

МИНОБРНАУКИ РОССИИ
САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ
ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ
«ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА)
Кафедра МО ЭВМ

ОТЧЕТ
по лабораторной работе №5
по дисциплине «Построение и анализ алгоритмов»
Тема: Алгоритм Ахо-Корасик

Студент гр. 8303

Хохлов Г.О.

Преподаватель

Фирсов М.А.

Санкт-Петербург

2020

Цель работы

Изучение алгоритма Ахо-Корасик для решения задач точного поиска набора образцов и поиска образца с джокером.

Задание.

Разработайте программу, решающую задачу точного поиска набора образцов.

Вход:

Первая строка содержит текст (T , $1 \leq |T| \leq 100000$).

Вторая - число n ($1 \leq n \leq 3000$), каждая следующая из n строк содержит шаблон из набора $P = \{p_1, \dots, p_n\}$ $1 \leq |p_i| \leq 75$

Все строки содержат символы из алфавита $\{A, C, G, T, N\}$

Выход:

Все вхождения образцов из P в T .

Каждое вхождение образца в текст представить в виде двух чисел - i p

Где i - позиция в тексте (нумерация начинается с 1), с которой начинается вхождение образца с номером p
(нумерация образцов начинается с 1).

Строки выхода должны быть отсортированы по возрастанию, сначала номера позиции, затем номера шаблона.

Пример входных данных

СССА

1

СС

Пример выходных данных

1 1

2 1

Индивидуализация

Вариант 4

Реализовать режим поиска, при котором все найденные образцы не

пересекаются в строке поиска (т.е. некоторые вхождения не будут найдены; решение задачи неоднозначно).

Описание алгоритма задания 1

В программе используется алгоритм Ахо-Корасик. Поэтапное выполнение алгоритма выглядит следующим образом:

- Из всех строк-шаблонов, вхождения которых необходимо найти в тексте строится бор — особую структура данных для хранения строк, которая представляет собой дерево, каждая вершина которого представляет один символ. Проходя от корня к терминальной вершине получаем строку-шаблон.
- Затем необходимо построить суффиксные ссылки, которые из конкретной вершины направляют в вершину, представляющую наибольший суффикс текущей строки. Для построения суффиксных ссылок используется алгоритм поиска в ширину, так как на каждом уровне нам для построения суффиксных ссылок достаточно сведений о суффиксных ссылках на уровне выше. Соответственно для корня суффиксная ссылка равна nullptr. Для следующих вершин бора проверяется суффиксная ссылка родителя. Если перейдя по суффиксной ссылке родителя можем попасть в вершину(условно E) по символу текущей вершины(условно T), то для вершины T суффиксная ссылка будет вести в вершину E. Если мы не можем этого сделать, то проверяем суффиксную ссылку от суффикса родителя и повторяем процедуру пока не дойдем до корня либо не найдем суффикс
- Запускается поиск, который заключается в том, что проходятся все символы текста по порядку и происходит спуск по бору. Если у текущей вершины есть вершина-ребенок с текущим символом, происходит переход в эту вершину-ребенка. Если же нет, находится максимальный суффикс из которого мы можем перейти в следующую вершину, содержащую текущий символ. Если произошел переход в вершину, помеченную как терминальная, это означает что найдено вхождение шаблона. Для выполнения

требования индивидуализации после нахождения очередного вхождения шаблона, текущей вершиной становится корень, для того чтобы избежать пересечений строк-шаблонов в тексте.

Описание функций и структур данных

struct Vertex — структура вершины бора.

Поля Vertex:

- char ch — символ строки;
- Vertex* parent — ссылка на родителя;
- Vertex* suffix — ссылка на суффикс;
- unordered_map<char, Vertex*> child — карта ссылок на детей;
- int terminateId — индекс строки если вершина терминальная, иначе равен -1;
- int stringSize — размер строки если вершина терминальная;
- vector<int> substringStart — индекс вхождения подстроки в шаблон;

class Trie — структура бора

Поля Trie:

- Vertex root — корень бора;
- map<int, set<int>> foundedStrings — карта найденных вхождений строк-шаблонов;

Методы Trie:

- void readStrings() — метод считывания строк-шаблонов из потока ввода. Ничего не возвращает.
- void insert(const string& newString, int id) — метод добавления строки в бор. String — новая строка, id — индекс строки. Ничего не возвращает.
- void findStrings(string text) — метод поиска строк в тексте, принимает текст, найденные вхождения записывает в foundedStrings (карта найденных вхождений строк-шаблонов). Ничего не возвращает.
- void initSuffixRef() — метод построения суффиксных ссылок в боре, ничего не принимает, изменяет вершины бора. Ничего не возвращает.
- void printFoundedStrings() — метод вывода найденных строк в стандартный поток вывода. Ничего не возвращает.

Сложность алгоритма

Построение бора выполняется за $O(m)$, где m — суммарная длина всех шаблонов. Для построения суффиксных ссылок используется поиск в ширину. Его сложность $O(E+V)$, но так как количество ребер линейно зависит от количества вершин, а вершины представляют собой одиночные символы, то можем считать сложность как $O(2m) = O(m)$. Кроме этого каждая вершина имеет ссылку на ребекна, количество детей не превосходит размер алфавита, т.е. общая сложность равна $O(a*m)$, где a — размер алфавита. Поиск строки в тексте линейно проходит текст, следовательно сложность $O(n)$, где n — длина текста. Итого сложность по времени составляет $O(a*m+n*k)$, где k — количество строк-шаблонов.

Для хранения бора используется не больше, чем $O(m)$ памяти, так как каждый символ представляет собой одну вершину бора. Также хранится карта найденных строк, которая не превышает $O(n*k)$. Итого сложность по памяти составляет $O(m+n*k)$.

Задание 2

Используя реализацию точного множественного поиска, решите задачу точного поиска для одного образца с *джокером*.

В шаблоне встречается специальный символ, именуемого джокером (wild card), который "совпадает" с любым символом. По заданному содержащему шаблоны образцу P необходимо найти все вхождения P в текст T .

Например, образец $ab??c?$ с джокером $?$ встречается дважды в тексте $xabvccbababcax$.

Символ джокер не входит в алфавит, символы которого используются в T .

Каждый джокер соответствует одному символу, а не подстроке неопределенной длины. В шаблоне входит хотя бы один символ не джокер, те шаблоны вида $???$ недопустимы.

Все строки содержат символы из алфавита $\{A,C,G,T,N\}$

Вход:

Текст (T , $1 \leq |T| \leq 100000$)

Шаблон ($P, 1 \leq |P| \leq 40$)

Символ джокера

Выход:

Строки с номерами позиций вхождений шаблона (каждая строка содержит только один номер).

Номера должны выводиться в порядке возрастания.

Пример выходных данных

```
ACTANCA
A$$$A$
$
```

Пример выходных данных

1

Описание алгоритма задания 2

Для задачи нахождения шаблона с джокером в тексте, алгоритм действует следующим образом:

- Шаблон разбивается на подстроки, разделенные джокером и они записываются в бор как отдельные строки.
- Также как в первом задании строятся суффиксные ссылки.
- После этого происходит поиск каждой подстроки в тексте. Тогда появление подстроки Q_i в тексте на позиции j будет означать возможное появление шаблона на позиции $j - li + 1$, где li — индекс начала подстроки в шаблоне. Создается массив в котором при нахождении подстроки значение элемента под номером $j - li + 1$ увеличивается на единицу. Соответственно индексы таких элементов этого массива, которые равны количеству подстрок и являются вхождениями шаблона.

Сложность алгоритма

Построение бора выполняется за $O(m)$, где m — суммарная длина всех шаблонов. Для построения суффиксных ссылок используется поиск в ширину. Его сложность $O(E+V)$, но так как количество ребер линейно зависит от

количества вершин, а вершины представляют собой одиночные символы, то можем считать сложность как $O(2m) = O(m)$. Кроме этого каждая вершина имеет ссылку на ребекна, количество детей не превосходит размер алфавита, т.е. общая сложность равна $O(a*m)$, где a – размер алфавита. Поиск строки в тексте линейно проходит текст, следовательно сложность $O(n)$, где n — длина текста. Итого сложность по времени составляет $O(a*m+n*k)$, где k — количество строк- шаблонов.

Для хранения бора используется не больше, чем $O(m)$ памяти, так как каждый символ представляет собой одну вершину бора. Также хранится карта найденных строк, которая не превышает $O(n*k)$. Итого сложность по памяти составляет $O(m+n*k)$.

Описание функций и структур данных

`struct Vertex` — структура вершины бора.

Поля `Vertex`:

- `char ch` – символ строки;
- `Vertex* parent` – ссылка на родителя;
- `Vertex* suffix` - ссылка на суффикс;
- `unordered_map<char, Vertex*> child` – карта ссылок на детей;
- `int terminateId` – индекс строки если вершина терминальная, иначе равен -1;
- `int stringSize` – размер строки если вершина терминальная;

Для задачи нахождения строки с джокером дополнительное поле:

- `vector<int> substringStart` – индекс вхождения подстроки в шаблон;

`class Trie` – структура бора

Поля `Trie`:

- `Vertex root` – корень бора;
- `map<int, set<int>> foundedStrings` – карта найденных вхождений строк-шаблонов;

Для задачи нахождения строки с джокером дополнительные поля:

- `char joker` – символ джокера;
- `int tempSize` – длина строки-шаблона;
- `int substringsNum`– количество подстрок, разделенных джокером;

Методы `Trie`:

- `void readStrings()` – метод считывания строк-шаблонов из потока ввода. Ничего не возвращает.
- `void insert(const string& newString, int id)` – метод добавления строки в бор. Принимает строку и ее индекс. Ничего не возвращает.
- `void findStrings(string text)`– метод поиска строк в тексте, принимает текст, найденные вхождения записывает в `foundedStrings` (карта найденных вхождений строк-шаблонов). Ничего не возвращает.
- `void initSuffixRef()` - метод построения суффиксных ссылок в боре, ничего не принимает, изменяет вершины бора. Ничего не возвращает.
- `void printFoundedStrings()` - метод вывода найденных строк в стандартный поток вывода.

Тестирование

Задание 1:

Тест 1:

ABCASDTEAD

5

ABC

CAS

ASD

TEA

EAD

Вывод:

1 1

4 3

7 4

Тест 2:

CATNATCAT

3

ATN

NAT

CAT

Вывод:

1 3

4 2

7 3

Тест 3:

CCCA

1

CC

Вывод:

1 1

Тест 4:

АВАВАВАВАВА

В 1

АВА

Вывод:

1 1

5 1

9 1

Тест с подробным промежуточным выводом:

```
NATCADCAT
3
NAT
TCA
CAT

add new string "NAT" to trie
path in trie : root->(New)N->(New)A->(New)T

add new string "TCA" to trie
path in trie : root->(New)T->(New)C->(New)A

add new string "CAT" to trie
path in trie : root->(New)C->(New)A->(New)T
initialization of suffix links:
root:
    childs: CNT
C    childs: A
    suffixLink: root
N    childs: A
    suffixLink: root
T    childs: C
    suffixLink: root
CA   childs: T
    suffixLink: root
NA   childs: T
    suffixLink: root
TC   childs: A
    suffixLink: C
CAT  childs: none
    suffixLink: T
NAT  childs: none
    suffixLink: T
TCA  childs: none
    suffixLink: CA

Answer:
1 1
7 3
```

Задание 2:

Тест 1:

ACTANCA

A\$\$A

\$

Вывод:

1

Тест 2:

CATNAT

CAT #AT

#

Вывод:

1

4

7

Тест 3:

DOGCLO

GC

#GC

#

Вывод:

2

6

Тест 4:

BROGSTAAFOGA

\$OG\$

\$

Вывод:

2

9

Тест 5:

BRASDOGF

\$OG\$

\$

Вывод:

5

Тест с подробным промежуточным выводом:

```
ATANATACATA
A$A
$

add new string "A" to trie
path in trie : root->(New)A

add new string "A" to trie
path in trie : root->A
initialization of suffix links:
root:
  childs: A
A  childs: none
   suffixLink: root
midArray:
  2
  0
  2
  0
  2
  0
  2
  0
  2
  0
  0

Answer:
1
5
9
```

Вывод

В ходе выполнения лабораторной работы был изучен алгоритм Ахо-Корасик и использован для нахождения вхождений множества строк в тексте, а также для нахождения шаблона с джокером.

Приложение А

Исходный код `риаа_5_1.cpp`

```
#include <iostream>
#include <unordered_map>
#include <map>
#include <set>
#include <queue>
#include <string>
#define DBG
using namespace std;

//структура вершины бора. Хранит символ, ссылки на родителя, на
суффикс и на детей,
//а также индекс шаблона. Если строка не терминальная, хранится -1.
Также для удобства в терминальных вершинах
//хранится длина шаблона.
struct Vertex {
    char ch;
    Vertex* parent = nullptr;
    Vertex* suffix = nullptr;
    unordered_map<char, Vertex*> child;
    int terminateId = -1;
    int stringSize;
};

//класс бора
class Trie {
    Vertex root;
    map<int, set<int>> foundedStrings;
public:
    //метод для поиска строк в тексте, принимает текст.
    void findStrings(string text) {
        //начинаем поиск от корня бора
        Vertex* tmp = &root;
        for (int i = 0; i < text.length(); i++) {
            //если можем перейти из текущей вершины, то делаем это,
            иначе пытаемся перейти из суффиксов
            if (tmp->child.find(text[i]) != tmp->child.end()) {
                tmp = tmp->child[text[i]];
                //если вершина терминальная, записываем индекс ее
                начала в тексте и возвращаемся
            }
            //к корню чтобы избежать пересечения вхождений
            шаблонов
        }
    }
};
```

```

        if (tmp->terminateId != -1) {
            foundedStrings[i + 2 - tmp->stringSize].insert(tmp->terminateId);
            tmp = &root;
        }
    } else {
        //если мы не можем перейти из текущей вершины,
        проверяем, можем ли перейти из ее суффиксов
        while (tmp->child.find(text[i]) == tmp->child.end()
            && tmp != &root) {
            tmp = tmp->suffix;
        }
        if (tmp->child.find(text[i]) != tmp->child.end())
            i--;
    }
}

//метод для вывода найденных строк в тексте
void printFoundedStrings() {
#ifdef DBG
    cout << "\nAnswer:\n";
#endif
    for (auto i : foundedStrings) {
        for (auto j : i.second) {
            cout << i.first << ' ' << j << '\n';
        }
    }
}

//метод построения суффиксных ссылок в боре
void initSuffixRef() {
    Vertex* vert;
    queue<Vertex*> vertexToVisit;
    vertexToVisit.push(&root);
    //запускается поиск в ширину, на каждом шаге для родителя
    текущей вершины суффиксная ссылка уже построена,
    //а значит остается только проверить можем ли из суффикса
    родителя перейти по символу текущей вершины,
    //если не можем то уменьшаем суффикс родителя и проверяем
    так пока не дойдем до корня
#ifdef DBG
    cout << "initialization of suffix links:\n";
#endif
}

```

```

        while (!vertexToVisit.empty()) {
            vert = vertexToVisit.front();
            vertexToVisit.pop();
#ifdef DBG
            if (vert == &root) {
                cout << "root:\n";
            } else {
                Vertex* t = vert;
                vector<char> str;
                while (t!=&root) {
                    str.push_back(t->ch);
                    t = t->parent;
                }
                for (auto k = str.rbegin(); k!=str.rend(); k++){
                    cout << *k;
                }
            }
            cout << "\tchlds: ";
            if (vert->child.empty()) {
                cout << "none";
            }
#endif
            for (auto &i : vert->child) {
                vertexToVisit.push(i.second);
#ifdef DBG
                cout << i.first;
#endif
            }
            Vertex* tmp = vert->parent;
#ifdef DBG
            cout << endl;
            if (vert != &root)
                cout << "\tsuffixLink: ";
#endif
            while (tmp) {
                tmp = tmp->suffix;
                if (tmp && tmp->child.find(vert->ch) != tmp->suffix->child.end()) {
                    vert->suffix = tmp->child[vert->ch];
#ifdef DBG
                    if (vert->suffix != &root) {
                        vector<char> suffix;
                        suffix.push_back(vert->ch);

```



```

        while (tmp!=&root) {
            suffix.push_back(tmp->ch);
            tmp = tmp->parent;
        }
        for (auto k = suffix.rbegin(); k!
=suffix.rend(); k++){
            cout << *k;
        }
        cout << endl;
    }
#endif
    break;
}
}
#ifdef DBG
    if (vert->suffix == &root)
        cout << "root\n";
#endif
}
}
//метод добавления новой строки в бор
void insert(const string& newString, int id) {
#ifdef DBG
    cout << "\nadd new string \"" << newString << "\" to trie\
n";
    cout << "path in trie : root";
#endif
    Vertex* tmp = &root;
    //спускаемся по бору для каждого символа, если вершина не
существует, создаем ее
    for (auto i : newString) {
#ifdef DBG
        cout << "->";
#endif
        if (tmp->child.find(i) == tmp->child.end()) {
            tmp->child[i] = new Vertex;
            tmp->child[i]->parent = tmp;
            tmp->child[i]->ch = i;
            tmp->child[i]->suffix = &root;
#ifdef DBG
            cout << "(New)";
#endif
        }
    }
}

```

```

        tmp = tmp->child[i];

#ifdef DBG
        cout << tmp->ch;
#endif
    }

#ifdef DBG
    cout << endl;
#endif

    //выставляем для терминальной вершины индекс шаблона и
    записываем длину шаблона
    tmp->terminateId = id;
    tmp->stringSize = newString.length();
}
//метод считывания строк-шаблонов из потока ввода
void readStrings(){
    int numOfWeeks;
    vector<string> strings;
    cin >> numOfWeeks;
    for (int i = 0; i < numOfWeeks; i++) {
        string newString;
        cin >> newString;
        strings.push_back(newString);
    }
    for (int i = 0; i < numOfWeeks; i++) {
        insert(strings[i], i + 1);
    }
}

};

int main() {
    string text;
    cin >> text;
    Trie trie;
    trie.readStrings();
    trie.initSuffixRef();
    trie.findStrings(text);
    trie.printFoundedStrings();
    return 0;
}

```

Исходный код piaa_5_2.cpp

```
#include <iostream>
#include <unordered_map>
#include <set>
#include <queue>
#include <string>
#define DBG
using namespace std;

//структура вершины бора. Хранит символ, ссылки на родителя, на
суффикс и на детей,
//а также индекс шаблона. Если строка не терминальная, хранится -1.
Также для удобства в терминальных вершинах
//хранится длина шаблона.
struct Vertex {
    char ch;
    Vertex* parent = nullptr;
    Vertex* suffix = nullptr;
    unordered_map<char, Vertex*> child;
    int terminate = 0;
    int stringSize;
    vector<int> substringStart;
};

//класс бора
class Trie {
    Vertex root;
    char joker;
    int tempSize;
    int substringsNum = 0;
public:
    //метод для поиска строк в тексте, принимает текст.
    void findStrings(string text) {
        //начинаем поиск от корня бора
        Vertex* tmp = &root;
        int substringsEntries[text.size()+1];
        for (int i = 0; i <= text.size(); i++) {
            substringsEntries[i] = 0;
        }
        for (int i = 0; i < text.length(); i++) {
            //если можем перейти из текущей вершины, то делаем это,
            иначе пытаемся перейти из суффиксов
            if (tmp->child.find(text[i]) != tmp->child.end()) {
```

```

        tmp = tmp->child[text[i]];
        //если вершина терминальная, записываем индекс ее
начала в тексте и возвращаемся
        //к корню чтобы избежать пересечения вхождений
шаблонов
        if (tmp->terminate) {
            for (auto j : tmp->substringStart) {
                if (text.size() - i + j + tmp->stringSize >
tempSize)
                    substringsEntries[i - tmp->stringSize -
j + 2] += 1;
            }
        }
        vertex* suff = tmp;
        //также проверяем, не является ли терминальным один
из суффиксов
        while (suff != &root) {
            suff = suff->suffix;
            if (suff->terminate) {
                for (auto j : suff->substringStart) {
                    if (text.size() - i + j + suff-
>stringSize > tempSize)
                        substringsEntries[i - suff-
>stringSize - j + 2] += 1;
                }
            }
        }
    } else {
        //если мы не можем перейти из текущей вершины,
проверяем, можем ли перейти из ее суффиксов
        while (tmp->child.find(text[i]) == tmp->child.end()
&& tmp != &root) {
            tmp = tmp->suffix;
        }
        if (tmp->child.find(text[i]) != tmp->child.end())
            i--;
    }
}

printEntries(substringsEntries, text.size());
}
//метод для вывода найденных вхождений в тексте

```

```

        void printEntries(const int* substringsEntries, int textSize)
const {
    #ifdef DBG
        cout << "midArray:\n";
        for (int i = 1; i <= textSize; i++) {
            cout << '\t' << substringsEntries[i] << endl;
        }
        cout << "\nAnswer:\n";
    #endif

    int prev = 0;
    for (int i = 1; i <= textSize; i++) {
        if (substringsEntries[i] == substringsNum && (prev==0
|| prev+tempSize <= i)) {
            prev = i;
            cout << i << endl;
        }
    }
}

//метод построения суффиксных ссылок в боре
void initSuffixRef() {
    Vertex* vert;
    queue<Vertex*> vertexToVisit;
    vertexToVisit.push(&root);
    //запускается поиск в ширину, на каждом шаге для родителя
текущей вершины суффиксная ссылка уже построена,
    //а значит остается только проверить можем ли из суффикса
родителя перейти по символу текущей вершины,
    //если не можем то уменьшаем суффикс родителя и проверяем
так пока не дойдем до корня
    #ifdef DBG
        cout << "initialization of suffix links:\n";
    #endif

    while (!vertexToVisit.empty()) {
        vert = vertexToVisit.front();
        vertexToVisit.pop();
    #ifdef DBG
        if (vert == &root) {
            cout << "root:\n";
        } else {
            Vertex* t = vert;
            vector<char> str;
            while (t!=&root) {
                str.push_back(t->ch);
            }
        }
    #endif
    }
}

```

```

        t = t->parent;
    }
    for (auto k = str.rbegin(); k!=str.rend(); k++){
        cout << *k;
    }
}
cout << "\tchlds: ";
if (vert->child.empty()) {
    cout << "none";
}
#endif

    for (auto &i : vert->child) {
        vertexToVisit.push(i.second);
#ifdef DBG
        cout << i.first;
#endif
    }
    Vertex* tmp = vert->parent;
#ifdef DBG
    cout << endl;
    if (vert != &root)
        cout << "\tsuffixLink: ";
#endif
    while (tmp) {
        tmp = tmp->suffix;
        if (tmp && tmp->child.find(vert->ch) != tmp-
>suffix->child.end()) {
            vert->suffix = tmp->child[vert->ch];
#ifdef DBG
            if (vert->suffix != &root) {
                vector<char> suffix;
                suffix.push_back(vert->ch);
                while (tmp!=&root) {
                    suffix.push_back(tmp->ch);
                    tmp = tmp->parent;
                }
                for (auto k = suffix.rbegin(); k!
=suffix.rend(); k++){
                    cout << *k;
                }
                cout << endl;
            }
#endif
        }
    }
#endif

```

```

        break;
    }
}

#ifdef DBG
    if (vert->suffix == &root)
        cout << "root\n";
#endif
}

void insert(const string& newString, int start) {
#ifdef DBG
    cout << "\nadd new string \"" << newString << "\" to trie\n";
    cout << "path in trie : root";
#endif
    Vertex* tmp = &root;
    for (auto i : newString) {
#ifdef DBG
        cout << "->";
#endif
        if (tmp->child.find(i) == tmp->child.end()) {
            tmp->child[i] = new Vertex;
            tmp->child[i]->parent = tmp;
            tmp->child[i]->ch = i;
            tmp->child[i]->suffix = &root;
#ifdef DBG
            cout << "(New)";
#endif
        }
        tmp = tmp->child[i];

#ifdef DBG
        cout << tmp->ch;
#endif
    }

#ifdef DBG
    cout << endl;
#endif
    //выставляем для терминальной вершины флаг о том, что она
    терминальная
    //записываем длину подстроки и индекс вхождения в шаблон
    tmp->terminate = 1;
}

```

```

        tmp->stringSize = newString.size();
        tmp->substringStart.push_back(start);
    }
    //метод считывания строк-шаблонов из потока ввода
    void readStrings() {
        string temp;
        cin >> temp;
        cin >> joker;
        tempSize = temp.size();
        int start = 0;
        bool sub = false;
        for (int i = 0; i < temp.size(); i++) {
            if (temp[i] != joker && !sub) {
                sub = true;
                start = i;
                if (i == temp.size() - 1) {
                    insert(temp.substr(start, 1), start);
                    substringsNum++;
                }
            } else if ((temp[i] == joker || i == temp.size() - 1)
&& sub) {
                sub = false;
                insert(temp.substr(start, i-start+(temp[i] ==
joker?0:1)), start);
                substringsNum++;
            }
        }
    }
};

int main() {
    string text;
    cin >> text;
    Trie trie;
    trie.readStrings();
    trie.initSuffixRef();
    trie.findStrings(text);
    return 0;
}

```