Санкт-Петербургский Политехнический Университет Высшая школа прикладной математики и вычислительной физики, ФизМех 01.03.02 Прикладная математика и информатика

Лабораторная работа №4 Дисциплина "Дискретная математика"

Тема " Циклы и раскраска"

Вариант "Наибольшее независимое множество вершин и наименьшее вершинное покрытие"

Поставленная задача

Найти в графе и вывести любые наибольшее независимое множество вершин и наименьшее вершинное покрытие.

Используемый язык программирования

Python 3.12.6

Описание алгоритма

Нахождение наибольшего независимого множества вершин:

Инициализация:

```
X ← Ø

max_size ← 0

stack ← [(Ø, {0, 1, 2, ..., V-1})]

Пока stack не пуст:

(S, T) ← stack.pop()

Если |S| > max_size:

X ← S

max_size ← |S|

Для каждой вершины v из Т:

Если ∀u ∈ S: adj_matrix[v][u] = 0:

new_T ← T \ {v}

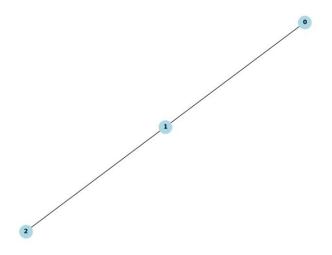
stack.push((S ∪ {v}, new_T))
```

Нахождение наименьшего вершинного покрытия множества:

min_vertex_cover = [v for v in range(self.V) if v not in max_independent_set]

Пример работы алгоритма

Для примера рассмотрим граф.



	0	1	2
0	0	1	0
1	1	0	1
2	0	1	0

Поиск наибольшего независимого множества:

- Инициализация:
 - Cтек: [([], [0, 1, 2])] (пустое множество и все вершины в списке T).
 - Итерации:
 - Взять из стека пару S = [], T = [0, 1, 2].
 - Добавить вершину 0 в S: S = [0], T = [1, 2].
 - Проверить вершину 1: она связана с 0, пропустить.
 - Проверить вершину 2: она не связана с 0, добавить: S = [0, 2].
 - Результат: Наибольшее независимое множество S = [0, 2].

Поиск наименьшего вершинного покрытия:

- Вершины графа: V = {0, 1, 2}.
- Независимое множество: I = {0, 2}.
- Наименьшее вершинное покрытие:

 $min_vertex_cover = V \setminus I = \{1\}.$

Сложность алгоритма

Алгоритм имеет экспоненциальную сложность $O(2^{V_*}V)$. Общее число таких подмножеств — $2^{V_*}V$ худшем случае алгоритм выполняет $O(2^{V_*}V)$ итераций. Наименьшее вершинное покрытие можно получить, исключив вершины наибольшего независимого множества из всех вершин графа, выполняется за O(V).

Входные и выходные данные

Входные данные. Квадратная матрица n×n, где n — количество вершин в графе. Каждая строка матрицы представляет связи (ребра) для одной вершины.

Выходные данные. Записывается в файл строки вида:

Наибольшее независимое множество вершин: {наибольшее независимое множество вершин}

Наименьшее вершинное покрытие: {множество вершин которое является наименьшим вершинным покрытием}

Область применимости

Алгоритм для нахождения максимального независимого множества (MIS) и минимального вершинного покрытия (MVC) подходит для определённых типов задач и графов. MIS часто используется для разделения графов на независимые компоненты или кластеры. Пример — задачи кластеризации в сетях, когда нужно выделить группы объектов, которые не взаимодействуют напрямую. MVC используется для минимизации количества узлов, которые должны быть подключены для обеспечения полной связи между всеми элементами сети. В задачах настройки беспроводных и проводных сетей — это критично для сокращения затрат на оборудование и обеспечение эффективной работы сети.

Представление графов в программе

Для представления графа в программе я буду использовать матрицу смежности. Доступ к данным в матрице занимает O(1) что делает возможным прямую и быструю работу с каждой парой вершин. Кроме того, добавление или удаление ребра также выполняется за O(1), так как достаточно изменить один элемент матрицы.

Вывод

Алгоритмы для нахождения максимального независимого множества (MIS) и минимального вершинного покрытия (MVC) являются важными инструментами в теории графов и находят широкое применение в различных областях, таких как оптимизация сетевых структур, планирование, биоинформатика и логистика. Несмотря на их теоретическую значимость, выбранный алгоритм имеет экспоненциальную сложность.