

**МИНОБРНАУКИ РОССИИ**  
**САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ**  
**ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ**  
**«ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА)**  
**Кафедра МО ЭВМ**

**ОТЧЕТ**  
**по учебной практике**  
**Тема: Визуализация алгоритмов на языке Java**

|                    |       |                 |
|--------------------|-------|-----------------|
| Студент гр. 8304   | _____ | Сергеев А.Д.    |
| Студент гр. 8304   | _____ | Алтухов А.Д.    |
| Студентка гр. 8381 | _____ | Звегинцева Е.Н. |
| Руководитель       | _____ | Жангиров Т.Р.   |

Санкт-Петербург  
2020

## ЗАДАНИЕ НА УЧЕБНУЮ ПРАКТИКУ

Студент Сергеев А.Д. группы 8304

Студент Алтухов А.Д. группы 8304

Студентка Звегинцева Е.Н. группы 8381

Тема практики: визуализация алгоритмов на языке Java

Задание на практику:

Командная итеративная разработка визуализатора алгоритма на Java с графическим интерфейсом.

Алгоритм: ЯПД.

Сроки прохождения практики: 29.06.2020 – 12.07.2020

Дата сдачи отчета: ??.07.2020

Дата защиты отчета: ??.07.2020

|              |       |                 |
|--------------|-------|-----------------|
| Студент      | _____ | Сергеев А.Д.    |
| Студент      | _____ | Алтухов А.Д.    |
| Студентка    | _____ | Звегинцева Е.Н. |
| Руководитель | _____ | Жангиров Т.Р.   |

## **АННОТАЦИЯ**

В ходе выполнения задания учебной практики была реализована программа, предназначенная для нахождения минимального остовного дерева. Поиск минимального остовного дерева осуществляется с использованием алгоритма Прима.

Разработанная программа детально показывает этапы работы алгоритма при построении минимального остовного дерева. Программа была написана на языке программирования Java, в среде разработки IntelliJ Idea.

## **SUMMARY**

In the course of the assignment, a program was developed designed to find the minimum spanning tree. Search using the Dijkstra algorithm. The developed program shows in detail the stages of the algorithm when building the minimum spanning tree. The program was written in the Java, in the IntelliJ Idea development environment.

## СОДЕРЖАНИЕ

|      |   |    |
|------|---|----|
| 1.   | Постановка задачи                               | 6  |
| 1.1. | Формулировка задания                            | 6  |
| 1.2. | Формальное определение и сложность алгоритма    | 6  |
| 1.3. | Реализуемый алгоритм                            | 6  |
| 1.4  | Псевдокод алгоритма                             | 7  |
| 2.   | Спецификация                                    | 9  |
| 2.1. | Требования к интерфейсу пользователя            | 9  |
| 2.2. | Требования к вводу исходных данных              | 11 |
| 3.   | План разработки и распределение ролей в бригаде | 12 |
| 3.1. | План разработки                                 | 12 |
| 3.2. | Распределение ролей в бригаде                   | 13 |

## **ВВЕДЕНИЕ**

Разработка программы будет вестись с использованием языка программирования Java и его возможностей по созданию GUI. Для написания программы используется интегрированная среда разработки IntelliJ IDEA.

### **Цели выполнения учебной практики:**

1. Освоение среды программирования Java, особенностей и синтаксиса данного языка.
2. Изучение средств для реализации графического интерфейса
3. Получение таких навыков как:
  - разработка программ на языке Java;
  - работа с системой контроля версий и репозиториями;
  - командная работа.

# 1. ПОСТАНОВКА ЗАДАЧИ

## 1.1. Формулировка задания

Разработать программу, которая визуализирует алгоритм Прима на языке программирования Java.

## 1.2. Формальное определение и сложность алгоритма

Алгоритм Прима - алгоритм построения минимального остовного дерева взвешенного связного неориентированного графа. Алгоритм впервые был открыт в 1930 году чешским математиком Войцехом Ярником, позже переоткрыт Робертом Примом в 1957 году, и, независимо от них, Э. Дейкстрой в 1959 году.

На вход алгоритма подаётся связный неориентированный граф. Для каждого ребра задаётся его стоимость.

Сначала берётся произвольная вершина и находится ребро, инцидентное данной вершине и обладающее наименьшей стоимостью. Найденное ребро и соединяемые им две вершины образуют дерево. Затем, рассматриваются рёбра графа, один конец которых — уже принадлежащая дереву вершина, а другой — нет; из этих рёбер выбирается ребро наименьшей стоимости. Выбираемое на каждом шаге ребро присоединяется к дереву. Рост дерева происходит до тех пор, пока не будут исчерпаны все вершины исходного графа.

Результатом работы алгоритма является остовное дерево минимальной стоимости.

Сложность алгоритма Прима зависит от способа нахождения вершины  $v$ , а также способа хранения множества непосещённых вершин и способа обновления меток. В простейшем случае, когда для хранения величин  $d$  используется массив, время работы алгоритма есть  $O(V^2)$ .

## 1.3. Реализуемый алгоритм

Каждой вершине из  $V$  сопоставим приоритет — минимальное известное расстояние от этой вершины до  $a$  (произвольной). Алгоритм работает пошагово

— на каждом шаге он «посещает» одну вершину и пытается уменьшать приоритеты. Работа алгоритма завершается, когда все вершины посещены.

### **Инициализация.**

Метка самой вершины  $a$  полагается равной 0, метки остальных вершин — бесконечности. Это отражает то, что расстояния от  $a$  до других вершин пока неизвестны. Все вершины графа помечаются как непосещённые.

### **Шаг алгоритма.**

Если все вершины посещены, алгоритм завершается.

В противном случае, выбирается вершина с минимальным приоритетом из еще не посещенных.

Мы рассматриваем всевозможные маршруты, в которых  $u$  является предпоследним пунктом. Вершины, в которые ведут рёбра из  $u$ , назовём соседями этой вершины. Для каждого соседа вершины  $u$ , кроме отмеченных как посещённые, рассмотрим новую длину пути, равную сумме значений текущей метки  $u$  и длины ребра, соединяющего  $u$  с этим соседом. Если полученное значение длины меньше значения метки соседа, заменим значение метки полученным значением длины. Рассмотрев всех соседей, пометим вершину  $u$  как посещённую и повторим шаг алгоритма.

## **1.4. Псевдокод**

Обозначения:

- $d[i]$  — расстояние от  $i$ -й вершины до построенного дерева
- $p[i]$  — предок  $i$ -й вершины, то есть такая вершина  $u$ ,  $(u,i)$  легчайшее из всех рёбер, соединяющее  $i$  с вершиной из построенного дерева.
- $w(i,j)$  — вес ребра  $(i,j)$
- $Q$  — приоритетная очередь вершин графа, где ключ -  $d[i]$
- $T$  — множество ребер минимального остового дерева

```

 $T \leftarrow \{\}$ 
Для каждой вершины  $i \in V$ 
   $d[i] \leftarrow \infty$ 
   $p[i] \leftarrow nil$ 
 $d[1] \leftarrow 0$ 

 $Q \leftarrow V$ 
 $v \leftarrow Extract.Min(Q)$ 

Пока  $Q$  не пуста
  Для каждой вершины  $u$  смежной с  $v$ 
    Если  $u \in Q$  и  $w(v, u) < d[u]$ 
       $d[u] \leftarrow w(v, u)$ 
       $p[u] \leftarrow v$ 
     $v \leftarrow Extract.Min(Q)$ 
   $T \leftarrow T + (p[v], v)$ 

```



## 2. СПЕЦИФИКАЦИЯ

### 2.1. Требования к интерфейсу пользователя

Пользовательский интерфейс должен представлять собой диалоговое окно, содержащее набор кнопок, предназначенных для управления состоянием программы. набросок GUI представлен на рис.1, выполнен в редакторе Figma.

Основное диалоговое окно должно состоять из:

- Рабочей области для построения графа.
- Области для вывода логов
- Кнопки «Справка», показывающей пользователю информацию о работе алгоритма и вводе данных.
- Кнопки «Сохранить», которая должна позволять пользователю сохранить созданный в рабочей области граф.
- Кнопки «Открыть», которая должна позволять пользователю загрузить граф из файла.
- Кнопки «Запустить алгоритм», которая применяет алгоритм к графу из рабочей области
- Кнопки «Вперед», которая должна отобразить следующую итерацию алгоритма.
- Кнопки «Назад», которая должна отобразить предыдущую итерацию алгоритма

Всплывающее диалоговое окно:

- Кнопки «Создать вершину», которая должна создать вершину графа в рабочей области.
- Кнопки «Соединить вершины», которая должна создать направленное ребро между двумя вершинами и задать его вес.

- Кнопки «Удалить», которая должна удалить выбранный пользователем элемент графа.

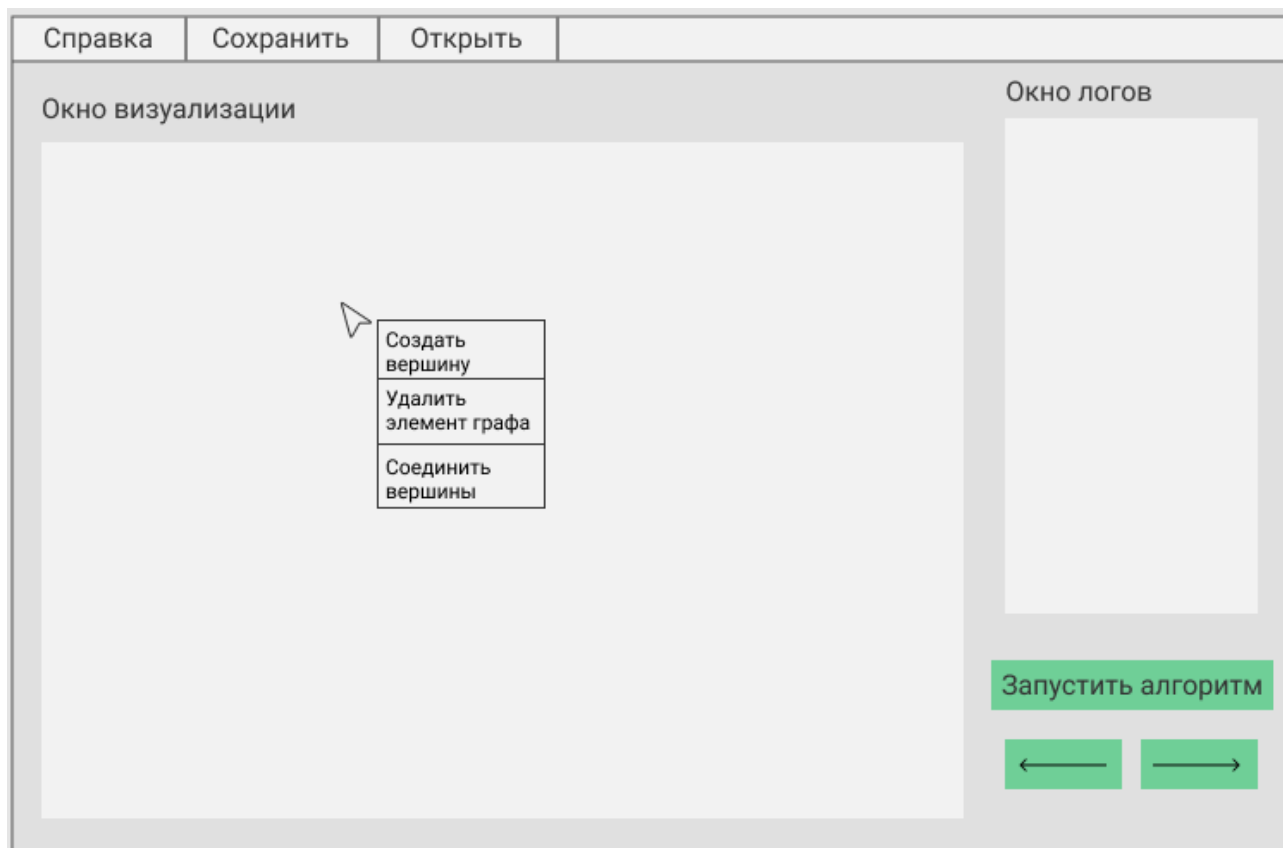


Рисунок 1 — Макет программы

## **2.2. Требования к вводу исходных данных**

На вход алгоритму должен подаваться взвешенный неориентированный граф. Именем вершины могут быть числа. Область создания графа предоставляет возможность ввести данные с файла или сгенерировать. При ручном вводе происходит взаимодействие с графическим представлением графа с помощью мыши. Двойным кликом по области создается вершина с указанным именем, а через контекстное меню вершины можно будет удалить ее или провести ребро к другой вершине. При считывании с файла надо нажать соответствующую кнопку.

### **3. ПЛАН РАЗРАБОТКИ И РАСПРЕДЕЛЕНИЕ РОЛЕЙ В БРИГАДЕ**

#### **3.1. План разработки**

План разработки программы разбит на следующие шаги:

1. Создание каркаса программы (04.07): к этому шагу будут созданы начальный этап отчета и модель GUI(Звегинцева), алгоритм и uml-диаграмма(Сергеев и Алтухов);
2. Первая версия (07.07): реализация классов алгоритма(Алтухов) и классов GUI(Сергеев), то есть получение начальной версии программы; реализовано взаимодействие с вершинами для ручного ввода(Сергеев); написание тестов к проекту(Звегинцева); дополнение отчета и диаграммы(Звегинцева);
3. Вторая (финальная) версия (10.07): реализация пошаговой работы программы(Алтухов); Реализация вывода дополнительного информационного текста при шагах алгоритма(Сергеев). Исправление ошибок и недочетов проекта в коде, визуализации и отчете(команда). Тестирование проекта(Звегинцева).

### **3.2. Распределение ролей в бригаде**

Роли в бригаде распределены следующим образом:

- Сергеев Александр: лидер, фронтенд;
- Алтухов Александр: алгоритмист;
- Звегинцева Елизавета: тестировщик, документация;