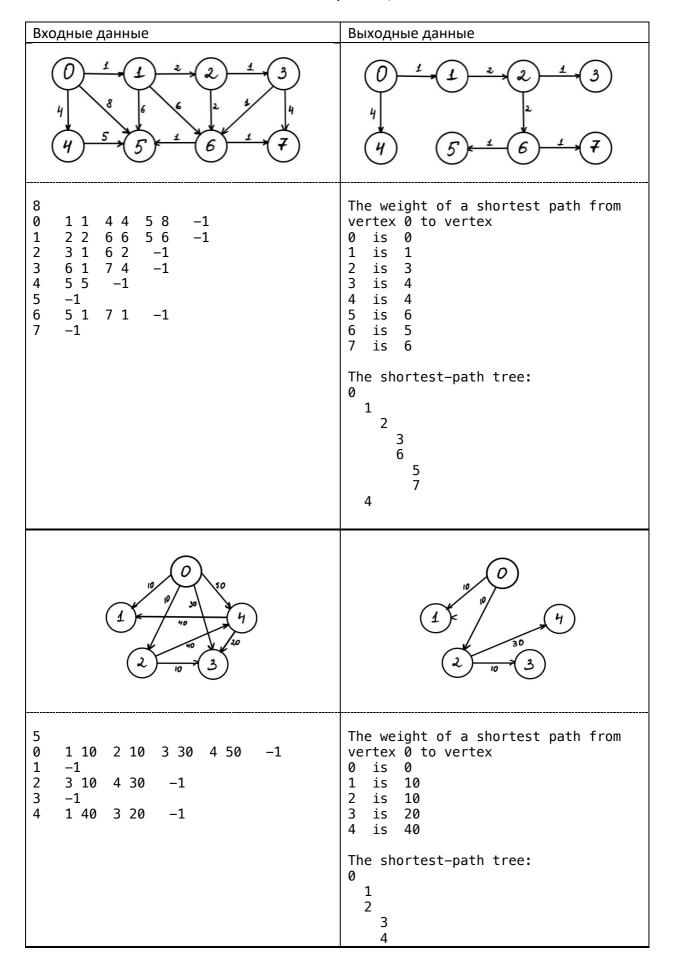
Задача 5

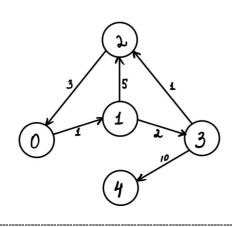
```
#include <iostream>
#include <sstream>
#include <list>
#include <array>
#include <vector>
const std::string constSpace = " "; //табуляция
struct Edge
  int adjVertex;
 double weight;
class Graph
private:
  int ∨_;
  std::vector<std::list<Edge>> adj;
public:
    Graph(int v);
    void addEdge(int v, int adjVertex, double w);
    void printShortPaths(const std::vector<double> &dist);
    void printShortPathsTree(const std::vector<int> &parent);
    void visit(std::vector<bool> &visited, Graph &gr, int v, std::string &space);
    void bellmanFord(int source);
    //факультативная задача
   bool isCorrectShortPaths(const std::vector<double> &a, int source);
};
Graph::Graph(int v)
    this->\vee = \vee;
    adj.resize(v_);
}
void Graph::addEdge(int v, int adjVertex, double w)
    adj[v].push_back({adjVertex, w});
}
// Функция printShortPaths выводит в консоль кратчайшие пути из начальной вершины
void Graph::printShortPaths(const std::vector<double> &dist)
    std::cout << "The weight of a shortest path from vertex 0 to vertex" << '\n';
    for (int i = 0; i < v_{-}; i++)
        if (dist[i] == INT_MAX)
            std::cout << i << " is inf" << '\n';
        }
        else
            std::cout << i << " is " << dist[i] << '\n';
        }
    }
}
```

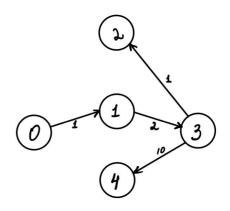
```
// Функция printShortPathsTree строит дерево кратчайших путей и затем, при помощи ф-и
// visit выводит его в консоль.
void Graph::printShortPathsTree(const std::vector<int> &parent)
    std::cout << "\nThe shortest-path tree:" << '\n';</pre>
    Graph gr(parent.size());
    for (int v = 0 ; v < parent.size(); v++)</pre>
        if (parent[v] != −1)
            gr.addEdge(parent[v], v, 0);
    }
    std::vector<bool> visited(parent.size(), false);
    std::string space = "";
    visit(visited, gr, 0, space);
}
//Функция visit осуществляет обход в глубину по дереву кратчайших путей.
void Graph::visit(std::vector<bool> &visited, Graph &gr, int v, std::string &space)
    visited[v] = true;
    std::cout << space << v << '\n';
    if (gr.adj[v].empty())
        return;
    space += constSpace;
    for (auto vertex: gr.adj[v])
        if (v == 0)
          space = constSpace;
        if (!visited[vertex.adjVertex])
            visit(visited, gr, vertex.adjVertex, space);
    }
}
void Graph::bellmanFord(int source)
    std::vector<double> dist(v_, INT_MAX);
    std::vector<int> parent(v_, -1);
    dist[source] = 0;
    for (int i = 0; i < v_{-}; i++)
        for (auto j: adj[i])
            int v = j.adjVertex;
            double w = j.weight;
            if (dist[i] != INT MAX && dist[i] + w < dist[v])</pre>
                dist[v] = dist[i] + w;
                parent[v] = i; //устанавливаем родителя "i" для вершины "v".
```

```
}
        }
    }
    for (int i = 0; i < v_{-}; i++)
        for (auto j: adj[i])
            int v = j.adjVertex;
            double w = j.weight;
            if (dist[i] != INT_MAX && dist[i] + w < dist[v])</pre>
                 std::cout << "A negative-weight cycle is reachable from the source
                    vertex!";
                return; //найдено ребро отрицательного веса.
            }
        }
    }
    printShortPaths(dist); //вывод кратчайших путей в консоль
    printShortPathsTree(parent); //вывод дерева кратчайших путей в консоль
    return;
}
int main()
    int size = 0;
    std::cin >> size;
    std::cin.ignore();
    Graph graph(size);
    for (int i = 0; i < size; i++)
    {
        std::string str;
        getline(std::cin, str);
        std::stringstream stream(str);
        std::string v;
        stream >> v;
        std::string u;
        std::string w;
        int v1 = stoi(v);
        while (u != "-1")
            stream >> u;
            if (u != "-1")
                stream >> w;
                int u1 = stoi(u);
                double w1 = stod(w);
                graph.addEdge(v1, u1, w1);
            }
        }
    }
    std::cout << '\n';</pre>
    graph.bellmanFord(0);
    return 0;
}
```

Тесты с визуализацией



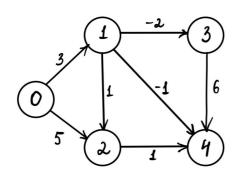


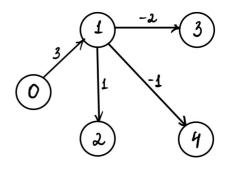


5 0 1 1 -1 1 2 5 3 2 -1 2 0 3 -1 3 2 1 4 10 -1 4 -1 The weight of a shortest path from vertex 0 to vertex

0 is 0 1 is 1 2 is 4 3 is 3 4 is 13

The shortest-path tree:





5 0 1 3 2 5 -1 1 2 1 3 -2 4 -1 -1 2 4 1 -1 3 4 6 -1 4 -1 The weight of a shortest path from vertex 0 to vertex $\ensuremath{\text{0}}$

The shortest-path tree:

```
• Псевдокод
  q-a is Correct Short Paths (G, s, a) f
 // \theta \times og: орграф G = (V, E) с услогисленными весами на реб-
 Il PAX, вершина se V, maccub 'a' uz IVI yeroix rucer, ige
 Il gue beex 'v' bonomuleral a[v] > 5(s,v).
 11 Boxxog: true - eau macail 'à cogeponur bce mementon
 Il pabuore 5(s, v); false - each maccub 'a' cogeponer xorx don
 II одно значение, не равное б (s, v).
 Il Rouneranue: w(u,v) - bec peopa npobegennous uz u \in V b v \in E;
     ecnu a [s] = 0 :
       gne ramgoū v \in V :
          дме катдого и є Е:
              ecnee 9[u] > 9[v] + w (v, u):
                вернуть false;
      вернуть true;
   unaze:
        вернуть false;
 • Обоснование корректности
   Если первоий эмешент в массиве 'à не равен нупо, го
uou amopum bosbpaugaet false, r. n. nyro uz ucxognoù
вершення в исходную равен нучно и дальнейшим проверка
остальных вершин не шиевт синсла. Если опе первый эпемент
в массиве 'a' не равен нуто, то апорит осуществияет
обосод всех ребер орграда при этом проверги явлеется ш
значение в а[v] кратгайшим путем из 's' в 'v'. Это про-
исходит шедующим образом:
```

По условию задани для всех $v \in V$ в массиве 'a' выполниеетах условие $a[v] \ge S(s,v)$ и необходимо проверить, гто для всех $v \in V$ выполнихется a[v] = S(s,v). Поэтому, если оказамось, гто $a[v] \ge S(s,v)$, то функция вернет false. Если
ете это условие ни разу за весь обход не выполнимось, то функция вернет true. Исходя из представленного обоснования иютью сделать вывод, гто июй амориты
корректен.

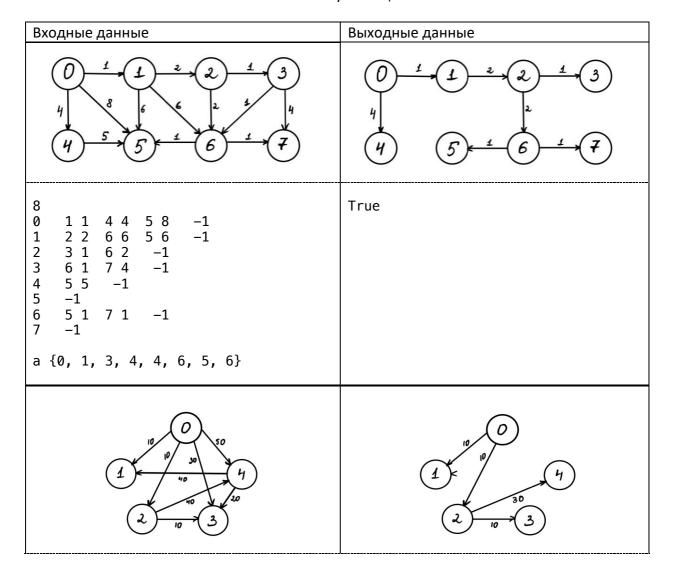
• Оценка врешени работы

IT(V,E) - време работы φ -и is Correct Short Paths \Leftrightarrow Време просмотра всех ребер орграфа G = (V,E), представленного списками сметности с весами, есть O(IVI+IEI);

Спедовательно, полугим T(V,E) = O(IVI+IEI) - време

работы аморитмя is Correct Short Paths

Тесты с визуализацией



5 0 1 10 2 10 3 30 4 50 -1 1 -1 2 3 10 4 30 -1 3 -1 4 1 40 3 20 -1 a{0, 10, 10, 30, 50}	False
3 5 1 2 3 9	2) 0 1 1 2 3
5 0 1 1 -1 1 2 5 3 2 -1 2 0 3 -1 3 2 1 4 10 -1 4 -1 a{0, 1, 6, 3, 13}	False
1 -2 3 0 1 -1 6 5 2 1 4	3 1 -2 3 1 -1 4
5 0 1 3 2 5 -1 1 2 1 3 -2 4 -1 -1 2 4 1 -1 3 4 6 -1 4 -1 a{0, 3, 4, 1, 2}	True