# Университет ИТМО

Факультет программной инженерии и компьютерной техники

# Лабораторная работа №4

по «Алгоритмам и структурам данных» Timus

Выполнил:

Студент группы Р3233 Богатов Александр Сергеевич

Преподаватели:

Косяков М.С.

Тараканов Д.С.

Санкт-Петербург 2022

#### Задача 1450: Российские газопроводы

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <queue>
using namespace std;
int min dist = -2147483647;
class Wire {
    public:
        int from, to, benefit;
        Wire(int from, int to, int benefit) {
            this->from = from;
            this->to = to;
            this->benefit = benefit;
        }
        Wire() {
        }
};
int main()
    int n,m,s,f;
    cin >> n >> m;
    Wire* wire array[m];
    for (int i = 0; i < m; i++) {
            int a,b,c;
            cin >> a >> b >> c;
            wire array[i] = new Wire(a,b,c);
    }
    cin >> s >> f;
    vector<int> path dijkstra(n+1, min dist);
    path dijkstra[s] = 0;
    for (int i = 1; i < n; i++) {
        for (int j = 0; j < m; j++) {
            if (path dijkstra[wire array[j]->from] != min dist &&
path dijkstra[wire array[j]->to] < wire array[j]->benefit +
path dijkstra[wire array[j]->from]) {
                path dijkstra[wire array[j]->to] =
path dijkstra[wire array[j]->from] + wire array[j]->benefit;
        }
    }
    if (path dijkstra[f] > min dist)
        cout << path dijkstra[f] << endl;</pre>
    else cout << "No solution";</pre>
```

```
return 0;
```

Пояснение к примененному алгоритму:

Задача решается модифицированным алгоритмом Дейкстры, в котором мы ищем не минимальные пути, а максимальные.

### Задача 1806: Мобильные телеграфы

```
#include <iostream>
#include <queue>
#include <vector>
#include <set>
#include <map>
#include <cmath>
#include <list>
#include <algorithm>
using namespace std;
int limit prefix = 10;
int n;
class Telegraph
       public:
              int cost, idx;
       Telegraph()
              this->cost = 0;
              this->idx = 0;
       Telegraph(int cost, int idx)
              this->cost = cost;
              this->idx = idx;
};
class compare
       public:
              bool operator()(Telegraph *a, Telegraph *b)
              {
                     return a->cost > b->cost;
              }
};
int common prefix length(int64 t idx1, int64 t idx2)
       int len = limit prefix;
       while (idx1 != idx2)
              idx1 /= limit prefix;
              idx2 /= limit prefix;
```

```
len--;
       return len;
void dijkstra(multiset<Telegraph*> &graph, vector<Telegraph*> &vmap,
priority queue< Telegraph *, vector< Telegraph*>, compare> &ord,
Telegraph *current)
       for (Telegraph* tg : graph)
              int weight = current->cost + tg->cost;
              if (vmap[tg->idx]->cost == -1 \mid \mid vmap[tg->idx]->cost >
weight)
              {
                     ord.push(new Telegraph(weight, tg->idx));
                     vmap[tg->idx]->cost = weight;
                     vmap[tg->idx]->idx = current->idx;
              }
       }
vector<Telegraph*> build graph(vector<int64 t> &tgphs, map<int64 t,</pre>
int> &connections, priority queue< Telegraph *, vector< Telegraph*>,
compare> &ord, vector< int > &speed)
       vector<Telegraph*> vmap(n);
       for (int i = 0; i < n; i++)
       {
              vmap[i] = new Telegraph(-1, -1);
       ord.push(new Telegraph(0, 0));
       while (!ord.empty())
              Telegraph *current = ord.top();
              ord.pop();
              if (current->idx == n - 1)
                     break;
              multiset<Telegraph*> graph;
              int64 t x = tgphs[current->idx];
              int64 t replaced x, test1, test2;
              for (int i = 0; i < limit prefix; i++)
                     test1 = (int64 t) pow(10, i);
                     int prefix el = x / test1 % 10;
                     for (int j = 0; j < limit prefix; j++)</pre>
                             replaced x = x - prefix el *test1 + j *
test1;
                             auto iter = connections.find(replaced x);
                             if (iter != connections.end() && x !=
replaced x)
                                    int pref len =
common prefix length(x, replaced x);
```

```
graph.insert(new
Telegraph(speed[pref len], iter->second));
                             }
                      }
                      for (int j = i + 1; j < limit prefix; <math>j++)
                             test2 = (int64 t) pow(10, j);
                             int prefix el \frac{\pi}{2} = x / test2 % 10;
                             replaced x = x - prefix el *test1 +
prefix el 2 *test1 - prefix el 2 *test2 + prefix el * test2;
                             auto iter = connections.find(replaced x);
                             if (iter != connections.end() && x !=
replaced x)
                                    int pref len =
common prefix length(x, replaced x);
                                    graph.insert(new
Telegraph(speed[pref_len], iter->second));
                      }
              dijkstra(graph, vmap, ord, current);
       return vmap;
int main()
       vector<int> speed(limit prefix);
       cin >> n;
       for (int i = 0; i < limit prefix; i++)</pre>
              cin >> speed[i];
       vector<int64 t> tgphs(n);
       map<int64 t, int> connections;
       priority_queue<Telegraph*, vector<Telegraph*>, compare> ord;
       for (int i = 0; i < n; i++)
       {
              cin >> tgphs[i];
              connections[tgphs[i]] = i;
       vector<Telegraph*> vmap = build graph(tgphs, connections, ord,
speed);
       cout << vmap[n - 1]->cost << endl;</pre>
       if (vmap[n - 1] -> cost == -1)
              return 0;
       vector<int> path;
       path.push back(n);
```

```
int current = n - 1;

while (current > 0)
{
        path.push_back(vmap[current]->idx + 1);
        current = vmap[current]->idx;
}

cout << path.size() << endl;

reverse(path.begin(), path.end());

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

### Пояснение к примененному алгоритму:

На основе вычисления различных комбинаций префиксов мы ищем самые выгодные по весу и на основе этого создаем неориентированный граф. На каждом этапе построения графа используем алгоритм Дейкстры для поиска кратчайшего по времени маршрута и записываем его, при наличии.