

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

ОТЧЕТ
по лабораторной работе №2
по дисциплине «Построение и анализ алгоритмов»
Тема: Жадный алгоритм и A^*

Студентка гр. 1304

Хорошкова А.С.

Преподаватель

Шевелева А.М.

Санкт-Петербург

2023

Цель работы.

Построение пути в *ориентированном* графе при помощи жадного алгоритма и алгоритма A*.

Задание.

1. Жадный алгоритм.

Разработайте программу, которая решает задачу построения пути в ориентированном графе при помощи жадного алгоритма. Жадность в данном случае понимается следующим образом: на каждом шаге выбирается последняя посещённая вершина. Переместиться необходимо в ту вершину, путь до которой является самым дешёвым из последней посещённой вершины. Каждая вершина в графе имеет буквенное обозначение ("a", "b", "c"...), каждое ребро имеет неотрицательный вес. Пример входных данных:

```
a e
a b 3.0
b c 1.0
c d 1.0
a d 5.0
d e 1.0
```

В первой строке через пробел указываются начальная и конечная вершины

Далее в каждой строке указываются ребра графа и их вес.

В качестве выходных данных необходимо представить строку, в которой перечислены вершины, по которым необходимо пройти от начальной вершины до конечной. Для приведённых в примере входных данных ответом будет:

```
abcde
```

2. Алгоритм A*.

Разработайте программу, которая решает задачу построения кратчайшего пути в ориентированном графе методом A*. Каждая вершина в графе имеет буквенное обозначение ("a", "b", "c"...), каждое ребро имеет неотрицательный вес. В качестве эвристической функции следует взять близость символов, обозначающих вершины графа, в таблице ASCII.

Пример входных данных:

```
a e
a b 3.0
b c 1.0
c d 1.0
a d 5.0
d e 1.0
```

В первой строке через пробел указываются начальная и конечная вершины. Далее в каждой строке указываются ребра графа и их вес. В качестве выходных данных необходимо представить строку, в которой перечислены вершины, по которым необходимо пройти от начальной вершины до конечной. Для приведённых в примере входных данных ответом будет:

```
ade
```

Выполнение работы.

Описание алгоритма.

Жадный алгоритм.

Сначала считывается граф и заполняется структура `HashMap<Character, PriorityQueue<Edge>>` так, чтобы каждая вершина служила ключом для исходящих из неё рёбер. В свою очередь рёбра заполняют очередь с приоритетом так, чтобы наверху всегда было ребро с наименьшим весом.

После чего запускается жадный алгоритм, который идёт по рёбрам сверху очереди с приоритетом, автоматически удаляя их во время прохода. В случае, если алгоритм зашёл в тупик, он возвращается на одно ребро назад и продолжает поиск. Алгоритм начинается с вершины `start` и заканчивается тогда, когда достигнет вершины `end`.

Алгоритм A^* .

Сначала считывается граф и заполняется структура `HashMap<Character, PriorityQueue<Edge>>` так, чтобы каждая вершина служила ключом для исходящих из неё рёбер. После чего запускается алгоритм A^* . В ходе алгоритма создаётся две структуры: одна сожержит просмотренные вершины, другая ожидающие просмотра в порядке очереди. Порядок очереди

определяется весом вершины и её эвристикой. Далее алгоритм по очереди просматривает всех детей вершин из второй структуры, после чего отправляет вершины в первую структуру просмотренных. Во время просмотра дети вершины либо отправляются в очередь (если они ещё не были просмотрены), либо обновляют данные просмотренных вершин (если найден более оптимальный путь), либо остаются без изменений. После восстанавливается результирующий путь с конечной до начальной по меткам о предыдущей вершине. Алгоритм начинается с вершины start и заканчивается тогда, когда достигнет вершины end.

Алгоритм успешно прошёл все тесты на платформе Stepik для обоих заданий (Рисунок 1).

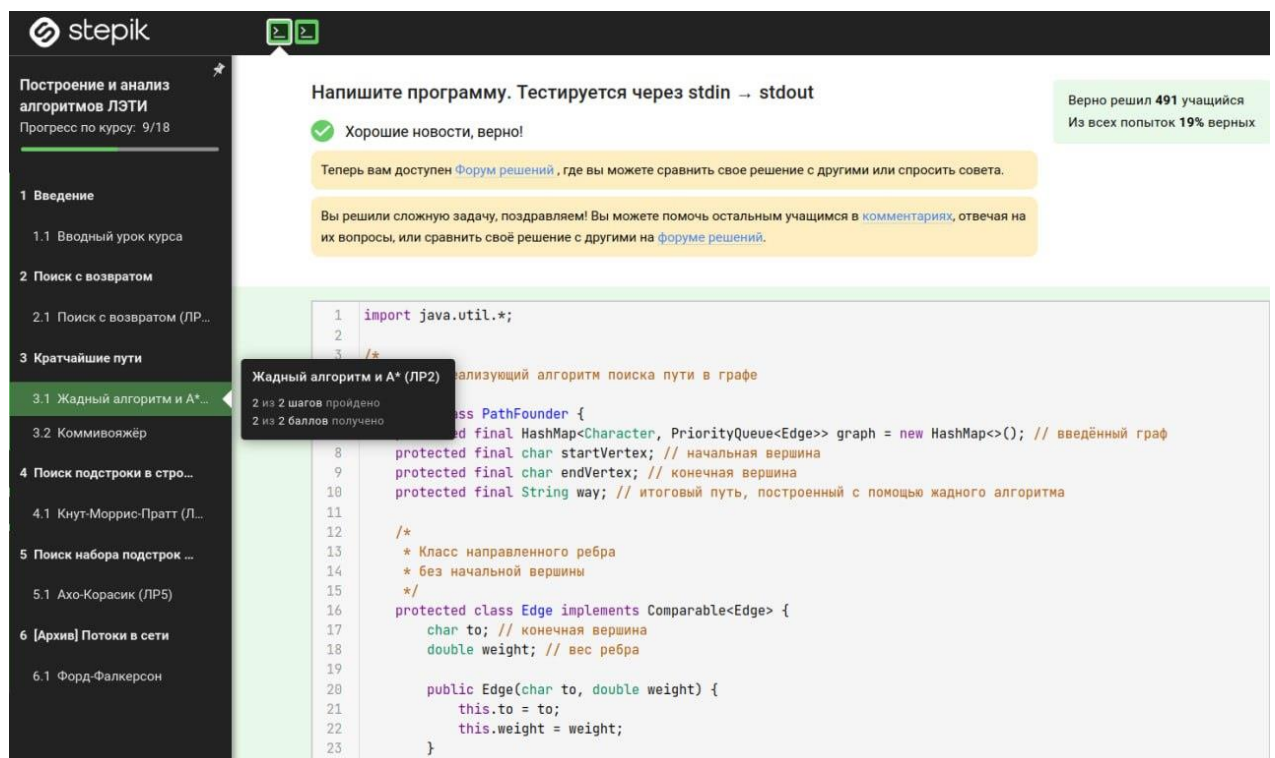


Рисунок 1 - скриншот выполненного задания на платформе stepik

Описание функций и структур данных.

Абстрактный класс, который является каким-либо алгоритмом, находящим путь в заданном графе, назван PathFinder.

Класс имеет поля. graph — ориентированный граф, заданный в формате, описанном при описании алгоритма. startVertex — начальная вершина графа. endVertex — конечная вершина графа. way — итоговый путь, построенный с помощью жадного алгоритма

Класс имеет абстрактный метод без параметров `runAlgorithm()`, который возвращает строку – найденный путь. В этом методе наследники должны реализовать построение пути по собственному алгоритму.

У класса единственный конструктор без параметров, который считывает сначала начальную и конечную вершины для алгоритма, а далее рёбра графа в формате:

<начальная вершина> <конечная вершина> <вес>. После запускает алгоритм для поиска пути из начальной точки в конечную с помощью метода `runAlgorithm()`. Результат сохраняется в поле `way`.

Также внутри класса определён внутренний класс `Edge`, реализующий интерфейс `Comparable<Edge>`, — класс, хранящий одно исходящее ребро. Класс имеет поля `to` — конечная вершина, `weight` — вес ребра, конструктор, принимающий на вход оба поля, и переопределённый метод `compareTo()`.

Класс, реализующий жадный алгоритм, назван `GreedyAlgorithm`, наследуется от класса `PathFinder`. Внутри класса переопределён метод `runAlgorithm()` — метод без параметров, реализующий жадный алгоритм для полей класса. Имеет возвращаемое значение типа `String` — полный найденный путь.

Класс, реализующий алгоритм A^* , назван `AStar`, наследуется от класса `PathFinder`. Внутри класса переопределён метод `runAlgorithm()` — метод без параметров, реализующий алгоритм A^* для полей класса. Имеет возвращаемое значение типа `String` — полный найденный путь.

Также внутри определены внутренние классы:

`EdgeForAStar`, наследуемый от `Edge`, с новыми полями `fx` — длина пути от начальной вершины до текущей, `gx` — эвристика, `prev` — предыдущий элемент и конструктором, заполняющим все поля. Класс необходим для хранения вершин в очереди во время работы алгоритма.

`SettledEdgeInfo`, с полями `currentDX` — длина пути от начальной вершины до текущей, `currentPrev` — предыдущий элемент, и конструктором, заполняющим все поля. Класс необходим для хранения информации для пройденной вершины.

`AStarEdgeComparator`, реализующий интерфейс `Comparator<EdgeForAStar>`. В классе есть единственный переопределённый

метод compare(), сравнивающий две вершины. Класс необходим для верного задания очереди в алгоритма A*.

Также создан публичный метод Main, содержащий единственный метод main() – точки входа в программу. В методе main() создаются экземпляры классов необходимых алгоритмов и печатает найденный путь для введенного графа.

Выводы.

В ходе работы был изучен на практике жадный алгоритм для графа и алгоритм A*. Был реализован поиск пути в ориентированном графе с помощью двух алгоритмов.

Во время работы жадный алгоритм в каждый момент времени получал оптимальное локально решение, не опираясь на информацию обо всём графе полностью. Алгоритм A* получал оптимальное решение с учётом эвристической функции (разница ASCII кодов символов, являющимися вершинами графа), которая помогала предсказывать оптимальность конкретного шага для всего пути.

Алгоритм успешно прошёл все тесты на платформе stepik.