Московский авиационный институт (национальный исследовательский университет)

Факультет информационных технологий и прикладной математики

Кафедра вычислительной математики и программирования

Лабораторная работа №5 по курсу «Дискретный анализ»

Студент: А. Т. Бахарев Преподаватель: А. А. Кухтичев

Группа: М8О-206Б

Дата: Оценка: Подпись:

Лабораторная работа №5

Задача: 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.

Алфавит строк: строчные буквы латинского алфавита (т.е., от а до z).

Вариант задания : 2 Поиск с использованием суффиксного массива. Найти в заранее известном тексте поступающие на вход образцы с использованием суффиксного массива.

Входные данные: текст располагается на первой строке, затем, до конца файла, следуют строки с образцами.

Выходные данные: для каждого образца, найденного в тексте, нужно распечатать строчку, начинающуюся с последовательного номера этого образца и двоеточия, за которым, через запятую, нужно перечислить номера позиций, где встречается образец в порядке возрастания.

1 Описание

2 Исходный код

```
suffix tree.h
 1 | #define MAX_LENGTH std::numeric_limits<std::size_t>::max()
   class TNode
 3
 4
   public:
 5
       using link = std::map<char, TNode *>;
 6
       link edges;
 7
       TNode *parent;
 8
       TNode *suffixLink;
 9
       std::size_t begin;
10
       std::size_t length;
11
       TNode(const std::string &, TNode * const &);
12
       TNode(const std::vector<char> &, const char &);
       TNode(const std::vector<char> &, const char &, TNode * const &);
13
14
       TNode(const std::string &, TNode * const &, const std::size_t &);
15
       virtual ~TNode();
16 | };
17 | class TSuffixTree;
18
   class TSuffixArray;
19
   class TSuffixArray
20
   {
   private:
21
22
       std::string text;
23
       std::vector<std::size_t> array;
24
   public:
25
       explicit TSuffixArray(const TSuffixTree &);
26
       std::vector<std::size_t> Find(const std::string &pattern) const;
27
       virtual ~TSuffixArray();
28
   };
29
   class TSuffixTree
30
31
       std::string text;
32
       TNode *root;
33
       TNode *active_vertex;
34
       std::size_t activeLength;
35
       std::size_t activeCharIdx;
36
       void DFS(TNode * const &, std::vector<std::size_t> &, const std::size_t &) const;
37
       friend TSuffixArray::TSuffixArray(const TSuffixTree &);
38
39
       explicit TSuffixTree(const std::vector<char> &, const char &);
40
       void PushBack(const char &ch);
       virtual ~TSuffixTree();
41
42 || };
```

| suffix_tree.cpp | |
|---|--------------------------------------|
| void TSuffixTree::PushBack(const char& | Функция добавления символа в суф- |
| new_ch) | фиксное дерево в режиме реального |
| | времени |
| void TSuffixTree::DFS(TNode const | Преобразование суффиксного дерева в |
| &curr, std::vector <std::size_t> &result,</std::size_t> | суффиксный массив при помощи алго- |
| const std::size_t &summary) | ритма обхода в глубину. |
| std::vector <std::size_t></std::size_t> | Поиск подстроки в суффиксном масси- |
| TSuffixArray::Find(const std::string | ве |
| &pattern) | |
| file1.c | |
| void function_name() | Функция, «которая почти всегда рабо- |
| | тает, но неясно, что она делает». |

В этом случае структуры или классы должны быть полностью приведены в листинге (без реализации методов).

```
1 \parallel \texttt{struct KV} \{
```

int key;
char value;
4 | KV;

3 Консоль

```
alex$make
\verb|g++ suffix_tree.cpp main.cpp -std=c++11 -pedantic -Wall -Werror -Wno-sign-compare| \\
-Wno-long-long -lm -o diskran_laba_5
alex$ cat 01.t
bb cabcbacd cabbdbabacbacadd aabcaadd acbccbdaacbdcaadd babbddadabcbbbdadcaadacbaaada
abbacbdddccbcabccdadabaccdacaddbbccd\\
bbac
bbca
aabc
dcab
dadd
dbab
dbac
bbba
acbd
bbba
ccab
bdad
dadd
bbca
alex$ ./*5 <01.t
1: 17
3: 49
4: 95
5: 82
6: 1
7: 27
8: 10
10: 15,51
13: 43,84
16: 65
18: 1
alex$
```

4 Тест производительности

Поиск подстроки в строке при помощи суффиксного массива я сравнивал с наивным алгоритмом. Ниже приведен листинг бенчмарка и генератора тестов на python: benchmark.cpp

```
1 | #include <cstdlib>
    #include <iostream>
 3
   #include <string>
   #include <vector>
   std::vector<int> Find(const std::string& pattern, const std::string& text)
 6
 7
        std::vector<int> res;
        for(int i = 0; i < text.size(); ++i)</pre>
 8
 9
            int k = i;
10
           for(int j = 0; j < pattern.size(); ++j)</pre>
11
12
               if(text[k] == pattern[j])
13
14
                   ++k;
15
               else
16
                   break;
17
18
            if(i - k == pattern.size() - 1)
19
               res.push_back(i);
20
        }
21
        return res;
22 || }
23
   int main()
24
25
        std::string text;
26
        std::string pattern;
27
        std::cin>>text;
28
        size_t n = 1;
29
        std::string buf;
30
        while(std::cin>>pattern)
31
32
           std::vector<int> res = Find(pattern, text);
33
           if(!res.empty())
34
35
               std::cout<<n<<": ";
36
               for(auto i : res)
37
                   std::cout<<res[i]<<", ";
38
           }
39
           ++n;
40
41
        return 0;
42 || }
```

Generator.py

```
1 | import random
   import sys
 3
   def GenText(1, alphabet):
 4
       text = str()
       for i in range(1):
 5
 6
           text += random.choice(alphabet)
 7
       return text
 8
   inputFile = open("01.t", "w")
 9
10 | outputFile = open("01.a", "w")
11 | textLen = 1000000
   alphabet = ('a', 'b', 'c', 'd')
12
   text = str(GenText(textLen, alphabet)) # Generate text
14 | inputFile.write(text + '\n')
15 pCount = random.randint(1000, 2000) # Generate count of patterns
16 | for i in range(1, pCount):
17
       pattern = str()
18
       for j in range(random.randint(20, 50)):
19
           pattern += random.choice(alphabet)
20
       inputFile.write(pattern + "\n")
21
       buf = str()
22
       res = text.find(pattern, 0, len(text))
23
       isMatch = False
24
       if res != -1:
25
           buf += str(i) + ": " #write num of pattern if we have at least one match
26
       while res != -1:
27
           if isMatch:
28
              buf += ", "
29
           isMatch = True
30
           buf += str(res)
31
           res = text.find(pattern, res + 1, len(text))
32
       if len(buf) != 0:
           outputFile.write(buf + "\n")
33
```

```
alex$python3 Gen*
alex$wc 01.t
        1120 1004472 01.t
1120
alex
alex$make
g++ suffix_tree.cpp main.cpp -std=c++11 -pedantic -Wall -Werror -Wno-sign-compare
-Wno-long-long -lm -o diskran_laba_5
alex$g++ -std=c++11 bench*
alex$time ./a.out <01.t >tmp
        0m30.215s
real
user
        0m30.204s
        0m0.000s
sys
alextime ./*5 < 01.t > tmp
real
        0m2.946s
        0m2.556s
user
        0m0.308s
sys
```

Как видно из теста производительности, суффиксное дерево быстрее чем наивный алгоритм. Разница колоссальная. Текст состоит из большого количества символов, шаблоны много меньше по длине. Но если длина паттерна будет, к примеру, 4-5 символов, то разницы во времени работы наших алгоритмов не будет. Это связано с тем, что наивный алгоритм поиска хорошо показывает себя, когда нам надо найти в большом тексте маленький фрагмент. Время работы будет линейно зависеть от длины исходного текста (длину паттерна в этом случае можно принять за константу). Однако при работе с большими образцами, время работы этого алгоритма возрастет до квадрата от длины текста (в худшем случае), в то время как суффиксное дерево будет работать линейно от длины шаблона! Так что, по моему мнению, нет абсолютно универсального и удобного метода поиска подстроки в строке. Нужно смотреть по ситуации, что в данном случае проще, удобнее и самое главное быстрее.

5 Выводы

Выполнив пятую лабораторную работу по курсу «Дискретный анализ», я познакомился с новым алгоритмом поиска подстрок в тексте — суффиксное дерево. Он крайне эффективен, если нам заранее известен текст. Мы подготавливаем структуру дерева для эффективного поиска любого количества образцов. Время построения суффиксного дерева — линейное. Время работы при поиске подстрок — тоже линейное, зависящее от их длин. Существует несколько реализаций построений суффиксных деревьев. Однако самым простым и эффективным является алгоритм Укконена. Его большой плюс в том, что нам не нужно хранить строку с текстом целиком. Мы считываем символ за символом и строим наше дерево. Это так называемый алгоритм реального времени(online algorithm). Его можно использовать в большом спектре задач, где нужна интерактивность и минимальное время отклика.

Список литературы

- [1] Dan Gusfield. Algorithms on Strings, Trees, and Sequences: Computer Science and Computational Biology
- [2] Суффиксное дерево Википедия. URL: https://ru.wikipedia.org/wiki/Суффиксное_дерево (дата обращения: 01.10.2018).
- [3] Суффиксное дерево. Алгоритм Укконена URL: http://e-maxx.ru/algo/ukkonen (дата обращения: 01.10.2018).