

Московский авиационный институт
(национальный исследовательский университет)

Факультет информационных технологий и прикладной
математики

Кафедра вычислительной математики и программирования

Лабораторная работа №9 по курсу «Дискретный анализ»

Студент: Ю. Ю. Обыденкова
Преподаватель: А. Н. Ридли
Группа: М8О-308Б-18
Дата:
Оценка:
Подпись:

Москва, 2021

Лабораторная работа №9

Задача: Разработать программу на языке C или C++, реализующую указанный алгоритм согласно заданию:

Задан неориентированный граф, состоящий из n вершин и m ребер. Вершины пронумерованы целыми числами от 1 до n . Необходимо вывести все компоненты связности данного графа.

Формат входных данных: В первой строке заданы $1 \leq n \leq 10^5$ и $1 \leq m \leq 10^5$. В следующих m строках записаны ребра. Каждая строка содержит пару чисел – номера вершин, соединенных ребром.

1 Описание

В связи с тем, что граф неориентированный, можно использовать обход в глубину для решения данной задачи. При запуске обхода из вершины, принадлежащей к некоторой компоненте связности, обход посетит все вершины из этой компоненты и только их. Таким образом, в функцию обхода можно передавать вектор, в который будут помещаться вершины из очередной компоненты связности. Сложность совпадает со сложностью обхода в глубину, то есть $O(V + E)$.

2 Исходный код

После считывания неориентированного графа запускаются обходы в глубину из всех его вершин, результат сохраняется в вектор, передаваемый по ссылке.

```
1 | #include <iostream>
2 | #include <vector>
3 |
4 | #define NON_SET_COMPONENT -1
5 |
6 |
7 | using Graph = std::vector<std::vector<int>>>;
8 |
9 | void dfs(int u, const Graph& g, std::vector<int>& components, int cur_comp) {
10 |     components[u] = cur_comp;
11 |     for (int v : g[u]) {
12 |         if (components[v] == NON_SET_COMPONENT) {
13 |             dfs(v, g, components, cur_comp);
14 |         }
15 |     }
16 | }
17 |
18 | int main() {
19 |     int n,m;
20 |     std::cin >> n >> m;
21 |     Graph g(n);
22 |     std::vector<int> comp_number(n,NON_SET_COMPONENT);
23 |     for (int i = 0; i < m; ++i) {
24 |         int a, b;
25 |         std::cin >> a >> b;
26 |         a--;
27 |         b--;
28 |         g[b].push_back(a);
29 |         g[a].push_back(b);
30 |     }
31 |
32 |     int cur_comp = 0;
33 |     for (int i = 0; i < n; ++i) {
34 |         if (comp_number[i] == NON_SET_COMPONENT) {
35 |             dfs(i, g, comp_number, cur_comp);
36 |             cur_comp++;
37 |         }
38 |     }
39 |
40 |     std::vector<std::vector<int>>> result(cur_comp);
41 |     for (int i = 0; i < comp_number.size(); ++i) {
42 |         result[comp_number[i]].push_back(i);
43 |     }
44 |     for (int i = 0; i < result.size(); ++i) {
```

```

45     for (int v : result[i]) {
46         std::cout << v + 1 << " ";
47     }
48     std::cout << "\n";
49 }
50
51 return 0;
52 }

```

3 Консоль

```
ulia@WIN-9LNCMF0CCPQ:~$ g++ lab9.cpp -o lab9
ulia@WIN-9LNCMF0CCPQ:~$ ./lab9
5 4
1 2
2 3
1 3
4 5

1 2 3
4 5
ulia@WIN-9LNCMF0CCPQ:~$
```

4 Выводы

Выполнив девятую лабораторную работу по курсу «Дискретный анализ», я больше узнала о графах и алгоритмах работы с ними. Теория графов к настоящему времени содержит достаточно много эффективных инструментов для решения столь же широкого круга проблем. Однако, средства и идеи, сегодня относящиеся к области дискретной математики, именуемой теорией графов, пребывают по сей момент в некотором единстве.

Так, в решаемой мной задаче, можно заметить, что граф неориентированный, и можно использовать обход в глубину. При запуске обхода из вершины, принадлежащей к некоторой компоненте связности, обход посетит все вершины из этой компоненты и только их. Таким образом, в функцию обхода можно передавать вектор, в который будут помещаться вершины из очередной компоненты связности.

Сложность совпадает со сложностью обхода в глубину, то есть $O(V + E)$.

Существуют и другие алгоритмы поиска кратчайшего пути от одной вершины графа до другой. Например, алгоритм Дейкстры. Этот алгоритм является жадным и имеет сложность $O(V \log V)$, когда алгоритм Форда-Беллмана имеет сложность $O(V * E)$. Однако, первый не умеет работать с ребрами, имеющими отрицательный вес, поэтому для моей задачи он не применим.

Список литературы

- [1] Томас Х. Кормен, Чарльз И. Лейзерсон, Рональд Л. Ривест, Клиффорд Штайн. *Алгоритмы: построение и анализ, 2-е издание.* — Издательский дом «Вильямс», 2007. Перевод с английского: И. В. Красиков, Н. А. Орехова, В. Н. Романов. — 1296 с. (ISBN 5-8459-0857-4 (рус.))