

## **Класс *Graph* и алгоритм Краскала**

Никитина Полина Владимировна

МФТИ ФПМИ Б05-924

Октябрь 2022

## Содержание

1. Теоретическая часть.....	2
(a) Введение	
(b) Постановка задачи	
(c) Описание алгоритма Краскала	
2. Пользовательская документация.....	5
(a) Библиотека и установка	
(b) Описание возможностей библиотеки	
(c) Тестирование	
3. Техническая документация.....	8
4. Литература.....	9

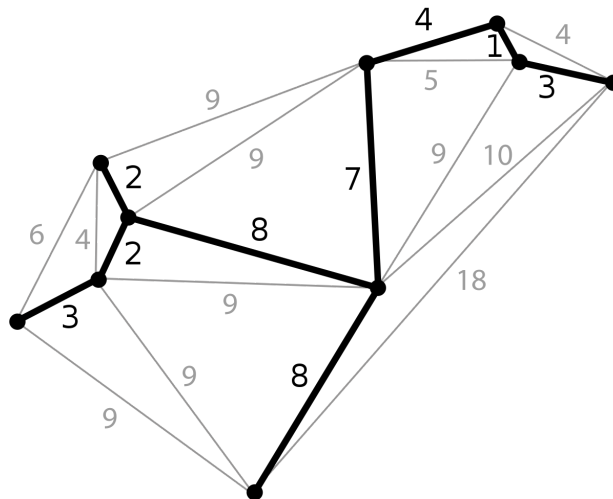
## Теоретическая часть

### Введение.

Графом является некоторая математическая абстракция реальной системы, объекты которой обладают парными связями.

Графы широко применяются в программировании и обработке изображений.

Одной из важнейших задач для графов является нахождение минимального остовного дерева в графе.



### Постановка задачи.

Остовное дерево - это дерево, подграф данного графа, с тем же числом вершин, что и у исходного графа.

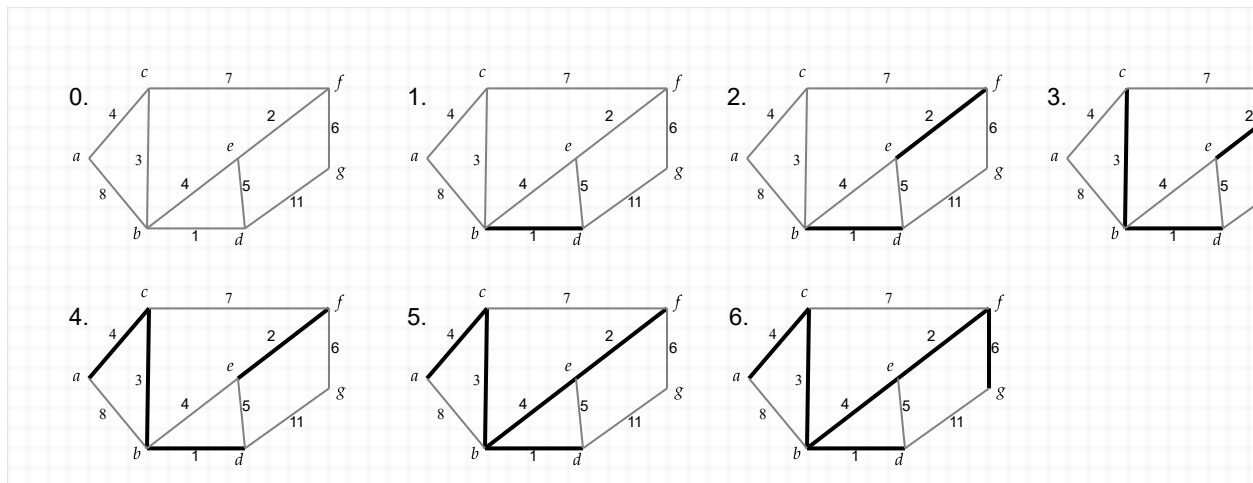
Минимальное остовное дерево в неориентированном взвешенном связном графе - это остовное дерево этого графа, имеющее минимальный возможный вес, где под весом дерева понимается сумма весов входящих в него рёбер.

Таким образом, у нас есть некоторый неориентированный граф  $G = (V, E)$  с некоторой весовой функцией  $w : E \rightarrow \mathbb{R}$  и мы хотим найти минимальное остовное дерево для  $G$ .

### Описание алгоритма Краскала.

Алгоритм Краскала находит "безопасное" ребро для добавления в растущий лес путем поиска ребра  $(u, v)$  с минимальным весом среди всех ребер, соединяющих два дерева в лесу. Данный алгоритм является жадным, так как на каждом шаге он добавляет к лесу ребро с минимальным возможным весом.

Ниже привожу пример работы реализованного таким методом алгоритма.



В библиотеке реализован алгоритм Краскала с использованием непересекающихся множеств и эвристик для снижения времени работы функций непересекающихся множеств.

Непересекающиеся множества представляют собой корневые деревья без пересечений, то есть каждый член таких деревьев указывает только на родительский узел. Также у таких множеств есть несколько важных нам функций:

- создание множества из одного элемента;
- объединение двух множеств;
- поиск родительского узла для любого элемента множества.

Эвристики, которые были использованы:

- объединение по рангу - подвешиваем меньшее дерево к большему
- сжатие пути - в процессе операции поиска родительского узла заставляет каждый узел дерева, через который проходит указывать на родительский узел.

*FindMST() :*

```

1  A = ∅
2  for v in this.vertex :
3      MakeSet(v)
4  sort(Graph.all_edges) by weight
5  for (u,v) in Graph.all_edges :
6      if (FindVertex(u) ≠ FindVertex(v)) :
7          A = A ∪ (u,v)
8          Union(u,v)
9  return result

```

**Вход:** принимает на вход связный неориентированный взвешенный граф

**Выход:** минимальное остовное дерево графа

**Ход алгоритма:**

Для каждой вершины исходного графа создаем непересекающееся множество, состоящее из одной вершины.

Затем сортируем ребра графа по весу в неубывающем порядке.

После этого для каждого ребра в отсортированном списке ребер проверяем относятся ли концы ребра к одному и тому же множеству или к разным множествам.

Когда находим ребро, концы которого относятся к разным множествам, то объединяем эти множества и начинаем искать следующее ребро до тех пор, пока в объединенном графе не будет столько же вершин, сколько было в исходном.

Последний граф, созданный объединением двух и является минимальным остовным деревом исходного графа.

**Время работы:** алгоритм Краскала в такой реализации работает за  $O(E \lg V)$ .

## Пользовательская документация

### Библиотека и установка.

Ссылка на библиотеку: <https://github.com/apollinaria-sleep/Graph>

Чтобы использовать библиотеку необходимо:

1. Скачать себе репозиторий с кодом

```
git clone https://github.com/apollinaria-sleep/Graph
```

2. Собрать библиотеку:

```
mkdir build
cd build
cmake ./path // здесь необходимо указать путь к директории
make
```

### Описание работы библиотеки.

Основным классом в библиотеке является класс `Graph`, который позволяет динамически работать с графами, то есть имеется возможность не только один раз инициализировать граф, но и добавлять или убирать вершины и ребра графа.

#### 1. Инициализация

- с помощью `std::vector<Edge>`, где `Edge` - класс ребер, который содержит в себе три поля: вершины ребра и его вес;

#### 2. Добавление и удаление вершин

- `void AddVertex(const int&)` добавление одной вершины по номеру без ребер  
Если вершина уже есть в графе, то выбрасывается исключение `std::exception`
- `void AddVertex(const int&, std::vector<int>&)` добавление вершины по номеру и её ребер, идущих к вершинам которые уже есть в графе, с помощью списка `std::vector<int>` смежных вершин;  
Если вершина уже есть в графе, то выбрасывается исключение `std::exception`
- `void AddVertex(const int&, const std::vector<int>&, const std::vector<int>&)`  
добавление вершины по номеру и её ребер, идущих к вершинам которые уже есть в графе, с помощью списка `std::vector<int>` смежных вершин с весами, которые также передаются с помощью списка;  
Если вершина уже есть в графе, то выбрасывается исключение `std::exception`
- `void RemoveVertex(const int&)` удаление вершины по её номеру и всех её ребер;

Если вершины нет в графе, то выбрасывается исключение *std::exception*

### 3. Добавление и удаление ребер:

- *void AddEdge(const Edge&)* добавление ребра, то есть объекта класса *Edge*;  
Если ребро уже есть в графе, то выбрасывается исключение *std::exception*
- *void AddEdge(const int&, const int&)* добавление в граф ребра с помощью указания двух его вершин;  
Если ребро уже есть в графе, то выбрасывается исключение *std::exception*
- *void AddEdge(const int&, const int&, const int&)* добавление в граф ребра с помощью указания двух его вершин и веса ребра;  
Если ребро уже есть в графе, то выбрасывается исключение *std::exception*
- *void RemoveEdge(const int&, const int&)* удаление ребра между некоторыми двумя вершинами;  
Если ребро уже есть в графе, то выбрасывается исключение *std::exception*

### 4. Поиск минимального остовного дерева с помощью алгоритма Краскала:

- *Graph FindMST()* находит минимальное остовное дерево в исходном графе и возвращает его копию;  
Если не удалось построить минимальное остовное дерево, то выбрасывается исключение *std::exception*

### 5. Функции доступа к полям:

- *int Size()* возвращает количество вершин в графе
- *std::vector<Edge> AllEdges()* возвращает полный список ребер графа;
- *std::vector<int> AllVertex()* возвращает полный список вершин графа;

### 6. Визуализация графа:

- *void ShowGraph(std::string)* - в указанный *.md* файл сохраняет представление графа

Пример работы функции:

*flowchart LR;*

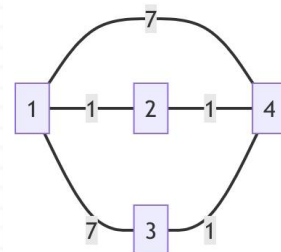
1 -- 1 --- 2;

1 -- 7 --- 3;

1 -- 7 --- 4;

2 -- 1 --- 4;

3 -- 1 --- 4;



## 7. Функции ввода и вывода:

– `std::istream& operator>>(std::istream&, Graph&)` - формат ввода

```
vertex:
<кол-во вершин>
<номера вершин через пробел>
NotWeight/Weight
edge:
<кол-во ребер>
<описание ребер>
```

– `std::ostream& operator<<(std::ostream&, Graph&)` - формат вывода

```
vertex:
<кол-во вершин>
<номера вершин через пробел>
edge:
<описание ребер>
```

## Тестирование.

Тесты покрывают все описанные выше функции библиотеки, кроме пунктов 6 и 7.

Чтобы запустить тесты из директории *build* запустите следующую команду:

```
./source/graph/graph_test
```



## **Техническая документация**

Техническая документация находится в папке html файл index.html

## **Используемая литература**

Кормен Т. Алгоритмы. Построение и анализ / Кормен Т., Лейзерсон Ч. - 3-е изд. - М.:Диалектика-Вильямс, 2019. - 1328 с.