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 А*.

Студент гр. 7304	Кошманов Н.А.
Преподаватель	Филатов А.Ю.

Санкт-Петербург

Цель работы:

Ознакомиться с жадным алгоритмом и методом А*, получить навыки их программирования и применения на языке программирования С++.

Задачи:

- 1. 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.
- 2. 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.

Основные теоретические положения:

Жадный алгоритм — алгоритм, заключающийся в принятии локально <u>оптимальных решений</u> на каждом этапе, допуская, что конечное решение также окажется оптимальным. Известно, что если структура задачи задается <u>матроидом</u>, тогда применение жадного алгоритма выдаст глобальный оптимум.

А* — это модификация алгоритма Дейкстры, оптимизированная для единственной конечной точки. Алгоритм Дейкстры может находить пути ко всем точкам, **A*** находит путь к одной точке. Он отдаёт приоритет путям, которые ведут ближе к цели.

Ход работы:

1. Жадный алгоритм.

Выполнен жадный алгоритм на основе стека: пути, по которым не пошли на каждом шаге записываются в стек в порядке приоритета. Таким образом, если из текущей вершины не будет выхода, алгоритм вернется на шаг назад и возьмет последний путь из стека.

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <string>
#include <algorithm>
using namespace std;
struct WAY{
  char from;
  char to;
  double cost;
};
bool cmp (WAY* a, WAY* b) {
  return a->cost < b->cost;
inline void search(vector<WAY*> ways, vector<WAY*> stack, WAY* task, char current, vector<char>*
res) {
  if (task->to == current) {
    return;
  }
  vector<WAY*> buf;
  for (int i = 0; i < ways.size(); i++) {
    if (ways[i]->from == current) {
       buf.push_back(ways[i]);
    }
  }
  if (buf.size() == 0) {
    char next = stack[stack.size() - 1]->to;
    stack.pop_back();
    res->pop_back();
    res->push_back(next);
    search(ways, stack, task, next, res);
    return;
  std::sort(buf.begin(), buf.end(), cmp);
  char next = buf[0]->to;
  for (unsigned long i = (buf.size() - 1); i > 0; i--) {
    stack.push_back(buf[i]);
  res->push_back(next);
  search(ways, stack, task, next, res);
int main(int argc, const char * argv[]) {
  vector<WAY*> ways;
  vector<WAY*> history;
  WAY* task = new WAY;
  vector<char> res;
  scanf("%c %c\n", &(task->from), &(task->to));
  res.push_back(task->from);
```

```
while (true) {
    WAY* ptr = new WAY;
    if ((cin >> ptr->from) && (cin >> ptr->cost))
        ways.push_back(ptr);
    else break;
}

search(ways, history, task, task->from, &res);

for (int i = 0; i < res.size(); i++)
        cout << res[i];
    return 0;
}</pre>
```

2. Алгоритм А*.

В данном алгоритме необходимо пройти по всем возможным путям из из А в Б. На каждом шаге берутся вершины в порядке приоритетов (Разница символов в таблице ASCII, стоимость пути). Если дошли до искомой вершины, то текущее решение сравнивается с лучшим.

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <algorithm>
using namespace std;
struct WAY{
  char from;
  char to:
  double cost;
};
bool cmp (WAY* a, WAY* b) {
  int v = (int)(a->to) - (int)(b->to);
  if (v == 0) return a \rightarrow cost > b \rightarrow cost;
  else return v < 0;
}
bool isNewWayBest(vector<WAY*> bestWay, vector<WAY*> newWay) {
  if (!bestWay.size()) return true;
  double bestCost = 0.0:
  double newCost = 0.0;
  for (int i = 0; i < bestWay.size(); i++)
     bestCost += bestWay[i]->cost;
  for (int i = 0; i < newWay.size(); i++)
     newCost += newWay[i]->cost;
  if (newCost != bestCost)
     return newCost < bestCost;</pre>
  for (int i = 0; i < newWay.size(), i < bestWay.size(); i++) {
     int a1 = (int)(newWay[i]->to) - (int)(newWay[i]->from);
```

```
int a2 = (int)(bestWay[i]->to) - (int)(bestWay[i]->from);
    if (a1 > a2) return true;
  }
  return newWay.size() < bestWay.size();</pre>
}
inline void findWay(vector<WAY*> ways, vector<WAY*> report, WAY* task, vector<WAY*>*
bestWay) {
  std::sort(ways.begin(), ways.end(), cmp);
  if (!report.size()) {
    for (int i = 0; i < ways.size(); i++) {
       if (ways[i]->from == task->from) {
         vector<WAY*> rep;
         rep.push_back(ways[i]);
         findWay(ways, rep, task, bestWay);
       }
    }
    return;
  }
  if (report[report.size() - 1]->to == task->to) {
    if (isNewWayBest(*bestWay, report))
       *bestWay = report;
    return;
  }
  for (int i = 0; i < ways.size(); i++)
    if (report[report.size() - 1]->to == ways[i]->from) {
       vector<WAY*> ptr = report;
       ptr.push_back(ways[i]);
       findWay(ways, ptr, task, bestWay);
    }
}
int main(int argc, const char * argv[]) {
  vector<WAY*> ways;
  WAY* task = new WAY;
  vector<WAY*> report;
  vector<WAY*> best;
  scanf("%c %c\n", &(task->from), &(task->to));
  while (true) {
    WAY* ptr = new WAY;
    if ((cin >> ptr->from) && (cin >> ptr->to) && (cin >> ptr->cost))
       ways.push_back(ptr);
    else break;
  }
  findWay(ways, report, task, &best);
  cout << best[0]->from;
  for (int i = 0; i < best.size(); i++) {
    cout << best[i]->to;
  }
  return 0;
}
```

Результат:

а е

Из рисунков 1 и 2 видно, что разработанные программы выполняют поставленные задачи, а именно: Программа 1 находи самый дешевый на каждом шаге путь из вершины А в вершину Б. Программа 2 находит самый дешевый путь с учетом разниц значений символов в таблице ANSII на каждом шаге.

```
а b 3.0
b c 1.0
c d 1.0
a d 5.0
d e 1.0abcdeProgram ended with exit code: 0

Рисунок 1.
a е
a b 3.0
b c 1.0
c d 1.0
a d 5.0
```

Рисунок 2.

d e 1.0adeProgram ended with exit code: 0

Вывод:

Таким образов, в ходе данной лабораторной работы было подробно изучено написание жадного алгоритма и алгоритма А*. Полученный результат удовлетворяет задание лабораторной работы.