



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:

Пронин А. С.

Группа:

ИУ7-52Б

Преподаватель:

Волкова Л. Л.

Оценка:

Москва

2021

Содержание

Введение	3
1 Аналитический раздел	4
1.1 Описание задачи	4
1.2 Описание алгоритма "Рекурсивный полный перебор" . . .	5
1.3 Описание алгоритма "Муравьиный алгоритм"	5
1.4 Вывод	7
2 Конструкторский раздел	8
2.1 Схемы алгоритмов	8
2.2 Вывод	11
3 Технологический раздел	12
3.1 Требование к ПО	12
3.2 Выбор инструментов	12
3.3 Реализация алгоритмов	13
3.4 Тестирование	16
3.5 Вывод	17
4 Исследовательский раздел	18
4.1 Технические характеристики	18
4.2 Результат работы программы	18
4.3 Вывод	20
Заключение	21
Список использованных источников	22

Введение

Цель работы – изучить муравьиный алгоритм на материале решения задачи коммивояжёра.

Задачи работы:

- описать методы решения;
- описать реализацию, реализовать метод;
- выбрать класс данных, составить набор данных;
- провести параметризацию метода на основании муравьиного алгоритма для выбранного класса данных;
- провести сравнительный анализ двух методов;
- дать рекомендации о применимости метода решения задачи коммивояжера на основе муравьиного алгоритма.

1 Аналитический раздел

Задача коммивояжёра — одна из самых известных задач комбинаторной оптимизации, заключающаяся в поиске самого выгодного маршрута, проходящего через указанные города хотя бы по одному разу с последующим возвратом в исходный город.

Задача коммивояжёра относится к числу транс вычислительных: уже при относительно небольшом числе городов (66 и более) она не может быть решена методом перебора вариантов никакими теоретически мыслимыми компьютерами за время, меньшее нескольких миллиардов лет.

Муравьиный алгоритм — один из эффективных полиномиальных алгоритмов для нахождения приближённых решений задачи коммивояжёра, а также решения аналогичных задач поиска маршрутов на графах. Суть подхода заключается в анализе и использовании модели поведения муравьёв, ищущих пути от колонии к источнику питания, и представляет собой метаэвристическую оптимизацию.

1.1 Описание задачи

Задача коммивояжёра заключается в поиске самого выгодного маршрута, проходящего через указанные города хотя бы по одному разу с последующим возвратом в исходный город. В условиях задачи указываются критерий выгодности маршрута (кратчайший, самый дешёвый, совокупный критерий и тому подобное) и соответствующие матрицы расстояний, стоимости и тому подобного. Как правило, указывается, что маршрут должен проходить через каждый город только один раз — в таком случае выбор осуществляется среди гамильтоновых циклов.

Дано:

- M — число городов;
- D — матрица смежности.

Найти:

- Минимальный маршрут, проходящий через все города только 1 раз.

STOPPED HERE!!!

1.2 Описание алгоритма "Рекурсивный полный перебор"

Полный перебор — метод решения математических задач. Относится к классу методов поиска решения исчерпыванием всевозможных вариантов. Сложность полного перебора зависит от количества всех возможных решений задачи. Если пространство решений очень велико, то полный перебор может не дать результатов в течение нескольких лет или даже столетий. Полный перебор гарантировано дает идеальное решение, так как гарантируется, что каждый вариант будет рассмотрен.

Однако на практике этот алгоритм не применяется, так как чаще необходимо получить, возможно, не самое лучшее решение, но за минимальное время.

1.3 Описание алгоритма "Муравьиный алгоритм"

Идея муравьиной оптимизации — моделирование поведения муравьев, связанного с их способностью быстро находить кратчайший путь. При своем движении муравей помечает путь феромоном, и эта информация используется другими муравьями для выбора пути. Это элементарное правило поведения и определяет способность муравьев находить новый путь, если старый оказывается недоступным.

По сравнению с точными методами, например динамическим программированием или методом ветвей и границ, муравьиный алгоритм находит близкие к оптимуму решения за значительно меньшее время даже для задач небольшой размерности ($n > 20$). Время оптимизации

муравьиным алгоритмом является полиномиальной функцией от размерности $O(t, n^2, m)$ [?], тогда как для точных методов зависимость экспоненциальная.

Каждый муравей выходит из своего города i , пройдя по своему маршруту, подсчитывает стоимость пройденного маршрута. Вероятность перехода из вершины i в вершину j определяется по формуле (1.1).

$$P_{ij,k}(t) = \begin{cases} \frac{[\tau_{ij}(t)]^\alpha \cdot [\eta_{ij}]^\beta}{\sum_{l \in J_{i,k}} [\tau_{il}(t)]^\alpha \cdot \eta_{il}^\beta} & , j \in J_{i,k}; \\ 0 & , j \notin J_{i,k} \end{cases} \quad (1.1)$$

где

$\eta_{i,j}$ — величина, обратная расстоянию от города i до j ;

$\tau_{i,j}$ — количество феромонов на ребре ij ;

β — параметр влияния длины пути;

α — параметр влияния феромона.

После завершения маршрута каждый муравей k откладывает на ребре (i, j) такое количество феромона (формула (1.2)):

$$\Delta\tau_{i,j}^k = \begin{cases} \frac{Q}{L_k} & \text{Если } k\text{-ый муравей прошел по ребру } ij; \\ 0 & \text{Иначе} \end{cases} \quad (1.2)$$

где

Q — количество феромона, переносимого муравьем;

L_k — стоимость маршрута k -го муравья

Для исследования всего пространства решений необходимо обеспечить испарение феромона — уменьшение во времени количества отложенного на предыдущих итерациях феромона. После окончания условного дня наступает условная ночь, в течение которой феромон испаряется с ребер с коэффициентом ρ . Правило обновления феромона примет вид в

соответствии с формулой (1.3):

$$\tau_{i,j}(t+1) = (1 - \rho)\tau_{i,j}(t) + \Delta\tau_{i,j}(t), \quad (1.3)$$

где

$\rho_{i,j}$ — доля феромона, который испарится;

$\tau_{i,j}(t)$ — количество феромона на дуге ij ;

$\Delta\tau_{i,j}(t)$ — количество отложенного феромона

t — номер текущего дня

$$\tau_{i,j}(t) = \sum_{k=1}^m \Delta\tau_{i,j}^k(t)$$

m — количество муравьев

1.4 Вывод

В данном разделе была описана суть задачи коммивояжера и описаны алгоритмы, которые будут использоваться в данной работе.

2 Конструкторский раздел

В данном разделе представлены схемы алгоритмов рекурсивного полного перебора и муравьиного алгоритма.

2.1 Схемы алгоритмов

Схема алгоритма рекурсивного полного перебора представлена на рисунке 2.1. Схема муравьиного алгоритма представлена на рисунке 2.2.

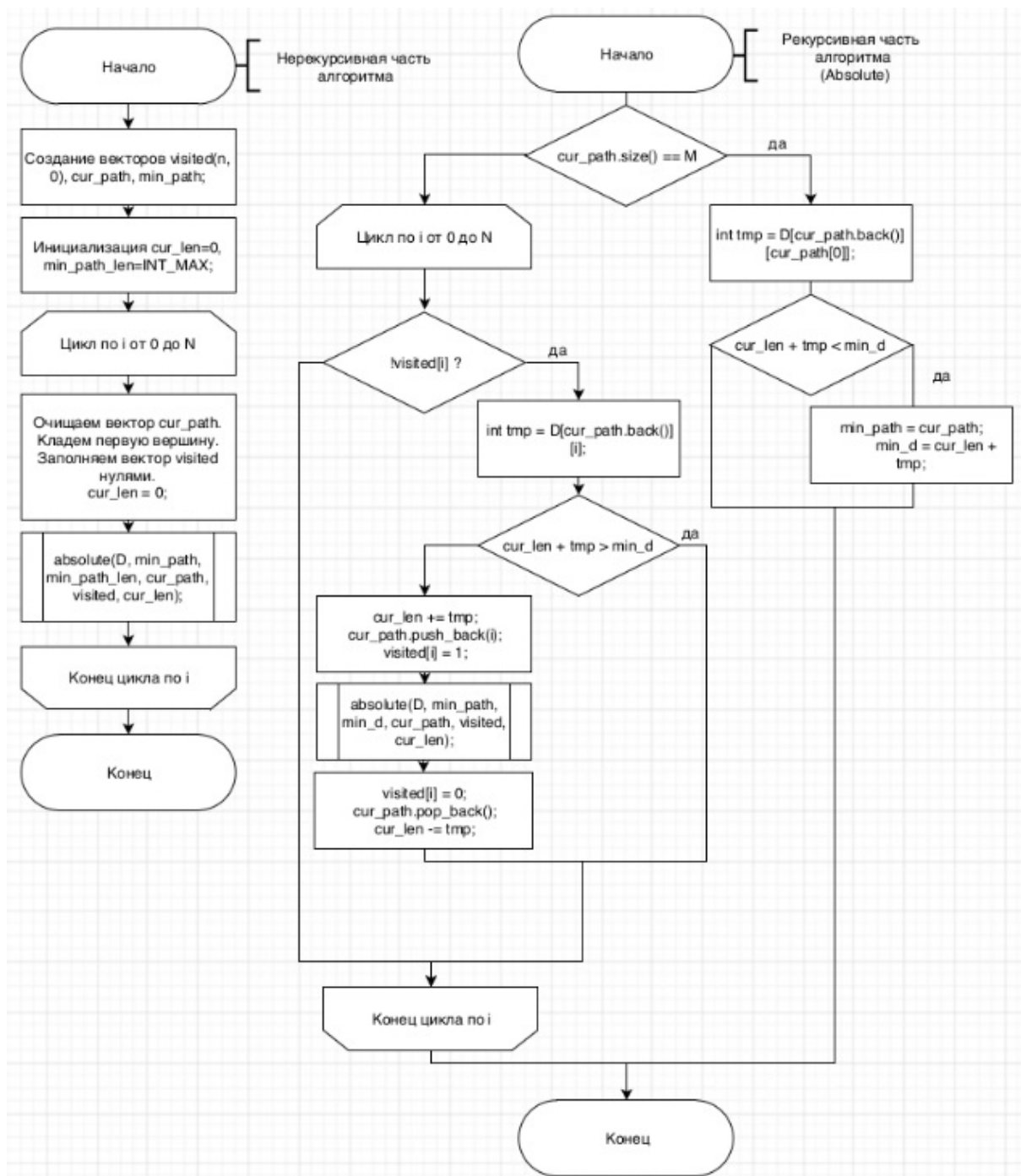


Рис. 2.1: Схема алгоритма рекурсивного полного перебора

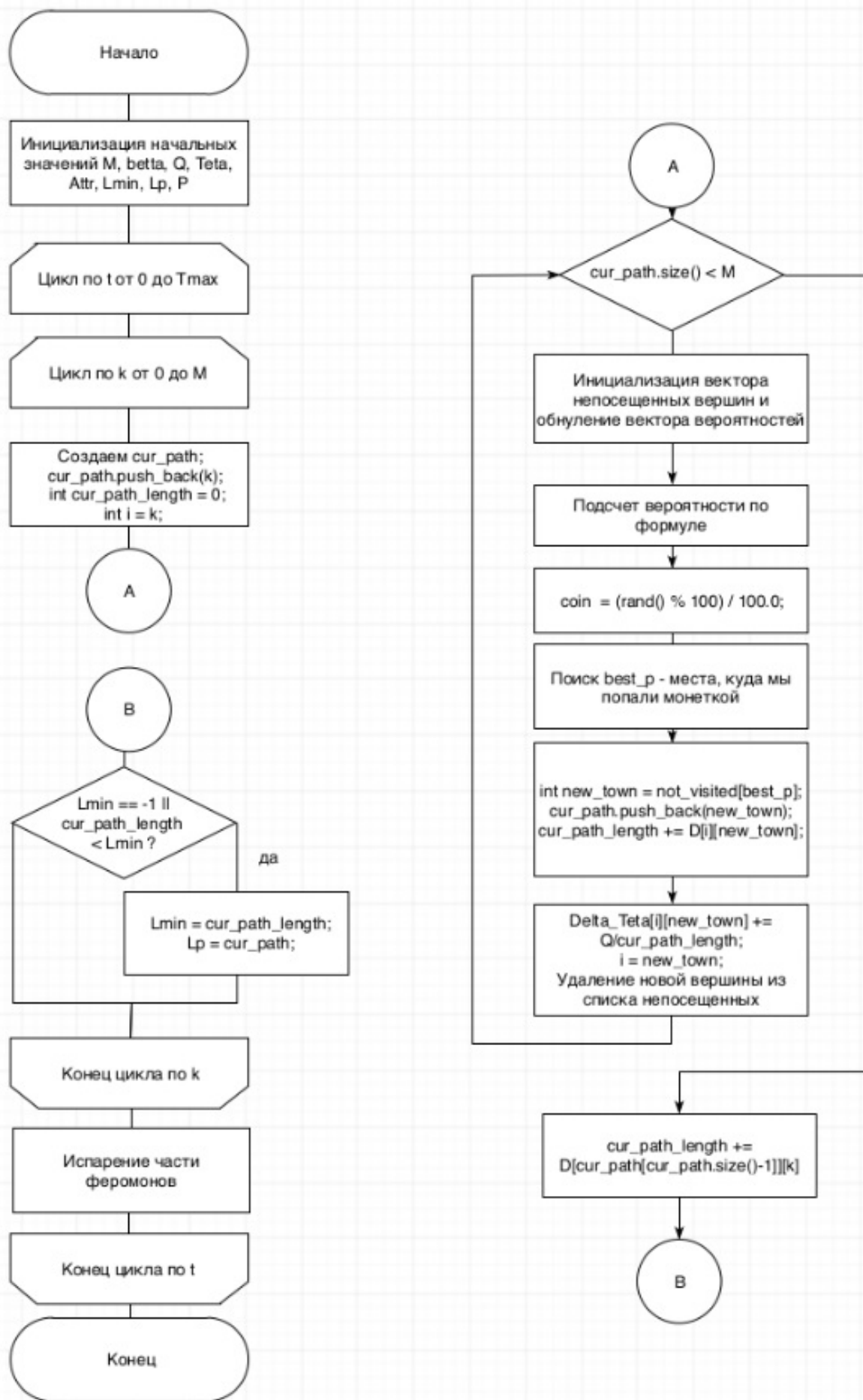


Рис. 2.2: Схема муравьиного алгоритма

2.2 Вывод

В данном разделе были разработаны схемы алгоритмов рекурсивного полного перебора и муравьиного алгоритма.

3 Технологический раздел

STOOPEД HERE! В данном разделе представлены требование к ПО, выбор инструментов для реализации и оценки алгоритмов, а также листинги полученного кода.

3.1 Требование к ПО

К программе предъявляется ряд требований:

- на вход подаётся строка;
- на выходе — самый длинный полиндром, если таких несколько, то возвращается первый в строке.

3.2 Выбор инструментов

Поскольку наиболее освоенным языком для разработчика является `c++`, для реализации поставленной задачи был выбран именно он, т.к. таким образом работа будет проделана наиболее быстро и качественно.

Соответственно для компиляции кода будет использоваться компилятор `G++`.

Чтобы оценить время выполнения программы, будет замеряться реальное время, т.к. таким образом можно будет сравнить реализацию с конвейером и без. Для замера реального времени работы программы используется функция `chrono :: high_resolution_clock :: now()` т.к. программа апробируется на компьютере с установленной ОС Windows. [1]

Кроме этого, необходимо отключить оптимизации компилятора для более честного сравнения алгоритмов. В моём случае это делается с помощью ключа `-O0` т.к. используется компилятор `G++`. [2]

3.3 Реализация алгоритмов

На листингах 3.1-3.4 представлены реализации алгоритма работы главного потока и реализации алгоритмов лент конвейера.

Листинг 3.1: Реализация алгоритма работы главного потока

```
1 void Conveyor::process(vector<Request> &requests)
2 {
3     start_time = Clock::now();
4
5     thread t1(&Conveyor::firstBent, this);
6     thread t2(&Conveyor::secondBent, this);
7     thread t3(&Conveyor::thirdBent, this);
8
9     for (size_t i = 0; i < requests.size(); i++)
10    {
11        m1.lock();
12        requests[i].push_time1 = duration_cast<nanoseconds>(Clock::now() -
13            start_time).count()/1000000000.;
14        queue1.push(requests[i]);
15        m1.unlock();
16        Sleep(10);
17    }
18
19    t1.join();
20    t2.join();
21    t3.join();
22 }
```

Листинг 3.2: Реализация алгоритма первой ленты конвейера

```
1 void Conveyor::firstBent()
2 {
3     int cur_n = 0;
4     while (true)
5     {
6         if (cur_n == n)
7             break;
8         m1.lock();
9         if (queue1.empty())
10        {
11            m1.unlock();
12            continue;
13        }
14        Request r = queue1.front();
15        queue1.pop();
16        r.pop_time1 = duration_cast<nanoseconds>(Clock::now() -
17            start_time).count()/1000000000.;
18        m1.unlock();
19        r.getWords();
20        m2.lock();
21        r.push_time2 = duration_cast<nanoseconds>(Clock::now() -
22            start_time).count()/1000000000.;
23        queue2.push(r);
24        m2.unlock();
25        cur_n ++;
26    }
27 }
```

Листинг 3.3: Реализация алгоритма второй ленты конвейера

```
1 void Conveyor::secondBent()
2 {
3     int cur_n = 0;
4     while (true)
5     {
6         if (cur_n == n)
7             break;
8         m2.lock();
9         if (queue2.empty())
10        {
11            m2.unlock();
12            continue;
13        }
14        Request r = queue2.front();
15        queue2.pop();
16        r.pop_time2 = duration_cast<nanoseconds>(Clock::now() -
17            start_time).count()/1000000000.;
18        m2.unlock();
19        r.getPolinoms();
20        m3.lock();
21        r.push_time3 = duration_cast<nanoseconds>(Clock::now() -
22            start_time).count()/1000000000.;
23        queue3.push(r);
24        m3.unlock();
25        cur_n ++;
26    }
27 }
```

Листинг 3.4: Реализация алгоритма третьей ленты конвейера

```
1 void Conveyor::thirdBent()
2 {
3     int cur_n = 0;
4     while (true)
5     {
6         if (cur_n == n)
7             break;
8         m3.lock();
9         if (queue3.empty())
10        {
11            m3.unlock();
12            continue;
13        }
14        Request r = queue3.front();
15        queue3.pop();
16        r.pop_time3 = duration_cast<nanoseconds>(Clock::now() -
17            start_time).count()/1000000000.;
18        m3.unlock();
19        r.getLongestPolinom();
20        r.processing_time = duration_cast<nanoseconds>(Clock::now() -
21            start_time).count()/1000000000.;
22
23        m4.lock();
24        res.push_back(r);
25        m4.unlock();
26        cur_n++;
27    }
28 }
```

3.4 Тестирование

Для проверки написанных алгоритмов были подготовлены следующие тесты:

- проверка результата обработки строки "test lol 23323232 s sss ll 2332323322 sls sls lls"
- проверка результата обработки строки "test lol 23323232 s sss ll 233232332 sls sls lls"
- проверка результата обработки строки "te str"

Для подготовленных тестов ожидаются следующие результаты соответственно:

- "lol"
- "233232332"
- "No polinoms"

На рисунке 3.1 приведены результаты тестирования. Тестирование проводилось по методу чёрного ящика.

```
Request #1:
str = test lol 23323232 s sss ll 2332323322 sls sll lls
words = test; lol; 23323232; s; sss; ll; 2332323322; sls; sll; lls;
polinoms = lol; s; sss; ll; sls;
longest_polinom = lol

Request #2:
str = test lol 23323232 s sss ll 233232332 sls sll lls
words = test; lol; 23323232; s; sss; ll; 233232332; sls; sll; lls;
polinoms = lol; s; sss; ll; 233232332; sls;
longest_polinom = 233232332

Request #3:
str = te str
words = te; str;
polinoms =
longest_polinom = No polinoms
```

Рис. 3.1: Результаты тестирования

Как видно, все тесты пройдены.

3.5 Вывод

В данном разделе были выдвинуты требования к ПО, выбраны инструменты реализации выбранных алгоритмов, представлены листинги реализованных алгоритмов, а также проведено тестирование.

4 Исследовательский раздел

В данном разделе представлены технические характеристики компьютера, используемого для тестирования и экспериментов, и результат работы программы.

4.1 Технические характеристики

Ниже приведены технические характеристики устройства, на котором были проведены эксперименты при помощи разработанного ПО:

- операционная система: Windows 10 (64-разрядная);
- оперативная память: 32 GB;
- процессор: Intel(R) Core(TM) i7-7700K CPU @ 4.20GHz;
- количество ядер: 4;
- количество потоков: 8.

4.2 Результат работы программы

На рисунке 4.1 представлены результаты работы программы для обработки 10 заявок, каждая из которых содержит строку из 10000 слов, состоящих из 1-10 букв.

```

Conveyor time:
194276500 ns
194.276 ms
0.194276 s

```

Request #	push_time1	pop_time1	push_time2	pop_time2	push_time3	pop_time3	proc_time
1	0.002001	0.002001	0.008001	0.009003	0.020000	0.022000	0.036000
2	0.020000	0.020000	0.042000	0.043001	0.052000	0.054001	0.066691
3	0.036000	0.043001	0.056000	0.058002	0.066691	0.068693	0.082699
4	0.052000	0.057003	0.070692	0.071690	0.082699	0.084703	0.098678
5	0.066691	0.071690	0.088702	0.090703	0.098678	0.100678	0.114688
6	0.082699	0.089704	0.102678	0.103678	0.114688	0.116689	0.130705
7	0.098678	0.103678	0.120688	0.122690	0.130705	0.132709	0.146718
8	0.114688	0.121688	0.135708	0.136710	0.146718	0.148719	0.162246
9	0.130705	0.136710	0.150718	0.151718	0.162246	0.164249	0.178259
10	0.146718	0.150718	0.166248	0.168250	0.178259	0.180262	0.193275

```

min_queue_time = 0
max_queue_time = 0.0070042
avg_queue_time = 0.002668

min_proc_time = 0.0339991
max_proc_time = 0.0480402
avg_proc_time = 0.045978

avg_proc1_time = 0.0145242
avg_proc2_time = 0.00972407
avg_proc3_time = 0.0137257

avg_queue1_time = 0.00460116
avg_queue2_time = 0.00140095
avg_queue3_time = 0.0020019

Without conveyor time:
464698900 ns
464.699 ms
0.464699 s

```

Рис. 4.1: Результат работы программы

min_queue_time - минимальное время простоя в очереди.
max_queue_time - максимальное время простоя в очереди.
avg_queue_time - среднее время простоя в очереди.
min_proc_time - минимальное время обработки заявки.
max_proc_time - максимальное время обработки заявки.
avg_proc_time - среднее время обработки заявки.
avg_procX_time - среднее время обработки для X-ой ленты.
avg_queueX_time - среднее время простоя в X-ой очереди.

Из результатов следует, что больше всего времени в среднем тратится на разбиение строки на слова (1-я лента конвейера), меньше всего — на поиск полиндромов среди них (2-я лента конвейера). Соответственно, время простоя в первой очереди — наибольшее, а во второй — наименьшее. Также, реализация с конвейером быстрее справилась с заявками, чем реализация с последовательной обработкой.

4.3 Вывод

По итогу исследования выяснилось, что разработанный алгоритм работает верно, то есть находит самый длинный полиндром в строке. Кроме этого был проведён анализ и сделан вывод по логу программы.

Заключение

По итогу проделанной работы была достигнута цель – получен навык организации асинхронной передачи данных между потоками на примере конвейерной обработки информации.

Также были решены все поставленные задачи, а именно:

- выбраны и описаны методы обработки данных, которые сопоставлены методам конвейера;
- реализована конвейерная система, а также сформирован лог событий с указанием времени их происхождения;
- произведено сравнение реализации с конвейером и без.

Список использованных источников

- [1] MSDN – библиотека <chrono> [Электронный ресурс] // Техническая документация Майкрософт. URL: <https://docs.microsoft.com/ru-ru/cpp/standard-library/chrono?view=msvc-160&viewFallbackFrom=vs-2017> (дата обращения: 07.12.21)
- [2] Как применить настройки оптимизации GCC в QT? [Электронный ресурс] // Блог ПерСа. URL: <http://blog.kislenko.net/show.php?id=1991> (дата обращения: 07.12.21)