



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 №5 по курсу "Анализ алгоритмов"

Тема Конвейерная обработка данных

Студент Криков А.В.

Группа ИУ7-53Б

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

Москва — 2021 г.

# Содержание

<b>Введение</b>	<b>2</b>
<b>1 Аналитическая часть</b>	<b>4</b>
1.1 Описание алгоритмов . . . . .	4
1.1.1 Описание конвейерной обработки данных . . . . .	4
1.1.2 Алгоритм кодирования строки . . . . .	4
<b>2 Конструкторская часть</b>	<b>6</b>
2.1 Разработка алгоритмов . . . . .	6
2.2 Описание структур данных . . . . .	7
2.3 Структура ПО . . . . .	8
<b>3 Технологическая часть</b>	<b>9</b>
3.1 Средства реализации . . . . .	9
3.2 Листинг кода . . . . .	9
3.3 Тестирование функций . . . . .	13
<b>4 Исследовательская часть</b>	<b>14</b>
4.1 Демонстрация работы программы . . . . .	14
4.2 Технические характеристики . . . . .	15
4.3 Временные характеристики . . . . .	15
<b>Заключение</b>	<b>18</b>
<b>Список литературы</b>	<b>19</b>

# Введение

Конвейер — способ организации вычислений, используемый в современных процессорах и контроллерах с целью повышения их производительности (увеличения числа инструкций, выполняемых в единицу времени — эксплуатация параллелизма на уровне инструкций), технология, используемая при разработке компьютеров и других цифровых электронных устройств.

Сам термин «конвейер» пришёл из промышленности, где используется подобный принцип работы — материал автоматически подтягивается по ленте конвейера к рабочему, который осуществляет с ним необходимые действия, следующий за ним рабочий выполняет свои функции над получившейся заготовкой, следующий делает ещё что-то. Таким образом, к концу конвейера цепочка рабочих полностью выполняет все поставленные задачи, сохраняя высокий темп производства. Например, если на самую медленную операцию затрачивается одна минута, то каждая деталь будет сходиться с конвейера через одну минуту. В процессорах роль рабочих исполняют функциональные модули, входящие в состав процессора.

Целью данной работы является изучение и программная реализация асинхронного взаимодействия потоков на примере конвейерной обработки данных.

В рамках выполнения работы необходимо решить следующие задачи:

- рассмотреть и изучить конвейерную обработку данных;
- привести схему реализации алгоритма конвейерной обработки данных;
- описать структуру разрабатываемого ПО;
- определить средства программной реализации;
- протестировать разработанное ПО;
- привести сведения о модулях программы;
- определить требования к ПО;
- исследовать и реализовать конвейер с количеством лент не меньше трех в многопоточной среде;

- на основании проделанной работы сделать выводы и подготовить отчет.

# 1 Аналитическая часть

В данном разделе будут рассмотрены алгоритмы: конвейерная обработка данных, кодирование строки.

## 1.1 Описание алгоритмов

### 1.1.1 Описание конвейерной обработки данных

Конвейеризация[1] - это техника, в результате которой задача или команда разбивается на некоторое число подзадач, которые выполняются последовательно. Каждая подкоманда выполняется на своем логическом устройстве. Все логические устройства (ступени) соединяются последовательно таким образом, что выход  $i$ -ой ступени связан с входом  $(i + 1)$ -ой ступени, все ступени работают одновременно. Множество ступеней называется конвейером. Выигрыш во времени достигается при выполнении нескольких задач за счет параллельной работы ступеней, вовлекая на каждом такте новую задачу или команду. В конвейере различают  $r$  последовательных этапов, так что когда  $i$ -я операция проходит  $s$ -й этап, то  $(i + k)$ -я операция проходит  $(s - k)$ -й этап.

### 1.1.2 Алгоритм кодирования строки

В данной лабораторной работе реализована некая функция кодирования строки, которая состоит из трех последовательных действий: применения функции шифра Цезаря[2], применения функции, меняющей регистр на противоположный, применение функции, меняющей местами элементы стоящие на  $n / 2$  символов друг от друга, где  $n$  - размер строки. Если необходимо закодировать массив строк, то можно использовать конвейерную обработку данных. Таким образом задача будет решена эффективнее, чем при последовательном применении алгоритмов к массиву значений. Конвейер будет состоять из четырех уровней. Обработанные данные передаются последовательно с одного уровня (одной ленты) конвейера на

следующий (следующую ленту). Далее на каждом уровне осуществляется обработка данных. Для каждой ленты создается своя очередь задач, в которой хранятся все необработанные строки. На последнем уровне конвейера обработанные объекты попадают в пул обработанных задач.

Уровни конвейера:

1. Применение шифра Цезаря к строкам из первой очереди, запись результата во 2 очередь;
2. Применение функции, меняющей регистры символов к строкам 2 очереди, запись результата в 3 очередь;
3. Применение функции, меняющей местами символы в строке по определенному выше закону к строкам в 3 очереди, запись результата в пул обработанных задач.

Поскольку запись в очередь и извлечение из очереди это не атомарные операции, необходимо создать их таковыми, путем использования мьютексов (по одному на очередь), чтобы избежать ошибок в ситуации гонок.

## Вывод

В данной работе стоит задача реализации алгоритма конвейерной обработки данных. Входными данными будет являться число  $n$  - количество строк, которые необходимо закодировать. Выходными данными будет являться массив закодированных строк. В связи с ограничениями накладываемыми на ПО, входное число  $n$  должно быть корректным. Необходимо дать теоретическую оценку последовательной и конвейерной реализации алгоритма кодирования строк.

## 2 Конструкторская часть

В данном разделе будут рассмотрены схемы рабочего и главного процессов, описаны способы тестирования, и определены структуры данных.

### 2.1 Разработка алгоритмов

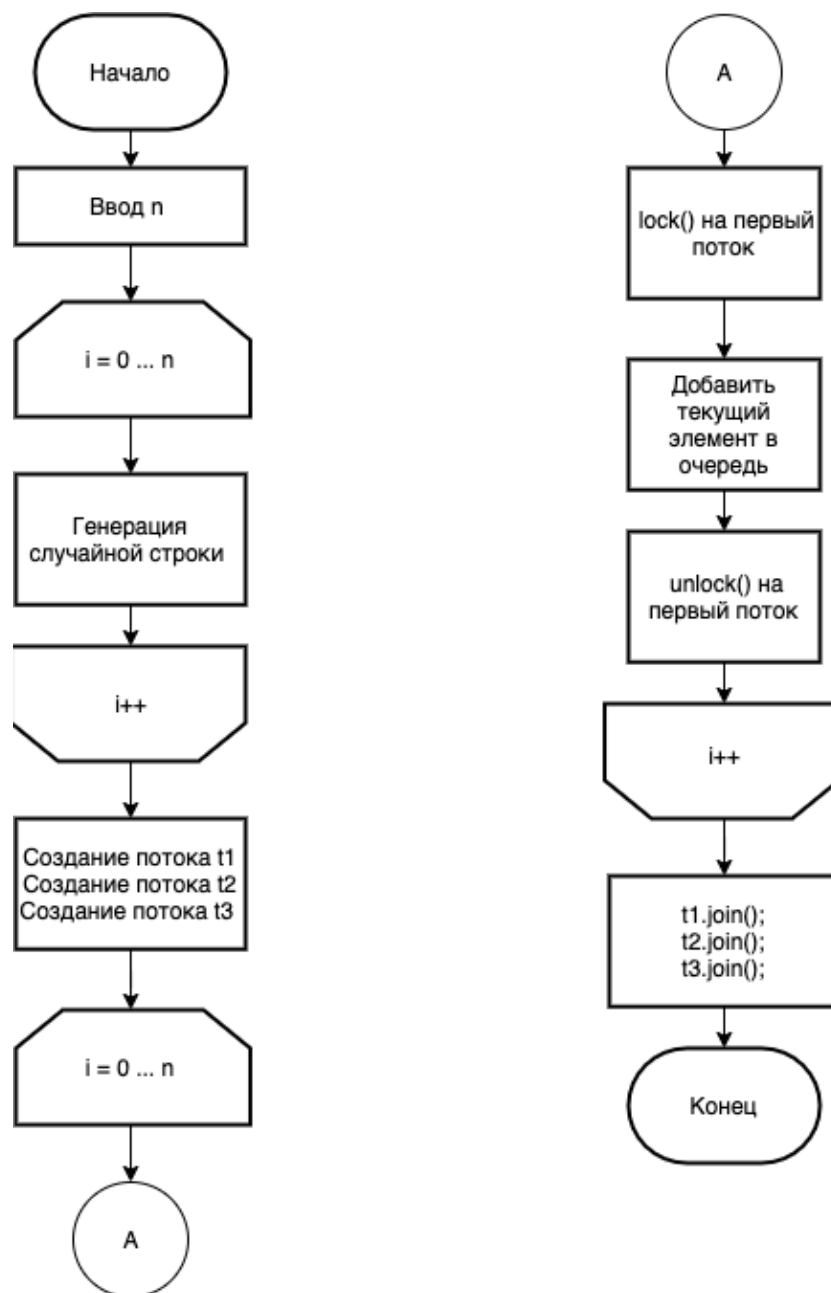


Рис. 2.1: Схема работы главного процесса

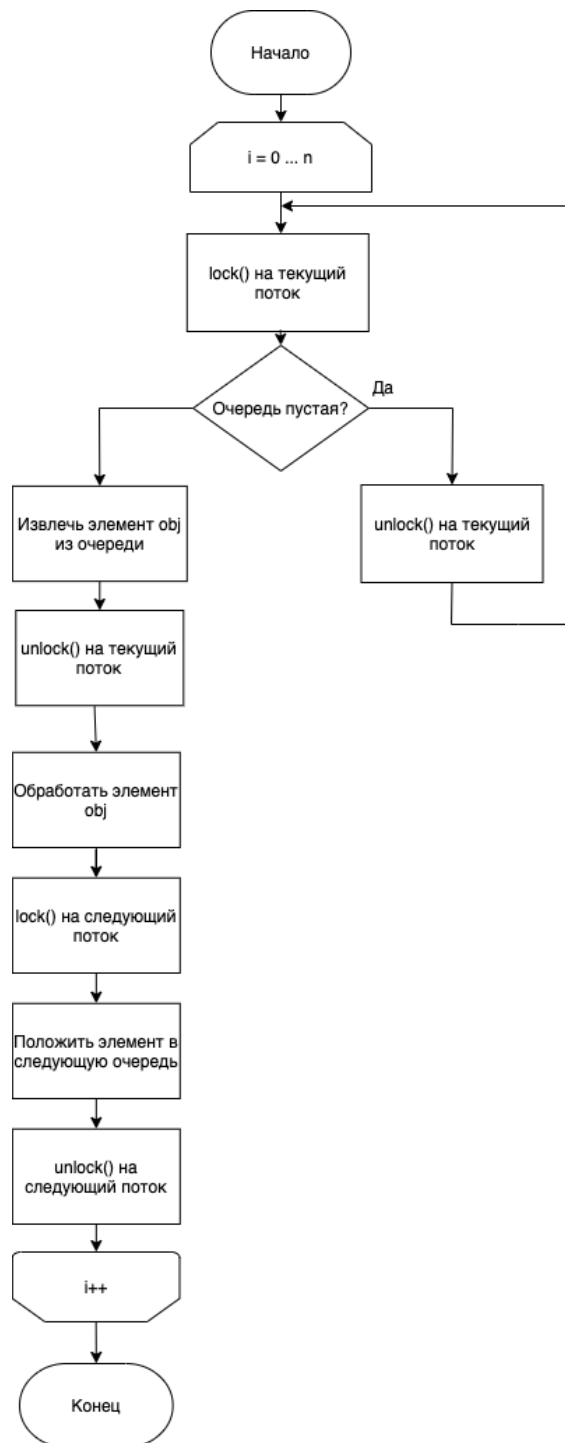


Рис. 2.2: Схема рабочего процесса

## 2.2 Описание структур данных

Исходя из условия задачи приходим к выводу о том, что для хранения объектов на каждой ступени конвейера необходимо использовать структуру данных - очередь. Для хранения слов, которые необходимо закодировать



наиболее удобно использовать структуру данных - массив строк.

## 2.3 Структура ПО

ПО будет состоять из следующих модулей:

- Основной модуль;
- Модуль включающий в себя реализацию алгоритма кодирования строки;
- Модуль для работы со ступенями конвейера;
- Модуль для работы с входными и выходными данными;
- Модуль логирования;

## Вывод

На основе теоретических данных, полученных из аналитического раздела, были построены схемы главного и рабочего процессов. Приведена структура ПО, описаны структуры данных.

## 3 Технологическая часть

В данном разделе приведены средства реализации и листинг алгоритмов.

### 3.1 Средства реализации

Для разработки ПО был выбран язык Java, поскольку он предоставляет разработчику широкий спектр возможностей и позволяет разрабатывать кроссплатформенные приложения, а также предоставляет большой набор инструментов для работы с многопоточностью. В качестве среды разработки использовалась Visual Studio Code. [3]

### 3.2 Листинг кода

Листинг 3.1: Реализация первого уровня конвейера

```
1  public static void firstStage() {
2      while (!Main.queue1.isEmpty()) {
3          String curStr;
4          int curTask;
5          ConveyorObject conveyorObject;
6
7          synchronized (Main.queue1) {
8              conveyorObject = Main.queue1.poll();
9          }
10
11         curStr = conveyorObject.string;
12         curTask = conveyorObject.taskNum;
13
14         long convTimeStart = System.nanoTime();
15         String newStr = Encryption.reverse(curStr);
16         Main.timer.addTimeFirstConv(curStr, System.nanoTime() - convTimeStart);
17         Main.timer.logCurEvent(curTask, true, System.nanoTime());
18
19         synchronized (Main.queue2) {
20             Main.queue2.add(new ConveyorObject(newStr, curTask, System.nanoTime()));
21         }
22     }
23 }
```

### Листинг 3.2: Реализация второго уровня конвейера

```
1 public static void secondStage() {
2     do {
3         if (!Main.queue2.isEmpty()) {
4             String temp;
5             int curTask;
6             ConveyorObject obj;
7
8             synchronized (Main.queue2) {
9                 obj = Main.queue2.poll();
10            }
11
12            temp = obj.string;
13            curTask = obj.taskNum;
14
15            long convTimeStart = System.nanoTime();
16            String newStr = Encryption.fromLowerToUpper(temp);
17            Main.timer.addTimeSecondConv(curTask, System.nanoTime() - convTimeStart);
18
19            synchronized (Main.queue3) {
20                Main.queue3.add(new ConveyorObject(newStr, curTask,
21                    System.nanoTime()));
22            }
23        } while (!Main.queue1.isEmpty() || !Main.queue2.isEmpty());
24    }
```

### Листинг 3.3: Реализация третьего уровня конвейера

```
1 public static void thirdStage() {
2     do {
3         if (!Main.queue3.isEmpty()) {
4             String temp;
5             int curTask;
6             ConveyorObject obj;
7
8             synchronized (Main.queue3) {
9                 obj = Main.queue3.poll();
10            }
11
12            temp = obj.string;
13            curTask = obj.taskNum;
14
15            long convTimeStart = System.nanoTime();
16            String newStr = Encryption.caesar(temp);
17            Main.timer.addTimeThirdConv(curTask, System.nanoTime() - convTimeStart);
18            Main.timer.logCurEvent(curTask, false, System.nanoTime());
19        }
```

```

20         synchronized (Main.res) {
21             Main.res.add(newStr);
22         }
23     }
24 } while (!Main.queue1.isEmpty() || !Main.queue2.isEmpty() ||
        !Main.queue3.isEmpty());
25 }

```

### Листинг 3.4: Реализация главного рабочего процесса

```

1  public static void main(String[] args) throws InterruptedException,
    FileNotFoundException {
2      System.out.print("Input amount of words: ");
3      Scanner scanner = new Scanner(System.in);
4      n = scanner.nextInt();
5
6      queue1 = new ArrayBlockingQueue<>(n);
7      queue2 = new ArrayBlockingQueue<>(n);
8      queue3 = new ArrayBlockingQueue<>(n);
9
10     for (int i = 0; i < n; i++) {
11         String s = Utils.generate();
12         words.add(s);
13     }
14
15     timer = new Timer();
16     timer.setSize(n);
17
18     Thread threadInit = new Thread(Main::init);
19     threadInit.start();
20     threadInit.join();
21
22     startTime = System.nanoTime();
23
24     Thread thread1 = new Thread(ConveyorStages::firstStage);
25     Thread thread2 = new Thread(ConveyorStages::secondStage);
26     Thread thread3 = new Thread(ConveyorStages::thirdStage);
27
28     thread3.start();
29     thread2.start();
30     thread1.start();
31
32     thread1.join();
33     thread2.join();
34     thread3.join();
35
36     endTime = System.nanoTime();
37     timer.addConvTime(endTime - startTime);
38 }

```

```

39     runLinear();
40
41     timer.printLog();
42 }

```

Листинг 3.5: Реализация алгоритма кодирования строки

```

1  public static String caesar(String s) {
2      StringBuilder s_array = new StringBuilder(s);
3      for (int i = 0; i < s.length(); i++) {
4          if (s_array.charAt(i) == 'z') {
5              s_array.setCharAt(i, 'a');
6          } else if (s_array.charAt(i) == 'Z') {
7              s_array.setCharAt(i, 'A');
8          } else {
9              s_array.setCharAt(i, (char) (s_array.charAt(i) + 1));
10         }
11     }
12     return s_array.toString();
13 }
14
15 public static String fromLowerToUpper(String s) {
16     StringBuilder s_array = new StringBuilder(s);
17
18     for (int i = 0; i < s.length(); i++) {
19         if (Character.isLowerCase(s_array.charAt(i))) {
20             s_array.setCharAt(i, Character.toUpperCase(s_array.charAt(i)));
21         } else {
22             s_array.setCharAt(i, Character.toLowerCase(s_array.charAt(i)));
23         }
24     }
25
26     return s_array.toString();
27 }
28
29 public static String reverse(String s) {
30     int shift = s.length() / 2;
31     StringBuilder s_array = new StringBuilder(s);
32
33     for (int i = 0; i < s.length() / 2; i++) {
34         char st = s_array.charAt(i);
35         s_array.setCharAt(i, s_array.charAt(i + shift));
36         s_array.setCharAt(i + shift, st);
37     }
38
39     return s_array.toString();
40 }

```

### 3.3 Тестирование функций

В таблице 3.1 приведены тесты для функций, реализующих алгоритм кодирования строки. Тесты пройдены успешно.

Количество строк	Исходные строки	Ожидаемый результат
2	$(abd\ bcv)$	$(cbe\ cdw)$
-100	abcdeijfladkk	Некорректное количество строк

Таблица 3.1: Тестирование функций

## Вывод

Правильный выбор инструментов разработки позволил эффективно реализовать алгоритмы, настроить модульное тестирование и выполнить исследовательский раздел лабораторной работы.

## 4 Исследовательская часть

В данном разделе будет произведено сравнение последовательной реализации алгоритма кодирования строк и конвейера с использованием многопоточности, а также будет приведена демонстрация работы программы.

### 4.1 Демонстрация работы программы

На вход программе подается количество строк. Вывод программы представлен на рисунке 4.1 .

```
Input amount of words: 3

                                     Сравнение линейной и конвейерной реализации
                                     Линейная                Конвейерная
Общее время работы системы:         161988340                62303208
Среднее время обработки заявки:      53996113                 19521671

Лог программы
Task = 1 Start   Part = 1   Time = 135361333
Task = 1 End     Part = 1   Time = 140720208
Task = 1 Start   Part = 2   Time = 153290250
Task = 2 Start   Part = 1   Time = 157041166
Task = 1 End     Part = 2   Time = 159736625
Task = 1 Start   Part = 3   Time = 159784291
Task = 2 End     Part = 1   Time = 162138166
Task = 1 End     Part = 3   Time = 164528916
Task = 2 Start   Part = 2   Time = 174660916
Task = 3 Start   Part = 1   Time = 178418333
Task = 3 End     Part = 1   Time = 179169875
Task = 2 End     Part = 2   Time = 179610500
Task = 2 Start   Part = 3   Time = 179672250
Task = 2 End     Part = 3   Time = 187202583
Task = 3 Start   Part = 2   Time = 192183708
Task = 3 End     Part = 2   Time = 192468791
Task = 3 Start   Part = 3   Time = 192504291
Task = 3 End     Part = 3   Time = 192656750
```

Рис. 4.1: Результат работы программы

## 4.2 Технические характеристики

- Операционная система: Windows 10. [4]
- Память: 16 GiB.
- Процессор: Intel(R) Core(TM) i7-4700HQ CPU @ 2.40GHz. [5]

## 4.3 Временные характеристики

Для сравнения возьмем количество строк равное: [5, 10, 15, ... 100]. Так как кодирование исходной строки считается короткой задачей, воспользуемся усреднением массового эксперимента. Для этого сложим результат работы алгоритма  $N$  раз ( $N \geq 10$ ), после чего поделим на  $N$ . Тем самым получим достаточно точные характеристики времени. Результат сравнения последовательной реализации трех алгоритмов кодирования строки и конвейера с использованием многопоточности представлен на рис 4.1.



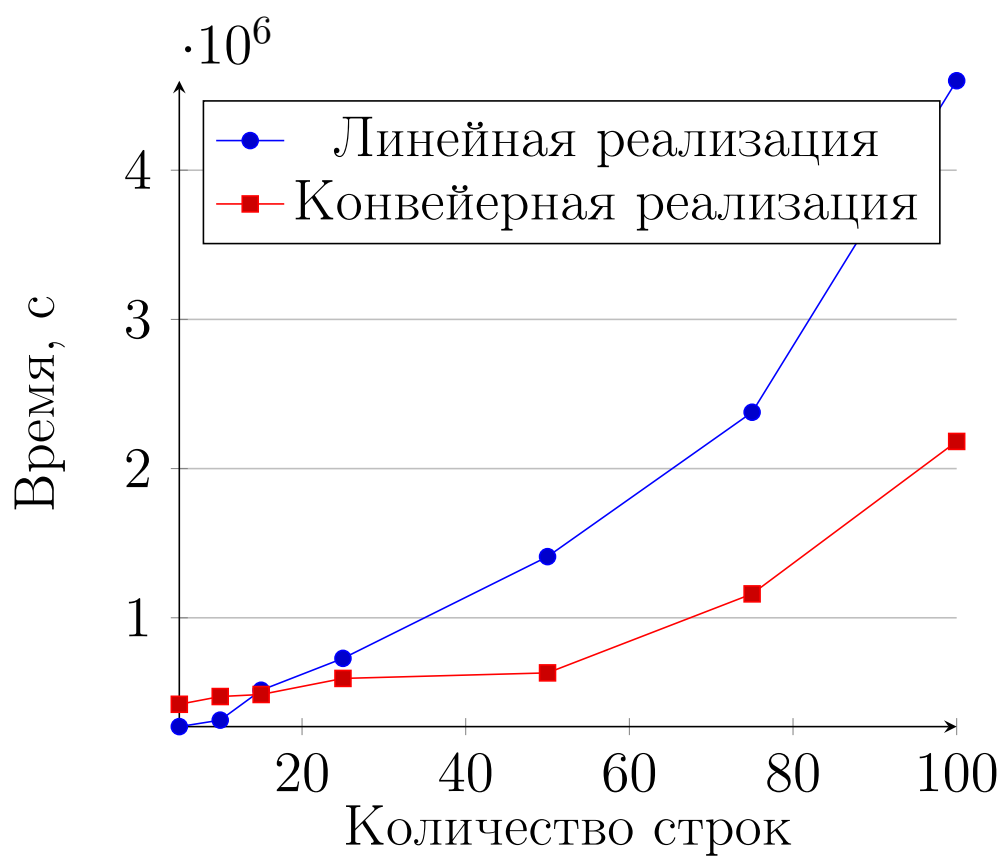


Рис. 4.2: Зависимость времени работы алгоритмов от количества исходных строк

## Вывод

В результате эксперимента было получено, что время исполнения конвейерной реализации значительно меньше, чем исполнение последовательной реализации. В начале последовательная реализация выигрывает по времени, поскольку тратится время на создание потоков и ожидание доступа к переменной, что значительно снижает работоспособность. Так при количестве строк  $= 100$  конвейерная реализация алгоритма кодирования строк быстрее последовательного выполнения алгоритма приблизительно в 2.5 раза. Можно сделать вывод, что для получения большей производительности стоит использовать конвейерную реализацию алгоритма.

# Заключение

В рамках выполнения данной лабораторной работы были достигнуты следующие цели:

- исследованы основы конвейерных вычислений;
- исследованы основные методы организации конвейерных вычислений;
- проведено сравнение существующих методов организации конвейерных вычислений;
- определены средства программной реализации;
- определены требования к ПО;
- приведены сведения о модулях ПО;
- приведены экспериментальные замеры временных характеристик реализованного конвейера;
- подготовлен отчет по проделанной работе.

Конвейерная обработка данных - полезный инструмент, который уменьшает время выполнения программы за счет параллельной обработки данных. Метод дает выигрыш по времени в том случае, когда выполняемые задачи намного больше по времени, чем время, затрачиваемое на реализацию конвейера.

# Список литературы

- [1] Параллельная обработка данных. Режим доступа: <https://parallel.ru/vvv/lec1.html>.
- [2] Шифр цезаря. Режим доступа: [https://kmb.cybbber.ru/crypto/caesar\\_cipher/main.html](https://kmb.cybbber.ru/crypto/caesar_cipher/main.html).
- [3] Documentation for Visual Studio Code [Электронный ресурс]. Режим доступа: <https://code.visualstudio.com/docs>.
- [4] Клиентская документация по Windows для ИТ-специалистов [Электронный ресурс]. Режим доступа: <https://docs.microsoft.com/ru-ru/windows/resources/>.
- [5] Процессор Intel® Core™ i7-4700HQ [Электронный ресурс]. Режим доступа: <https://ark.intel.com/content/www/ru/ru/ark/products/122589/intel-core-i7-8550u-processor-8m-cache-up-to-4-00-ghz.html>.