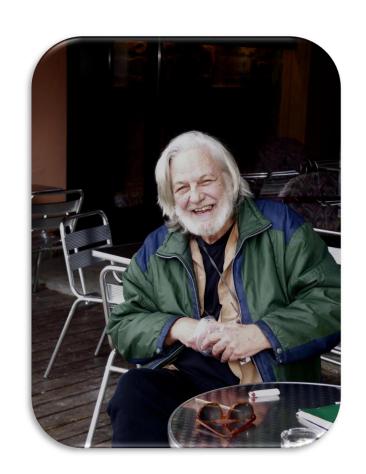
Алгоритм сжатия цветков

Студент Яцевич Ксения Б9121-09.03.03 пикд

Историческая справка

Алгоритм разработал Джек Эдмондс в 1961 году и опубликовал в 1965 году.

Основная причина важности алгоритма – первое доказательство возможности нахождения наибольшего паросочетания за полиномиальное время.



Постановка задачи

Разрешение проблемы нахождения максимального паросочетания в графах с нечетными циклами

Идея алгоритма

<u>Алгоритм сжатия цветков</u> (англ. Blossom algorithm) — это алгоритм для построения наибольших паросочетаний на графах.

Оценка сложности



Операции сжатия цветков может быть O(n_1).

Сжатие соцветий работает за O(n_2)с

Стоит отметить - $n_1 = n_2$

Общая асимптотика алгоритма - O(n(m+n^2))=O(n^3).

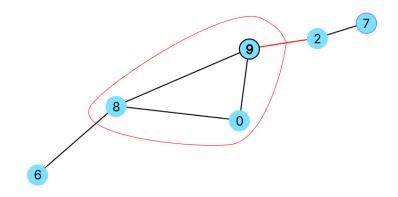
Дополняющий (увеличивающий) путь

Мы сможем найти максимальное паросочитание путем инверсии дополняющего пути.

<u>Дополняющий путь</u> - чередующаяся цепь, которая начинается и кончается свободными вершинами.

Сжатие цветка

Сжатие всего нечётного цикла в одну псевдо-вершину (соответственно, все рёбра, инцидентные вершинам этого цикла, становятся инцидентными псевдо-вершине).



Теорема Эдмондса

Пусть граф \overline{G} был получен из графа G сжатием одного цветка. Тогда в графе \overline{G} существует увеличивающая цепь тогда и только тогда, когда существует увеличивающая цепь в G.

НАЧАЛО СПИСОК инцидентности ΓΡΑΦΑ i = 0, i < N, i++ YES ́ЕСЛИ ВЕРШИНА НЕ В̀ поиск дополняющего ПАРОСОЧЕТАНИИ быход в ширину i = 0, i < N, i++ ЕСЛИ НАЙДЕН ЦВЕТОК YES СВОРАЧИВАНИЕ ЦВЕТКА ЕСЛИ НАЙДЕН дополняющий YES ВОССТАНОВЛЕНИЕ ГРАФА ФОРМИРУЕМ ПАРОСОЧЕТАНИЕ ПАРОСОЧЕТАНИЕ КОНЕЦ

Общая схема алгоритма

Пример работы алгоритма

Произвольный граф

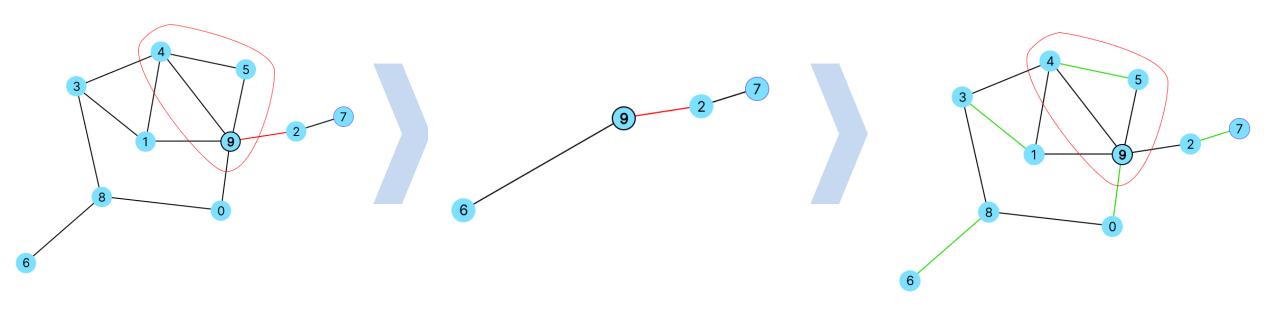
Поиск цветков

Сжатие цветков

Нахождение дополняющего пути

Восстановление графа

Максимальное паросочетание



Описание реализации

Написана библиотека *blossom.h*, в которой реализованы следующие функции:

print_match() - принимает паросочетание и выводит его в консоль

get_match() - принимает список инцидентности и вектор, куда будет записано паросочетание. Помещает паросочетание в переменную а. Включает в себя функции:

Іса() - находит общего ближайшего предка для вершин цветка

mark_path() - помечает чередующийся путь

find_path() - ищет дополняющий путь из каждой вершины. Результат работы - последняя вершина дополняющего пути

Заключение

- 1. Появление алгоритма «Сжатие цветков» позволило решать новые задачи на графах с нечетными циклами
- 2. Реализация библиотеки позволяет использовать алгоритм в других проектах