Университет ИТМО

Факультет программной инженерии и компьютерной техники

Лабораторная работа №4

по «Алгоритмам и структурам данных» Timus

Выполнил:

Студент группы Р3233

Перевозчиков И. С.

Преподаватели:

Косяков М. С.

Тараканов Д. С.

Санкт-Петербург 2022

Задача 1080. Раскраска карты

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <map>
#include <set>
#include <string>
using namespace std;
enum {
      RED,
      BLUE,
      COLORLESS
};
class Country {
public:
      int color = COLORLESS;
      vector <int> neighbors;
};
void dfs(int curr, int prev, vector <Country>& countries) {
      if (countries[prev].color == BLUE) {
             countries[curr].color = RED;
      }
      else {
             countries[curr].color = BLUE;
      }
      for (int i = 0; i < countries[curr].neighbors.size(); i++) {</pre>
             if (countries[curr].neighbors[i]].color == COLORLESS) {
                   dfs(countries[curr].neighbors[i], curr, countries);
             }
      }
}
string isPossible(vector <Country>& countries) {
      string ans = "";
      for (int i = 0; i < countries.size(); i++) {</pre>
             ans += to_string(countries[i].color);
             for (int j = 0; j < countries[i].neighbors.size(); j++) {</pre>
                   if (countries[i].color ==
countries[countries[i].neighbors[j]].color) {
                          return "-1";
                   }
             }
      }
      return ans;
}
int main()
{
      int n;
      cin >> n;
      vector <Country> countries(n);
      for (int i = 0; i < n; i++) {</pre>
             int a;
             cin >> a;
             while (a != 0) {
                   countries[i].neighbors.push_back(a);
                   countries[a].neighbors.push_back(i);
                   cin >> a;
```

```
}

countries[0].color = BLUE;

dfs(0, 0, countries);

cout << isPossible(countries) << '\n';
}</pre>
```

С помощью DFS раскрашивается карта. Далее, если граф двудольный, то карту можно покрасить. Иначе нельзя.

Алгоритмическая сложность: O(n+m), n- количество верниш, m- количество ребер.

Задача 1162. Currency exchange

```
#include<iostream>
#include<algorithm>
#include<vector>
using namespace std;
class Edge {
public:
      Edge(int a, int b, double rab, double cab) {
             this->a = a;
             this->b = b;
             this->rab = rab;
             this->cab = cab;
      Edge() {
      }
      int a;
      int b;
      double rab;
      double cab;
};
int main()
      int n, m, s;
      double v;
      cin >> n >> m >> s >> v;
      vector <Edge> edges(2 * m);
      vector <double> dist(n, INT32_MIN);
      dist[--s] = v;
      for (int i = 0; i < m; i++) {
             int a, b;
             double rab, cab, rba, cba;
             cin >> a >> b >> rab >> cab >> rba >> cba;
             b--;
             edges[2 * i] = Edge(a, b, rab, cab);
             edges[2 * i + 1] = Edge(b, a, rba, cba);
      }
      for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
             for (int j = 0; j < edges.size(); j++) {</pre>
                   if (dist[edges[j].a] != INT32_MIN) {
                          double newDist = (dist[edges[j].a] - edges[j].cab) *
edges[j].rab;
                          if (newDist > 0 && dist[edges[j].b] < newDist) {</pre>
                                 dist[edges[j].b] = newDist;
                          }
                   }
             }
      }
      bool isIncreasable = false;
      for (int j = 0; j < edges.size(); j++) {</pre>
             if (dist[edges[j].a] != INT32_MIN) {
```

```
double newDist = (dist[edges[j].a] - edges[j].cab) *
edges[j].rab;
                    if (newDist > 0 && dist[edges[j].b] < newDist) {</pre>
                          dist[edges[j].b] = newDist;
                          isIncreasable = true;
                   }
             }
      }
      if (isIncreasable) {
             cout << "YES";
      }
      else {
             cout << "NO";
      }
      return 0;
}
```

Алгоритм Форда-Беллмана. Только ищутся не отрицательные циклы, а положительные. Если есть положительный цикл, то можно увеличить состояние, иначе нельзя.

Алгоритмическая сложность: O(n * m), где n — количество вершин, m — количество ребер.