Поиск абелевых строк наибольшей длины

И. Збань Научный руководитель: В. Аксёнов



5 июня 2017 г.

Задача: Нахождение наибольшей общей абелевой подстроки и поиск абелевых подквадратов.

Задача: Нахождение наибольшей общей абелевой подстроки и поиск абелевых подквадратов.

Мотивация:

Задача: Нахождение наибольшей общей абелевой подстроки и поиск абелевых подквадратов.

Мотивация:

▶ Быстроразвивающаяся область, много публикаций за последнее время

Задача: Нахождение наибольшей общей абелевой подстроки и поиск абелевых подквадратов.

Мотивация:

- Быстроразвивающаяся область, много публикаций за последнее время
- Актуальность: подзадачи в бионформатике (gene clusters),
 фильтры в задаче поиска образца

Задача: Нахождение наибольшей общей абелевой подстроки и поиск абелевых подквадратов.

Мотивация:

- ▶ Быстроразвивающаяся область, много публикаций за последнее время
- Актуальность: подзадачи в бионформатике (gene clusters),
 фильтры в задаче поиска образца
- ▶ Близость с известной задачей 3SUM

Работа состоит из следующих пунктов:

Работа состоит из следующих пунктов:

 Оценка алгоритма решения 3SUM+ для монотонных множеств на примере задачи о количестве абелевых подквадратов

Работа состоит из следующих пунктов:

- Оценка алгоритма решения 3SUM+ для монотонных множеств на примере задачи о количестве абелевых подквадратов
- ▶ Анализ задачи LCAF для частного случая бинарного алфавита

Работа состоит из следующих пунктов:

- Оценка алгоритма решения 3SUM+ для монотонных множеств на примере задачи о количестве абелевых подквадратов
- ▶ Анализ задачи LCAF для частного случая бинарного алфавита
- ▶ Решение задачи LCAF для общего случая

Количество абелевых подквадратов

Задача о количестве абелевых подквадратов сводится к 3SUM+

Количество абелевых подквадратов

Задача о количестве абелевых подквадратов сводится к 3SUM+

$$A=B=\{(c_a(i), c_b(i))\}, C=\{2c_a(i), 2c_b(i)\}$$

где $c_a(i),\,c_b(i)$ — количество букв a и b на префиксе длины i

Количество абелевых подквадратов

Задача о количестве абелевых подквадратов сводится к 3SUM+

$$A=B=\{(c_a(i), c_b(i))\}, C=\{2c_a(i), 2c_b(i)\}$$

где $c_a(i),\,c_b(i)$ — количество букв a и b на префиксе длины i

и число подстрок —
$$(\#3SUM^+(A,B,C)-(n+1))/2$$

Сравнение алгоритмов на простой строке

Картиночка на которой видно, что квадрат работает быстро, а 1.86 — медленно

Сравнение алгоритмов на случайном тесте

Картиночка, на которой видно, что квадрат работает быстро, а 1.86 — оооочень медленно

binary LCAF

Картинка с матожиданием LCAF случайных бинарных строк

Доказана оценка сверху, что LCAF ограничена линейной функцией, тем самым опровергнута посылка из первоисточника

general LCAF

Используя персистентные деревья с limited node copying предложен алгоритм LCAF в общем случае за $(\mathcal{O}(n^2\log\sigma),\mathcal{O}(n))$

Идея — построить персистентный массив вектора Парея для строки-конкатенации обеих данных строк, посчитать некий хеш от каждого корня, и проверить, были ли одинаковые версии, соответствующие обеим строкам

Схема вычисления хеша

Тут какая-то непонятная картинка

Сравнение алгоритмов LCAF

| Год | Авторы | Время | Память |
|------|---------------|--------------------------------------|--------------------------|
| 2013 | StringMasters | - | - |
| 2015 | Кто-то | $\mathcal{O}(n^2\sigma)$ | $\mathcal{O}(n\sigma)$ |
| 2016 | Кто-то | $\mathcal{O}(n^2\sigma)$ | $\mathcal{O}(n)$ |
| 2016 | SPIRE | $\mathcal{O}(n^2 \log^2 n \log^* n)$ | $\mathcal{O}(n\log^2 n)$ |
| 2017 | Я | $\mathcal{O}(n^2 \log \sigma)$ | $\mathcal{O}(n)$ |

Вопросы?

Спасибо за внимание.