

МИНОБРНАУКИ РОССИИ
САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ
ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ
«ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА)
Кафедра математического обеспечения и применения ЭВМ

ОТЧЕТ
по лабораторной работе №3
по дисциплине «Построение и анализ алгоритмов»
Тема: Потоки в сети

Студент гр. 8304

Преподаватель

Нам Ё Себ

Размочаева Н.В.

Санкт-Петербург

2020

Вариант 6.

Цель работы.

Построение и анализ алгоритма Форда-Фалкерсона на основе на решения задачи о нахождении максимального потока в сети.

Основные теоретические положения.

Найти максимальный поток в сети, а также фактическую величину потока, протекающего через каждое ребро, используя алгоритм Форда-Фалкерсона. Сеть (ориентированный взвешенный граф) представляется в виде триплета из имён вершин и целого неотрицательного числа - пропускной способности (веса).

Индивидуальное задание

Поиск не в глубине и не в ширину, а по правилу: каждый раз выполняется переход по дуге, соединяющей вершины, имена которых в алфавите ближе всего друг к другу. Если таких дуг несколько, то выбрать ту, имя конца которой в алфавите ближайшее к началу алфавита.

Описание алгоритма.

На вход алгоритму подается граф для поиска максимального потока, исток и сток графа. После чего производится поиск соседних вершин по правилу индивидуализации.

Поиск соседних вершин начинается из истока. Переход в соседнюю вершину осуществляется если она ранее не была посещена и остаточная пропускная способность по ребру до неё больше нуля. При этом (согласно индивидуализации) выбирается соседняя вершина, разность имён её и текущей вершины наименьшая. При равенстве этих разностей выбирается вершина, имя которой находится ближе к началу алфавита.

При нахождении пути до стока, из ребер пути находится ребро с минимальной пропускной способностью и её величина вычитается из пропускных способностей всех рёбер пути от истока к стоку, а в обратном направлении найденная минимальная пропускная способность прибавляется (если ребра на обратном пути нет, то оно достраивается). Величина максимального потока увеличивается также на минимальную пропускную способность пути.

В случае если на какой-то итерации алгоритма ни одной соседней вершины не будет обнаружено, либо имеющиеся не будут соответствовать требованиям (описанным во втором абзаце описания алгоритма), и при этом алгоритм вернётся к истоку, то это будет означать, что больше сквозных путей в данном графе построить нельзя, поэтому в таком случае осуществляется переход к формированию ответа. Если же соседних вершин нет, но текущая вершина не является истоком, то производится откат к предыдущей вершине, оставляя текущую вершину посещённой чтобы больше к ней не возвращаться на данной итерации. На последнем этапе алгоритма формируется ответ. Фактический поток через каждое ребро определяется как разность первоначальной и конечной пропускных способностей. Если она отрицательная, и ребро было задано изначально, то фактическое значение потока через него равняется нулю.

Сложность алгоритма по операциям: $O(E * F)$, E – число ребер в графе, F – максимальный поток. Сложность алгоритма по памяти: $O(N + E)$, N – количество вершин, E – количество ребер.

Описание функций и структур данных

```
1. class Neighbor {
public:
    char vertex;
    int start_flow;
    int flow;
    int final_flow;

    Neighbor(char vertex, int start_flow) : vertex(vertex),
```

```
start_flow(start_flow), flow(start_flow) {}
    Neighbor(char vertex) : vertex(vertex) {}
```

Класс для хранения соседа (данных о ребре до соседней вершины).

Имеются конструкторы, первый инициализирует все поля структуры, а второй только поле vertex

```
2. class Vertex {
    public:
        char vertex;
        char prev_vertex;
        std::vector<Neighbor> neighbors;

        Vertex() {}
        Vertex(char vertex) : vertex(vertex) {}
};
```

Класс для хранения вершины графа. Имеются конструкторы для создания вершин без инициализации полей и с инициализацией поля vertex

```
3. int maxFlowCount(std::vector<Vertex> vector_of_vertex, Vertex
stock);
```

Функция принимает вектор вершин графа и сток. Находит максимальный поток сквозного пути и возвращает его.

```
4. void recountFlow(std::vector<Vertex>& vector_of_vertex, Vertex
stock, int max_flow);
```

Функция принимает ссылку на вектор вершин графа, сток и максимальный поток сквозного пути. Пересчитывает текущую пропускную способность всех рёбер сквозного пути (от истока к стоку и наоборот), создавая недостающие рёбра.

```
5. bool isExist(std::vector<Vertex> vector, char vertex);
```

Функция принимает вектор вершин и вершину и возвращает true или false в зависимости от того, есть ли вершина vertex в векторе vector или нет соответственно.

```
6. int findVertex(std::vector<Vertex> vector, char vertex);
```

Функция принимает вектор вершин и вершину и возвращает индекс

найденной вершины в векторе вершин. Если вершину не удалось найти функция возвращает -1

7. `int findNeighborIndex(Vertex vertex, char neighbor);`

Функция принимает вершину и соседа(ребро) и возвращает индекс найденного соседа в вершине vertex. Если соседа не удалось найти функция возвращает -1

8. `bool cmpVertex(const Vertex& a, const Vertex& b);`

Функция принимает две константные ссылки на вершины и сравнивает их символы. Если значение символа(ASCII код) первой вершины меньше второй возвращается true, иначе false.

9. `bool cmpNeighbors(const Neighbor& a, const Neighbor& b);`

Функция принимает две константные ссылки на соседа(рёбра) и сравнивает их символы. Если значение символа(ASCII код) первого соседа меньше второго возвращается true, иначе false.

Вывод промежуточной информации.

Во время основной части работы алгоритма происходит вывод промежуточной информации, а именно, выбранная на данном шаге вершина (поиск в ширину), величину минимальной пропускной способности для данного пути, поток в ребрах, входящих в состав ранее найденного пути.

Тестирование.

Таблица 1 – Результаты тестирования

Ввод	Вывод
7 a f a b 7 a c 6 b d 6 c f 9 d e 3 d f 4 e c 2	12 a b 6 a c 6 b d 6 c f 8 d e 2 d f 4 e c 2
5 a d a b 20 b c 20 c d 20 a c 1 b d 1	21 a b 20 a c 1 b c 19 b d 1 c d 20
9 a d a b 8 b c 10 c d 10 h c 10 e f 8 g h 11	18 a b 8 a g 10 b c 0 b e 8 c d 10 e f 8 f d 8

b e 8 a g 10 f d 8	g h 10 h c 10
16 a e a b 20 b a 20 a d 10 d a 10 a c 30 c a 30 b c 40 c b 40 c d 10 d c 10 c e 20 e c 20 b e 30 e b 30 d e 10 e d 10	60 a b 20 a c 30 a d 10 b a 0 b c 0 b e 30 c a 0 c b 10 c d 0 c e 20 d a 0 d c 0 d e 10 e b 0 e c 0 e d 0

Вывод.

В ходе работы был построен и анализирован алгоритм Форда-Фалкерсона на основе решения задачи о нахождении максимального потока в сети. Исходный код программы представлен в приложении А.

ПРИЛОЖЕНИЕ А.

ИСХОДНЫЙ КОД

```
#include <iostream>
#include <algorithm>
#include <vector>

class neighbor {
public:
    char vertex;
    int start_flow;
    int flow;
    int final_flow;

    neighbor(char vertex, int start_flow) : vertex(vertex),
start_flow(start_flow), flow(start_flow) {}
    neighbor(char vertex) : vertex(vertex) {}
};

class Vertex {
public:
    char vertex;
    char prev_vertex;
    std::vector<neighbor> neighbors;

    Vertex() {}
    Vertex(char vertex) : vertex(vertex) {}
};

bool isExist(std::vector<Vertex> vector, char vertex) {
    for (int i = 0; i < vector.size(); ++i)
        if (vector[i].vertex == vertex)
            return true;

    return false;
}

int findVertex(std::vector<Vertex> vector, char vertex) {
    for (int i = 0; i < vector.size(); ++i)
        if (vertex == vector[i].vertex)
            return i;

    return -1;
}

int findneighborIndex(Vertex vertex, char neighbor) {
    if (vertex.neighbors.empty())
        return -1;

    for (int i = 0; i < vertex.neighbors.size(); ++i)
        if (vertex.neighbors[i].vertex == neighbor)
            return i;

    return -1;
}

int maxFlowCount(std::vector<Vertex> vector_of_vertex, Vertex stock) { //
Данная функция считает максимальный поток в сквозном пути
    int flow, min_flow, index_prev, index_neighbor;
    std::vector<int> flows;
    Vertex current = stock; // Текущая вершина - сток
```



```

while (current.prev_vertex != '0')
    // Пока не дошли до истока,
    {
        // находим вершину
        предыдущую текущей
        index_prev = findVertex(vector_of_vertex, current.prev_vertex);
        // в сквозном пути, а в ней величину потока
        index_neighbor = findneighborIndex(vector_of_vertex[index_prev],
current.vertex); // до текущей вершины. Добавляем найденное
        flow = vector_of_vertex[index_prev].neighbors[index_neighbor].flow;
        // значение в вектор с потоками. Текущей
        flows.push_back(flow);
        // вершиной становится предыдущая в
        current = vector_of_vertex[index_prev];
        // сквозном пути.
    }

min_flow = flows[0];

for (int i = 1; i < flows.size(); ++i) // Находим минимальный
    if (flows[i] < min_flow) // из потоков сквозного
пути
        min_flow = flows[i];

return min_flow; // Возвращаем максимальный поток сквозного пути
}

void recountFlow(std::vector<Vertex>& vector_of_vertex, Vertex stock, int max_flow)
{
    // Данная функция производит пересчет
    int index_current, index_prev, index_neighbor_current, index_neighbor_prev;
    // потока по сквозному пути
    Vertex current = stock; // Текущая вершина - сток

    while (current.prev_vertex != '0')
        // Пока не дошли
до истока,
    {
        // находим текущую и предыдущую
        index_current = findVertex(vector_of_vertex, current.vertex);
        // текущей вершины, а в них
ребра
        index_prev = findVertex(vector_of_vertex, current.prev_vertex);
        // друг до друга.
        index_neighbor_current =
findneighborIndex(vector_of_vertex[index_current], current.prev_vertex);

        index_neighbor_prev = findneighborIndex(vector_of_vertex[index_prev],
current.vertex);

        if (index_neighbor_current == -1)
            // Если из текущей вершины нет ребра
        {
            // до предыдущей в сквозном пути
            neighbor neighbor = neighbor(current.prev_vertex);
            // вершины, то оно создается и
            neighbor.flow = max_flow;
            // его пропускная способность
            neighbor.start_flow = 0;
            // инициализируется максимальным

```

```

        vector_of_vertex[index_current].neighbors.push_back(neighbor);
    }
    else
        // Иначе
        пропускная способность

        vector_of_vertex[index_current].neighbors[index_neighbor_current].flow +=
max_flow; // увеличивается на величину максимального

//
потока данного сквозного пути
        vector_of_vertex[index_prev].neighbors[index_neighbor_prev].flow -=
max_flow; // Пропускная способность из предыдущей в сквозном
        current = vector_of_vertex[index_prev];
// пути вершины до текущей уменьшается на
величину
    }
}

bool cmpVertex(const Vertex& a, const Vertex& b) {
    if (a.vertex < b.vertex)
        return true;
    else
        return false;
}

bool cmpneighbors(const neighbor& a, const neighbor& b) {
    if (a.vertex < b.vertex)
        return true;
    else
        return false;
}

int main() {
    int count, start_flow, max_flow, index;
    int Pmax = 0;
    char source, stock, start, end;
    std::vector<Vertex> vector_of_vertex, visited_vertex;

    std::cin >> count >> source >> stock;

    for (int i = 0; i < count; ++i) // Создается структура графа
    {
        std::cin >> start >> end >> start_flow;
        Vertex first;
        Vertex second;

        if (!isExist(vector_of_vertex, start))
        {
            // Если начальной вершины ещё нет
            first = Vertex(start);
            // в векторе вершин, то создаём её,
            neighbor neighbor = neighbor(end, start_flow); // её
соседа(конечную вершину) и
            first.neighbors.push_back(neighbor);
            // добавляем соседа в вектор соседей.
            vector_of_vertex.push_back(first);
            // Затем добавляем вершину в вектор вершин
        }
        else

```

```

        {
            // Иначе если начальная вершина уже есть
            neighbor neighbor = neighbor(end, start_flow);
            // в векторе вершин, то создаём её соседа,
            index = findVertex(vector_of_vertex, start);
            // находим начальную вершину в векторе вершин
            vector_of_vertex[index].neighbors.push_back(neighbor);
            // и добавляем соседа в вектор соседей найденной
        }
        // вершины.

        if (!isExist(vector_of_vertex, end)) // Если конечной
вершины нет в векторе вершин,
        {
            // то
            она создается и добавляется в вектор вершин
            second = Vertex(end);
            vector_of_vertex.push_back(second);
        }

        index = findVertex(vector_of_vertex, source);
        vector_of_vertex[index].prev_vertex = '0';
        Vertex current = vector_of_vertex[index]; // Текущая вершина - источник
        visited_vertex.push_back(current);

        while (1) {
            int index_min_priority = -1;
            int priority, min_priority;
            bool near_start;

            for (int i = 0; i < current.neighbors.size(); i++) //
Поиск соседа текущей вершины
            {

                if (current.neighbors[i].flow > 0 && !isExist(visited_vertex,
current.neighbors[i].vertex)) // Если пропускная способность пути до соседа
                {

                    // больше нуля и сосед не находится в векторе
                    priority = abs(current.neighbors[i].vertex -
current.vertex); // посещенных
                    // вершин, то рассчитывается приоритет

                    if (index_min_priority == -1 || priority < min_priority)
                    // Ищется сосед с минимальным приоритетом и в случае
                    {
                        // равенства приоритетов, выбирается
сосед
                        min_priority = priority;
                        // имя которого в алфавите ближайшее к началу
алфавита.
                        index_min_priority = i;

                        if (current.neighbors[i].vertex < current.vertex)
                        // Так как при одинаковом приоритете соседи могут находиться
                        near_start = true;
                        // либо до, либо после на одинаковом "расстоянии" от
текущей

```

```

else
    // вершины, то переменная near_start отвечает за это
положение.
    near_start = false;
}
else if (priority == min_priority)
    if (current.neighbors[i].vertex < current.vertex &&
near_start == false)
    {
        index_min_priority = i;
        near_start = true;
    }
}

if (index_min_priority != -1)
    // Если сосед был
найден
    {
        // он
находится в векторе
        index = findVertex(vector_of_vertex,
current.neighbors[index_min_priority].vertex); // вершин и предыдущей
вершиной
        vector_of_vertex[index].prev_vertex = current.vertex;
        // к нему указывается текущая
current = vector_of_vertex[index];

visited_vertex.push_back(current);

if (current.vertex == stock)
    // Если на данной итерации дошли до стока
    {
        // рассчитывается
максимальный поток,
        max_flow = maxFlowCount(vector_of_vertex, current);
        // производится пересчет пропускных способностей
пути,
        recountFlow(vector_of_vertex, vector_of_vertex[index],
max_flow); // рассчитывается итоговый максимальный поток
        Pmax += max_flow;

        visited_vertex.clear();
        index = findVertex(vector_of_vertex, source);
        // Текущей вершиной становится исток
        current = vector_of_vertex[index];
        visited_vertex.push_back(current);
    }
}
else // Если сосед не был найден
{
    if (current.prev_vertex == '0') // Если текущая вершина
- исток, то больше сквозных путей не построить.
        break; // Переход к формированию решения
    else // Иначе, откат к предыдущей вершине
    {
        index = findVertex(vector_of_vertex, current.prev_vertex);
        current = vector_of_vertex[index];
    }
}
}

```

```

        for (int i = 0; i < vector_of_vertex.size(); ++i)                // Рассчитываются
конечные потоки через все ребра в графе
            for (int j = 0; j < vector_of_vertex[i].neighbors.size(); ++j)
                vector_of_vertex[i].neighbors[j].final_flow =
vector_of_vertex[i].neighbors[j].start_flow -
vector_of_vertex[i].neighbors[j].flow;

        sort(vector_of_vertex.begin(), vector_of_vertex.end(), cmpVertex);
        // Сортировка графа
        for (int i = 0; i < vector_of_vertex.size(); ++i)
            sort(vector_of_vertex[i].neighbors.begin(),
vector_of_vertex[i].neighbors.end(), cmpneighbors);

        // Вывод результата
        std::cout << Pmax << std::endl;

        for (int i = 0; i < vector_of_vertex.size(); ++i)
            for (int j = 0; j < vector_of_vertex[i].neighbors.size(); ++j)
                if (vector_of_vertex[i].neighbors[j].start_flow != 0)    //
Если ребро было задано изначально(а не создано во время алгоритма)
                {
                    std::cout << vector_of_vertex[i].vertex << " " <<
vector_of_vertex[i].neighbors[j].vertex << " ";

                    if (vector_of_vertex[i].neighbors[j].final_flow >= 0)
                        std::cout <<
vector_of_vertex[i].neighbors[j].final_flow;
                    else
                        std::cout << 0;

                    std::cout << std::endl;
                }
        return 0;
}

```