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	Гришин К. И
Преподаватель	Фирсов M. A

Санкт-Петербург 2020

Цель работы

Изучить алгоритм Ахо-Корасик для нахождения набора образцов в строке, а также имплементировать его на языке C++.

Задание

1. Разработайте программу, решающую задачу точного поиска набора образцов.

Вход:

Первая строка содержит текст $T (1 \le |T| \le 100000)$

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

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

Выход:

Все вхождения образцов из P в T.

Каждая 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.

Sample input	Sample output
NTAG	2 2
3	2 3
TAGT	
TAG	
Т	

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

В шаблоне встречается специальный символ, именуемый 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 Т. Каждый джокер соответствует одному символу, а не подстроке неопределенной длины. В шаблон входит хотя бы один символ не джокер, т. е. шаблоны вида ??? недопустимы. Все строки содержат символы из алфавита $\{A, C, G, T, N\}$.

Вход:

Текст $(T, 1 \le |T| \le 100000)$ Шаблон $(P, 1 \le |P| \le 40)$ Символ джокера

Выход:

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

Номера должны выводиться в порядке возрастания.

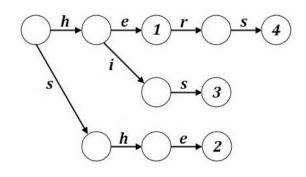
Sample input	Sample output
ACTANCA A\$\$A\$ \$	1

Индивидуальное задание, вариант 3

Вычислить длину из самой длинной цепочки суффиксных ссылок и самой длинной цепочки из конечных ссылок в автомате.

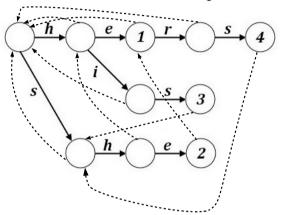
Структура данных бор (Trie)

Префиксное дерево (бор, луч, нагруженное дерево, англ. trie) — структура данных, позволяющая хранить ассоциативный массив, ключами которого являются строки. Представляет из себя подвешенное дерево с символами на ребрах. Строки получаются последовательной записью всех символов хранящихся на ребрах от корня до терминальной вершины. Размер бора линейно зависит от суммы длин всех строк. Поиск в бору занимает время, пропорциональное длине образца.



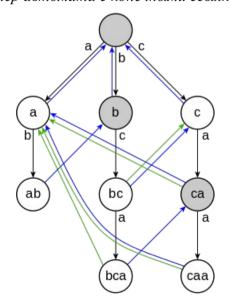
Суффиксные (suffix-link) и конечные (dictionary-link) ссылки

Для использования бора в алгоритме Ахо-Корасик, необходимо преобразовать его в конечный детерминированный автомат. Для этого введем понятие *суффиксной ссылки* (англ. *suffix-link*). Назовем суффиксной ссылкой вершины v указатель на вершину u, такую, что строка u — наибольший собственный суффикс строки v, или если такой вершины нет в боре, то указатель на корень. В частности, ссылка из корень ведет в самого себя. Понадобятся суффиксные ссылки для каждой вершины в боре.



Помимо суффиксных ссылок, в алгоритме Ахо-Корасик могут также использоваться конечные ссылки (англ. dictionary-links). Конечная ссылка — ближайшая по суффиксным ссылкам конечная вершина.

пример автомата с конечными ссылками.



Белые вершины - конечные. Синие стрелки — суффиксные ссылки. Зеленые стрелки — конечные ссылки.

Описание алгоритмов

Поиск набора образцов из P в строке T

Инициализация:

- 1. Строится бор из образцов из P.
- 2. С помощью поиска в ширину находятся все суффиксные ссылки каждой вершины.
 - 1. Если вершина корень, то ее суффиксная ссылка указывает на саму себя.
 - 2. Если вершина смежна с корнем, то ее суффиксная ссылка указывает на корень
 - 3. Иначе нужно брать суффиксную ссылку родителя, если у узла по этой ссылке есть наследник с таким же символом, то суффиксная ссылка указывает на этого наследника. Иначе продолжаем спускаться по суффиксным ссылкам, и проверять их наследников, пока не дойдем до корня.

Основной ход:

- 1. Пусть i индекс текущего символа текста. Начальное состояние автомата корень.
- 2. Совершается переход в автомате.
 - 1. Если в текущем состоянии есть прямой наследник с символом T[i], то перейти в это состояние и увеличить i на единицу.
 - 2. Иначе, если текущее состояние корень, то увеличить i на единицу без изменения состояния.
 - 3. Иначе перейти по суффиксной ссылке состояния, и уже для этого состояния повторить шаги 1-3 перехода в автомате.
- 3. Если текущее состояние не корень, то нужно проверить его и весь путь суффиксных ссылок до корня.
 - 1. Если текущее состояние, является конечным, то образец найден.
 - 2. Перейти по суффиксной ссылке, если по ссылке не корень, то повторить с предыдущего шага.

Поиск одного образца P с джокером в тексте T.

Инициализация:

- 1. Найдем все подстроки p_i в P, которые не содержат джокеров
- 2. Для каждого p_i запомним, где он находится в образце P. Если p_i встречается в P несколько раз, то для такой подстроки запоминаем все места вхождения в P.
- 3. Для всех p_i из P составляется конечный детерминированный автомат по бору, как описано в предыдущем алгоритме.
- 4. Пусть количество подстрок разделенных джокерами равно k (учитываются одинаковые подстроки).

Основной ход:

- 1. Создается массив A длиной |T|, в котором будут фиксироваться нахождения подстрок образца.
- 2. Поиск подстрок образца осуществляется аналогично поиску в предыдущем алгоритме, за исключением того, что каждый раз, когда подстрока образца длиной l найдена в тексте на позиции j, значение массива A на позиции j l + 1, если она больше 0, увеличивается на единицу.
- 3. После того, как все вхождения подстрок образца найдены в T. Для каждой позиции i в массиве A, если A[i] равен k и $i+|P| \le |T|$, то шаблон P встречается в позиции i.

Описание классов и их метолов

Класс TrieNode:

Класс узла бора. Содержит поля: unsigned int id для хранения универсального номера вершины; map<char, TrieNode*> children ассоциативный массив наследников, каждый из который связан с родителем символом перехода; TrieNode* parent — указатель на родительский узел; char toParent — символ перехода от родителя узла к самому узлу; bool bEnd — флаг, который говорит,

является ли узел терминальным; $string_str$ — строка, для которой узел является терминальной вершиной.

Методы класса:

Конструктор (size_t id, TrieNode *parent = nullptr, char toParent = 0) — На вход принимается целое неотрицательное число id, указатель на объект $TrieNode\ parent\ u$ символ toParent. Создает узел с номером id, родителем которого является $parent\ a$ символ перехода от родителя — toParent.

bool end() const — возвращает 1, если узел является терминальным и 0 в ином случае.

const string& getString() const — получить строку, если, вершина является терминальной. Если вершина не является терминальной, возвращает пустую строку.

size_t id() const — возвращает целое неотрицательное число — номер узла.

Класс ACSearch:

Класс предназначеный для применения алгоритма Axo-Корасик. Содержит поля: *TrieNode* root* — корень бора; *map<TrieNode**, *TrieNode*> suffix* — ассоциативный массив суффиксных ссылок.

Методы класса:

конструткор (bool log_on = 1) — На вход принимает булеву переменную log_on. Создает объект класса, корень инициализируется nullptr. Если log_on равен 1, то во время вызова методов класса, действия будут записываться в файл лога.

private void calcSuffixLink (TrieNode* node) — принимает на вход указатель на узел бора. Записывает в suffix[node] узел, на который указывает суффиксная ссылка.

bool empty() const — возвращает 1, если бор класса пуст, иначе возвращает 0.

void insert (const string key) — на вход получает строку key. Добавляет в бор строку key.

bool remove (const string key) — на вход получает строку key. Удаляет строку key из бора, если там таковая имеется. Возвращает 1, если строка удалена, 0 в ином случае.

bool isIn(const string key) — на вход получает строку key. Возвращает 1, если key находится в боре и 0 в ином случае.

vector<TrieNode*> getAllNodes() — возвращает массив всех узлов бора.

void tumIntoMachine() - функция которая должна вызываться, после того, как все образцы добавлены в объект класса. Создает суффиксные ссылки в боре.

bool isMachine() const — возвращает 1, если бор превращен в автомат и 0 в ином случае.

void print_longest_links() — выводит в стандартный поток вывода наибольшую цепочку суффиксных ссылок и наибольшую цепочку конечных ссылок.

map<size_t, vector<string>> search(const string& text) — получает на входу строку text. Возвращает ассоциативный массив массивов, где каждому индексу $size\ t$ текста соответствует набо образцов vector, начинающихся с этой позиции.

Класс WildcradSearch:

Класс аналогичный классу ACSearch, за исключением того, что класс имеет следующие уникальные поля: $size_t$ $pattern_size$ — длина шаблона; map<string, vector<size_t>> $subP_map$ — таблица, хранящая позиции вхождения vector подстроки string в шаблон; $subP_count$ — количество подстрок шаблона, не содержащих джокеров.

Отличающиеся от ACSearch методы класса:

void setPattern (const string& key, char joker) — на вход получает строку key и символ joker. Разбивает образец key на подстроки, которые разделяет joker. После чего, по полученным подстрокам собирается автомат.

vector<size_t> search(const string& text) — функция поиска образца. На вход получает строку *text*, на выходе массив целых неотрицательных чисел. Находит сообщенный раннее в объект класса образец в *text* и возвращает массив индексов, где этот образец встречается.

Сложность алгоритма

Найдем сложность построения бора, вершины проходятся или создаются от корня до терминальной каждый раз, когда добавляется образец, соответственно сложность O(n), где n сумма длин всех образцов.

Найдем сложность получения суффиксных ссылок бора, для каждой вершины, нужно проверить всех наследников от суффиксной ссылки, то есть O(n log(k)), k — размер алфавита (логарифм, поскольку используется ассоциативный массив, поиск в котором осуществляется за логарифм).

Поиск осуществляется за время $O(L \log(k) + t)$, где L — размер текста, а t — количество вхождений, поскольку для каждого перехода выбирается наследник текущего состояния, а сам алгоритм перебирает все вхождения для текущего индекса.

Итого имеем сложность по времени $O((n+L)\log(k) + n + t)$, где n—суммарная длина всех образцов, L—размер текста, t— количество вхождений образцов в текст, а k— размер алфавита (если учесть, что алфавит зачастую константная величина, то сложность по времени O(n+L+t)).

За счет использования ассоциативного массива, бор не хранит пустых ячеек памяти, соответственно занимаемая память пропорциональна числу ребер и соответственно числу узлов, то есть сложность по памяти O(n)

Хранение решения

Автомат хранится, как связное дерево, где каждый узел (*TrieNode*), хранит ссылки (*TrieNode**), на наследников. Все вхождения запоминаются в ассоциативном массиве map<size_t, vector<string>>, где каждому индексу вхождения соответствует массив образцов.

Использованные оптимизации

Наследники каждого узла хранятся в ассоциативном массиве тар стандартной библиотеке, что уменьшает сложность по памяти.

Тестирование

Логи каждого теста хранятся в директории ./tests/cprogram_name>/

ACSsearch:

input	aabcddcbcabbbacbcaa 6 a ab bc bc bca c c caa
output	1 1 2 1 2 2 3 3 4 5 7 5 8 3 8 4 9 5 10 1 10 2 14 1 15 5 16 3 16 4 17 5 17 6 18 1 19 1 longest suffix-link path size is 3 first suffix-link path with this size: 5 -[bca]- 7 -(ca)- 1 -[a]- 0 longest dictionary-link path size is 1 first dictionary-link path with this size: 4: bc 6: c
input	takeso fasofast fassofatake sosso sofastake so 4 fast sofa so take
output	1 4 5 3 10 2 10 3

```
12 1
        20 2
        20 3
        24 4
        29 3
        32 3
        35 2
        35 3
        37 1
        40 4
        45 3
        longest suffix-link path size is 2
        first suffix-link path with this size:
        3 - (fas) - 5 - (s) - 0
        there is no dictionary links
input
        NTAG
        3
        TAGT
        TAG
        Т
        2 2
output
        longest suffix-link path size is 2
        first suffix-link path with this size:
        4 - [TAGT] - 1 - [T] - 0
        longest dictionary-link path size is 1
        first dictionary-link path with this size:
        4: TAGT
        1: T
input
        we have not to too big text
        have
        to
        too
        super_huge_needle_qwertyqwerty
        4 1
output
        13 2
        16 2
        16 3
        longest suffix-link path size is 2
        first suffix-link path with this size:
        14 - (super_h) - 1 - (h) - 0
        there is no dictionary links
input
        How much wood would a woodchuck chuck if a woodchuck
        could chuck wood?
        4
        wood
        WOO
        would
        ould
output
        10 1
        10 2
        15 3
        16 4
        23 1
```

```
23 2
44 1
44 2
55 4
66 1
66 2
longest suffix-link path size is 2
first suffix-link path with this size:
2 -(wo)- 8 -(o)- 0
longest dictionary-link path size is 1
first dictionary-link path with this size:
7: would
11: ould
```

WildcradSearch:

input	ACTANCA A\$\$A\$ \$
output	1
input	abasdabvcdfbasdabzxcabdcdcbsdabasdabdcdcbzxcabsssabscdsbab@@@ab@cd@b@@@@@@@@@@@@@@@@@@@@@@@@@@@
output	1 16 30
input	ABCfdBCgaCfABCoioiABCsdBCcsCsABCasBCdfCasAB ABC##BC##C#ABC #
output	1 19
input	qwerqwerqwer qwer@@
output	1 5
input	aaaaaaabbaaaaaa a%%%a %
output	1 2 5 6 7 10 11

Вывод

В ходе выполнения лабораторной работы был изучен алгоритм Ахо-Корасик для поиска набора образцов в строке, а также вариант алгоритма для поиска образца с джокерами. Для работы алгоритма был реализован бор, а также функция превращения его в детерминированный автомат с помощью введения суффиксных ссылок. Алгоритмы поиска набора образцов и поиска образца с джокерами имплементированы на языке С++.

ПРИЛОЖЕНИЕ А

Файл aho corasick search.h

```
#ifndef AHO_CORASICK_TRIE
#define AHO_CORASICK_TRIE
#include <map>
#include <vector>
#include <string>
#include <fstream>
class TrieNode;
class ACSearch
     TrieNode *root;
size_t size;
std::map<TrieNode*, TrieNode*> suffix;
     std::ofstream log;
bool logger;
     void calcSuffixLink(TrieNode* node);
     ACSearch(bool log_on = 1);
ACSearch();
     bool empty() const;
     void insert(const std::string& key);
     bool remove(const std::string &key);
     bool isIn(const std::string& key) const;
     // returns empty vector, if trie is empty
std::vector<TrieNode*> getAllNodes();
     // sets suffix links;
void turnIntoMachine();
     // is suffix links map set
bool isMachine() const;
     void print();
     void print_longest_links();
     std::map<size_t, std::vector<std::string>>
search(const std::string& text);
};
#endif
```

приложение в

Файл aho corasick search.cpp

```
#include "aho_corasick_search.h"
#include "trie_node.h"
#include <iostream>
#include <queue>
#include <algorithm>
ACSearch::ACSearch(bool log_on):
    root(nullptr), size(0), logger(log_on)
    if(log_on) log.open("log", std::ofstream::out | std::ofstream::trunc);
ACSearch::ACSearch():
    root(nullptr), size(0), logger(1)
    log.open("log", std::ofstream::out | std::ofstream::trunc);
void ACSearch::calcSuffixLink(TrieNode* node)
    if(logger)
         log << "suffix-link calculator initiated for node: " << node->id() << std::endl;</pre>
     // suffix link of root is root itself
    if (node == root)
         if(logger) log << "suffix[root] = root" << std::endl;</pre>
         suffix[node] = root;
    }
     // suffix links of root children are root
if(node->parent == root)
         if(logger) log << "this is a child of root. suffix = root" << std::endl;
suffix[node] = root;
         return;
    // for computate the suffix link
// we need the suffix link of node parent
TrieNode *pCurrBetterNode;
    try
         pCurrBetterNode = suffix.at(node->parent);
    catch (std::out_of_range)
         // and the character, which that moves us to node
char cParentChar = node->toParent;
    if(logger) log << "parent suffix " << pCurrBetterNode->id();
if(logger) log << "jump through suffix link" << std::endl;</pre>
    while (true)
            try to find the children of parent suffix
         // Lig to find the children of patent shift
// with the same key as to current node
if(pCurrBetterNode->children.find(cParentChar) != pCurrBetterNode->children.end())
              }
         // otherwise jump through suffix links
         // until reach root
if(pCurrBetterNode == root)
              if(logger) log << "suffix path led to root, suffix link set on root" << std::endl; suffix[node] = root;
              break;
         }
              catch(std::out_of_range)
              // trying to calculate prefix of node, which doesn't
```

```
// have full prefix path
               }
bool ACSearch::empty() const
     return !root;
void ACSearch::insert(const std::string& key)
     if(logger) log << "add key: " << key << std::endl;</pre>
    if(cogger) log << "trie is empty, root created" << std::endl;
  root = new TrieNode(0);
  size = 1;</pre>
     auto pCrawl = root;
     for (auto c: key)
         if(pCrawl->children.count(c) == 0)
              if(logger) log << "create children with character: " << c << std::endl;
pCrawl->children[c] = new TrieNode(size, pCrawl, c);
          élse
              if(logger) log << "already have a child with that character, go deeper" << std::endl;
         pCrawl = pCrawl->children[c];
    pCrawl->bEnd = 1;
pCrawl->_str = key;
    if(logger) log << std::endl;</pre>
// works bad with nodes IDs
// there is no log outputs, because i don't use this function bool ACSearch::remove(const std::string &key)
    if(empty()) return 0;
TrieNode *pTail = root;
     for(auto c: key)
          if(pTail->children.count(c))
              pTail = pTail->children[c];
          else
              return 0;
     }
     while(pTail)
         auto pParent = pTail->parent;
if(pTail->children.size() == 1)
              if(pParent)
              pParent->children.erase(pTail->toParent);
delete pTail;
pTail = pParent;
         else return 1;
    root = nullptr;
return 1;
}
// there is no log outputs, because i don't use this function bool ACSearch::isIn(const std::string& key) const \parbox{\ensuremath{\upshape const}}
    if(empty()) return 0;
auto pCrawl = root;
for(const auto c: key)
         if(pCrawl->children.count(c) == 0)
              return false;
          try
              pCrawl = pCrawl->children.at(c);
          catch(std::out_of_range)
```

```
"it's actually broken"):
    return(pCrawl->bEnd);
// returns empty vector, if trie is empty
// there is no log outputs, because it's just a BFS
std::vector<TrieNode*> ACSearch::getAllNodes()
    std::vector<TrieNode*> nodes;
    if(root == nullptr)
    return nodes;
    // find all graph nodes using breadth first search
std::queue<TrieNode*> q;
q.push(root);
    while(!q.empty())
         auto pCurrNode = q.front();
         a.pop():
         nodes.push_back(pCurrNode);
         for(auto child: pCurrNode->children)
             // it is a tree, there can't be cycles,
// so, there is no need to mark nodes
q.push(child.second);
    return nodes:
void ACSearch::turnIntoMachine()
    if(logger) log << "Machinizer initiated" << std::endl;</pre>
    if(!root) return;
    suffix.clear();
    // find suffix links using breadth first search
// which needs queue
    std::queue<TrieNode*> q;
    q.push(root);
    while(!q.empty())
         auto pCurrNode = q.front();
         q.pop();
         for(auto child: pCurrNode->children) {
             q.push(child.second);
bool ACSearch::isMachine() const
    return(!suffix.empty());
void ACSearch::print()
    auto nodes = getAllNodes();
for(auto node: nodes)
        }
void ACSearch::print_longest_links()
    auto nodes = getAllNodes();
    std::vector<TrieNode*> max_suffix_path;
std::vector<TrieNode*> max_dictionary_path;
    // check all nodes to find which have longest path for(auto node: nodes) \,
         auto pSuffixCrawl = node;
std::vector<TrieNode*> current_suffix_path;
std::vector<TrieNode*> current_dictionary_path;
         while(pSuffixCrawl != root)
             current_suffix_path.push_back(pSuffixCrawl);
if(pSuffixCrawl->end()) current_dictionary_path.push_back(pSuffixCrawl);
             TrieNode* pNextNode;
```

```
{
                      pNextNode = suffix.at(pSuffixCrawl);
                catch(std::out of range)
                     }
                if (pNextNode->end() && current dictionary path.emptv())
                     current_dictionary_path.push_back(pSuffixCrawl);
                pSuffixCrawl = pNextNode;
          if(current_suffix_path.size() > max_suffix_path.size())
    max_suffix_path = current_suffix_path;
if(current_dictionary_path.size() > max_dictionary_path.size())
                max_dictionary_path = current_dictionary_path;
     std::cout << "longest suffix-link path size is " << max_suffix_path.size() << std::endl;
std::cout << "first suffix-link path with this size: " << std::endl;</pre>
      for(auto node: max_suffix_path)
          std::cout << node->id() << " -"; if(node->end()) std::cout << "[" << node->getString() << "]";
                std::cout << "(";
auto pTrieCrawl = node;
while(pTrieCrawl != root)</pre>
                     std::cout << pTrieCrawl->toParent;
pTrieCrawl = pTrieCrawl->parent;
                std::cout << ")";
          std::cout << "- ";
     std::cout << root->id() << std::endl;
     if (max dictionary path.emptv())
          std::cout << "there is no dictionary links" << std::endl;</pre>
     std::cout << "longest dictionary-link path size is " << max_dictionary_path.size() << std::endl;
std::cout << "first dictionary-link path with this size: " << std::endl;
for(auto node: max_dictionary_path)</pre>
          std::cout << node->id() << ": ";
          if(node->end()) std::cout << node->getString() << std::endl;
else std::cout << "\\\not an end" << std::endl;</pre>
std::map<size_t, std::vector<std::string>>
ACSearch::search(const std::string& text)
     std::map<size_t, std::vector<std::string>> map_pos;
     if(!root) return map_pos;
     if(logger) log << "search initiated. Initial state is root" << std::endl;</pre>
     auto pCurrentState = root;
     for(auto it = text.begin(); it != text.end(); it++)
          char c = *it;
// calculate new state
if(logger) log << "~~~calculate new state" << std::endl;</pre>
           while(true)
                // if state has child with edge 'c', go in
if(pCurrentState->children.find(c) != pCurrentState->children.end())
                           pCurrentState = pCurrentState->children.at(c);
                     catch(std::out_of_range)
                           // find failed
                           throw std::out_of_range("Wierd thing in <search>, when trying go to the child");
                     if(logger) log << "current state has child with \'" << c << "\' character. " << "Its id is " << pCurrentState->id() << std::endl;
                     break;
                // otherwise we gonna go deeper to the root using suffix
                if(pCurrentState == root) break;
                     pCurrentState = suffix.at(pCurrentState);
```

ПРИЛОЖЕНИЕ С

Файл main_aho_corasick.cpp

```
#include "aho_corasick_search.h"
#include <iostream>
#include <algorithm>
int main()
   ACSearch t(1);
   std::string text;
std::getline(std::cin, text);
   size_t n;
std::cin >> n;
std::vector<std::string> string_lib;
for(size_t i = 0; i < n; i++)</pre>
      std::string str;
std::cin >> str;
t.insert(str);
string_lib.push_back(str);
   t.turnIntoMachine();
   auto map_pos = t.search(text);
   for(auto index_item: map_pos)
       });
for(auto string_item: index_item.second)
          t.print_longest_links();
   return 0;
```

ПРИЛОЖЕНИЕ D Файл wildcard_search.h

```
#ifndef WILDCARD_SEARCH
#define WILDCARD_SEARCH
#include <map>
#include <vector>
#include <string>
#include <fstream>
class TrieNode;
class WildcardSearch
      // default aho-corasick part
TrieNode *root;
size_t size;
std::map<TrieNode*, TrieNode*> suffix;
       // wildcards addition
       // winderda dudition
// key - substring of pattern
// value - vector of positions, where we can find this substring
size_t pattern_size;
      std::map<std::string, std::vector<size_t>> subP_map;
size_t subP_count;
      std::ofstream log;
bool logger;
      // encapasulated default aho-corasick funcitons
void calcSuffixLink(TrieNode* node);
void turnIntoMachine();
void insert(const std::string& key);
public:
    WildcardSearch(bool log_on = 1);
      WildcardSearch();
~WildcardSearch();
      bool empty() const;
      void setPattern(const std::string& key, char joker);
      // returns empty vector, if trie is empty
std::vector<TrieNode*> getAllNodes();
      void print();
       std::vector<size_t> search(const std::string& text);
};
#endif
```

ПРИЛОЖЕНИЕ Е Файл wildcard search.cpp

```
#include "trie_node.h"
#include "wildcard_search.h"
#include <iostream>
#include <queue>
#include <algorithm>
WildcardSearch::WildcardSearch(bool log on):
    root(nullptr), logger(log_on)
    if(logger) log.open("log", std::ofstream::out | std::ofstream::trunc);
WildcardSearch::WildcardSearch():
    root(nullptr), logger(1)
    log.open("log", std::ofstream::out | std::ofstream::trunc);
WildcardSearch::~WildcardSearch()
    delete root:
    log.close();
void WildcardSearch::calcSuffixLink(TrieNode* node)
    if(logger)
         log << "suffix-link calculator initiated for node: " << node->id() << std::endl;</pre>
     // suffix link of root is root itself
    if (node == root)
         if(logger) log << "suffix[root] = root" << std::endl;</pre>
         suffix[node] = root;
    // suffix links of root children are root
if(node->parent == root)
         if(logger) log << "this is a child of root. suffix = root" << std::endl;
suffix[node] = root;
         return;
    // for computate the suffix link
    // we need the suffix link of node parent
TrieNode *pCurrBetterNode;
    try
         pCurrBetterNode = suffix.at(node->parent);
    catch (std::out_of_range)
         }
    // and the character, which that moves us to node
char cParentChar = node->toParent;
    if(logger) log << "parent suffix " << pCurrBetterNode->id();
if(logger) log << "jump through suffix link" << std::endl;
while(true)</pre>
         // try to find the children of parent suffix
// with the same key as to current node
if(pCurrBetterNode->children.find(cParentChar) != pCurrBetterNode->children.end())
             // otherwise jump through suffix links
         // until reach root
         if(pCurrBetterNode == root)
             if(logger) log << "suffix path led to root, suffix link set on root" << std::endl;
             suffix[node] = root;
break;
         }
         try
             pCurrBetterNode = suffix.at(pCurrBetterNode);
```

```
if(logger) log << "Next suffix. Current node is "
                                 << pCurrBetterNode->id() << std::endl;
          catch(std::out_of_range)
              }
void WildcardSearch::turnIntoMachine()
    if(logger) log << "Machinizer initiated" << std::endl;
if(!root) return;</pre>
     suffix.clear():
     // find suffix links using breadth first search
    // which needs queue
std::queue<TrieNode*> q;
    q.push(root);
while(!q.empty())
          auto pCurrNode = q.front();
         q.pop();
         for(auto child: pCurrNode->children){
   q.push(child.second);
    }
void WildcardSearch::insert(const std::string& key)
     if(logger) log << "add key: " << key << std::endl;</pre>
    if(logger) log << "add key: " << key << std::end1;
if(empty()){
   if(logger) log << "trie is empty, root created" << std::end1;
   root = new TrieNode(0);
   size = 1;</pre>
     auto pCrawl = root;
for(auto c: key)
          if(pCrawl->children.count(c) == 0)
              if(logger) log << "create children with character: " << c << std::endl;
              pCrawl->children[c] = new TrieNode(size, pCrawl, c);
size++;
          else
              if(logger) log << "already have a child with that character, go deeper" << std::endl;
         pCrawl = pCrawl->children[c];
    pCrawl->bEnd = 1;
pCrawl->_str = key;
    if(logger) log << std::endl;</pre>
bool WildcardSearch::empty() const
     return !root;
void WildcardSearch::setPattern(const std::string& key, char joker)
    subP_map.clear();
subP_count = 0;
pattern_size = key.size();
     std::string sCurrP; // current pattern
     for(auto it = key.begin(); it != key.end(); it++)
         char c = *it;
size_t index = it - key.begin();
if(c != joker)
              sCurrP.push_back(c);
if(it == key.end()-1)
                    // save position of this substring
                   save position of this substitute
size_t sub_index = index + 2;
sub_index -= sCurrP.size();
subP_map[sCurrP].push_back(sub_index);
subP_count++;
```

```
}
          élse
              if(!sCurrP.empty())
                   // we are on the position beyond string
// therefore we don't need to add one
size_t sub_index = index + 1;
sub_index -= sCurrP.size();
subP_map[sCurrP].push_back(sub_index);
subP_count++;
sCurrP.clear();
         }
    }
    // put all substrings into aho-corasick machine for (auto& item: subP\_map)
         insert(item.first):
     // add suffix links into trie
    turnIntoMachine():
std::vector<TrieNode*> WildcardSearch::getAllNodes()
    std::vector<TrieNode*> nodes;
    if(root == nullptr)
    return nodes;
     // find all graph nodes using breadth first search
    std::queue<TrieNode*> q;
q.push(root);
    while(!q.empty())
          auto pCurrNode = q.front();
         q.pop();
nodes.push_back(pCurrNode);
          for(auto child: pCurrNode->children)
              // it is a tree, there can't be cycles,
// so, there is no need to mark nodes
q.push(child.second);
     return nodes;
void WildcardSearch::print()
    auto nodes = getAllNodes();
    std::vector<size_t> WildcardSearch::search(const std::string& text)
    std::vector<size_t> pattern_entries;
if(!root) return pattern_entries;
    if(logger) log << "search initiated. Initial state is root" << std::endl;</pre>
    // subP_entries[i] - how many substrings of pattern
// macthed on position i
std::map<size_t, size_t> subP_entries;
    auto pCurrentState = root;
    for(auto it = text.begin(); it != text.end(); it++)
         char c = *it;
         // calculate new state
if(logger) log << "~~~calculate new state" << std::endl;</pre>
          while(true)
               // if state has child with edge 'c', go in
if(pCurrentState->children.find(c) != pCurrentState->children.end())
                   try
                        pCurrentState = pCurrentState->children.at(c);
                    catch(std::out_of_range)
                         throw std::out_of_range("Wierd thing in <search>, when trying go to the child");
                   break:
              // otherwise we gonna go deeper to the root using suffix
```

```
trv
             pCurrentState = suffix.at(pCurrentState);
         catch(std::out of range)
             if(logger) log << "There is no child with \'" << c << "\' character. " << "Set state as suffix link. New state is " << pCurrentState->id() << std::endl;
    if(logger) log << "~~~new state is " << pCurrentState->id() << std::endl << std::endl;
    / when match
         if(pSuffixCrawl->end())
             size_t index = (it - text.begin()) + 1 - pSuffixCrawl->getString().size();
             if(logger) log << "state " << pSuffixCrawl->id() << " is end of pattern. " << "pattern found on position " << index << std::endl;
             index++;
             if(logger) log << "supposed full pattern positions: "; bool nowhere = 1;
             for(auto 1: subP_map[pSuffixCrawl->getString()])
                  if(1 <= index)
                      nowhere = 0;
                      subP_entries[index - 1]++;
if(logger) log << index - 1 << " ";</pre>
             if(logger && nowhere) log << "nowhere";
if(logger) log << std::endl;</pre>
         }
             pSuffixCrawl = suffix.at(pSuffixCrawl);
         catch(std::out_of_range)
             if(logger) log << "go deeper on the suffix link. Now, state to check is " << pSuffixCrawl->id() << std::endl;
    }
for(auto p: subP_entries)
    if(p.second == subP_count)
        if(p.first + pattern_size <= text.size())
    pattern_entries.push_back(p.first);</pre>
return pattern_entries;
    if(log_file.is_open()){
    log_file << "splitter initiated" << std::endl;</pre>
    // empty text cannot be splitted
    if(text.empty())
        if(log_file.is_open()){
    log_file << "splitter error" << std::endl;</pre>
         _error = Error::cannot_be_splitted;
    // cannot split, if parts count more than characters in text if(text.size() < parts_count)
         // weird error
```

if(pCurrentState == root) break:

```
if(log_file.is_open()){
   log_file << "splitter error: too many parts" << std::endl;</pre>
      _error = Error::cannot_be_splitted;
}
// size of minimal part cannot be smaller than 1
if(minimal_part_size == 0) minimal_part_size = 1;
size_t part_length = text.size()/parts_count;
// if minimal part length smaller than minimum,
// recalculate parts count using minimum
if(minimal_part_size > part_length)
     parts_count = text.size()/minimal_part_size;
      // if minimal part bigger than text, text cannot be splitted
     if(parts_count == 0)
          if(log_file.is_open()){
    log_file << "splitter error: minimal part bigger than whole text" << std::endl;</pre>
            error = Error::cannot be splitted;
     }
     if(log_file.is_open()){
   log_file << "splitter warning: minimal length not suitable for this parts quantity" << std::endl;</pre>
     _error = Error::some_parts_excluded;
part_length = minimal_part_size;
// need to restribute a residual to all other parts
size_t residual = text.size()%part_length;
// connector size. Size of similiar parts of neighbour tokens
size_t connector = minimal_part_size/2;
if(minimal_part_size%2) connector++;
// there is only 1 part
// so, text cannot be splitted
if(parts_count == 1)
     if(log_file.is_open()){
    log_file << "splitter error: there can't be only one part" << std::endl;</pre>
      _error = Error::cannot_be_splitted;
     return;
auto token_begin = text.begin();
auto token_end = text.begin() + part_length;
// get all whole tokens of text
for(size_t i = 0; i < parts_count; i++)</pre>
     std::string token;
     //auto token_begin = text.begin() + i*part_length;
//auto token_end = text.begin() + (i+1)*part_length;
     if(residual > 0)
          bool extra_residual = (residual%(parts_count - i))?1:0;
size_t extra = residual/(parts_count - i) + extra_residual;
           if(log_file.is_open()){
    log_file << "There is " << extra << " characters for " << i+1 << " part" << std::endl;</pre>
           token_end += extra;
residual -= extra;
     token.assign(token_begin, token_end+((i != parts_count-1)?connector:0));
     TextPart part(token, token_begin - text.begin());
parts.emplace_back(part);
     token_begin = token_end;
token_end += part_length;
if(log_file.is_open()) {
    log_file << std::endl;</pre>
```

```
Error error() const
     { return _error; }
     const auto& getParts() const
     { return parts; }
}:
auto distributeText(const std::vector<TextPart>& parts, const std::string& needle){
     std::vector<int> overlaps;
size_t i = 1;
for(auto part: parts) {
          auto private_overlaps = KMPA(part.str(), needle);
           if(log_file.is_open()){
    log_file << "positions of needle in this haystack (with global offset):";</pre>
           for(auto it = private_overlaps.begin();
   it != private_overlaps.end(); it++)
                if(log_file.is_open()){
   log_file << " " << *it;</pre>
                *it += part.index();
                if(log_file.is_open()){
   log_file << "(" << *it << ")";</pre>
           if(log_file.is_open()){
    log_file << std::endl;</pre>
           overlaps.insert(overlaps.end(), private_overlaps.begin(), private_overlaps.end());
     if(log_file.is_open()){
           log_file << std::endl;
     return overlaps;
int main(int argc, char* argv[]){
     if(argc >
          log_file.open(argv[1], std::ios::out | std::ios::trunc);
     std::string text;
     std::string pattern;
size_t parts_count;
size_t connector_size;
     std::getline(std::cin, text);
std::cin >> parts_count;
std::cin >> pattern;
     Splitter splitter(text, parts_count, pattern.size());
if(splitter.error() == Splitter::cannot_be_splitted){
    std::cout << "splitter error. check logs" << std::endl;
    return 1;</pre>
     for(auto& token: splitter.getParts()){
    std::cout << token.str() << "; " << token.index() << std::endl;</pre>
     }
     auto overlaps = distributeText(splitter.getParts(), pattern);
     for(auto o: overlaps){
   std::cout << o << std::endl;</pre>
     return 0;
```

ПРИЛОЖЕНИЕ F Файл main_wildcard.cpp

```
#include "wildcard_search.h"
#include <iostream>
#include <algorithm>

int main()
{
    std::string text;
    std::getline(std::cin, text);
    std::string pattern;
    std::cin >> pattern;
    char joker;
    std::cin >> joker;

WildcardSearch w(1);
    w.setPattern(pattern, joker);
    auto pos = w.search(text);

for(auto p: pos){
        std::cout << p+1 << std::endl;
    }
    return 0;
}</pre>
```

ПРИЛОЖЕНИЕ G Makefile