



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 №6 по курсу "Анализ алгоритмов"

Тема Муравьиный алгоритм

Студент Якуба Д. В.

Группа ИУ7-53Б

Оценка (баллы) \_\_\_\_\_

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

Москва — 2020 г.

# Оглавление

<b>Введение</b>	<b>4</b>
<b>1 Аналитическая часть</b>	<b>5</b>
1.1 Задача коммивояжера . . . . .	5
1.2 Алгоритм полного перебора для решения задачи коммивояжера . . . . .	5
1.3 Муравьиный алгоритм для решения задачи коммивояжера	6
<b>2 Конструкторская часть</b>	<b>8</b>
2.1 Схема алгоритма полного перебора . . . . .	8
2.2 Схема муравьиного алгоритма . . . . .	8
<b>3 Технологическая часть</b>	<b>12</b>
3.1 Требования к программному обеспечению . . . . .	12
3.2 Средства реализации программного обеспечения . . . . .	12
3.3 Листинг кода . . . . .	13
3.4 Тестирование программного продукта . . . . .	19
<b>4 Исследовательская часть</b>	<b>21</b>
4.1 Технические характеристики . . . . .	21
4.2 Пример работы программного обеспечения . . . . .	21
4.3 Постановка эксперимента . . . . .	23
4.4 Постановка эксперимента . . . . .	24
4.4.1 Класс данных 1 . . . . .	25
4.4.2 Класс данных 2 . . . . .	28
<b>Заключение</b>	<b>31</b>



# Введение

## Цель лабораторной работы

Реализация муравьиного алгоритма и приобретение навыков параметризации методов на примере реализованного алгоритма, примененного к задаче коммивояжера.

## Задачи лабораторной работы

- 1) изучить алгоритм полного перебора для решения задачи коммивояжера;
- 2) реализовать алгоритм полного перебора для решения задачи коммивояжера;
- 3) изучить муравьиный алгоритм для решения задачи коммивояжера;
- 4) реализовать муравьиный алгоритм для решения задачи коммивояжера;
- 5) провести сравнительный анализ скорости работы реализованных алгоритмов;
- 5) подготовить отчёт по проведенной работе.

# 1 | Аналитическая часть

В данном разделе описаны задача коммивояжёра, идея муравьиного алгоритма и алгоритма полного перебора для решения этой задачи.

## 1.1 Задача коммивояжера

Коммивояжёр (фр. *commis voyageur*) — бродячий торговец. Задача коммивояжёра — важная задача транспортной логистики, отрасли, занимающейся планированием транспортных перевозок [1]. В описываемой задаче рассматривается несколько городов и матрица попарных расстояний между ними. Требуется найти такой порядок посещения городов, чтобы суммарное пройденное расстояние было минимальным, каждый город посещался ровно один раз и коммивояжер вернулся в тот город, с которого начал свой маршрут. Другими словами, во взвешенном полном графе требуется найти гамильтонов цикл минимального веса.

## 1.2 Алгоритм полного перебора для решения задачи коммивояжера

Алгоритм полного перебора для решения задачи коммивояжера предполагает рассмотрение всех возможных путей в графе и выбор наименьшего из них.

Такой подход гарантирует точное решение задачи, однако, так как задача относится к числу трансвычислительных [2], то уже при небольшом числе городов решение за приемлемое время невозможно.

### 1.3 Муравьиный алгоритм для решения задачи коммивояжера

Муравьиные алгоритмы представляют собой новый перспективный метод решения задач оптимизации, в основе которого лежит моделирование поведения колонии муравьев [3]. Колония представляет собой систему с очень простыми правилами автономного поведения особей.

Каждый муравей определяет для себя маршрут, который необходимо пройти на основе феромона, который он ощущает, во время прохождения, каждый муравей оставляет феромон на своем пути, чтобы остальные муравьи могли по нему ориентироваться. В результате при прохождении каждым муравьем различного маршрута наибольшее число феромона остается на оптимальном пути.

Самоорганизация колонии является результатом взаимодействия следующих компонентов:

- случайность — муравьи имеют случайную природу движения;
- многократность — колония допускает число муравьев, достигающее от нескольких десятков до миллионов особей;
- положительная обратная связь — во время движения муравей откладывает феромон, позволяющий другим особям определить для себя оптимальный маршрут;
- отрицательная обратная связь — по истечении определенного времени феромон испаряется;
- целевая функция.

Пусть муравей обладает следующими характеристиками:

- зрение — определяет длину ребра;
- обоняние — чувствует феромон;
- память — запоминает маршрут, который прошел.

Введем целевую функцию  $\eta_{ij} = 1/D_{ij}$ , где  $D_{ij}$  — расстояние из текущего пункта  $i$  до заданного пункта  $j$ .

Посчитаем вероятности перехода в заданную точку по формуле (1.1):

$$P_{kij} = \begin{cases} \frac{t_{ij}^a \eta_{ij}^b}{\sum_{q=1}^m t_{iq}^a \eta_{iq}^b}, & \text{вершина не была посещена ранее муравьем } k, \\ 0, & \text{иначе} \end{cases} \quad (1.1)$$

где  $a, b$  – настраиваемые параметры,  $t$  – концентрация феромона, причем  $a + b = \text{const}$ , а при  $a = 0$  алгоритм вырождается в жадный [?].

Когда все муравьи завершили движение происходит обновление феромона по формуле (1.2):

$$t_{ij}(t+1) = (1-p)t_{ij}(t) + \Delta t_{ij}, \Delta t_{ij} = \sum_{k=1}^N t_{ij}^k \quad (1.2)$$

где

$$\Delta t_{ij}^k = \begin{cases} Q/L_k, & \text{ребро посещено } k\text{-ым муравьем,} \\ 0, & \text{иначе} \end{cases} \quad (1.3)$$

$L_k$  — длина пути  $k$ -ого муравья,  $Q$  — настраивает концентрацию нанесения/испарения феромона,  $N$  — количество муравьев.

## Вывод

Были рассмотрены задача коммивояжера, муравьиный алгоритм и алгоритм полного перебора для решения поставленной задачи.

В данной работе стоит задача реализации двух рассмотренных алгоритмов.

## 2 | Конструкторская часть

В данном разделе представлены схемы муравьиного алгоритма и алгоритма полного перебора для решения задачи коммивояжера.

### 2.1 Схема алгоритма полного перебора

Схема алгоритма полного перебора для решения задачи коммивояжера предоставлена на рисунке 2.1. Схема алгоритма нахождения всех перестановок в графе, использующаяся в алгоритме полного перебора, предоставлена на рисунке 2.2.

### 2.2 Схема муравьиного алгоритма

На рисунке 2.3 предоставлена схема реализации муравьиного алгоритма для решения задачи коммивояжера.

## Вывод

Были представлены схемы алгоритма Брезенхема, а также реализации конвейерной обработки данных для данного алгоритма.



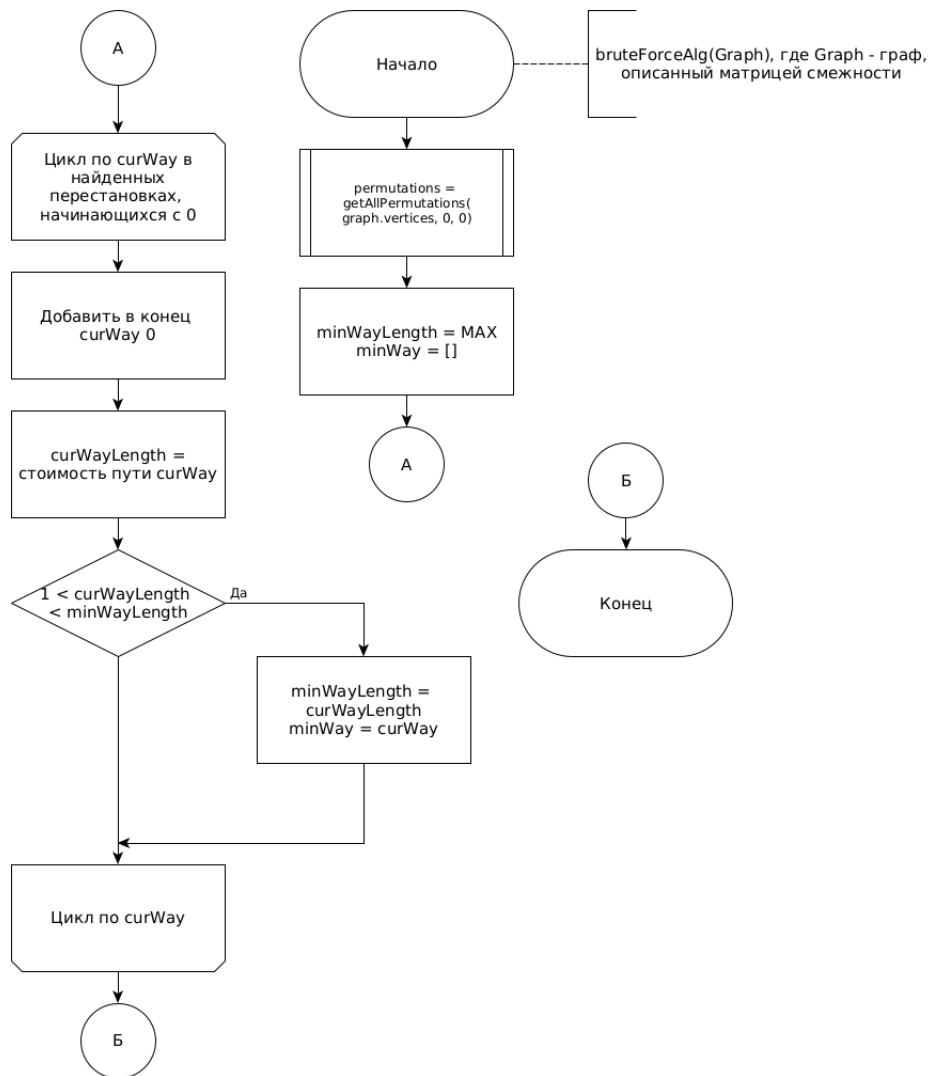


Рис. 2.1: Схема алгоритма полного перебора.

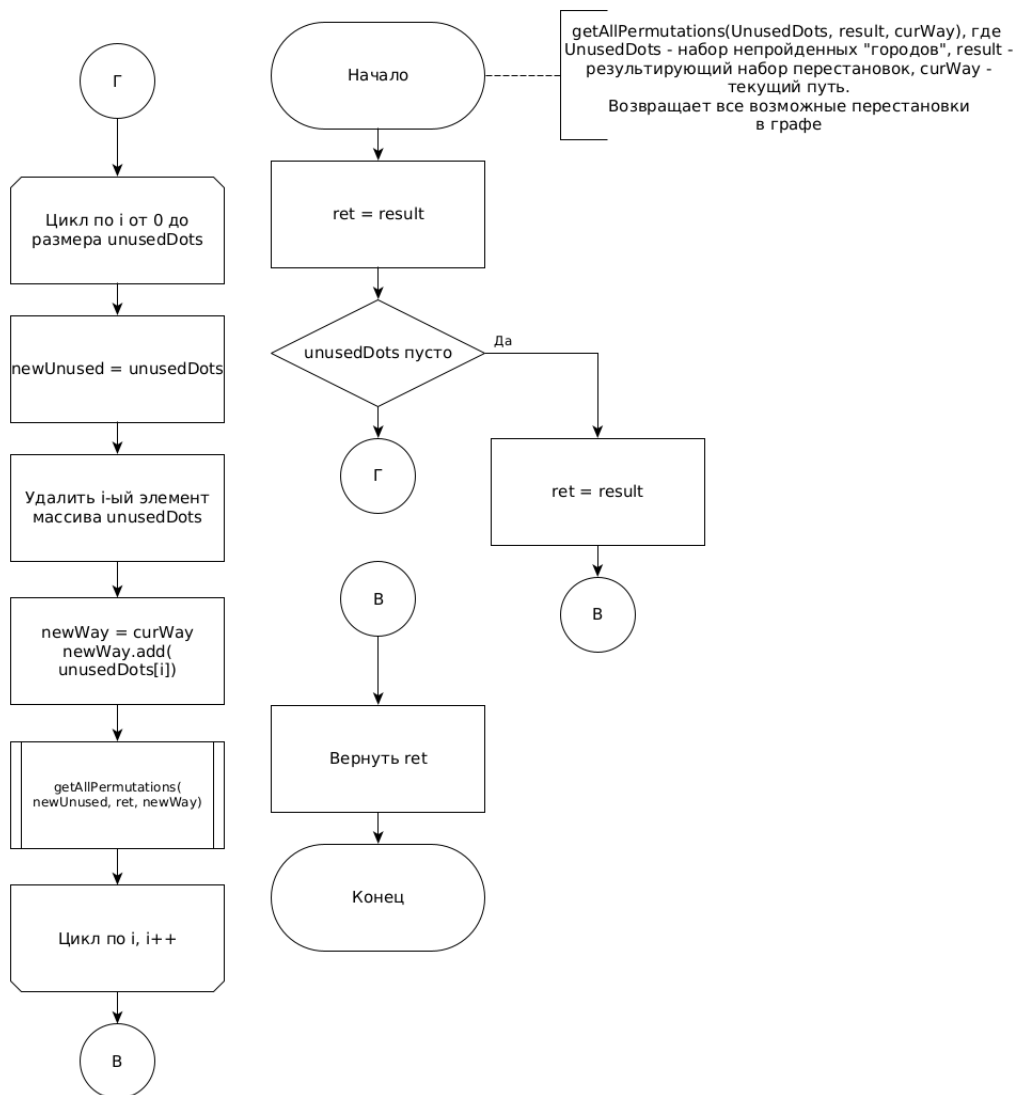


Рис. 2.2: Схема алгоритма нахождения всех перестановок в графе.

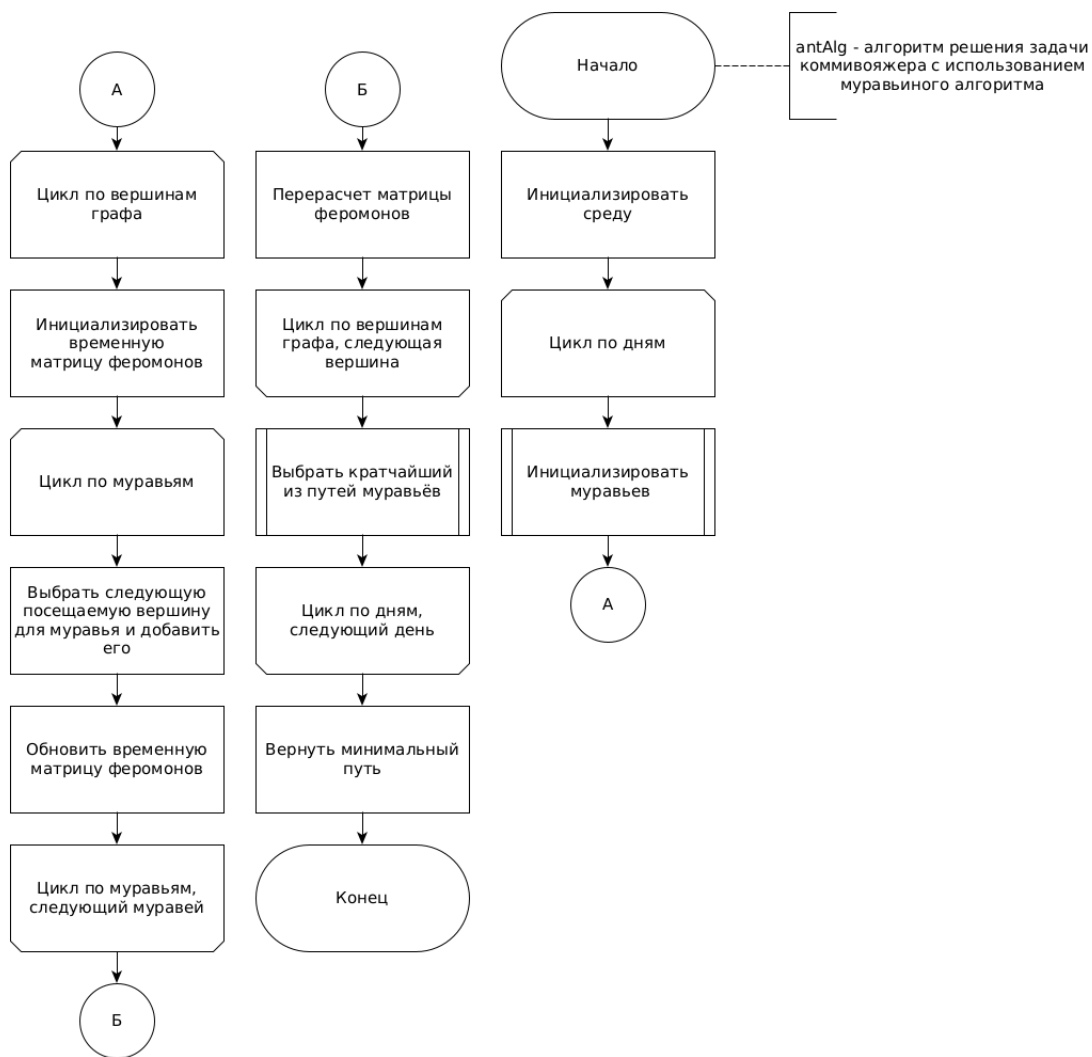


Рис. 2.3: Схема реализации муравьиного алгоритма.

## 3 | Технологическая часть

В данном разделе приведены требования к программному обеспечению, средства реализации программного обеспечения, а также листинг кода.

### 3.1 Требования к программному обеспечению

- входные данные - количество выполняемых задач (количество rasterизуемых отрезков);
- выходные данные - записи времени прихода и ухода обрабатываемых заявок для каждого реализованного конвейера.

### 3.2 Средства реализации программного обеспечения

При написании программного продукта был использован язык программирования Kotlin [4].

Данный выбор обусловлен следующими факторами:

- Возможность портирования алгоритмов для работы с Android;
- Большое количество справочной литературы, связанной с ЯП Java.

Для тестирования производительности реализаций алгоритмов использовалась утилита `measureTimedValue`.

При написании программного продукта использовалась среда разработки IntelliJ IDEA [5].

Данный выбор обусловлен тем, что язык программирования Kotlin - это разработка компании JetBrains, поставляющей данную среду разработки.

### 3.3 Листинг кода

В листингах 3.1 и 3.3 предоставлены классы реализации рассматриваемых алгоритмов.

Листинг 3.1: Реализация класса графа и класса графа феромонов

```
1 const val randomStart = 1
2 const val randomEnd = 10
3
4 class Graph(size_ : Int)
5 {
6     private var size = size_
7     private var adjacencyMatrix = Array(size) { IntArray(size) }
8
9     fun setWay(from : Int, to : Int, length : Int)
10    {
11        adjacencyMatrix[from][to] = length
12        adjacencyMatrix[to][from] = length
13    }
14
15    fun getWay(from : Int, to : Int) : Int
16    {
17        return adjacencyMatrix[from][to]
18    }
19
20    fun getWayLength(way : MutableList<Int>) : Int
21    {
22        var length = 0
23        for (i in 0 until way.size - 1)
24        {
25            val curLength = getWay(way[i], way[i + 1])
26            length += curLength
27        }
28        return length
29    }
30
31    fun getSize() : Int
32    {
33        return size
34    }
35
36    fun generate()
37    {
38        for (i in 0 until size)
```

```

39         for (j in 0 until i)
40             setWay(i, j, Random.nextInt(randomStart,
41                                     randomEnd))
42     }
43     fun getVertecies() : MutableList<Int>
44     {
45         val ret : MutableList<Int> = mutableListOf()
46         for (i in 0 until size)
47             ret.add(i)
48         return ret
49     }
50
51     fun print()
52     {
53         for (i in 0 until size)
54         {
55             for (j in 0 until size)
56                 print("%3d ".format(getWay(i, j)))
57             print('\n')
58         }
59     }
60 }
61
62 class PheromoneGraph(size_ : Int)
63 {
64     private var size = size_
65     private var adjacencyMatrix = Array(size) { DoubleArray(size)
66     }
67
68     fun set(i : Int, j : Int, value : Double)
69     {
70         adjacencyMatrix[i][j] = value
71     }
72
73     fun get(i : Int, j : Int) : Double
74     {
75         return adjacencyMatrix[i][j]
76     }
77
78     fun getSize() : Int
79     {
80         return size
81     }

```

```

82 fun print()
83 {
84     for (i in 0 until size)
85     {
86         for (j in 0 until size)
87             print("%5f ".format(get(i, j)))
88         print('\n')
89     }
90 }
91 }

```

Листинг 3.2: Класс реализации алгоритма полного перебора для решения задачи коммивояжера

```

1 class BruteForce
2 {
3     fun bruteForceAlg(graph: Graph)
4     {
5         val permutations = getAllPermutations(graph.getVertecies())
6
7         var minWayLength = MAX_VALUE
8         var minWay: MutableList<Int> = mutableListOf()
9         for (curWay in permutations.filter { it[0] == 0 })
10        {
11            curWay.add(0)
12            val curWayLength = graph.getWayLength(curWay)
13            if (curWayLength in 1 until minWayLength)
14            {
15                minWayLength = curWayLength
16                minWay = curWay
17            }
18        }
19
20        println("Min way length is: $minWayLength")
21        println("Min way is: $minWay")
22    }
23
24    private fun getAllPermutations(unusedDots: MutableList<Int>,
25                                   result : MutableList<MutableList<Int>>? =
26                                       null,
27                                   curWay : MutableList<Int>? = null) :
28                                   MutableList<MutableList<Int>>
29    {
30        var ret = result
31
32        if (curWay == null)
33        {
34            curWay = mutableListOf()
35            curWay.add(unusedDots[0])
36            unusedDots.remove(0)
37            result = mutableListOf()
38            for (permutation in permutations)
39            {
40                if (permutation[0] == 0)
41                {
42                    result.add(permutation)
43                }
44            }
45        }
46        else
47        {
48            for (dot in unusedDots)
49            {
50                curWay.add(dot)
51                result.add(curWay)
52                unusedDots.remove(dot)
53            }
54        }
55    }
56 }

```

```

29         if (ret == null)
30             ret = mutableListOf()
31
32         if (unusedDots.size == 0)
33         {
34             ret.add(curWay!!)
35             return ret
36         }
37
38         for (i in 0 until unusedDots.size)
39         {
40             val newUnusedDots = unusedDots.toMutableList()
41             newUnusedDots.removeAt(i)
42             var newWay : MutableList<Int> = mutableListOf()
43             if (curWay != null)
44                 newWay = curWay.toMutableList()
45             newWay.add(unusedDots[i])
46
47             getAllPermutations(newUnusedDots, ret, newWay)
48         }
49         return ret
50     }
51 }

```

Листинг 3.3: Класс реализации муравьиного алгоритма для решения задачи коммивояжера

```

1 class Colony(graph_ : Graph)
2 {
3     var graph = graph_
4
5     class Ant
6     {
7         var way : MutableList<Int> = mutableListOf()
8         var startVertex : Int = 0
9         var visitedVertices = BooleanArray(0)
10
11         var graph = Graph(0)
12
13         constructor(graph_ : Graph, startVertex_ : Int)
14         {
15             way = mutableListOf(startVertex_)
16             visitedVertices = BooleanArray(graph_.getSize())
17             startVertex = startVertex_
18             visitedVertices[startVertex_] = true

```



```

19
20         graph = graph_
21     }
22
23     fun visitVertex(vertex : Int)
24     {
25         visitedVertices[vertex] = true
26         way.add(vertex)
27     }
28
29     fun getWayLength() : Int
30     {
31         return graph.getWayLength(way)
32     }
33 }
34
35 val initValue = 0.1
36
37 fun antsInitialization() : MutableList<Ant>
38 {
39     val ants = mutableListOf<Ant>()
40     for (i in 0 until graph.getSize())
41         ants.add(Ant(graph, Random.nextInt(0, graph.getSize())
42             )))
43
44     return ants
45 }
46
47 fun antAlg(days : Int, alpha : Double, beta : Double, rho :
48 Double, q : Double) : Pair<MutableList<Int>, Int>
49 {
50     var minWay = Int.MAX_VALUE
51     var min = mutableListOf<Int>()
52     var pheromoneGraph = PheromoneGraph(graph.getSize())
53
54     for (i in 0 until pheromoneGraph.getSize())
55     {
56         for (j in 0 until pheromoneGraph.getSize())
57             pheromoneGraph.set(i, j, initValue)
58     }
59
60     for (day in 0 until days)
61     {
62         val ants = antsInitialization()

```

```

62     for (i in 0 until graph.getSize() - 1)
63     {
64         val tempPheromoneGraph = PheromoneGraph(
65             pheromoneGraph.getSize())
66
67         for (curAntNum in 0 until ants.size)
68         {
69             var curAnt = ants[curAntNum]
70             var sumChance = 0.0
71             var curVertex = curAnt.way.last()
72
73             for (vertId in 0 until graph.getSize())
74             {
75                 if (!curAnt.visitedVertices[vertId])
76                     sumChance += pheromoneGraph.get(
77                         curVertex, vertId).pow(alpha) *
78                         (1.0 / graph.getWay(curVertex
79                             , vertId).toDouble()).pow
80                             (beta)
81             }
82
83             var coin = Random.nextDouble()
84             var curChoice = 0
85             while (coin > 0)
86             {
87                 if (!curAnt.visitedVertices[curChoice])
88                 {
89                     var chance = pheromoneGraph.get(
90                         curVertex, curChoice).pow(alpha)
91                     *
92                         (1.0 / graph.getWay(curVertex
93                             , curChoice).toDouble()).
94                             pow(beta) / sumChance
95                     coin -= chance
96                 }
97                 curChoice++
98             }
99             curChoice--
100
101             ants[curAntNum].visitVertex(curChoice)
102             tempPheromoneGraph.set(curVertex, curChoice,
103                 tempPheromoneGraph.get(curVertex,
104                     curChoice) +
105                     q / graph.getWay(curVertex,
106                         curChoice).toDouble())

```

```

97         }
98
99         for (k in 0 until graph.getSize())
100             for (j in 0 until graph.getSize())
101                 pheromoneGraph.set(k, j, (1 - rho) *
102                     pheromoneGraph.get(k, j) +
103                     tempPheromoneGraph.get(k, j))
104
105     }
106
107     for (ant in ants)
108     {
109         ant.way.add(ant.way[0])
110         val cur = ant.graph.getWayLength(ant.way)
111         if (cur < minWay)
112         {
113             minWay = ant.getWayLength()
114             min = ant.way
115         }
116     }
117
118     return Pair(min, minWay)
119 }

```

### 3.4 Тестирование программного продукта

В таблице 3.1 приведены тесты для функции, реализующей алгоритм для решения задачи коммивояжера. Тесты пройдены успешно.

## Вывод

Спроектированные алгоритмы были реализованы и протестированы.

Таблица 3.1: Тестирование функций

Матрица смежности	Ожидаемый наименьший путь
$\begin{pmatrix} 0 & 3 & 4 & 7 \\ 3 & 0 & 3 & 7 \\ 4 & 3 & 0 & 7 \\ 7 & 7 & 7 & 0 \end{pmatrix}$	20, [0, 1, 2, 3, 0]
$\begin{pmatrix} 0 & 7 & 4 & 3 \\ 7 & 0 & 4 & 5 \\ 4 & 4 & 0 & 5 \\ 3 & 5 & 5 & 0 \end{pmatrix}$	16, [0, 2, 1, 3, 0]
$\begin{pmatrix} 0 & 8 & 9 & 7 \\ 8 & 0 & 4 & 4 \\ 9 & 4 & 0 & 2 \\ 7 & 4 & 2 & 0 \end{pmatrix}$	21, [0, 1, 2, 3, 0]

## 4 | Исследовательская часть

### 4.1 Технические характеристики

Технические характеристики ЭВМ, на котором выполнялись исследования:

- ОС: Manjaro Linux 20.1.1 Mikah
- Оперативная память: 16 Гб
- Процессор: Intel Core i7-10510U

При проведении замеров времени ноутбук был подключен к сети электропитания.

### 4.2 Пример работы программного обеспечения

На рисунке 4.1 приведен пример работы программы.

```
0 9 9 9 8 5 4 4 5 9
9 0 1 4 9 1 7 2 2 8
9 1 0 1 1 8 6 5 1 8
9 4 1 0 1 9 5 8 1 2
8 9 1 1 0 8 8 7 3 9
5 1 8 9 8 0 1 9 9 9
4 7 6 5 8 1 0 5 7 7
4 2 5 8 7 9 5 0 6 1
5 2 1 1 3 9 7 6 0 5
9 8 8 2 9 9 7 1 5 0

By the Brute Force Algorithm:
Min way length is: 18
Min way is: [0, 6, 5, 1, 8, 2, 4, 3, 9, 7, 0]
By the Ant Algorithm:
Min way is: ([1, 5, 6, 0, 7, 9, 3, 4, 2, 8, 1], 18)

Process finished with exit code 0
```

Рис. 4.1: Пример работы ПО.

### 4.3 Постановка эксперимента

Алгоритмы тестировались на данных, сгенерированных случайным образом один раз.

Результаты замеров времени приведены в таблице 4.1. На рисунке 4.2 приведен графики зависимостей времени работы алгоритмов от размерности матрицы смежности.

Таблица 4.1: Замеры времени

Размерность матрицы	Полный перебор	Муравьиный алгоритм
3	7768810	6373786
4	7224319	6397801
5	7990770	7014032
6	12360077	8505435
7	18466313	12679791
8	54640264	13791822
9	186935706	16966893
10	1332144414	17774922

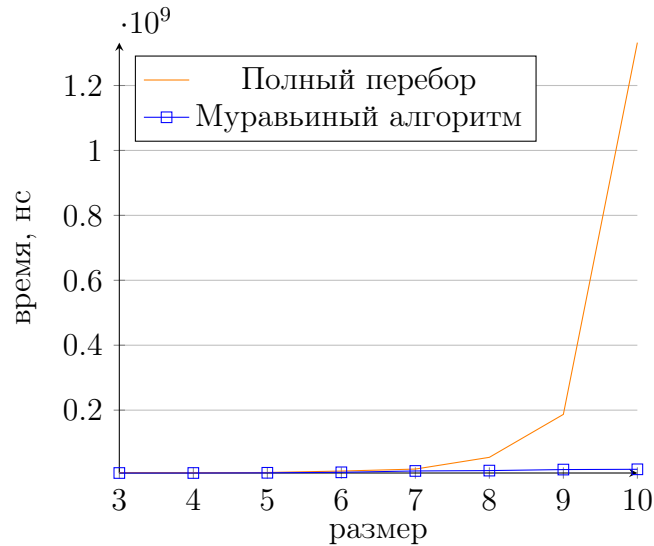


Рис. 4.2: Зависимость времени работы от размера матрицы смежности

## 4.4 Постановка эксперимента

В муравьином алгоритме вычисления производятся на основе настраиваемых параметров. Рассмотрим два класса данных и подберем к ним параметры, при которых метод даст точный результат при минимальном количестве итераций.

Будем рассматривать матрицы размерности  $10 \times 10$ , так как иначе получение точного результата алгоритмом полного перебора слишком велико.

В качестве первого класса данных выделим матрицу смежности, в которой все значения незначительно отличаются друг от друга, например, в диапазоне  $[1, 25]$ . Вторым классом будут матрицы, где значения могут значительно отличаться, например  $[1, 15000]$ .

Будем запускать муравьиный алгоритм для всех значений  $\alpha, P \in [0, 1]$ , с шагом  $= 0.1$ , пока не будет найдено точное значение для каждого набора.

В результате тестирования будет выведена таблица со значениями  $\alpha, \beta, \rho, days, dist$ , где *days* — количество дней, данных для решения задачи, а  $\alpha, \beta, \rho$  — настоящие параметры.



#### 4.4.1 Класс данных 1

$$M = \begin{pmatrix} 0 & 3 & 14 & 2 & 22 & 20 & 2 & 14 & 18 & 23 \\ 3 & 0 & 12 & 12 & 8 & 24 & 19 & 4 & 20 & 12 \\ 14 & 12 & 0 & 23 & 8 & 3 & 21 & 16 & 6 & 5 \\ 2 & 12 & 23 & 0 & 22 & 19 & 1 & 13 & 15 & 8 \\ 22 & 8 & 8 & 22 & 0 & 8 & 2 & 8 & 11 & 7 \\ 20 & 24 & 3 & 19 & 8 & 0 & 15 & 12 & 18 & 9 \\ 2 & 19 & 21 & 1 & 2 & 15 & 0 & 13 & 18 & 21 \\ 14 & 4 & 16 & 13 & 8 & 12 & 13 & 0 & 7 & 23 \\ 18 & 20 & 6 & 15 & 11 & 18 & 18 & 7 & 0 & 19 \\ 23 & 12 & 5 & 8 & 7 & 9 & 21 & 23 & 19 & 0 \end{pmatrix} \quad (4.1)$$

В таблице 4.2 приведены результаты параметризации метода решения задачи коммивояжера на основании муравьиного алгоритма. Полный перебор определил оптимальную длину пути 44.

Таблица 4.2: Таблица коэффициентов для класса данных №1

$\alpha$	$\beta$	$\rho$	days	длина пути	$\alpha$	$\beta$	$\rho$	days	длина пути
0	1	0	50	47	0.4	0.6	0	50	44
0	1	0.1	50	44	0.4	0.6	0.1	50	44
0	1	0.2	50	49	0.4	0.6	0.2	50	44
0	1	0.3	50	44	0.4	0.6	0.3	50	44
0	1	0.4	50	52	0.4	0.6	0.4	50	44
0	1	0.5	50	51	0.4	0.6	0.5	50	44
0	1	0.6	50	44	0.4	0.6	0.6	50	44
0	1	0.7	50	44	0.4	0.6	0.7	50	44
0	1	0.8	50	44	0.4	0.6	0.8	50	44
0	1	0.9	50	51	0.4	0.6	0.9	50	53
0	1	1	50	44	0.4	0.6	1	50	93
0.1	0.9	0	50	44	0.5	0.5	0	50	44
0.1	0.9	0.1	50	47	0.5	0.5	0.1	50	44
0.1	0.9	0.2	50	44	0.5	0.5	0.2	50	44
0.1	0.9	0.3	50	44	0.5	0.5	0.3	50	44
0.1	0.9	0.4	50	44	0.5	0.5	0.4	50	44
0.1	0.9	0.5	50	47	0.5	0.5	0.5	50	47
0.1	0.9	0.6	50	44	0.5	0.5	0.6	50	53
0.1	0.9	0.7	50	44	0.5	0.5	0.7	50	59
0.1	0.9	0.8	50	44	0.5	0.5	0.8	50	44
0.1	0.9	0.9	50	44	0.5	0.5	0.9	50	62
0.1	0.9	1	50	67	0.5	0.5	1	50	77
0.2	0.8	0	50	44	0.6	0.4	0	50	44
0.2	0.8	0.1	50	44	0.6	0.4	0.1	50	44
0.2	0.8	0.2	50	44	0.6	0.4	0.2	50	44
0.2	0.8	0.3	50	44	0.6	0.4	0.3	50	44
0.2	0.8	0.4	50	44	0.6	0.4	0.4	50	44
0.2	0.8	0.5	50	44	0.6	0.4	0.5	50	49
0.2	0.8	0.6	50	44	0.6	0.4	0.6	50	44
0.2	0.8	0.7	50	44	0.6	0.4	0.7	50	52
0.2	0.8	0.8	50	44	0.6	0.4	0.8	50	58
0.2	0.8	0.9	50	44	0.6	0.4	0.9	50	59
0.2	0.8	1	50	93	0.6	0.4	1	50	93
0.3	0.7	0	50	44	0.7	0.3	0	50	44
0.3	0.7	0.1	50	44	0.7	0.3	0.1	50	44
0.3	0.7	0.2	50	44	0.7	0.3	0.2	50	49
0.3	0.7	0.3	50	44	0.7	0.3	0.3	50	49
0.3	0.7	0.4	50	44	0.7	0.3	0.4	50	44
0.3	0.7	0.5	50	44	0.7	0.3	0.5	50	47
0.3	0.7	0.6	50	49	0.7	0.3	0.6	50	52
0.3	0.7	0.7	50	44	0.7	0.3	0.7	50	57
0.3	0.7	0.8	50	44	0.7	0.3	0.8	50	51
0.3	0.7	0.9	50	52	0.7	0.3	0.9	50	54
0.3	0.7	1	50	88	0.7	0.3	1	50	90

$\alpha$	$\beta$	$\rho$	days	длина пути
0.8	0.2	0	50	44
0.8	0.2	0.1	50	44
0.8	0.2	0.2	50	44
0.8	0.2	0.3	50	44
0.8	0.2	0.4	50	44
0.8	0.2	0.5	50	52
0.8	0.2	0.6	50	60
0.8	0.2	0.7	50	60
0.8	0.2	0.8	50	72
0.8	0.2	0.9	50	70
0.8	0.2	1	50	95
0.9	0.1	0	50	44
0.9	0.1	0.1	50	44
0.9	0.1	0.2	50	44
0.9	0.1	0.3	50	52
0.9	0.1	0.4	50	80
0.9	0.1	0.5	50	44
0.9	0.1	0.6	50	55
0.9	0.1	0.7	50	44
0.9	0.1	0.8	50	64
0.9	0.1	0.9	50	62
0.9	0.1	1	50	93
1.0	0.0	0	50	44
1.0	0.0	0.1	50	49
1.0	0.0	0.2	50	44
1.0	0.0	0.3	50	44
1.0	0.0	0.4	50	64
1.0	0.0	0.5	50	64
1.0	0.0	0.6	50	60
1.0	0.0	0.7	50	44
1.0	0.0	0.8	50	53
1.0	0.0	0.9	50	60
1.0	0.0	1	50	93

#### 4.4.2 Класс данных 2

$$M = \begin{pmatrix} 0 & 242 & 306 & 590 & 364 & 379 & 1202 & 344 & 505 & 560 \\ 242 & 0 & 465 & 1385 & 853 & 853 & 878 & 324 & 173 & 1006 \\ 306 & 465 & 0 & 1418 & 636 & 1036 & 553 & 1463 & 926 & 551 \\ 590 & 1385 & 1418 & 0 & 1198 & 828 & 11 & 1214 & 5 & 552 \\ 364 & 853 & 636 & 1198 & 0 & 1152 & 1282 & 807 & 1494 & 821 \\ 379 & 853 & 1036 & 828 & 1152 & 0 & 753 & 185 & 1440 & 1200 \\ 1202 & 878 & 553 & 11 & 1282 & 753 & 0 & 1228 & 967 & 308 \\ 344 & 324 & 1463 & 1214 & 807 & 185 & 1228 & 0 & 1140 & 1450 \\ 505 & 173 & 926 & 5 & 1494 & 1440 & 967 & 1140 & 0 & 533 \\ 560 & 1006 & 551 & 552 & 821 & 1200 & 308 & 1450 & 533 & 0 \end{pmatrix} \quad (4.2)$$

В таблице 4.3 приведены результаты параметризации метода решения задачи коммивояжера на основании муравьиного алгоритма. Полный перебор определил оптимальную длину пути 2936.

Таблица 4.3: Таблица коэффициентов для класса данных №2

$\alpha$	$\beta$	$\rho$	days	длина пути	$\alpha$	$\beta$	$\rho$	days	длина пути
0	1	0	50	2936	0.4	0.6	0	50	3148
0	1	0.1	50	2936	0.4	0.6	0.1	50	2936
0	1	0.2	50	3148	0.4	0.6	0.2	50	2936
0	1	0.3	50	2936	0.4	0.6	0.3	50	2936
0	1	0.4	50	2936	0.4	0.6	0.4	50	2936
0	1	0.5	50	2936	0.4	0.6	0.5	50	2936
0	1	0.6	50	2936	0.4	0.6	0.6	50	2936
0	1	0.7	50	2936	0.4	0.6	0.7	50	2936
0	1	0.8	50	2936	0.4	0.6	0.8	50	2936
0	1	0.9	50	2936	0.4	0.6	0.9	50	3529
0	1	1	50	3148	0.4	0.6	1	50	5262
0.1	0.9	0	50	2936	0.5	0.5	0	50	2936
0.1	0.9	0.1	50	3148	0.5	0.5	0.1	50	2936
0.1	0.9	0.2	50	3148	0.5	0.5	0.2	50	2936
0.1	0.9	0.3	50	2936	0.5	0.5	0.3	50	2936
0.1	0.9	0.4	50	2936	0.5	0.5	0.4	50	2936
0.1	0.9	0.5	50	2936	0.5	0.5	0.5	50	3602
0.1	0.9	0.6	50	3148	0.5	0.5	0.6	50	2936
0.1	0.9	0.7	50	3148	0.5	0.5	0.7	50	2936
0.1	0.9	0.8	50	2936	0.5	0.5	0.8	50	2936
0.1	0.9	0.9	50	2936	0.5	0.5	0.9	50	2936
0.1	0.9	1	50	5262	0.5	0.5	1	50	5179
0.2	0.8	0	50	2936	0.6	0.4	0	50	2936
0.2	0.8	0.1	50	2936	0.6	0.4	0.1	50	2936
0.2	0.8	0.2	50	2936	0.6	0.4	0.2	50	2936
0.2	0.8	0.3	50	2936	0.6	0.4	0.3	50	2936
0.2	0.8	0.4	50	2936	0.6	0.4	0.4	50	2936
0.2	0.8	0.5	50	2936	0.6	0.4	0.5	50	2936
0.2	0.8	0.6	50	2936	0.6	0.4	0.6	50	3148
0.2	0.8	0.7	50	2936	0.6	0.4	0.7	50	3563
0.2	0.8	0.8	50	2936	0.6	0.4	0.8	50	3642
0.2	0.8	0.9	50	3297	0.6	0.4	0.9	50	3379
0.2	0.8	1	50	5262	0.6	0.4	1	50	5262
0.3	0.7	0	50	2936	0.7	0.3	0	50	3148
0.3	0.7	0.1	50	2936	0.7	0.3	0.1	50	2936
0.3	0.7	0.2	50	2936	0.7	0.3	0.2	50	2936
0.3	0.7	0.3	50	2936	0.7	0.3	0.3	50	2936
0.3	0.7	0.4	50	2936	0.7	0.3	0.4	50	3297
0.3	0.7	0.5	50	2936	0.7	0.3	0.5	50	3379
0.3	0.7	0.6	50	2936	0.7	0.3	0.6	50	2936
0.3	0.7	0.7	50	3148	0.7	0.3	0.7	50	3529
0.3	0.7	0.8	50	3148	0.7	0.3	0.8	50	3640
0.3	0.7	0.9	50	2936	0.7	0.3	0.9	50	3639
0.3	0.7	1	50	5262	0.7	0.3	1	50	5179

$\alpha$	$\beta$	$\rho$	days	длина пути
0.8	0.2	0	50	3297
0.8	0.2	0.1	50	2936
0.8	0.2	0.2	50	3379
0.8	0.2	0.3	50	2936
0.8	0.2	0.4	50	3379
0.8	0.2	0.5	50	3148
0.8	0.2	0.6	50	4121
0.8	0.2	0.7	50	3727
0.8	0.2	0.8	50	3460
0.8	0.2	0.9	50	3604
0.8	0.2	1	50	5262
0.9	0.1	0	50	2936
0.9	0.1	0.1	50	2936
0.9	0.1	0.2	50	3297
0.9	0.1	0.3	50	2936
0.9	0.1	0.4	50	2936
0.9	0.1	0.5	50	3430
0.9	0.1	0.6	50	3604
0.9	0.1	0.7	50	3604
0.9	0.1	0.8	50	3297
0.9	0.1	0.9	50	3148
0.9	0.1	1	50	5262
1.0	0.0	0	50	2936
1.0	0.0	0.1	50	2936
1.0	0.0	0.2	50	3148
1.0	0.0	0.3	50	2936
1.0	0.0	0.4	50	3878
1.0	0.0	0.5	50	4073
1.0	0.0	0.6	50	3379
1.0	0.0	0.7	50	4581
1.0	0.0	0.8	50	5166
1.0	0.0	0.9	50	3710
1.0	0.0	1	50	5262

## Вывод

Пам-пам-пам

# Заключение

В ходе выполнения лабораторной работы была выполнена цель и следующие задачи:

- 1) было изучен алгоритм полного перебора для решения задачи коммивояжера;
- 2) был реализован алгоритм полного перебора для решения задачи коммивояжера;
- 3) был изучен муравьиный алгоритм для решения задачи коммивояжера;
- 4) был реализован муравьиный алгоритм для решения задачи коммивояжер;
- 5) был проведен сравнительный анализ скорости работы реализованных алгоритмов;
- 6) был подготовлен отчёт по проведенной работе.

Исследования показали, что

# Литература

- [1] Perl. Примеры программ [Электронный ресурс]. Режим доступа: <http://mech.math.msu.su/~shvetz/54/inf/perl-problems/> (дата обращения 09.12.2020).
- [2] Решение задачи коммивояжера для поиска оптимального плана перевозок предприятия (на примере ООО «Фабрика еды») [Электронный ресурс]. Режим доступа: <https://perm.hse.ru/data/2015/02/16/1092093493/%D0%A0%D0%B5%D1%88%D0%B5%D0%BD%D0%B8%D0%B5%20%D0%B7%D0%B0%D0%B4%D0%B0%D1%87%D0%B8%20%D0%BA%D0%BE%D0%BC%D0%BC%D0%B8%D0%B2%D0%BE%D1%8F%D0%B6%D0%B5%D1%80%D0%B0.pdf> (дата обращения 09.12.2020).
- [3] М.В. Ульянов. Ресурсно-эффективные компьютерные алгоритмы. ФИЗМАТЛИТ, 2008. с. 304.
- [4] Kotlin language specification [Электронный ресурс]. Режим доступа: <https://kotlinlang.org/spec/introduction.html> (дата обращения 09.10.2020).
- [5] IntelliJ IDEA documentation [Электронный ресурс]. Режим доступа: <https://www.jetbrains.com/ru-ru/idea/> (дата обращения 09.12.2020).