Лабораторная работа № 5 по курсу дискретного анализа: суффиксные деревья

Выполнил студент группы 08-208 МАИ Сизонов Артём.

Условие

Кратко описывается задача:

- 1. Общая постановка задачи: Необходимо реализовать алгоритм Укконена построения суффиксного дерева за линейное время. Построив такое дерево для некоторых из входных строк, необходимо воспользоваться полученным суффиксным деревом для решения своего варианта задания.
- 2. Вариант задания: Поиск образца с использованием статистики совпадений (вариант 3).

Метод решения

Первым делом строится суффиксное дерево. Оно представляет из себя вектор вершин. После этого поиском в ширину определяются глубины вершин. Далее осуществляется заполнение вектора статистики совпадений:

- 1. В первую очередь ищется ветка, по которой можно выйти из корня.
- 2. Далее происходит проход по веткам дерева вглубь со сравнением с текстом. Сравнение происходит до тех пор, пока не придём в лист, или пока не закончится текст, или пока не найдём первое несовпадение символов.
- 3. В случае прихода в лист или в вершину, из которой некуда выйти, происходит добавление в конец вектора статистики совпадений числа, равного глубине вершины, на которой мы находимся. Далее происходит проход до суффиксным ссылкам. В худшем случае приходим в корень.
- 4. В случае несовпадения символов происходит добавление в конец вектора статистики совпадений числа, равного глубине вершины минус единица. Далее происходит прыжок по счётчику и последующее сравнение.

Описание программы

Программа написана одним файлом:

struct TNode — тип вершины суффиксного дерева.

Построение массива статистики совпадений происходит с использованием функции Jump. Основная часть этого алгоритма написана в main.

Построение суффиксного дерева происходит с использованием функций GetState, Split, GetLink, ContinueSuffTree, GetDepths, CreateSuffTree и struct TCurrentState.

Бенчмарк:

При увеличение общего количества символов во входных данных в 10 раз время работы также увеличивается примерно в 10 раз.

```
bsb@dell:~/Рабочий стол/Информатика/Дискретный анализ/Лабораторные/LabN5$ time cat test1 | ./stf.out
user
        0m0.004s
bsb@dell:~/Рабочий стол/Информатика/Дискретный анализ/Лабораторные/LabN5$ time cat test2 | ./stf.out
real
user
        0m0.020s
bsb@dell:~/Рабочий стол/Информатика/Дискретный анализ/Лабораторные/LabN5$ time cat test3 | ./stf.out
        0m0.136s
        0m0.000s
bsb@dell:~/Рабочий стол/Информатика/Дискретный анализ/Лабораторные/LabN5$ time cat test4 | ./stf.out
real
        0m0.888s
        0m0.012s
bsb@dell:~/Рабочий стол/Информатика/Дискретный анализ/Лабораторные/LabN5$ time cat test5 | ./stf.out
user
        0m8.824s
        0m0.068s
sys
```

Дневник отладки

Посылка 1: Status: Compilation error. Решение: Исправлены ошики компиляции: неиспользуещиеся переменные.

Посылка 2: Status: Wrong answer at test 02.t. Проблема: Была допущена ошибка в алгоритме поиска. Неполностью реализовывался прыжок по счётчику.

Посылка 3: Status: Wrong answer at test 05.t. Проблема: Часть проблемы решена. Но всё ещё допущена ошибка в алгоритме поиска. Неполностью реализовывался прыжок по счётчику. Доработки не исправили ошибку.

Посылка 4: Status: Wrong answer at test 05.t. Проблема: Допущена ошибка в алгоритме поиска. Неполностью реализовывался прыжок по счётчику. Доработки не исправили ошибку.

Посылка 5: Status: Wrong answer at test 05.t. Проблема: Допущена ошибка в алгоритме поиска. Неполностью реализовывался прыжок по счётчику. Доработки не исправили ошибку.

Посылка 6: Status: Wrong answer at test 05.t. Проблема: Допущена ошибка в алгоритме поиска. Неполностью реализовывался прыжок по счётчику. Доработки не исправили ошибку.

Посылка 7: Status: Time limit exceeded at test 10.t. Проблема: Программа выполняет слишком много излишних копирований, неэффективно вычисляется глубины вершин.

Посылка 8: Status: Time limit exceeded at test 10.t. Проблема: Программа выполняет слишком много излишних копирований.

Посылка 9: Status: OK.

Недочёты

Выявленных недочётов нет.

Выводы

Суффиксное дерево используется в таких задачах, как точное совпадение строк, поиск подстроки в строке, наибольная общая подстрока двух строк, построение суффиксного массива и прочих задачах. Построение суффиксного дерево происходит за O(m), где m — длина текста. Поиск вхождения образца в текст происходит за O(n), где n — длина образца. В случае статистики совпадений всё наоборот, так как в суффиксное дерево заносится образец, а не текст. Из этого следует, что статистика совпадений приводит к уменьшению требуемой памяти, так как образец, обычно, намного меньше, чем текст. Также существуют несколько алгоритмов построения суффиксного дерева: Укконена, Вайнера, Мак-Крейга.