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

ОТЧЕТ

по учебной практике

Тема: разработка приложения, визуализирующего работу алгоритма поиска мостов в графе на языке Java.

| Студент гр. 0383 | Подопригора И.П. | |
|------------------|----------------------|--|
| Студент гр. 0383 | Пенкин М.В. | |
| Студент гр. 0383 | Позолотин К.С. | |
| Руковолитель | Ефремов М.А. | |

Санкт-Петербург

ЗАДАНИЕ

на учебную практику

| Студент Подопригора И.П. группь | и 0383 | | |
|--|--|--|--|
| Студент Пенкин М.В. группы 0383 | 3 | | |
| Студент Позолотин К.С. группы 03 | 383 | | |
| Тема практики: разработка прилож | кения, визуализирующего работу алгоритма | | |
| поиска мостов в графе на языке Јач | va. | | |
| | | | |
| Задание на практику: | | | |
| Командная итеративная разработка визуализатора алгоритма(ов) на Java с | | | |
| графическим интерфейсом. | | | |
| Алгоритм: поиск мостов в графе. | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| Сроки прохождения практики: 29. | 06.2020 - 12.07.2020 | | |
| Дата сдачи отчета: 12.07.2020 | | | |
| Дата защиты отчета: 12.07.2020 | | | |
| дата защиты отчета. 12.07.2020 | | | |
| | | | |
| Студент гр. 0383 | Подопригора И.П. | | |
| Студент гр. 0383 | Пенкин М.В. | | |
| Студент гр. 0383 | Позолотин К.С. | | |
| Руководитель | Ефремов М.А. | | |

АННОТАЦИЯ

Цель данной практики заключается в изучении языка программирования Java и применении полученных знаний путём создания приложения с графическим интерфейсом, реализующего визуализацию алгоритма поиска мостов в графе и удобное взаимодействие с пользователем.

SUMMARY

The purpose of this practice is to learn the Java programming language and apply the knowledge gained by creating an application with a graphical interface that implements the visualization of the algorithm for finding bridges in a graph and convenient user interaction.

СОДЕРЖАНИЕ

| | Введение | 5 |
|------|---|---|
| 1. | Требования к программе | 6 |
| 1.1. | Исходные требования к программе | 0 |
| 1.2. | Уточнение требований после сдачи прототипа | 0 |
| 1.3. | Уточнение требований после сдачи 1-ой версии | 0 |
| 1.4 | Уточнение требований после сдачи 2-ой версии | 0 |
| 2. | План разработки и распределение ролей в бригаде | 0 |
| 2.1. | План разработки | 0 |
| 2.2. | Распределение ролей в бригаде | 0 |
| 3. | Особенности реализации | 0 |
| 3.1. | Структуры данных | 0 |
| 3.2. | Основные методы | 0 |
| 3.3 | | 0 |
| 4. | Тестирование | 0 |
| 4.1 | Тестирование графического интерфейса | 0 |
| 4.2 | Тестирование кода алгоритма | 0 |
| 4.3 | | 0 |
| | Заключение | 0 |
| | Список использованных источников | 0 |
| | Приложение А Исхолный кол – только в электронном виле | 0 |

ВВЕДЕНИЕ

<u>Цель практики:</u> разработать визуализатор алгоритма поиска мостов в графе на языке Java с графическим интерфейсом.

Задачи практики:

- 1. Изучить новый язык программирования Java и его основные средства.
- 2. Научиться разработке в команде с использованием системы контроля версий Git.
- 3. Реализовать выбранный алгоритм на языке Java с визуализацией и графическим интерфейсом.
- 4. Защитить разработанный проект.

Реализуемый алгоритм:

Алгоритм поиска мостов в графе. Пусть дан неориентированный граф. Мостом называется такое ребро, удаление которого делает граф несвязным (или, точнее, увеличивает число компонент связности). Требуется найти все мосты в заданном графе.

В начале работы алгоритма запустим обход в глубину из произвольной вершины графа; обозначим её через *root*. Заметим следующий факт: пусть мы находимся в обходе в глубину, просматривая сейчас все рёбра из вершины *v*. Тогда, если текущее ребро (*v*, *to*) таково, что из вершины *to* и из любого её потомка в дереве обхода в глубину нет обратного ребра в вершину *v* или какоголибо её предка, то это ребро является мостом. В противном случае оно мостом не является. Теперь осталось научиться проверять этот факт для каждой вершины эффективно. Для этого воспользуемся "временами входа в вершину", вычисляемыми алгоритмом поиска в глубину.

Итак, пусть $t_in[v]$ — это время захода поиска в глубину в вершину v. Теперь введём массив $f_up[v]$, который и позволит нам отвечать на вышеописанные запросы. Время $f_up[v]$ равно минимуму из времени захода в саму вершину $t_in[v]$, времён захода в каждую вершину p, являющуюся концом некоторого обратного ребра (v, p), а также из всех значений $f_up[to]$ для каждой

вершины to, являющейся непосредственным сыном v в дереве поиска. Тогда, из вершины v или её потомка есть обратное ребро в её предка тогда и только тогда, когда найдётся такой сын to, что $f_up[to] \ge t_in[v]$. Таким образом, если для текущего ребра (v, to) (принадлежащего дереву поиска) выполняется $f_up[to] > t_in[v]$, то это ребро является мостом; в противном случае оно мостом не является.

1. ТРЕБОВАНИЯ К ПРОГРАММЕ

1.1. Исходные Требования к программе

Программа должна содержать графический интерфейс, понятный для пользователя.

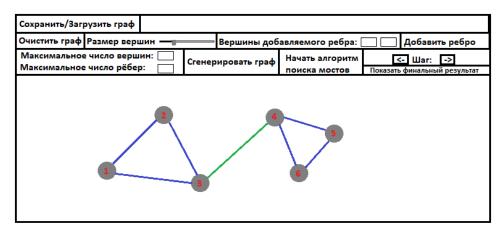


Рис. 1. Эскиз графического интерфейса

Должна быть возможность задавать входные данные через графический интерфейс: добавление вершин в текущий граф по щелчку мыши, и добавление ребра между указанными вершинами по кнопке. Также должно быть реализовано задание графа через файл и с помощью случайной генерации.

Результат работы алгоритма на текущем заданном графе должен отображаться по нажатию соответствующей кнопки: рёбра-мосты должны стать обозначенными отличным от изначального цветом.

1.2. Диаграмма сценариев использования

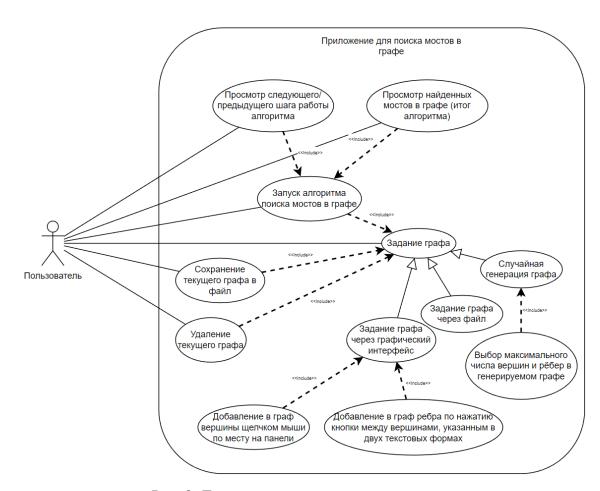


Рис. 2. Диаграмма сценариев использования.

2. ПЛАН РАЗРАБОТКИ И РАСПРЕДЕЛЕНИЕ РОЛЕЙ В БРИГАДЕ

2.1. План разработки

- 1. Согласование спецификации и плана разработки 2 июля;
- 2. Разработка прототипа приложения с реализованным (возможно неполным) графическим интерфейсом, хотя бы одним способом задать входные данные и с реализованной возможностью увидеть результат работы алгоритма до **4 июля**;
- 3. Утверждение первой версии приложения 4 июля
- 4. Создание финальной версии приложения до 8 июля.
- 5. Утверждение финальной версии приложения 8 июля.

2.2. Распределение ролей в бригаде

Подопригора И.П. - реализация основных элементов графического интерфейса, его связи с реализуемым алгоритмом и реализация задания входных данных через графический интерфейс.

Пенкин М.В. - реализация алгоритма поиска мостов в графе и его тестирование.

Позолотин К.С. - реализация считывания графа из файла, случайной генерации графа.

3. РЕАЛИЗАЦИЯ ПРИЛОЖЕНИЯ

3.1. Интерфейс приложения.

Реализованный прототип графического интерфейса приложения представлен на рис. 3.

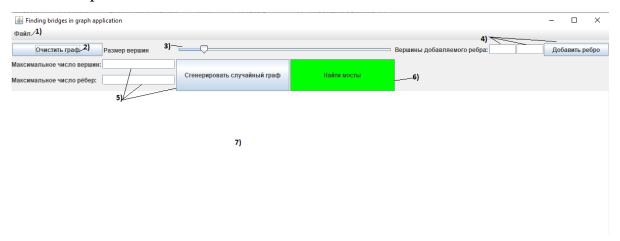


Рис. 3. Элементы графического интерфейса.

- 1) Меню работы с файлами, содержащее элементы, отвечающие за загрузку графа из файла и сохранение графа в файл.
- 2) Кнопка очистки текущего графа (удаление всех вершин и рёбер).
- 3) Ползунок, отвечающий за размер отображаемых вершин графа.
- 4) Элементы, отвечающие за добавление ребра в граф: кнопка добавления ребра и две текстовые формы, в которые заносятся номера рёбер, которые необходимо соединить ребром.
- 5) Элементы, отвечающие за случайную генерацию графа: кнопка генерации графа и две текстовые формы, в которые заносятся максимальное количество вершин в генерируемом графе и максимальное число рёбер.
- 6) Кнопка, отвечающая за пометку рёбер, являющихся мостами в текущем графе.
- 7) Область, в которой задаётся граф.

3.2. Реализованные классы и методы.

Класс Vertex содержит информацию о вершине: её координаты на поле, на котором она отображается и её номер.

Класс Edge содержит информацию о ребре, в полях класса хранятся две вершины (экземпляры класса Vertex), которые соединяет ребро.

Класс RandomGraphCreator генерирует случайный граф в методе CreateRandomGraph, принимающем в аргументах информацию о графе в виде списка вершин и списка рёбер и информацию об ограничениях на максимальное количество вершин и рёбер, а также границы координат, по которым вершины будут располагаться на поле.

Класс BridgesFinder реализует алгоритм поиска мостов в графе в методе findBridges, принимающем в аргументах информацию о графе в виде списка вершин и списка рёбер и возвращающем список ребер-мостов в графе.

4. ТЕСТИРОВАНИЕ

- 4.1. Первый подраздел третьего раздела
- 4.2. Второй подраздел третьего раздела

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

Кратко подвести итоги, проанализировать соответствие поставленной цели и полученного результата.

СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

ПРИЛОЖЕНИЕ А ИСХОДНЫЙ КОД ПРИЛОЖЕНИЯ

https://github.com/PodoprigoraIvan/Bridges_in_graph_Java