

**Московский авиационный институт (национальный исследовательский
университет)**

Факультет информационных технологий и прикладной математики

Кафедра вычислительной математики и программирования

Лабораторная работа № 7 по курсу «Дискретный анализ»

Студент: Бачурин П.Д.
Преподаватель: Макаров Н.К
Даты:
Оценка:
Подпись:

Москва, 2024

Задача

Заданы N объектов с ограничениями на расположение вида « A должен находиться перед B ». Необходимо найти такой порядок расположения объектов, что все ограничения будут выполняться.

Формат ввода

На первой строке два числа, N и M , за которыми следует M строк с ограничениями вида « $A B$ » ($1 \leq A, B \leq N$) определяющими относительную последовательность объектов с номерами A и B .

Формат вывода

–1 если расположить объекты в соответствии с требованиями невозможно, последовательность номеров объектов в противном случае.

Алгоритм

1. Инициализация данных:

- Считываем число объектов N и число ограничений M . Затем считываем M ограничений в вектор пар.

2. Алгоритм топологической сортировки:

- По данным ограничениям создаем граф, где каждое ограничение типа A перед B обозначает ребро из вершины A в вершину B .
- При построении графа подсчитываем сколько ребер входит в каждую вершину.
- Каждую вершину, в которую входит 0 ребер, добавляем в очередь для обхода в ширину.
- При обходе добавляем вершину в результирующий вектор и смотрим соседей. Для каждого соседа уменьшаем кол-во входящих в него ребер, если это кол-во стало равно нулю, то добавляем его в очередь для обхода.

5. Вывод результата:

- Если в результирующем векторе кол-во элементов не равно числу вершин, то значит, что хотя бы одно из ограничений невозможно выполнить.
- В ином случае выводим элементы результирующего вектора вектора.

Исходный код

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <queue>
#include <unordered_map>

std::vector<int> topological_sort(const int n,
std::vector<std::pair<int, int>> &constraints)
{
    std::vector<std::vector<int>> graph(n +
    1); std::vector in_degree(n + 1, 0);

    for (const auto &[a, b] : constraints)
        { graph[a].push_back(b);
          in_degree[b]++;
        }

    std::queue<int> q;
    for (int i = 1; i <= n; ++i) {
        if (in_degree[i] == 0) {
            q.push(i);
        }
    }

    std::vector<int> result;
    while (!q.empty()) {
        int node = q.front();
        q.pop();
        result.push_back(node);

        for (int neighbor : graph[node]) {
            in_degree[neighbor]--;
            if (in_degree[neighbor] == 0) {
                q.push(neighbor);
            }
        }
    }

    if (result.size() != n) {
        return {-1};
    }

    return result;
}

int main() {
    int n, m;
    std::cin >> n >> m;
    std::vector<std::pair<int, int>>
    constraints(m); for (int i = 0; i < m; ++i) {
        std::cin >> constraints[i].first >> constraints[i].second;
    }
}
```

```
std::vector<int> sorted_order = topological_sort(n, constraints);if
(sorted_order.size() == 1 && sorted_order[0] == -1) { std::cout <<
-1 << "\n";
} else {
    for (const int num : sorted_order) {
        std::cout << num << " ";
    }
    std::cout << "\n";
}
}
```

Тесты

1.

ВВОД:

3 2

1 2

2 3

ВЫВОД:

1 2 3

2.

ВВОД:

5 6

1 2

1 3

1 4

1 5

2 5

3 2

ВЫВОД:

13425

3.

ВВОД:

2 2

1 2

2 1

ВЫВОД:

-1

4.

ВВОД:

10 2

1 2

2 10

ВЫВОД:13456789210

Вывод

В результате выполнения лабораторной работы я изучил основные алгоритмы, использующие идею жадных алгоритмов, составил и отладил программу для своего варианта задания, работающую за $O(n + m)$. В отличие от динамического программирования жадные алгоритмы предполагают, что задача имеет оптимальное решение, которое строится из оптимальных решений для подзадач с заранее определённым выбором, а не перебором всех вариантов перехода. Такой подход уменьшает временные и пространственные ресурсы, нужные для решения задачи.