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

### ОТЧЕТ

по лабораторной работе №3
по дисциплине «Построение и анализ алгоритмов»
Тема: Кратчайшие пути в графе: коммивояжёр.

Студентка гр. 1383	 Федорова О.В.
Преподаватель	Токарев А. П.

Санкт-Петербург 2023

#### Цель работы.

Изучить принцип работы алгоритмов нахождения пути коммивояжера на графах. Решить с их помощью задачу.

# Задание.

Решить задачу коммивояжера

Дано: матрица весов графа, все веса неотрицательны; стартовая вершина.

Найти: путь коммивояжёра (последовательность вершин) и его стоимость.

# Выполнение работы.

Была реализована структура State, для хранения пути коммивояжера, стартовой вершины, информации о посвященных вершинах и вектор оценки стоимости.

Работа программы начинается с вызова функции test, с передачей потока для вывода и названия файла, с которого необходимо считать данные.

С файла считываются число n - размер графа, n\*n вершин - элементы матрицы смежности графа, число - номер стартовой вершины.

После считывания, созданный двумерный массив - граф, стартовая вершина и поток вывода передаются в функцию get best solution.

В этой функции создается состояние State solve - первое полученное решение, необходимое для получения нижней оценки для работы МВГ. Данное состояние инициализируется при передаче в функцию SolveTSP в которой происходит вызов функции get\_lower\_bound, в которой ищется первый путь коммивояжера, записывается в переданное состояние, после чего инициализируется массив с нижними оценками для каждой вершины. Принцип работы поиска первого решения задачи : обходится граф, если на текущей вершине некуда идти, то вершина помечается не посещенной, удаляется из пути и в матрице смежности путь из предыдущей вершины до

данной инициализируется бесконечностью, чтобы не совершить снова переход в нее, если же есть куда идти - вершина помещается в путь, помечается посещенной и цикл поиска пути продолжается до тех пор, пока размер пути коммивояжера не равен n + 1 (замкнутый). Для обеспечения замкнутости пути, в матрицу смежности последним столбцом скопирован стартовый столбец и вставлена строка с бесконечностями в конец. То есть возвращение в стартовую вершину будет обязательно, так как алгоритм будет работать до тех пор, пока все вершины не будут посещены, при этом при переходе происходит дополнительная проверка : если переход возможен только в последнюю вершину(по факту это стартовая), но при этом еще не все вершины посещены, то переход невозможен.

После получения первого решения, создается двумерный массив для хранения решений ans, который передается в функцию curr\_branch, который обходит граф, переходя из стартовой вершины во все возможные, но переход происходит лишь при условии выгодности - если уже найденный первый путь на данном шаге был более выгодный. Для получения оценки i-го шага следует обратиться к полю state.lower\_bounds[path[i]], path[i] вернет символ на i-м шаге, а в массиве lower\_bounds в порядке вершин лежат стоимости всего пути, которая была в оценочном пути.

Если в curr\_branch размер пути текущего состояния уже достиг размера графа, то происходит проверка перехода из текущей вершины в стартовую, если такой есть, то состояние дополняется данным путем и весь путь записывается в ответ, если нет, то ветвь заканчивает свое существование.

Для тестирования был написан файл test.cpp ,в котором ответ, выданный на двух файлах input.txt и input2.txt сравнивается с заранее заготовленным ответом в файле check.txt. Если содержимое файла check.txt равняется содержимому файла answer.txt, то заготовленные тесты пройдены успешно и выводится Passed.

# Выводы.

Был изучен принцип работы алгоритмов нахождения пути коммивояжера на графах. С помощью МВГ решена задача. Программа была протестирована, результаты тестов корректны.

#### Приложение А

#### Исходный код программы

#include <iostream>

```
include <vector>
#include <algorithm>
#include <climits>
#include <fstream>
struct State {
void get lower bounds(vector<vector<int>> graph, State& state) {
graph.size() - 1)) {
       if(nxt != -1 && nxt != curr) {
          state.visited[curr] = true;
           state.visited[curr] = false;
          graph[state.path[state.path.size() - 1]][curr] = INF;
nt lowerBound(vector<vector<int>>& graph, State& state);
```

```
State solveTSP(vector<vector<int>>& graph, int start) {
  initial.vertex = start;
  get_lower_bounds(graph, initial);
  int cst = 0;
   for (int i = 0; i < initial.path.size() - 2; i++) {
  ans.pop back();
void curr branch(vector<vector <int>> & ans, vector <vector <int>>
   if(curr state.path.size() == grapth.size()) {
       if(grapth[curr][curr state.vertex] != INF &&
grapth[curr][curr state.vertex] + cst < lowerBound(curr state.vertex,
           path.push back(curr state.vertex);
           path.push back(cst + grapth[curr][curr state.vertex]);
   for(int i = 0; i < grapth[curr].size(); i++) {</pre>
           curr state.visited[i] = true;
           curr branch(ans, grapth, i, curr state, lower state, cst +
grapth[curr][i]);
```

```
void get best solution(vector<vector <int>> & graph, int start,
std::ostream & out) {
  State initial;
  initial.cost = 0;
  vector <vector <int>> ans;
ans[i].back()) {
           minind = i;
   for (int i = 0; i < ans[minind].size() - 1; i++)
void test(string file name, std::ostream & out) {
  ifstream file cin;
  file cin.open(file name);
  file cin.close();
```