# 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.8382 | <br>Фильцин И.В. |
|-----------------|------------------|
|                 |                  |
| Преподаватель   | <br>Фирсов М.А.  |

Санкт-Петербург

### Задание

Вар. 5. Поиск не в глубину и не в ширину, а по правилу: каждый раз выполняется переход по дуге, имеющей максимальную остаточную пропускную способность. Если таких дуг несколько, то выбрать ту, которая была обнаружена раньше в текущем поиске пути.

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

 $v_i \ v_j \ w_{ij}$  - ребро графа

. . .

Выходные данные:

 $P_{max}$  - величина максимального потока

 $v_i \ v_j \ w_{ij}$  - 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).

Пример входных данных:

7

a

f

a b 7
a c 6
b d 6
c f 9
d e 3
d f 4
e c 2

## Соответствующие выходные данные:

12

a b 6

a c 6

b d 6

c f 8

de2

d f 4

e c 2

# Ход работы

## Описание алгоритма

Алгоритм Форда-Фалкерсона итеративно увеличивает значение потока. Вначале поток равен 0 для каждой дуги. При выполнении каждой итерации алгоритма находится некоторый увеличивающий путь из истока в сток. Данный путь используется для увеличения потока. В найденном пути вычисляется максимальный поток, который можно пропустить через все дуги данного пути не вызвав переполнения. Для каждой дуги в прямом направлении поток увеличивается на вычисленное значение, а для каждой дуги в противоположном

направлении - уменьшается. Алгоритм продолжает свою работу пока может быть найден хотя бы 1 путь из истока в сток. По окончании работы алгоритма, максимальный поток в графе равен сумме потоков, исходящих из стока. При этом сумма потоков, исходящих из стока равна сумме потоков, входящих в сток.

#### Вычислительная сложность

Время выполнения алгоритма зависит от того, как именно выполняется поиск пути. В реализованном алгоритме (См. исх. код в приложении А) используется жадный поиск: в приоритете дуга, имеющая большую остаточную пропускную способность.

Т.к. общее количество рёбер равно |E|, всего выполняется |E| итераций цикла. Время работы жадного поиска зависит от поиска дуги с максимальной остаточной пропускной способности. Т.к. в памяти хранятся дуги с максимальной пропускной способностью >0, каждая такая операция поиска выполняется за время равное O(|E|). Т.к. каждая вершина рассматривается ровно по одному разу, итоговое время работы поиска пути составляет  $O(|V| + |E||E|) = O(|E|^2)$  На каждом шаге алгоритма поток увеличивается минимум на единицу, следовательно, алгоритм сходится не более чем за O(f\*) шагов (где f\* - максимальное значение потока). Таким образом, общее время работы алгоритма составляет  $O(|E|^2f*)$ .

#### Сложность по памяти

Для хранения графа в памяти в виде матрицы смежности необходимо  $O(|V|^2)$  дополнительной памяти.

# Описание функций и структур данных

В исходном коде используются следующие структуры данных:

 $Graph\ \{node: Map < char, Node>\}$  - Граф, который в поле  $node\$ содержит все вершины;

 $Node \; \{to: Map < char, Edge > \}$  - Вершина, которая в поле to хранит все дуги из неё;

 $Edge\ \{capacity: usize, flow: usize, real: bool\}$  - Дуга, которая характеризуется максимальной пропускной способностью capacity, текущим потоком flow и "реальностью"  $real\ (real\ выставляется\ в\ true,\ если\ дуга\ "настоящая"\ ,$  т.е. содержится в исходном графе). Для структур Graph и  $Node\ был\ перегружен\ оператор\ [char]\ для\ упрощенной\ индексации.$ 

Для нахождения максимального потока используется функция  $fn\ run(graph:\&mut\ Graph,\ from:\ char,\ to:\ char) ->\ usize,\ которая$  принимает граф graph, исток from и сток to. Функция модифицирует поток в дугах переданного графа и возвращает в качестве результата максимальный поток.

Для поиска пути используется функция

 $fn\ find\_path(graph: \&Graph,\ from: char,\ to: char) -> Option < (usize,\ Vec < char >) >$ , которая принимает граф graph, начальную вершину from и конечную вершину to. Если путь из from в to был найден, функция возвращает  $Some(max\_flow,\ path)$ , где  $max\_flow$  - максимальный поток, который можно пустить по найденному пути не вызвав переполнения, а path - найденный путь. Если путь найден не был, функция возвращает None.

# Тестирование

Написанный алгоритм был протестирован при помощи юнит тестов (См. исх. код в приложении Б). Данные тестов представлены. в табл. 1

Таблица 1 Тестирование программы

| Граф           | Исток => Сток     | Результат работы |
|----------------|-------------------|------------------|
| - 1. 7         | $a \Rightarrow f$ | 12               |
| a b 7          |                   | a b 6            |
| a c 6          |                   | a c 6            |
| b d 6          |                   | b d 6            |
| c f 9<br>d e 3 |                   | c f 8            |
|                |                   | d e 2            |
| d f 4          |                   | d f 4            |
| e c 2          |                   | e c 2            |
| a b 100        | a => d            | 200              |
| a c 100        |                   | a b 100          |
| b c 1          |                   | a c 100          |
| b d 100        |                   | b c 0            |
| c d 100        |                   | b d 100          |
| C d 100        |                   | c d 100          |
| a b 1          |                   | 0                |
| a c 1          | a => d            | a b 0            |
| a C I          |                   | a c 0            |
| a b 3          | a => d            | 4                |
| a c 2          |                   | a b 3            |
|                |                   | a c 1            |
| c e 1<br>b e 4 |                   | b d 1            |
| b d 2          |                   | b e 2            |
| e d 5          |                   | c e 1            |
| e u J          |                   | e d 3            |

# Итог работы

В ходе лабораторной работы был реализован алгоритм Форда-Фалкерсона для поиска максимального потока в графе. Была оценена асимптотика данного алгоритма.

# приложение а

# Исходный код программы

```
mod tests;
use std::collections::btree_map::{BTreeMap, Entry};
use std::ops::{Index, IndexMut};
use std::io::stdin;
use std::fmt::{Display, Formatter};
struct Graph {
 node: BTreeMap<char, Node>
}
struct Node {
  to: BTreeMap<char, Edge>
}
struct Edge {
  capacity: usize,
  flow: usize,
  real: bool
}
impl Graph {
  fn new() -> Self {
    Graph {
```

```
node: BTreeMap::new()
    }
  }
  fn add_edge(&mut self, from: char, to: char, capacity
  : usize) {
    self[from][to] = Edge::new(capacity);
  }
}
impl Index<char> for Graph {
  type Output = Node;
  fn index(&self, idx: char) -> &Self::Output {
    self.node.get(&idx).unwrap()
  }
}
impl IndexMut<char> for Graph {
  fn index_mut(&mut self, idx: char) -> &mut Self::
  Output {
    match self.node.entry(idx) {
      Entry::Occupied(v) => v.into_mut(),
      Entry::Vacant(v) => v.insert(Node::new())
    }
  }
}
```

```
impl Display for Graph {
 fn fmt(&self, f: &mut Formatter<'_>) -> std::fmt::
  Result {
    for (from, node) in &self.node {
      for (to, edge) in &node.to {
        if edge.real == true {
          let flow = if self.node.contains_key(&to)
                               && self[*to]
  .to.contains_key(&from)
                               && self[*to][*from].real
  == true {
            let from_to = edge.flow;
            let to from = self[*to][*from].flow;
            if from_to > to_from {
              from_to - to_from
            } else {
              0
            }
          } else {
            edge.flow
          };
          write!(f, "{} {} \n", *from, *to, flow)
```

```
.unwrap();
        }
      }
    }
    Ok(())
  }
}
impl Node {
  fn new() -> Self {
    Node {
      to: BTreeMap::new()
    }
  }
}
impl Index<char> for Node {
 type Output = Edge;
  fn index(&self, idx: char) -> &Self::Output {
    self.to.get(&idx).unwrap()
  }
}
impl IndexMut<char> for Node {
```

```
fn index_mut(&mut self, idx: char) -> &mut Self::
  Output {
    match self.to.entry(idx) {
      Entry::Occupied(v) => v.into_mut(),
      Entry::Vacant(v) => v.insert(Edge::default())
    }
  }
}
impl Edge {
  fn new(capacity: usize) -> Self {
    Edge {
      capacity,
      flow: 0,
      real: true
    }
  }
  fn get_allow_flow(&self) -> usize {
    self.capacity - self.flow
  }
}
impl Default for Edge {
  fn default() -> Self {
    let mut edge = Edge::new(0);
    edge.real = false;
```

```
edge
  }
}
struct Input {
  from: char,
  to: char,
  value: usize,
}
impl Input {
  fn new(string: &String) -> Self {
    let from = string.bytes().nth(0).unwrap() as char;
    let to = string.bytes().nth(2).unwrap() as char;
    let slice = if string.chars().last().unwrap() == '\
  n' {
      &string[4..string.len() - 1]
    } else {
      &string[4..]
    };
    let value: usize = slice.parse().unwrap();
    Input { from, to, value }
  }
}
fn find_path(graph: &Graph, from: char, to: char) ->
  Option<(usize, Vec<char>)> {
```

```
printlnHaxoдим!(" путь");
let mut stack = Vec::new();
stack.push(from);
let mut parent = BTreeMap::new();
while !stack.is_empty() {
  // I - Достаем последнюю добавленную вершину
  let current = *stack.last().unwrap();
 printlnTeкущая!(" рассматриваеемая вершина {}",
current);
  if current == to { break; }
  let max dest =
    // II - Если есть хотя бы 1 путь из данной
вершины в другую
    if graph.node.contains_key(&current) {
      // Находим дугу с максимальной остаточной
пропускной способностью
      graph[current].to.iter().fold(None, |min, (dest
, edge) | match min {
        None if parent.get(dest).is_none() &&
edge.get allow flow() > 0 \Rightarrow Some((dest, edge)),
        Some((_, max_edge)) if parent.get(dest)
.is none()
```

```
&& edge.get allow flow() >
max_edge.get_allow_flow() => Some((dest, edge)),
        expr => expr
      })
    } else { None };
 if let Some((dest, edge)) = max_dest {
    // III - Если нашли путь, переходим к следующей
вершине
   printlnHaшли!(" путь в {} со значением {}", dest,
 edge.get_allow_flow());
   parent.insert(*dest, current);
    stack.push(*dest);
  } else {
    // Если не нашли путь, возвращаемся к прошлой
вершине
   printlnПути!(" из данной вершины нет!
Возвращаемся назад");
    stack.pop();
  }
}
if let Some(prev) = parent.get(&to) {
  let mut result = vec![to, *prev];
  let mut min flow = graph[*prev][to].get allow flow
();
```

```
let mut prev = *prev;
    while prev != from {
      let prev_from = *parent.get(&prev).unwrap();
      result.push(prev_from);
      let flow = graph[prev_from][prev].get_allow_flow
  ();
      if flow < min_flow {</pre>
        min flow = flow;
      }
     prev = prev_from;
    }
   printlnHaйденный!(" путь перевёрнутый(): {:?}",
  result);
    Some((min flow, result))
  } else {
   None
  }
}
fn run(graph: &mut Graph, from: char, to: char) ->
  usize {
  let mut result: usize = 0;
  // I - Находим путь и максимальный поток для него
 while let Some((max flow, path)) = find path(&graph,
  from, to) {
   printlnOбновляем!(" поток для найденного пути
```

```
максимально ( возможный поток = \{\})", max_flow);
    // II - Обновляем поток для вершин из найденного
  пути
    for i in 0..path.len() - 1 {
      let to = path[i];
      let from = path[i + 1];
      if graph[from][to].real == false {
        graph[to][from].flow -= max_flow;
        graph[from][to].capacity -= max_flow;
      } else {
        graph[from][to].flow += max_flow;
        graph[to][from].capacity += max_flow;
      }
    }
   printlnTeкущее!(" значение потоков:\n {}", graph);
    result += max_flow;
  }
 result
fn main() {
 let mut buffer = String::new();
```

}

```
stdin().read line(&mut buffer).unwrap();
let n: usize = buffer[0..buffer.len() - 1].parse()
.unwrap();
buffer.clear();
stdin().read line(&mut buffer).unwrap();
let from = buffer.bytes().nth(0).unwrap() as char;
buffer.clear();
stdin().read_line(&mut buffer).unwrap();
let to = buffer.bytes().nth(0).unwrap() as char;
buffer.clear();
let mut graph = Graph::new();
for in 0..n {
  buffer.clear();
  stdin().read_line(&mut buffer).unwrap();
  let input = Input::new(&buffer);
  graph.add_edge(input.from, input.to, input.value);
}
let max = run(&mut graph, from, to);
println!("{}", max);
println!("{}", graph);
```

}

#### приложение Б

## Исходный код тестов

```
#[cfg(test)]
mod tests {
  use crate::*;
  macro_rules! graph {
    (\$((\$from: expr => \$to: expr) (\$val: expr)),*) => {
      {
        let mut temp graph = Graph::new();
        $(
          temp graph.add edge($from, $to, $val);
        ) *
        temp_graph
      }
    }
  }
  macro_rules! expect_edge {
    ($graph: expr, $(($from: expr => $to: expr) ($val:
  expr)), *) => {
      {
        $(
          assert_eq!($graph[$from][$to].flow, $val);
        ) *
      }
```

```
}
}
#[test]
fn case_1() {
  let mut graph = graph!(
    ('a' \Rightarrow 'b') (7),
    ('a' => 'c') (6),
    ('b' => 'd') (6),
    ('c' \Rightarrow 'f') (9),
    ('d' => 'e') (3),
    ('d' => 'f') (4),
    ('e' => 'c') (2)
  );
  assert_eq!(run(&mut graph, 'a', 'f'), 12);
  expect_edge!(
    graph,
    ('a' => 'b') (6),
    ('a' => 'c') (6),
    ('b' => 'd') (6),
    ('c' => 'f') (8),
    ('d' => 'e') (2),
    ('d' => 'f') (4),
    ('e' => 'c') (2)
```

```
)
}
#[test]
fn case_2() {
  let mut graph = graph!(
    ('a' \Rightarrow 'b') (100),
    ('a' => 'c') (100),
    ('b' => 'c') (1),
    ('b' \Rightarrow 'd') (100),
    ('c' => 'd') (100)
  );
  assert_eq!(run(&mut graph, 'a', 'd'), 200);
  expect_edge!(
    graph,
    ('a' \Rightarrow 'b') (100),
    ('a' \Rightarrow 'c') (100),
    ('b' => 'c') (0),
    ('b' \Rightarrow 'd') (100),
    ('c' => 'd') (100)
  )
}
#[test]
fn case_3() {
```

```
let mut graph = graph!(
    ('a' => 'b') (1),
    ('a' => 'c') (1)
);

assert_eq!(run(&mut graph, 'a', 'd'), 0);

expect_edge!(
    graph,
    ('a' => 'b') (0),
    ('a' => 'c') (0)
)
}
```