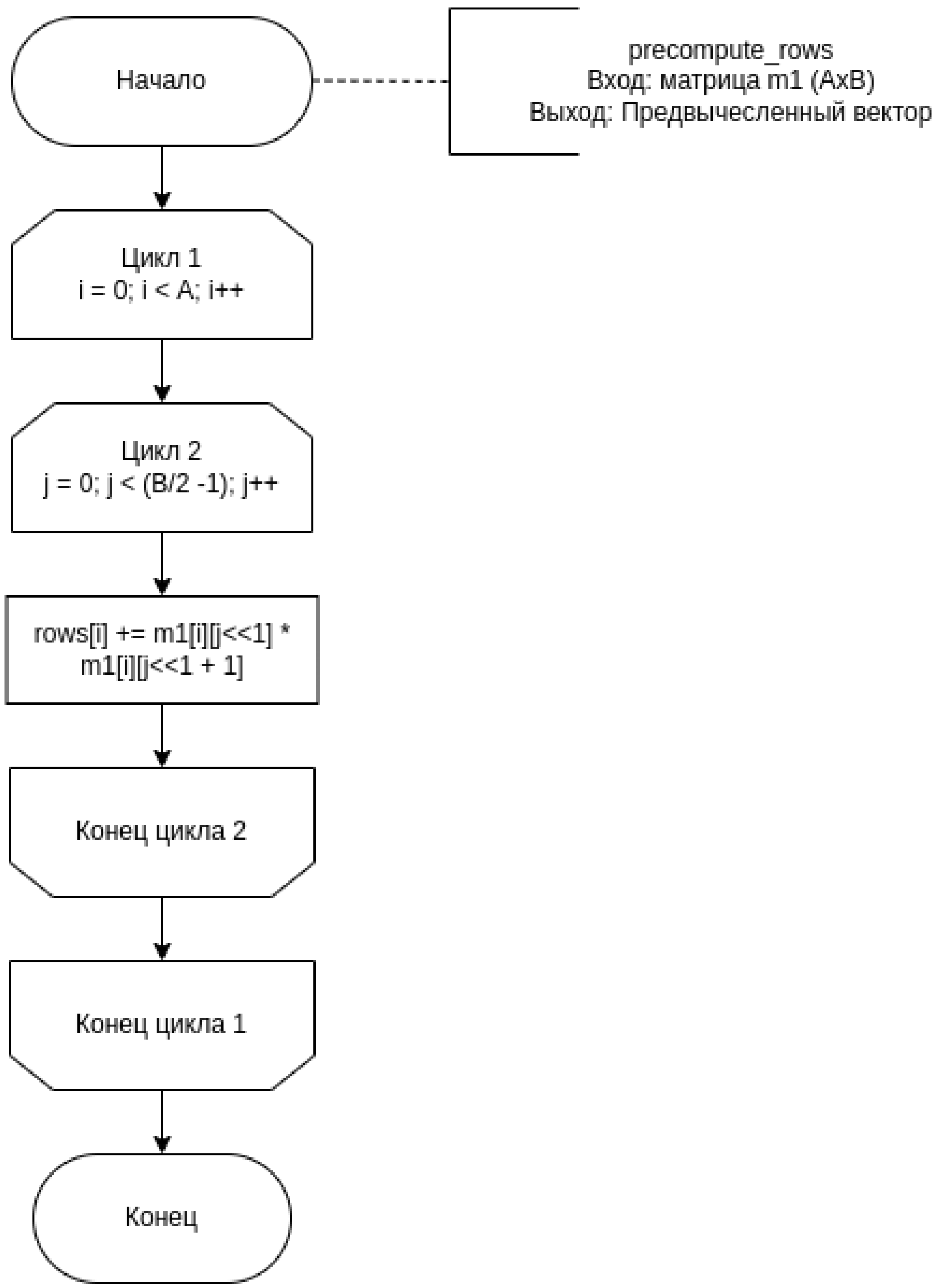

Рисунок 2.8 – Оптимизированное перемножение матриц с помощью алгоритма Копперсмита—Винограда, вычисление векторов, часть 1

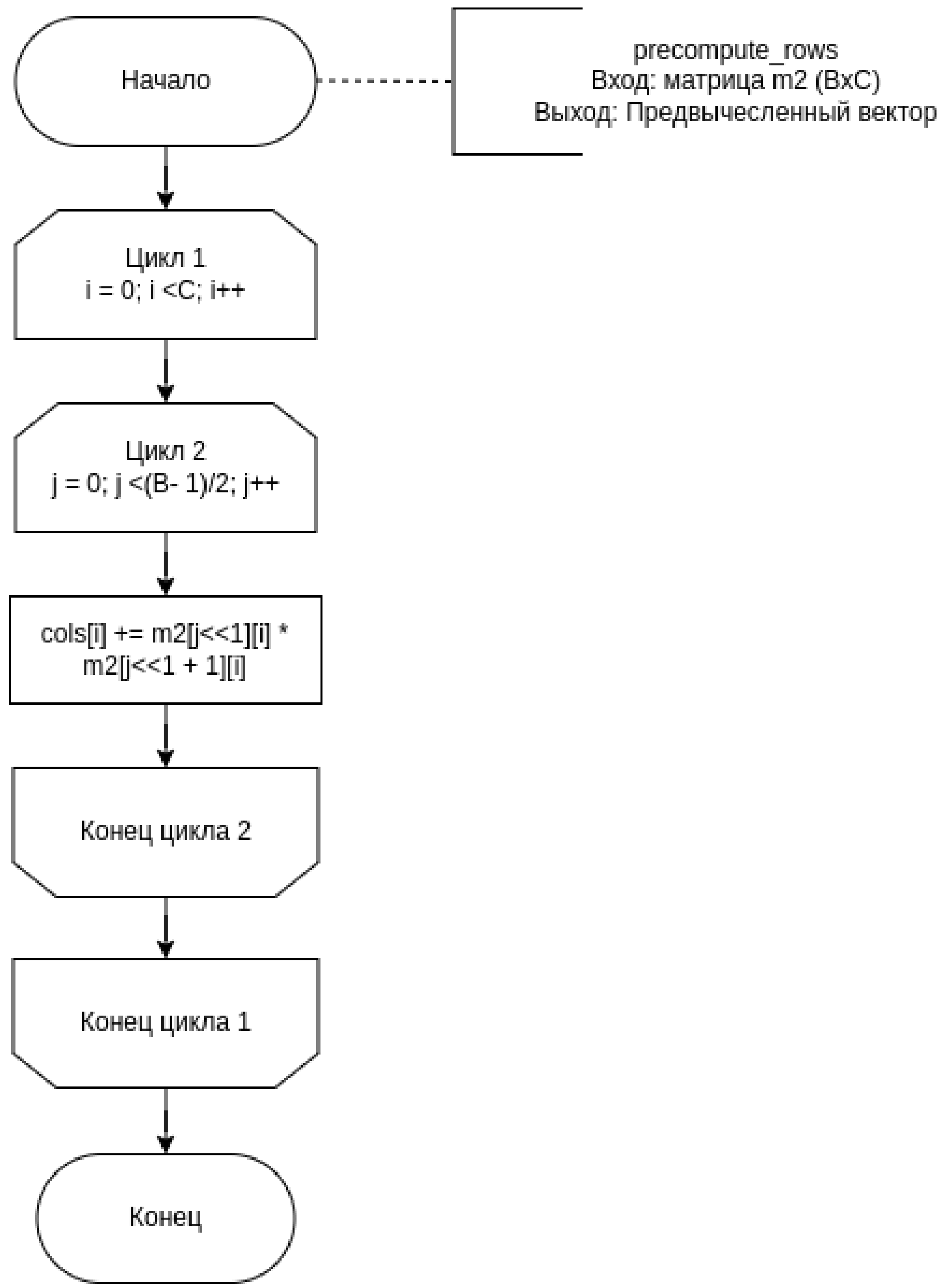

Рисунок 2.9 – Оптимизированное перемножение матриц с помощью алгоритма Копперсмита—Винограда, вычисление векторов, часть 2

2.2 Модель вычислений

Для последующего вычисления трудоемкости введём модель вычислений:

1. Операции из списка (2.1) имеют трудоемкость 1

$$+, -, \%, ==, != , <, >, <=, >=, [], ++, -- \tag{2.1}$$

2. Операции из списка (2.2) имеют трудоемкость 2

$$*, / \tag{2.2}$$

3. Трудоемкость оператора выбора if условие then A else B рассчитывается, как (2.3)

$$f_{if} = f_{\text{условия}} + \begin{cases} f_A, & \text{если условие выполняется,} \\ f_B, & \text{иначе.} \end{cases} \tag{2.3}$$

4. Трудоемкость цикла рассчитывается, как (2.4)

$$f_{for} = f_{\text{инициализации}} + f_{\text{сравнения}} + N(f_{\text{тела}} + f_{\text{инкремента}} + f_{\text{сравнения}}) \tag{2.4}$$

5. Трудоемкость вызова функции равна 0

2.3 Трудоёмкость алгоритмов

2.3.1 Стандартный алгоритм умножения матриц

Трудоёмкость стандартного алгоритма умножения матриц состоит из:

- Внешнего цикла по $i \in [1..A]$, трудоёмкость которого: $f = 2 + A \cdot (2 + f_{body})$;
- Цикла по $j \in [1..C]$, трудоёмкость которого: $f = 2 + C \cdot (2 + f_{body})$;
- Скалярного умножения двух векторов - цикл по $k \in [1..B]$, трудоёмкость которого: $f = 2 + 10B$;

Трудоёмкость стандартного алгоритма равна трудоёмкости внешнего цикла, можно вычислить ее, подставив циклы тела (2.5)

$$f_{base} = 2 + A \cdot (4 + C \cdot (4 + 10B)) = 2 + 4A + 4AC + 10ABC \approx 10ABC \quad (2.5)$$

2.3.2 Алгоритм Копперсмита — Винограда

Трудоёмкость алгоритма Копперсмита — Винограда состоит из:

1. Создания векторов rows и cols (2.6)

$$f_{create} = A + C; \quad (2.6)$$

2. Заполнения вектора rows (2.7)

$$f_{rows} = 3 + \frac{B}{2} \cdot (5 + 12A); \quad (2.7)$$

3. Заполнения вектора cols (2.8)

$$f_{cols} = 3 + \frac{B}{2} \cdot (5 + 12C); \quad (2.8)$$

4. Цикла заполнения матрицы для чётных размеров (2.9)

$$f_{cycle} = 2 + A \cdot (4 + C \cdot (11 + \frac{25}{2} \cdot B)); \quad (2.9)$$

5. Цикла, для дополнения умножения суммой последних нечётных строки и столбца, если общий размер нечётный (2.10)

$$f_{last} = \begin{cases} 2, & \text{чётная,} \\ 4 + A \cdot (4 + 14C), & \text{иначе.} \end{cases} \quad (2.10)$$

Итого, для худшего случая (нечётный размер матриц):

$$f_{wino\_w} = A + C + 12 + 8A + 5B + 6AB + 6CB + 25AC + \frac{25}{2}ABC \approx 12.5 \cdot MNK \tag{2.11}$$

Для лучшего случая (чётный размер матриц):

$$f_{wino\_b} = A + C + 10 + 4A + 5B + 6AB + 6CB + 11AC + \frac{25}{2}ABC \approx 12.5 \cdot MNK \tag{2.12}$$

2.3.3 Оптимизированный алгоритм Копперсмита — Винограда

Трудоёмкость улучшенного алгоритма Копперсмита — Винограда состоит из:

1. Создания векторов rows и cols (2.13):

$$f_{init} = A + C; \tag{2.13}$$

2. Заполнения вектора rows (2.14):

$$f_{rows} = 2 + \frac{B}{2} \cdot (4 + 8A); \tag{2.14}$$

3. Заполнения вектора cols (2.15):

$$f_{cols} = 2 + \frac{B}{2} \cdot (4 + 8A); \tag{2.15}$$

4. Цикла заполнения матрицы для чётных размеров (2.16):

$$f_{cycle} = 2 + A \cdot (4 + C \cdot (8 + 9B)) \tag{2.16}$$

5. Цикла, для дополнения умножения суммой последних нечётных строки и

столбца, если общий размер нечётный (2.17):

$$f_{last} = \begin{cases} 2, & \text{чётная,} \\ 4 + A \cdot (4 + 12C), & \text{иначе.} \end{cases} \tag{2.17}$$

Итого, для худшего случая (нечётный общий размер матриц) имеем (2.18):

$$f = A + C + 10 + 4B + 4BC + 4BA + 8A + 20AC + 9ABC \approx 9ABC \tag{2.18}$$

Для лучшего случая (чётный общий размер матриц) имеем (2.19):

$$f = A + C + 8 + 4B + 4BC + 4BA + 4A + 8AC + 9ABC \approx 9ABC \tag{2.19}$$

Вывод

На основе теоретических данных, полученных из аналитического раздела, были построены схемы обоих алгоритмов умножения матриц. Оценены их трудоёмкости в лучшем и худшем случаях.

3 Технологическая часть

В данном разделе приведены требования к программному обеспечению, средства реализации и сами реализации алгоритмов.

3.1 Требования к программному обеспечению

К программе предъявляется ряд условий:

– На вход подается 3 числа (A, B, C), определяющие размеры матриц, а также сами матрицы размерами AxB и BxC;

– На выход ПО должно выводить результат перемножения 2 матриц;

– При проведении эксперимента результатом работы программа выводит результат в текстовом виде, а также строит графики;

3.2 Средства реализации

Для реализации данной лабораторной работы необходимо установить следующее программное обеспечение:

- Rust Programming Language v1.64.0 - язык программирования
- Criterion.rs v0.4.0 - Средство визуализации данных
- LaTeX - система документооборота

3.3 Реализация алгоритмов

В данной секции представлены алгоритмы, описанные ранее в данном отчете.

3.3.1 Классический алгоритм перемножения матриц

В листинге 3.1 представлен классический алгоритм перемножения матриц

Листинг 3.1 – Классический алгоритм перемножения матриц

```rust
fn naive_mut(&self, m2: &Vec<Vec<i32>>) -> Vec<Vec<i32>> {
    let mut result = vec![vec![0; m2[0].len()]; self.len()];
    for i in 0..self.len() {
        for j in 0..m2[0].len() {
            for k in 0..m2.len() {
                result[i][j] += self[i][k] * m2[k][j];
            }
        }
    }
```

Замечание: здесь и далее под ключевым словом self понимается ссылка на экземпляр типа матрицы (Vec<Vec<i32>>).

3.3.2 Алгоритм перемножения матриц Копперсмита–Винограда

В листингах 3.2 и 3.3 представлены алгоритм перемножения матриц с использованием алгоритма Копперсмита–Винограда

Листинг 3.2 – Алгоритм перемножения матриц Копперсмита–Винограда

```
fn winograd_mut(&self, m2: &Vec<Vec<i32>>) -> Vec<Vec<i32>> {
    let mut result = vec![vec![0; m2[0].len()]; self.len()];

    let row_factor = self.precompute_rows();
    let col_factor = m2.precompute_cols();

    for i in 0..result.len()
    {
        for j in 0..result[0].len()
        {
            result[i][j] = -row_factor[i] - col_factor[j];
            for k in 0..(m2.len() / 2)
            {
                result[i][j] = result[i][j] + (self[i][k*2] + m2[k*2+1][j]) *
                    (self[i][k*2+1] + m2[k*2][j]);
            }
        }
    }

    if m2.len()%2 == 1
    {
        for i in 0..result.len()
        {
            for j in 0..result[0].len()
            {
                result[i][j] = result[i][j] + self[i][m2.len()-1] * m2[m2.len()-1][j]
            }
        }
    }

    result
}
```

Листинг 3.3 – Алгоритм перемножения матриц Копперсмита—Винограда, вычисление векторов

```
fn precompute_rows(&self) -> Vec<i32>
{
    let mut row_factor = vec![0; self.len()];
    for i in 0..self.len()
    {
        for j in 0..((self[0].len())/2)
        {
            row_factor[i] = row_factor[i] + self[i][j*2] * self[i][j*2 + 1];
        }
    }

    row_factor
}

fn precompute_cols(&self) -> Vec<i32> {
    let mut col_factor = vec![0; self[0].len()];
    for i in 0..self[0].len()
    {
        for j in 0..((self.len())/2)
        {
            col_factor[i] = col_factor[i] + self[j*2][i] * self[j*2 + 1][i];
        }
    }

    col_factor
}
```

3.3.3 Оптимизированный алгоритм перемножения матриц Копперсмита–Винограда

В листингах 3.4 и 3.5 представлены алгоритм перемножения матриц с использованием оптимизированного алгоритма Копперсмита–Винограда

Листинг 3.4 – Оптимизированный алгоритм перемножения матриц Копперсмита–Винограда

```
fn winograd_mut_improved(&self, m2: &Vec<Vec<i32>>) -> Vec<Vec<i32>> {
    let (a, b, c) = (self.len(), m2.len(), m2[0].len());
    let mut result = vec![vec![0; c]; a];

    let row_factor = self.precompute_rows_imp();
    let col_factor = m2.precompute_cols_imp();

    for i in 0..a
    {
        for j in 0..c
        {
            result[i][j] = -row_factor[i] - col_factor[j];
            for k in 0..(m2.len() / 2)
            {
                result[i][j] += (self[i][k<<1] + m2[(k<<1)+1][j]) * (self[i][(k<<1)+1] +
                    m2[k<<1][j]);
            }
        }
    }

    if m2.len()%2 == 1
    {
        for i in 0..a
        {
            for j in 0..c
            {
                result[i][j] += self[i][b-1] * m2[b-1][j]
            }
        }
    }

    result
}
```

Листинг 3.5 – Оптимизированный алгоритм перемножения матриц Копперсмита—Винограда, вычисление векторов

```
fn precompute_rows_imp(&self) -> Vec<i32> {
    let mut row_factor = vec![0; self.len()];
    for i in 0..self.len()
    {
        for j in 0..((self[0].len())/2)
        {
            row_factor[i] += self[i][j<<1] * self[i][(j<<1) + 1];
        }
    }

    row_factor
}

fn precompute_cols_imp(&self) -> Vec<i32> {
    let mut col_factor = vec![0; self[0].len()];
    for i in 0..self[0].len()
    {
        for j in 0..((self.len())/2)
        {
            col_factor[i] += self[j<<1][i] * self[(j<<1) + 1][i];
        }
    }

    col_factor
}
```

3.4 Тестовые данные

В таблице 3.1 приведены тесты для функций, реализующих стандартный алгоритм умножения матриц, алгоритм Винограда и оптимизированный алгоритм Винограда. Все тесты пройдены успешно.

Таблица 3.1 – Тестирование функций

Первая матрица	Вторая матрица	Ожидаемый результат
$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 1 & 2 & 3 \\ 1 & 2 & 3 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 1 & 2 & 3 \\ 1 & 2 & 3 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 6 & 12 & 18 \\ 6 & 12 & 18 \\ 6 & 12 & 18 \end{pmatrix}$
$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 2 \\ 1 & 2 & 2 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 1 & 2 \\ 1 & 2 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 5 & 10 \\ 5 & 10 \end{pmatrix}$
$\begin{pmatrix} 2 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 2 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 4 \end{pmatrix}$
$\begin{pmatrix} 1 & -2 & 3 \\ 1 & 2 & 3 \\ 1 & 2 & 3 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} -1 & 2 & 3 \\ 1 & 2 & 3 \\ 1 & 2 & 3 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 0 & 4 & 6 \\ 4 & 12 & 18 \\ 4 & 12 & 18 \end{pmatrix}$

Вывод

В данном разделе были разработаны исходные коды четырёх алгоритмов перемножения матриц: обычный алгоритм, алгоритм с транспонированием, алгоритм Копперсмита — Винограда, оптимизированный алгоритм Копперсмита — Винограда.

4 Исследовательская часть

Ниже приведены технические характеристики устройства, на котором было проведено тестирование ПО:

- Операционная система: Arch Linux [2] 64-bit.
- Оперативная память: 16 Гб.
- Процессор: 11th Gen Intel® Core™ i5-11320H @ 3.20 ГГц[3].

4.1 Пример выполнения

```
Введите a, b, c через пробел (матрицы - a x b, b x c): 3 2 3
Input matrix A : [3 x 2]
row 1: 1 2
row 2: 3 4
row 3: 5 6
Input matrixB : [2 x 3]
row 1: 1 2 3
row 2: 4 5 6
Multiplication results.
Naive multiplication:
9 12 15
19 26 33
29 40 51
Winograd multiplication:
9 12 15
19 26 33
29 40 51
Winograd multiplication improved:
9 12 15
19 26 33
29 40 51
```

Рисунок 4.1 – Пример выполнения программы

4.2 Время выполнения алгоритмов

Алгоритмы тестировались при помощи инструментов замера времени предоставляемых библиотекой Criterion.rs[4]. Пример функции по замеру времени приведен в листинге 4.1. Количество повторов регулируется тестирующей системой самостоятельно, однако ввиду трудоемкости вычислений, количество повторов было ограничено до 12.

Листинг 4.1 – Пример функции замера времени

```
fn matmut_even(c: &mut Criterion) {
    let plot_config = PlotConfiguration::default().summary_scale(AxisScale::Linear);

    let mut group = c.benchmark_group("Matrix multiplication (of even size)");
    group.plot_config(plot_config);
    group.sample_size(12);
    for size in (50..1150).step_by(100) {
        let (m1, m2) = (generate_matrix(size,size), generate_matrix(size,size));
        // group.throughput(Throughput::Bytes(size_of_val(&*m1) as u64 + size_of_val(&*m2) as u64));
        group.bench_with_input(BenchmarkId::new("Naive",size), &size, |b, size | {
            b.iter(|| black_box(m1.naive_mut(black_box(&m2))))
        });
        group.bench_with_input(BenchmarkId::new("Winograd",size), &size, |b, size | {
            b.iter(|| black_box(m1.winograd_mut(black_box(&m2))))
        });
        group.bench_with_input(BenchmarkId::new("Winograd Imp.",size), &size, |b, size | {
            b.iter(|| black_box(m1.winograd_mut_improved(black_box(&m2))))
        });
    }
    group.finish();
}

fn matmut_odd(c: &mut Criterion) {
    let plot_config = PlotConfiguration::default().summary_scale(AxisScale::Linear);
```

График, показывающий время перемножения матриц 3 методами (четный размер матриц)

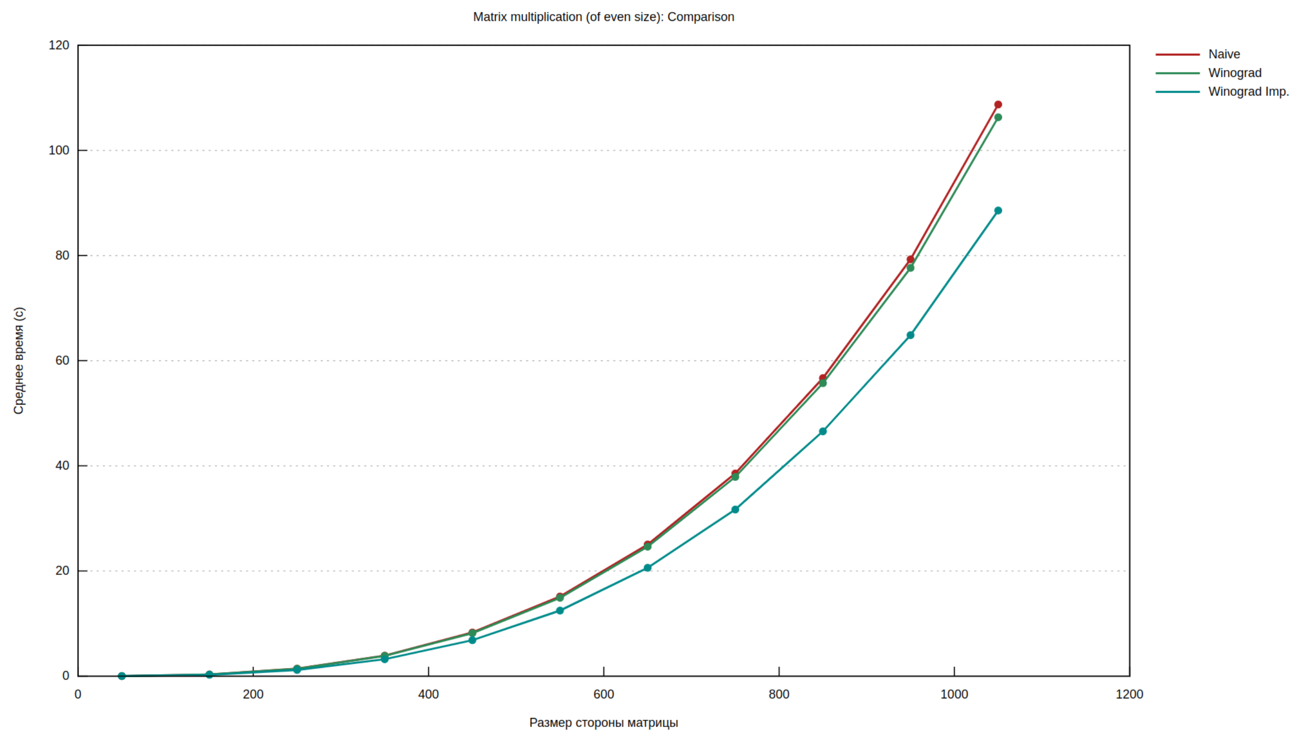

Рисунок 4.2 – График зависимости времени выполнеия от размера выполнения, четный размер

График, показывающий время перемножения матриц 3 методами (нечетный размер матриц)

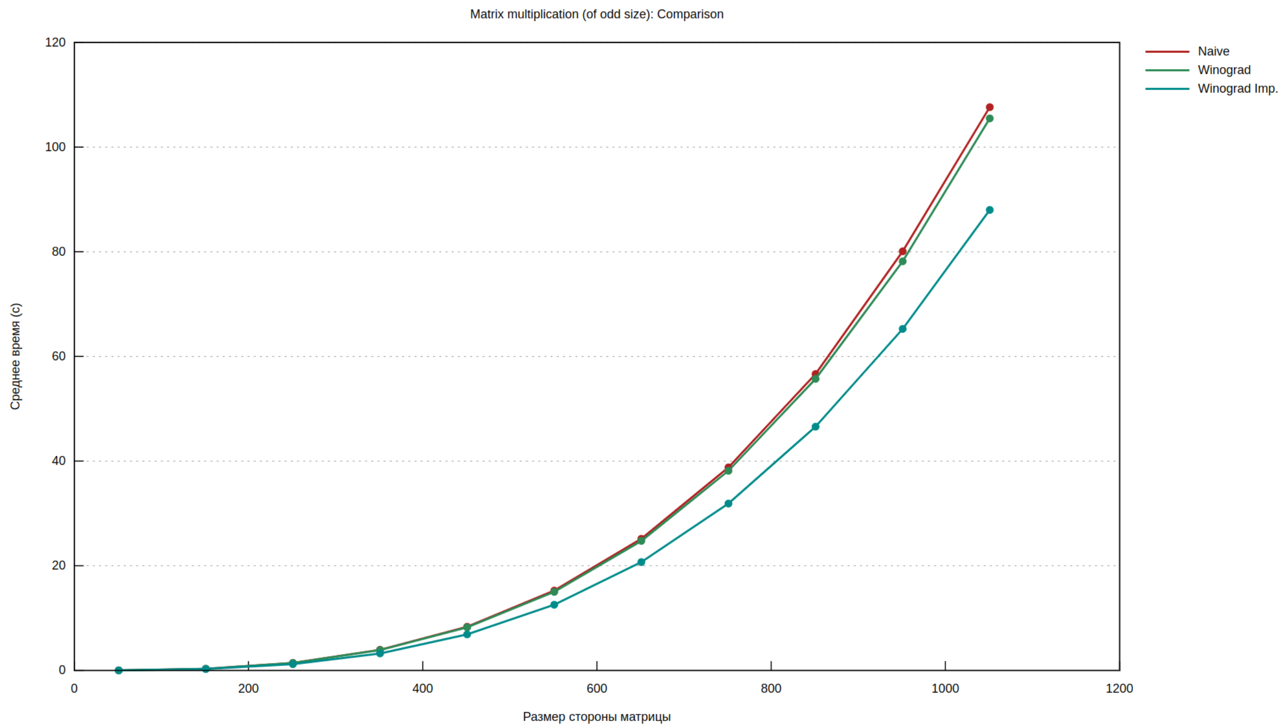

Рисунок 4.3 – График зависимости времени выполнеия от размера выполнения, нечетный размер

Вывод

Время работы алгоритма Винограда незначительно меньше стандартного алгоритма умножения, однако при должной оптимизации есть возможность сильно лучше время выполнения.

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В рамках данной лабораторной работы:

1. Были изучены и реализованы 3 алгоритма перемножения матриц: обычный, Копперсмита—Винограда, оптимизированный Копперсмита—Винограда;

2. Был произведён анализ трудоёмкости алгоритмов на основе теоретических расчётов и выбранной модели вычислений;

3. Был сделан сравнительный анализ алгоритмов на основе экспериментальных данных.

4. Был подготовлен отчёт по лабораторной работе, содержащий: актуальность исследования; характеристики предложенной реализации (по времени и памяти); краткие рекомендации об особенностях применения оптимизаций; результаты тестирования;

Время работы алгоритма Винограда незначительно меньше стандартного алгоритма умножения, однако при должной оптимизации есть возможность сильно лучше время выполнения.

Цели лабораторной работы по изучению и исследованию особенностей оптимизации сложных вычислений были достигнуты

СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

1. *Copeersmith D.*, *Winograd S.* Matrix Multiplication via Arithmetic Progressions. — 1990. — Режим доступа: `http://www.cs.umd.edu/~gasarch/TOPICS/ramsey/matrixmult.pdf`.
2. Arch Linux [Электронный ресурс]. — Дата обращения: 19.10.2022. Режим доступа: `https://archlinux.org/`.
3. Процессор Intel® Core™ i5-11320H [Электронный ресурс]. — Дата обращения: 19.10.2022. Режим доступа: `https://ark.intel.com/content/www/ru/ru/ark/products/217183/intel-core-i511320h-processor-8m-cache-up-to-4-50-ghz-with-ipu.html`.
4. Criterion [Электронный ресурс]. — Дата обращения: 19.10.2022. Режим доступа: `https://github.com/bheisler/criterion.rs`.