

Отчет по алгоритму построения латинских композиций в ориентированном графе

Теоретические сведения

Латинская композиция графа $G = (V, E)$ представляет собой специфическую структуру, которая позволяет перечислять все возможные пути между заданными вершинами графа, удовлетворяющие определённым условиям.

Описание алгоритма

Алгоритм выполняет построение латинских композиций в ориентированном графе и перечисление всех возможных путей от начальной до конечной вершины с использованием этих композиций.

Этапы алгоритма:

1. Инициализация:

- Создаются начальные матрицы $M1$ и $M1'$ где $M1[v]$ содержит соседей вершины v , а $M1'[v]$ содержит вершины, для которых v является соседом.

2. Построение латинских композиций:

- Композиция матриц $M1$ и $M1'$ для получения новых матриц.
- Этот процесс повторяется для построения всех латинских композиций.

3. Перечисление путей:

- Используя построенные латинские композиции, выполняется поиск всех путей от начальной до конечной вершины с использованием рекурсивного поиска в глубину (DFS).

Оценка временной сложности алгоритма

Основные этапы алгоритма имеют следующие временные сложности:

- Построение начальных матриц $M1$ и $M1'$: $O(n^2)$, где n — количество вершин в графе.
- Композиция матриц: $O(n^3)$, так как необходимо проверять все возможные пары вершин.
- Перечисление всех путей: Зависит от количества путей и структуры графа, в худшем случае $O(n!)$.

Таким образом, общая временная сложность алгоритма в худшем случае может достигать $O(n!)$.

Логическая блок-схема



Программа

Программа написана на языке Python с использованием библиотек:

- Tkinter для графического интерфейса пользователя.
- NetworkX для работы с графами.
- Matplotlib для визуализации графов.

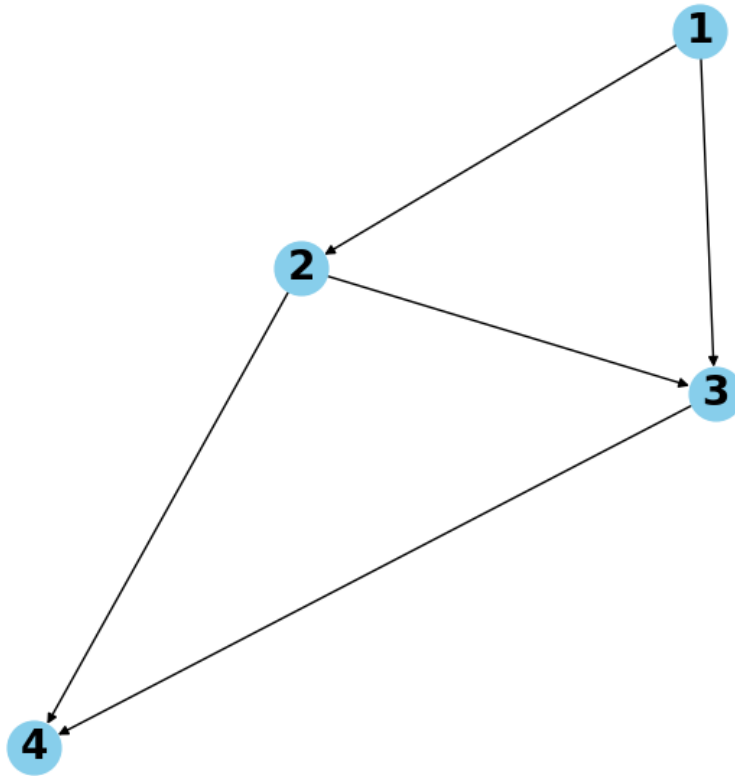
Оценка временной сложности алгоритма

- Построение начальных матриц M1 и M1': $O(n^2)$.
- Композиция матриц: $O(n^3)$.
- Перечисление всех путей: $O(n!)$.

Тестовые примеры. Скриншоты программы.

Пример 1.

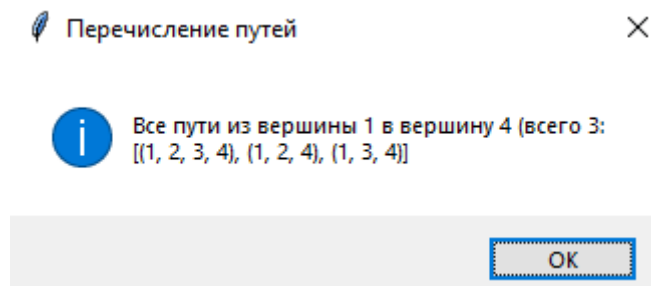
1. Введем ребра



2. Нажмем «Перечислить пути» и введем:
начальную точку – 1; конечную точку – 4

3. Ожидаемый результат:
3 – (1, 2, 3, 4), (1, 2, 4), (1, 3, 4)

4. Полученный результат:



Результат: верно.

Пример прикладной задачи

Модель управления маршрутизацией в сети:

- Создать программу, которая оптимизирует маршрутизацию в сети так, чтобы минимизировать количество пересылок данных между узлами. Каждому маршруту сопоставляется уникальный идентификатор, что минимизирует задержки и повышает эффективность сети.