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

ОТЧЁТ

по лабораторной работе №3 по дисциплине «Построение и анализ алгоритмов»

Тема: Потоки в сети

Студент гр. 8303	Парфентьев Л.М.
Преподаватель	Фирсов М.А.

Санкт-Петербург 2020

Цель работы

Изучение алгоритма Форда-Фалкерсона поиска максимального потока в сети.

Задание

Вариант 6

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).

Входные данные:

```
N — количество ориентированных рёбер графа v_0 — исток v_n — сток v_i v_j \omega_{ij} — ребро графа v_i v_j \omega_{ij} — ребро графа ....
```

Выходные данные:

```
P_{\max} — величина максимального потока v_i \ v_j \ \omega_{ij} — ребро графа с фактической величиной протекающего потока v_i \ v_j \ \omega_{ij} — ребро графа с фактической величиной протекающего потока
```

В ответе выходные рёбра отсортируйте в лексикографическом порядке по первой вершине, потом по второй (в ответе должны присутствовать все указанные входные рёбра, даже если поток в них равен 0).

Sample input:

7

а

f

a b 7

a c 6

b d 6

c f 9

d e 3

df4

e c 2

Sample output:

12

a b 6

a c 6

b d 6

c f 8

d e 2

d f 4

e c 2

Вариант 6

Поиск не в глубину 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

Алгоритм Форда-Фалкерсона заключается в следующем:

- 1. Пытаемся найти путь из истока в сток. Если путь найти не удаётся, алгоритм завершает работу.
- 2. Ищем максимальный поток через найденный путь; для этого надо найти ребро с наименьшей пропускной способностью.

3. Уменьшаем пропускную способность каждого ребра пути на величину потока через путь, и увеличиваем на ту же величину пропускную спобосность противоположного ребра.

Если у ребра нет противоположного, считаем, что оно есть, но его пропускная способность изначально равна нулю.

Путь можно брать любой, но в данном случае используется конкретное правило: на каждом шаге из всех рёбер, ведущих из уже посещённой вершины в ещё не посещённую выбирается ребро с наименьшей разностью номеров соединяемых им вершин (либо, если таких несколько, то с наименьшим номером новой вершины). Если вершины обозначаются буквами, в качестве номера вершины берётся код этой буквы.

Алгоритм завершает работу когда не удастся найти очередной путь в графе. Он всегда находит решение на графе с неотрицательными целочисленными весами.

Описание функций и структур данных

Для хранения рёбер и узлов в графе используются типы Edge и Vertex соответственно. Тем не менее, для обозначения узлов используются коды их символов, а для обозначения рёбер — их ID (тип edge_id_t). Предполагается, что ID можно перебирать, и что следующий ID можно получить через оператор инкремента. Это верно для индексов, и допускает использование итераторов из STL (как минимум, из категории ForwardIterator), например, итераторов std::forward_list. В данной реализации ID являются индексами в векторах исходящих рёбер в узлах.

У класса Edge есть следующие поля:

int dest узел, в который ведёт ребро.

int max_capacity начальная (максимальная) пропускная спобосность ребра (отрицательна для обратных рёбер).

int current_flux текущий поток через ребро.

int rev ID обратного ребра в узле dest.

При добавлении в граф нового ребра из v_1 в v_2 с пропускной способностью ω на самом деле создаются 2 ребра: прямое с current_flux = 0, и обратное (из v_2 в v_1) с max_capacity = $-\omega$ и current_flux = ω . Изначально обратное ребро будет иметь текущую пропускную способность 0.

Функция $Edge::remaining_capacity()$ const возвращает текущую пропускную способность ребра. Пропускная способность всегда неотрицательна. Поскольку для обратных рёбер $max_capacity < 0$, max_flux берётся помодулю.

Функция Edge::is_real() const проверяет, что ребро прямое, т.е. настоящее. Это необходимо для того, чтобы пропускать обратные рёбра при выводе ответа.

У класса Vertex есть следующие поля и функции:

std::vector<Edge> edges вектор исходящих из данного узла рёбер (приватное поле).

Edge &edge(edge_id_t e) (И const) выбор ребра по номеру.

edge_id_t add_edge() добавляет исходящее ребро в узел и возвращает его ID.

edge_id_t begin_id() const ID, с которого осуществляется перебор исходящих рёбер.

edge_id_t end_id() const ID, на котором нужно завершить перебор, т.е. ID, идущий сразу за последним.

Для представления путей используется вектор номеров узлов. По такому вектору и номеру начальной вершины можно восстановить весь маршрут, а в данном случае все пути идут из одной и той же начальной вершины (истока).

Для удобства для типа пути объявлено имя Path.

Основной класс, в котором реализован алгоритм – Graph:

std::vector<Vertex> vertexes всктор узлов графа.

int start, end номера начального и конечного узлов графа.

int base_char наименьший номер узла. Узел с этим номером будет находиться в векторе по индексу 0. При считывании графа этот номер может уменьшаться, при этом в начало вектора будут добавляться новые узлы.

Отделять номера узлов от их индексов нужно, т.к. неизвестен диапазон символов, которыми будут обозначаться узлы. В примере они обозначаются буквами в нижнем регистре, но могут обозначаться, например, цифрами.

Vertex &vertex(int v) (и const) выбор узла по его номеру (не индексу).

int vertex_char(int idx) const ПОЛУЧЕНИЕ НОМЕРА УЗЛА ПО ЕГО ИНДЕКСУ.

int vertex_index(int v) const получение индекса узла по его номеру. Эта функция нужна, чтобы иметь возможность хранить временные массивы, где каждый элемент по соответствует узлу с тем же индексом.

int vertexes_count() const возвращает количество узлов в графе.

Edge &edge(int v, edge_id_t e) (И const) выбор ребра е из узла v.

Edge &revedge(int v, edge_id_t e) (и const) для ребра е из узла v возвращает обратное.

void add_vertex(int v) добавление нового узла с номером v. Именно добавление происходит только если номер этого узла меньше или больше всех, что были добавлены ранее.

- void add_edge (int v1, int v2, int cap) добавление ребра из v1 в v2 с максимальной пропускной способностью cap, а также обратного ему. Прямое ребро добавляется в узел v1, а обратное — в v2.
- void mod_edge (int v, edge_id_t e, int dcap) увеличение значения текущего потока через ребро е из узла v на dcap (т.е. уменьшение текущей пропускной способности через это ребро на -dcap). Текущий поток через обратное ребро изменяется на -dcap.
- int path_flux(const Path &p) const возвращает максимальный поток через путь р.
- void apply_flux(const Path &p, int f) изменяет текущий поток через все рёбра пути р на f.
- int get_max_flux() возвращает максимальный поток через граф, при этом находя фактический поток через каждое ребро графа.
- Path find_path() const выполняет поиск пути в графе. Рёбра хранятся в очереди с приоритетами, для их выбора в нужном порядке определён вспомогательный класс ComparedEdgeRef.
- Path recover_path(const std::vector<edge_id_t> &revs) const

 Эта функция восстанавливает путь в графе. Используется, как вспомогательная функция в find_path.

Сложность алгоритма

На каждом шаге мы ищем путь и ещё несколько раз его проходим. Данная реализация выполняет поиск пути за $O(|E|\log|E|)$ (т.к. для хранения набора доступных рёбер используется очередь с приоритетами), пройти путь можно за $O(|E|\log|E|)$. Таким образом, можно сказать, что каждый шаг выполняется за $O(|E|\log|E|)$.

В худшем случае, на каждом шаге мы находим путь с потоком 1; тогда число шагов, которое нам понадобится, равно максимальному потоку через граф f. Получим сложность по времени $O(f|E|\log|E|)$.

Для хранения графа требуется O(|V|+|E|) памяти. Требуется дополнительная память для поиска пути (очередь вершин, два массива дополнительной информации об узлах, а также сам путь) , но это тоже O(|V|+|E|). Таким образом, сложность по памяти O(|V|+|E|).

Тестирование

На рисунках слева входные данные, а справа вывод – фактический поток через граф.

• Простой тест.

Ввод:

5

а

d

a c 1

a b 1

b d 1

c d 1

b c 1

Вывод:

2

a b 1

a c 1

b c 0

b d 1

c d 1

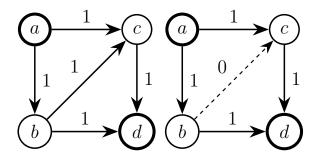


Рис. 1: Ввод/вывод 1

• Тест из задания.

Ввод:

7

а

f

a b 7

b d 6

d e 3

e c 2

a c 6

c f 9

d f 4

Вывод:

12

a b 6

a c 6

b d 6

c f 8

d e 2

d f 4

e c 2

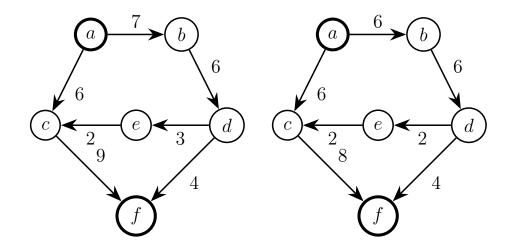


Рис. 2: Ввод/вывод 2

• Тест 3

Ввод:

11

а

h

a b 3

b e 1

a c 1

c e 2

a d 2

d e 4

e g 3

e f 2

f h 3

g h 1

d f 1

Вывод:

4

a b 1

a c 1

a d 2

b e 1

c e 1

d e 1

d f 1

e f 2

```
e g 1
f h 3
g h 1
```

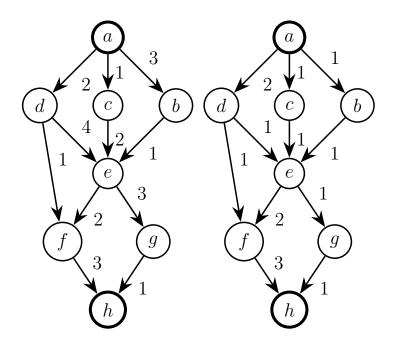


Рис. 3: Ввод/вывод 3

• Тест 4

Ввод:

10

a f

a b 7

a c 5

c d 7

b d 2

d e 6

b e 3

d f 8

e f 8

0 _ 0

b c 4

a d 4

Вывод:

16

a b 7

a c 5
a d 4
b c 2
b d 2
b e 3
c d 7
d e 5
d f 8
e f 8

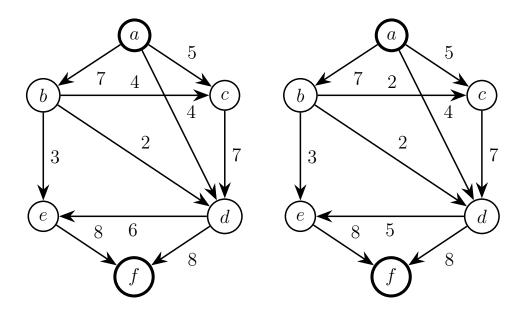


Рис. 4: Ввод/вывод 4

Выводы

В ходе выполнения лабораторной работы исследован алгоритм Форда-Фалкерсона для поиска максимального потока в графе. Написана программа, реализующая данный алгоритм с заданным алгоритмом поиска пути в графе.

ПРИЛОЖЕНИЕ А ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

Название файла: lab3.cpp

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <algorithm>
#include <queue>
#include <functional>
#include <limits.h>
// Note: define ENABLE DEBUG to enable debugging output to stderr
// Id, local to a particular Vertex. Might be an iterator type if Edges
// are kept in a container whose insertion doesn't invalidate them.
using edge id t = int;
struct Edge {
   int dest;
                                // 'vertex char's, not indices
    int max_capacity, current_flux;
    edge id t rev;
                               // id of the corresponding dest's edge
    int remaining capacity() const
       return std::abs(max_capacity) - current_flux;
    // We don't want to write out auxiliary reverse edges which have
    // negative max_capacity
   bool is real() const
       return max_capacity > 0;
    }
};
class Vertex {
   std::vector<Edge> edges;
public:
   Edge &edge(edge_id_t e)
       return edges[e];
    const Edge &edge(edge id t e) const
       return edges[e];
```

```
edge_id_t add_edge()
       edges.push back(Edge{});
       return edges.size() - 1;
    }
   edge_id_t begin_id() const
       return 0;
   edge_id_t end_id() const
       return edges.size();
};
// Edge indices, assuming we start from g.start and finish at g.end
using Path = std::vector<edge_id_t>;
std::ostream &write vertex(std::ostream &os, int v);
struct Graph {
   std::vector<Vertex> vertexes;
   int start, end;
                              // 'vertex char's
   // We don't assume any particular range of characters. Instead, we
   // use characters we read as identifiers but only keep vertexes in
   // the character range actually used. 'base_char' is the lowest
    // character used as a vertex identifier so far.
   int base_char = -1;
   Graph() :vertexes{}, start{-1}, end{-1} {}
   Vertex &vertex(int v)
       return vertexes[v - base_char];
    const Vertex &vertex(int v) const
      return vertexes[v - base_char];
    // vertex_char: external id of a vertex
    int vertex_char(int idx) const
       return idx + base char;
    // vertex index: zero-based index of vertex
    int vertex index(int v) const
       return v - base_char;
```

```
}
    int vertexes count() const
        return vertexes.size();
    }
    Edge &edge(int v, edge_id_t e)
        return vertex(v).edge(e);
    const Edge &edge(int v, edge_id_t e) const
        return vertex(v).edge(e);
    Edge &revedge(int v, edge id t e)
        Edge &ed = edge(v, e);
        return edge(ed.dest, ed.rev);
    const Edge &revedge(int v, edge id t e) const
        const Edge &ed = edge(v, e);
       return edge (ed.dest, ed.rev);
    }
    void add_vertex(int v);
    void add_edge(int v1, int v2, int cap);
    void mod_edge(int v, edge_id_t e, int dcap);
    int path_flux(const Path &p) const;
    void apply_flux(const Path &p, int f);
    int get_max_flux();
    Path recover_path(const std::vector<edge_id_t> &revs) const;
    Path find path() const;
};
Graph::add_vertex(int v)
    if (base_char < 0) {</pre>
        // First vertex
        base char = v;
    } else if (v < base char) {</pre>
        // Vertex below lowest char seen before: prepend vertexs
        vertexes.insert(vertexes.begin(), base_char - v, Vertex{});
        base char = v;
    } else {
        int idx = vertex_index(v),
```

```
cur = vertexes_count();
        // If new char is above every one seen before, append vertexes
            vertexes.insert(vertexes.end(), idx - cur + 1, Vertex{});
    }
void
Graph::add edge(int v1, int v2, int cap)
    edge id t
        e1 = vertex(v1).add edge(),
        e2 = vertex(v2).add edge();
    // Add 3 interconnected (via dest and rev) edges at once.
    edge(v1, e1) = Edge\{v2, cap, 0, e2\};
    edge(v2, e2) = Edge(v1, -cap, cap, e1);
    #ifdef ENABLE DEBUG
    write vertex(write vertex(std::cerr << "add edge: ", v1), v2);</pre>
    write vertex(write vertex(std::cerr << '/', v2), v1);</pre>
    std::cerr << " max capacity: " << cap << std::endl;</pre>
    #endif
}
Graph::mod edge(int v, edge id t e, int dcap)
    Edge
        &e1 = edge(v, e),
        \&e2 = revedge(v, e);
    e1.current_flux += dcap;
    e2.current flux -= dcap;
    #ifdef ENABLE DEBUG
    int d = e1.dest;
    std::cerr << "modify (by " << dcap << ") edges: ";</pre>
    write_vertex(write_vertex(std::cerr, v), d)
        << " (new:" << el.current flux << " remaining capacity:"
        << el.remaining_capacity() << "), ";
    write vertex(write vertex(std::cerr, d), v)
        << " (new:" << e2.current flux << " remaining capacity:"
        << e2.remaining capacity() << ")" << std::endl;
    #endif
}
Graph::path flux(const Path &p) const
    int f = INT MAX;
```

```
// Traverse path, find min remaining capacity
    int v = start;
   auto iter = p.begin();
    for (; v != end; v = edge(v, *iter++).dest)
        f = std::min(f, edge(v, *iter).remaining capacity());
   return f;
}
// 'apply': 'consume' that much flux from each edge in the path
Graph::apply_flux(const Path &p, int f)
   int v = start;
   auto iter = p.begin();
   for (; v := end; v = edge(v, *iter++).dest)
        mod edge(v, *iter, f);
}
std::ostream &
debug_write_path(const Graph &g,
                 std::ostream &os,
                 const Path &p)
{
   int v = g.start;
   auto iter = p.begin();
    for (; v != g.end; v = g.edge(v, *iter++).dest)
        write_vertex(os, v);
   write_vertex(os, v);
   return os;
}
Graph::get max flux()
    int total = 0;
    for (;;) {
        Path p = find path();
        if (p.empty())
           break;
        int f = path_flux(p);
        apply flux(p, f);
        total += f;
        #ifdef ENABLE DEBUG
        debug write path(*this, std::cerr << "found path: ", p);</pre>
        std::cerr << ", flux: " << f << std::endl;
        std::cerr << "current total: " << total << std::endl;</pre>
```

```
#endif
    }
   return total;
Path
Graph::recover path(const std::vector<edge id t> &revs) const
    Path p {};
   // Traverse the path from end to start following recorded reverse
   // edges
    for (int v = end; v != start;) {
       const Edge &e = edge(v, revs[vertex index(v)]);
        p.push_back(e.rev);
        v = e.dest;
    }
    std::reverse(p.begin(), p.end());
   return p;
}
Path
Graph::find_path() const
    // Specifies a particular edge in the graph. Comparison (operator<)</pre>
    // is defined to make the best edge the largest.
    struct ComparedEdgeRef {
        // required to calculate distance between dest and source
        int src;
        // if we have an edge ptr, we don't need a ref to the graph
        const Edge *edge;
        int dst() const
            return edge->dest;
        edge_id_t rev() const
           return edge->rev;
        bool operator<(const ComparedEdgeRef &o) const</pre>
            int dst1 = dst(),
                dst2 = o.dst();
```

```
int diff1 = std::abs(dst1 - src),
            diff2 = std::abs(dst2 - o.src);
        // Note: using '>' (greater) here to keep the edge with the
        // smallest distance or destination vertex id the largest
        // one.
        if (diff1 != diff2)
            return diff1 > diff2;
        // here as well
        return dst1 > dst2;
    }
} ;
// We'll always have the best edge on top
std::priority queue<ComparedEdgeRef> q {};
std::vector<bool> visited (vertexes count(), false);
// rev[vertex_index(v)]: which edge of vertex v we should use to
// return to the vertex from which we came to 'v' the first time
std::vector<int> rev (vertexes_count(), -1);
int v = start;
while (v != end) {
   visited[vertex index(v)] = true;
    const Vertex &vv = vertex(v);
    for (edge_id_t ei = vv.begin_id(); ei != vv.end_id(); ++ei) {
        const Edge &e = vv.edge(ei);
        if (!visited[vertex_index(e.dest)]
            && e.remaining_capacity() > 0) {
            q.push(ComparedEdgeRef{v, &e});
            #ifdef ENABLE DEBUG
            write_vertex(std::cerr << " pushing edge: ", v)</pre>
                << " -> ";
            write vertex(std::cerr, edge(v, ei).dest) << std::endl;</pre>
            #endif
        }
    }
    // No more edges but we haven't seen end => no path
    if (q.empty())
        return Path{};
    // Pick the next edge
    // v <- next vertex
    // r <- reverse edge
    edge_id_t r;
```

```
do {
            const ComparedEdgeRef &er = q.top();
            r = er.rev();
            v = er.dst();
            q.pop();
            #ifdef ENABLE DEBUG
            write vertex(std::cerr << " looking at edge: ", er.src);</pre>
            write_vertex(std::cerr << " -> ", v) << std::endl;</pre>
            #endif
        } while (visited[vertex index(v)]);
        #ifdef ENABLE DEBUG
        std::cerr << " ok" << std::endl;</pre>
        #endif
        rev[vertex_index(v)] = r;
    }
    return recover_path(rev);
// Read a vertex character and make sure it's valid in the graph
int
read_vertex(std::istream &is, Graph &g)
   char c;
   is >> c;
   g.add_vertex(c);
   return c;
}
read_graph(std::istream &is)
   Graph g {};
    int count;
    is >> count;
    g.start = read_vertex(is, g);
    g.end = read_vertex(is, g);
    for (int i = 0; i < count; i++) {
```

```
int v1 = read_vertex(is, g),
           v2 = read_vertex(is, g);
        int max_capacity;
        is >> max_capacity;
        g.add_edge(v1, v2, max_capacity);
   return g;
std::ostream &
write vertex(std::ostream &os, int v)
   return os << static_cast<char>(v);
}
std::ostream &
write_edge(std::ostream &os,
          const Graph &g, int v, edge_id_t e)
    // Format: "{from} {to} {actual_flux}"
   const Edge &edge = g.edge(v, e);
   return write vertex(write vertex(os, v) << " ", edge.dest)</pre>
        << " " << edge.current_flux << std::endl;
}
// Write edges sorted by destination vertex character
std::ostream &
write_vertex_edges(std::ostream &os,
                   const Graph &g, int v)
    struct EdgeRef {
        int dest;
        edge id t ei;
        bool operator<(const EdgeRef &er) const
           return dest < er.dest;
    };
    std::vector<EdgeRef> ers {};
    const Vertex &vv = g.vertex(v);
    for (edge_id_t ei = vv.begin_id(); ei != vv.end_id(); ++ei) {
        const Edge &edge = vv.edge(ei);
        if (edge.is real())
            ers.push_back(EdgeRef{edge.dest, ei});
```

```
}
    std::sort(ers.begin(), ers.end());
    for (const EdgeRef &er : ers)
        write_edge(os, g, v, er.ei);
   return os;
std::ostream &
write_flux(std::ostream &os, const Graph &g)
    // Note: we iterate over vertex indices, so we use g.vertex_char
    int c = g.vertexes_count();
    for (int i = 0; i < c; i++)
        write_vertex_edges(os, g, g.vertex_char(i));
    return os;
}
int
main(void)
    Graph g = read_graph(std::cin);
    int flux = g.get_max_flux();
    write_flux(std::cout << flux << std::endl, g);</pre>
   return 0;
}
```