

**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: Ахо-Корасик**

Студент гр. 3343

\_\_\_\_\_

Малиновский А.А.,

Преподаватель

\_\_\_\_\_

Жангиров Т. Р.

Санкт-Петербург

2025

### **Цель работы.**

Изучить принцип работы алгоритма Кнута-Морриса\_Пратта. Написать функцию, вычисляющую для каждого элемента строки максимальное значение длины префикса и с помощью данной функции решить поставленные задачи. А именно написать программу, осуществляющую поиск вхождений подстроки в строку, а также программу, определяющую, являются ли строки циклическим сдвигом друг друга, найти индекс начала вхождения второй строки в первую.

### **Задание №1.**

Разработайте программу, решающую задачу точного поиска набора образцов.

#### **Вход:**

Первая строка содержит текст ( $T, 1 \leq |T| \leq 1000000$ ).

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 -  $i$  и  $p$

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:**

NTAG

3

TAGT

TAG

T

---

**Sample Output:**

2 2

2 3

**Задание №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  $PP$  необходимо найти все вхождения  $PP$  в текст  $TT$ .

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

Символ джокер не входит в алфавит, символы которого используются в  $TT$ .

Каждый джокер соответствует одному символу, а не подстроке неопределённой 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 ( $T, 1 \leq |T| \leq 100000$ )

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.

---

**Sample Input:**

ACTANCA

A\$\$\$A\$

\$

---

**Sample Output:**

1

**Вариант 1.** На месте джокера может быть любой символ, за исключением заданного.

**Описание алгоритмов.**

**Описание алгоритма Ахо-Корасик.**

Алгоритм создает префиксное дерево из букв искомых подстрок. Затем в полученном дереве ищутся суффиксные ссылки. Суффиксная ссылка вершины  $u$  – это вершина  $v$ , такая что строка  $v$  является максимальным суффиксом строки  $u$ . Для корня и вершин, исходящих из корня, суффиксной ссылкой является корень. Для остальных вершин осуществляется переход по суффиксной ссылке родителя  $u$ , если оттуда есть ребро с заданным символом, суффиксная ссылка назначается в вершину, куда это ребро ведет. Далее создаются терминальные ссылки – такие суффиксные ссылки, которые ведут в вершину, которая является терминальной.

Текст, в котором нужно найти подстроки побуквенно передается в автомат. Начиная из корня, автомат переходит по ребру, соответствующему переданному символу. Если нужного ребра нет, переходит по ссылке. Если встреченная вершина является терминальной, значит была встречена подстрока. Если

найденное совпадение нужно пройти по терминальным ссылкам, если они не None, чтобы вывести все шаблоны заканчивающиеся на этом месте. Номер подстроки (подстрока) хранится в поле *terminate* вершины. В ответ сохраняются индекс, на котором началась эта подстрока в тексте и сам номер подстроки.

#### **Сложность по времени:**

Т.к. при построении префиксного дерева запускается цикл по длине каждой подстроки (суммарная длина подстрок -  $n$ ), и из каждой вершины может исходить максимум  $k$  ребер (где  $k$  – размер алфавита), то построение префиксного дерева происходит за  $O(n*k)$

Алгоритм в цикле проходит по тексту длины  $s$ :  $O(s)$

Итого:  $O(n*k + s)$

#### **Сложность по памяти:**

Алгоритм создает префиксное дерево с  $n$  вершинами, каждая вершина хранит массив вершин, инцидентных ей, размером  $k$  ( $k$  – размер алфавита).

Итого:  $O(n*k)$  Описание алгоритма для нахождения шаблонов с маской.

#### **Описание модифицированного алгоритма.**

Алгоритм тот же, но в качестве подстрок берутся кусочки шаблона, разделенные джокером, запоминаются позиции полученных подстрок в исходном шаблоне. Создается массив  $C$  длины  $s$ , где  $s$  – длина текста, где ищется шаблон. При нахождении подстроки, в массиве  $C$  увеличивается на единицу число по индексу, соответствующему возможному началу шаблона. Индекс высчитывается по формуле: текущий индекс - (длина найденной подстроки - 1) - (позиция подстроки в шаблоне - 1). Затем проходим по полученному массиву, каждый  $i$  для которого  $C[i]$  = количеству подстрок, является вероятным началом шаблона. В соответствии с индивидуализацией, для каждого найденного шаблона проверяются буквы, стоящие на месте джокера. Если не было встречено запрещенного символа, найденный шаблон добавляется в ответ.

#### **Сложность по времени для модифицированного алгоритма:**

Затраты по времени такие же как в обычном алгоритме, но дополнительно проход по массиву  $C$  длины  $s$ : Итого:  $O(n*k + s + s) = O(n*k + s + t)$

### **Сложность по памяти для модифицированного алгоритма:**

Затраты по памяти такие же как в обычном алгоритме, но дополнительно создается массив  $C$  длины  $s$ . Затраты по памяти  $O(n*k + s)$

### **Описание функций.**

1. **Класс Node:** Представляет узел в префиксном дереве (trie), содержащий ссылки на родителя, детей, суффиксные и терминальные ссылки, а также информацию о терминальности узла и его имени.
2. **Класс Trie:** Реализует префиксное дерево для хранения шаблонов, с методами для построения дерева, создания суффиксных и терминальных ссылок, и поиска шаблонов в тексте с использованием алгоритма Ахо-Корасик.
3. **Метод `_create_trie(self)` -> None:** Создает префиксное дерево на основе переданных шаблонов, добавляя узлы для каждого символа шаблона и отмечая терминальные узлы.
4. **Метод `_create_suffix_link_for_node(self, node: Node)` -> None:** Создает суффиксную ссылку для конкретного узла, используя суффиксные ссылки его родителя и других узлов.
5. **Метод `_create_suffix_links(self)` -> None:** Обходит дерево в ширину и создает суффиксные ссылки для всех узлов, начиная с корня.
6. **Метод `_create_terminal_links(self)` -> None:** Создает терминальные ссылки для узлов, которые ведут к ближайшему терминальному узлу по суффиксным ссылкам.
7. **Метод `Aho_Korasik(self, text: str)` -> list[str]:** Реализует алгоритм Ахо-Корасик для поиска всех вхождений шаблонов в тексте, используя суффиксные и терминальные ссылки.

8. **Функция `get_text()` -> `str`:** Запрашивает у пользователя входной текст для поиска шаблонов.
9. **Функция `get_patterns()` -> `dict`:** Запрашивает у пользователя количество шаблонов и сами шаблоны, возвращая их в виде словаря с уникальными идентификаторами.
10. **Функция `main()` -> `None`:** Основная функция, которая запрашивает текст и шаблоны, создает дерево и выполняет поиск шаблонов в тексте, выводя результаты.

### Тестирование.

Входные данные	Ответ	Комментарий
NTAG 3 TAGT TAG T	2 2 2 3	Верно
ACCGTACA 2 AC GT	1 1 4 2 6 1	Верно
ACGT 3 ACGT CG GT	1 1 2 2 3 3	Верно

Таблица 1 – Тестирование алгоритма Ахо-Корасик

Входные данные	Ответ	Комментарий
ACTANCA A\$\$\$ \$ G	1	Верно
ACACAA ACXA X Y	3	Верно
ACGANGAAAT A\$G	4	Верно

\$		
C		

Таблица 1 – Тестирование алгоритма поиска с джокером

Результат работы программы с отладочным выводом для первого задания (см. рис 1, 2, 3).



```

Enter text hisher
Enter amount of patterns 2
Enter pattern he
Enter pattern she
===== Creating trie =====
*****
Adding he to trie:
*****
Symbol: h

[+] Creating and adding node:
Node name: h;
Parent name: root;
Children dict: None;
Suffix link: root;
Terminate value: False.
-----|
Symbol: e

[+] Creating and adding node:
Node name: e;
Parent name: h;
Children dict: None;
Suffix link: root;
Terminate value: False.
-----
Adding terminate for last node:
e

```

Рисунок 1 – Добавление слова в бор

```

=== Making Suffix Links ===

-----
Processing parent node: 'h'

    Processing node: 'e'
    Current suffix link of parent 'h': 'root'
    Symbol 'e' not found in children of 'root'. Moving to suffix link: 'root'
    -----
Processing parent node: 's'

    Processing node: 'h'
    Current suffix link of parent 's': 'root'
    Set suffix link for node 'h' -> 'h'
    -----
Processing parent node: 'e'
    -----
Processing parent node: 'h'

    Processing node: 'e'
    Current suffix link of parent 'h': 'h'
    Set suffix link for node 'e' -> 'e'
    -----
Processing parent node: 'e'

===== Making Terminal Links =====

Terminal link for node: 'e' -> e

```

Рисунок 2 – Создание суффиксных и терминальных ссылок

```

===== Aho Corasick algorithm start =====

-----
hisher
Symbol h was found in child node:
Node name: h;
Parent name: root;
Children dict: ['e'];
Suffix link: root;
Terminate value: False.

-----
hisher
-----
hishers
Symbol s was found in child node:
Node name: s;
Parent name: root;
Children dict: ['h'];
Suffix link: root;
Terminate value: False.

-----
hisher
Symbol h was found in child node:
Node name: h;
Parent name: s;
Children dict: ['e'];
Suffix link: h;
Terminate value: False.

-----
hisher
Symbol e was found in child node:
Node name: e;
Parent name: h;
Children dict: None;
Suffix link: e;
Terminate value: True.

```

Рисунок 3 – Процесс работы алгоритма Ахо-Корасик

Пример отличающегося вывода для второй программы (остальные логи аналогичны заданию 1)

```
Enter text: ababaavba
Enter pattern: #ba#
Enter joker symbol: #
```

Рисунок 4 – Исходные данные

```
Get result C[i]:
[1, 0, 1, 0, 0, 0]

Input banned symbol: 4

Count of patterns = 1.
Try to find joker_pattern in the result list (C[i]).

Result:
1
3
```

Рисунок 5 – Итоговый вывод

Также была написана программа для визуализации бора

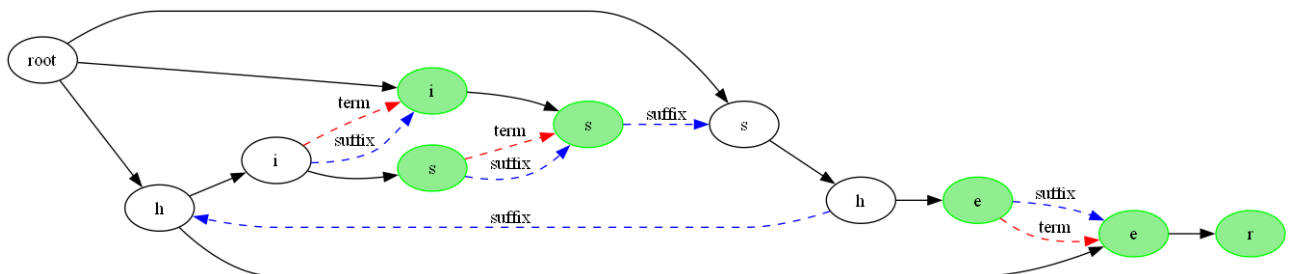


Рисунок 6 – вывод программы для словаря  
{ "her": 1, "she": 2, "his": 3, "is": 4, "i": 5, "he": 6 }

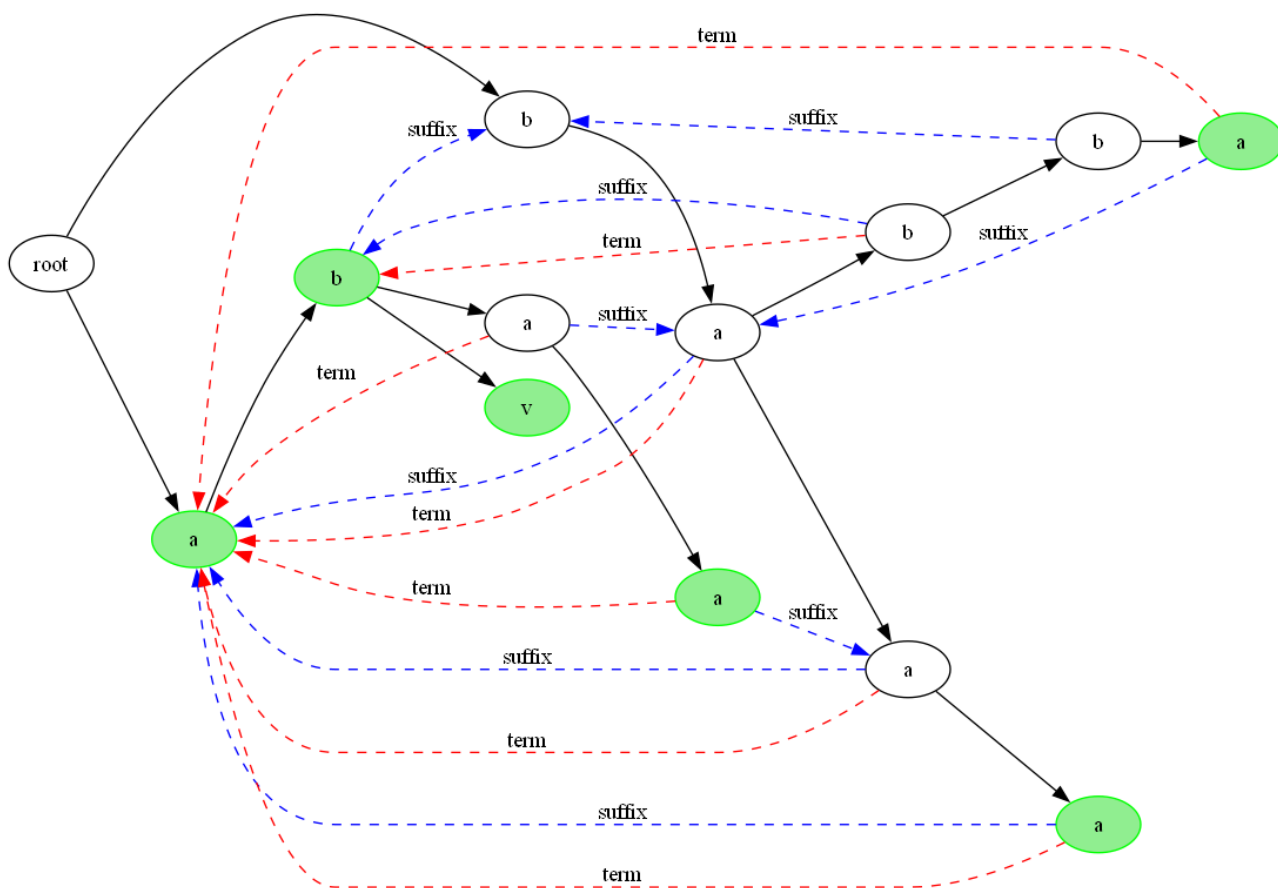


Рисунок 7 – вывод программы для словаря  
{"abaa": 1, "baaa": 2, "abv": 3, "babba":4,"ab":5,"a":6}

## Исследование.

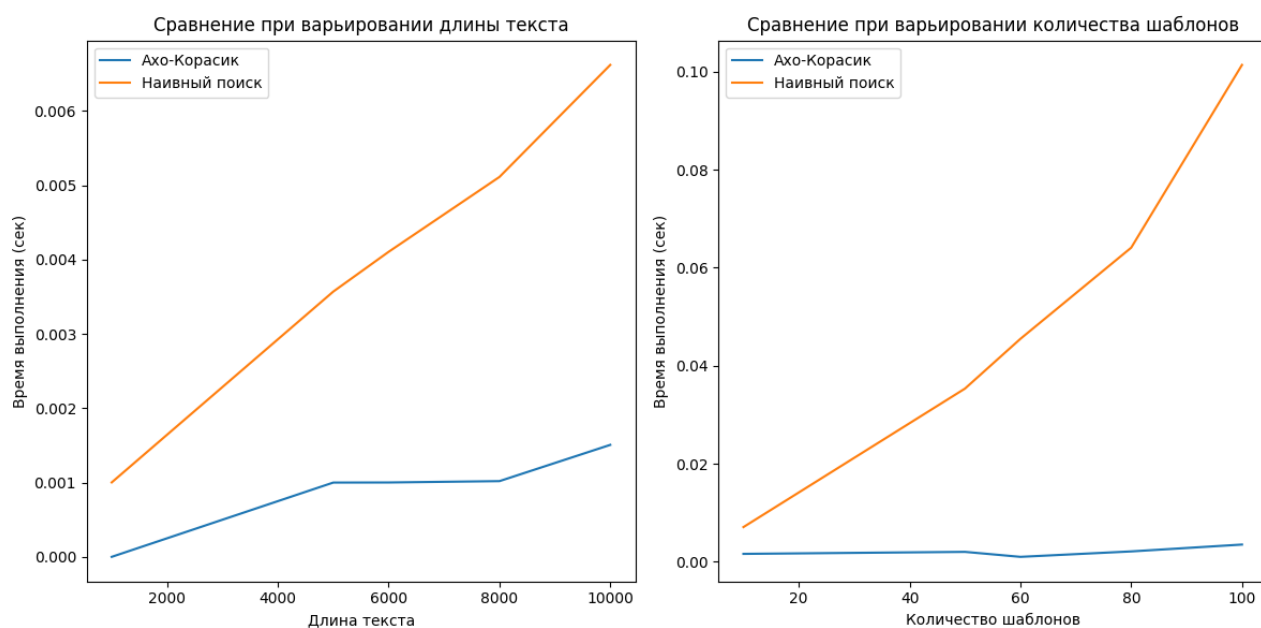


Рисунок 8 – Сравнение алгоритма Ахо-Корасик и наивного поиска

Можно сделать вывод, что Ахо-Корасик выполняется значительно быстрее, чем наивный алгоритм.

### **Выводы.**

Изучен принцип работы алгоритма Ахо-Корасик. Написаны программы, корректно решающие задачу поиска набора подстрок в строке, в также программа поиска подстроки с джокером.

## ПРИЛОЖЕНИЕ А

### ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

Название файла: `joker.py`

```
from operator import itemgetter
from termcolor import colored
from colors import Colors

# Узел дерева
class Node:
    def __init__(self, link=None, name="root"):
        self.parent = None
        self.children: dict[str, Node] = {}
        self.suffix_link = link
        self.terminate = 0 # Номер шаблона, если узел терминальный
        self.name = name # Имя узла (символ или "root")
        self.deep: int = 0 # Глубина узла

    def __str__(self):
        return (
            f"Node name: {self.name};\n"
            f"Parent name: {self.parent.name if self.parent else None};\n"
            f"Children dict: {list(self.children.keys()) if self.children.keys() else None};\n"
            f"Suffix link: {self.suffix_link.name if self.suffix_link else None};\n"
            f"Terminate value: {True if self.terminate else False};\n"
            f"Deep value: {self.deep}."
        )

# Создание дерева
def create_tree(patterns: dict) -> Node:
    root = Node()
    list_patterns = list(patterns.keys())

    print(Colors.blue("=== Creating trie ==="))

    for i in range(len(list_patterns)):
        node = root
```

```

        print(f"*****\nAdding
{Colors.magenta(list_patterns[i])} to trie:\n*****")

        for symbol in list_patterns[i]:
            print(f"Symbol: {Colors.magenta(symbol)}\n")

            if symbol not in node.children.keys():
                temp_node = Node(name=symbol)
                temp_node.deep = node.deep + 1
                node.children[symbol] = temp_node
                temp_node.parent = node
                node = temp_node
                print(f"{Colors.green('[+] ')}Creating and adding
node:\n{temp_node}\n-----")
            else:
                print(f"Already have this
symbol:\n{node.children[symbol]}\n")
                node = node.children[symbol]

            node.terminate = patterns[list_patterns[i]]
            print(f"Adding terminate for last node:\n{node}\n")

        return root

# Создание суффиксных ссылок
def create_suffix_links(root: Node) -> None:
    print(Colors.blue("\n=== Making Suffix Links ===\n"))

    queue = []
    for child in root.children.values():
        child.suffix_link = root
        queue.append(child)
        print(f"Set suffix link for node '{child.name}' -> root")

    while queue:
        cur_node = queue.pop(0)
        print(f"\nProcessing parent node: '{cur_node.name}'")

        for child in cur_node.children.values():
            queue.append(child)
            symbol = child.name
            link = cur_node.suffix_link

```



```

        print(f"\n Processing child: '{child.name}')"
        print(f" Current suffix link of parent
'{cur_node.name}': '{link.name if link else 'None'}'")

        while link and (symbol not in link.children.keys()):
            print(
                f" Symbol '{symbol}' not found in children
of '{link.name}'. Moving to suffix link: '{link.suffix_link.name if
link.suffix_link else 'None'}'")
            link = link.suffix_link

        if link:
            child.suffix_link = link.children[symbol]
            print(f" Set suffix link for node '{child.name}' -
> '{link.children[symbol].name}'")
        else:
            child.suffix_link = root
            print(f" Set suffix link for node '{child.name}' -
> root")

def _create_terminal_links(root) -> None:
    queue = [x for x in root.children.values()]
    while queue:
        cur_node = queue.pop(0)
        temp = cur_node
        for child in cur_node.children.values():
            queue.append(child)

        while temp.name != "root":
            if temp.terminate and temp != cur_node:
                cur_node.terminal_link = temp
                break
            temp = temp.suffix_link

# Функция с алгоритмом Ахо-Корасик
def aho_corasick() -> list[str]:
    text = get_text()
    pattern_input, joker, patterns, len_patt = get_pattern()

    if patterns:
        tree = create_tree(patterns)
        create_suffix_links(tree)
        _create_terminal_links(tree)

```

```

print(Colors.blue("\n=== Aho Korasik algorithm start ===
\n"))

result = [0] * len(text)
node = tree
for index in range(len(text)):
    colored_text = text[:index] + Colors.red(text[index]) +
text[index + 1:]
    print(colored_text)
    print(f"Current symbol '{text[index]}'\n")

    while node and (text[index] not in
node.children.keys()):
        node = node.suffix_link

    if node:
        node = node.children[text[index]]
        print(f"Symbol was found in child node:\n{node}\n")
        temp = node

        while temp:
            if temp.terminate:
                pattern = text[index - temp.deep + 1: index
+ 1]

                print(
                    f"Get terminate value for \"{pattern}\"
at index = {index - temp.deep + 2}. Pattern number is
{temp.terminate}.\n")

                for j in patterns[pattern]:
                    if (index_j := index - temp.deep - j +
1) >= 0:

                        result[index_j] += 1
                        temp = temp.suffix_link
            else:
                node = tree

    k = sum([len(elem) for elem in list(patterns.values())])
    print(f"Get result C[i]:\n{result[:len(result) - len_patt +
1]}\n")

ban_symbol: str = input("Input banned symbol: ")
if len(ban_symbol) != 1:
    raise ValueError("Invalid ban symbol!")

```

```

        print(f"\nCount of patterns = {k}.\nTry to find
joker_pattern in the result list (C[i]).\n")

    output = []
    for i in range(len(result) - len_patt + 1):
        if k == result[i]:
            find_ban = []
            text_patt = text[i: i + len_patt]
            for j in range(len_patt):
                if pattern_input[j] == joker:
                    find_ban.append(text_patt[j])

            if ban_symbol not in find_ban:
                output.append(str(i + 1))
    return output

def get_text() -> str:
    return input("Enter text: ")

def get_pattern() -> (str, str, dict, int):
    pattern = input("Enter pattern: ")
    joker = input("Enter joker symbol: ")
    patterns = get_sub_patterns(pattern, joker)
    return pattern, joker, patterns, len(pattern)

def get_sub_patterns(pattern: str, joker: str) -> dict[str,
list[int]]:
    patterns: dict[str, list[int]] = {}
    j = -1

    for i in range(len(pattern)):
        if pattern[i] == joker:
            if j < i - 1:
                s = pattern[j + 1: i]
                if s not in patterns.keys():
                    patterns[s] = []
                patterns[s].append(j + 1)
            j = i

    if j != len(pattern) - 1:
        s = pattern[j + 1:]
        if s not in patterns.keys():
            patterns[s] = []
        patterns[s].append(j + 1)

```

```

        return patterns

# Основная функция
def main():
    result = aho_corasick()
    if result:
        print("Result:\n" + '\n'.join(result))
    else:
        print("No such pattern in the text.")

if __name__ == "__main__":
    main()
Название файла: aho_korasik.py

import copy
from operator import itemgetter
from termcolor import colored
from colors import Colors

# Узел дерева
class Node:
    def __init__(self, link=None, name="root"):
        self.parent = None
        self.children: dict[str, Node] = {}
        self.suffix_link = link
        self.terminal_link=None
        self.terminate = 0 # Номер шаблона, если узел терминальный
        self.name = name # Имя узла (символ или "root")

    def __str__(self):
        return (
            f"Node name: {self.name};\n"
            f"Parent name: {self.parent.name if self.parent else
None};\n"
            f"Children dict: {list(self.children.keys()) if
self.children.keys() else None};\n"
            f"Suffix link: {self.suffix_link.name if
self.suffix_link else None};\n"

```

```

        f"Terminate value: {True if self.terminate else
False}."
    )

class Trie:
    def __init__(self, patterns: dict):
        self.root = Node()
        self.patterns = patterns
        self.terminate_patterns = dict(zip(patterns.values(),
patterns.keys()))
        self._create_trie()
        self._create_suffix_links()
        self._create_terminal_links()

    # Создание дерева
    def _create_trie(self):
        print(Colors.blue("=== Creating trie ==="))
        list_patterns = list(self.patterns.keys())

        for pattern in list_patterns:
            node = self.root
            print(f"*****\nAdding
{Colors.magenta(pattern)} to trie:\n*****")

            for symbol in pattern:
                print(f"Symbol: {Colors.magenta(symbol)}\n")

                if symbol not in node.children:
                    temp_node = Node(link=self.root,name=symbol)
                    node.children[symbol] = temp_node
                    temp_node.parent = node
                    node = temp_node
                    print(f"{Colors.green('[+] ')}Creating and
adding node:\n{temp_node}\n-----")
                else:
                    print(f"Already have this
symbol:\n{node.children[symbol]}\n")
                    node = node.children[symbol]

```

```

        # Устанавливаем terminate для последнего символа
шаблона

        node.terminate = self.patterns[pattern]
        print(f"Adding terminate for last
node:\n{node.name}\n")

    # Создание суффиксных ссылок
    def _create_suffix_link_for_node(self, node):
        if node == self.root:
            return

        link = node.parent.suffix_link
        print(f"\n  Processing node: '{node.name}'")
        print(f"  Current suffix link of parent
'{node.parent.name}': '{link.name if link else 'None'}'")

        while link and (node.name not in link.children.keys()):
            print(
                f"      Symbol '{node.name}' not found in children of
'{link.name}'. Moving to suffix link: '{link.suffix_link.name if
link.suffix_link else 'root'}'")
            link = link.suffix_link

        if link:
            node.suffix_link = link.children[node.name]
            print(f"  Set suffix link for node '{node.name}' ->
'{link.children[node.name].name}'")

    def _create_suffix_links(self):
        print(Colors.blue("\n=== Making Suffix Links ===\n"))

        queue = [x for x in self.root.children.values()]

        while queue:
            cur_node = queue.pop(0)
            print(f"\nProcessing parent node: '{cur_node.name}'")
            for child in cur_node.children.values():
                queue.append(child)

```

```

        self._create_suffix_link_for_node(child)

def _create_terminal_links(self):
    print(Colors.blue("\n=== Making Terminal Links ===\n"))
    queue = [x for x in self.root.children.values()]

    while queue:
        cur_node = queue.pop(0)
        temp=cur_node
        for child in cur_node.children.values():
            queue.append(child)

        while temp.name != "root":
            if temp.terminate and temp!=cur_node:
                cur_node.terminal_link=temp
                print(f"\nTerminal link for node:
'{cur_node.name}' -> {temp.name}")
                break
            temp=temp.suffix_link

def Aho_Korasik(self, text: str) -> list[str]:
    print(Colors.blue("\n=== Aho Korasik algorithm start ===
\n"))

    result = []
    node = self.root

    for index in range(len(text)):
        colored_text = text[:index] + Colors.red(text[index]) +
text[index+1:]
        print(colored_text)

        while node and (text[index] not in
node.children.keys()):
            node = node.suffix_link

    if node:

```

```

        node = node.children[text[index]]
        print(f"Symbol was found in child node:\n{node}\n")
        temp = node

    while temp:
        if temp.terminate:
            print(
                f"Get terminate value for
                \"{self.terminate_patterns[temp.terminate]}\" "
                f"at index = {index -
                len(self.terminate_patterns[temp.terminate]) + 2}. "
                f"Pattern number is
                {temp.terminate}.\n"
            )
            result.append([index -
                len(self.terminate_patterns[temp.terminate]) + 2,temp.terminate])
            temp = temp.terminal_link
        else:
            node = self.root

    result = sorted(result, key=itemgetter(0, 1))
    result = [' '.join(map(str, elem)) for elem in result]
    return result

def get_text() -> str:
    return input("Enter text ")

def get_patterns() -> dict:
    n = int(input("Enter amount of patterns "))
    patterns: dict = {}

    for pattern_n in range(n):
        pattern = input("Enter pattern ")
        patterns[pattern] = pattern_n + 1
    return patterns

# Основная функция
def main():

```



```

text = get_text()
patterns = get_patterns()
#patterns = {"her": 1, "she": 2, "his": 3, "is": 4, "i": 5, "he": 6}
trie = Trie(patterns)
result = trie.Aho_Korasik(text)
print('\n'.join(result))

if __name__ == "__main__":
    main()

```

### Название файла: trie\_visualiser.py

```

from graphviz import Digraph
from aho_korasik import Trie

class TrieVisualizer:
    def __init__(self, trie):
        self.trie = trie
        self.graph = Digraph(comment="Trie Visualization",
format="png")
        self.graph.attr(rankdir="LR")

    def _add_node(self, node, parent_name=None):
        node_name = f"{node.name}_{id(node)}"

        if node.terminate:
            self.graph.node(node_name, label=node.name,
color="green", style="filled", fillcolor="lightgreen")
        else:
            self.graph.node(node_name, label=node.name)

        if parent_name:
            self.graph.edge(parent_name, node_name)

        if node.suffix_link and node.suffix_link != self.trie.root:
            suffix_name =
f"{node.suffix_link.name}_{id(node.suffix_link)}"
            self.graph.edge(node_name, suffix_name, style="dashed",
color="blue", label="suffix")

```

```

        if node.terminal_link and node.terminal_link !=
self.trie.root:

            terminal_link_name =
f"{node.terminal_link.name}_{id(node.terminal_link)}"
            self.graph.edge(node_name, terminal_link_name,
style="dashed", color="red", label="term")

        for child in node.children.values():
            self._add_node(child, node_name)

    def visualize(self, filename="trie"):
        self._add_node(self.trie.root)
        self.graph.render(filename, cleanup=True)
        print(f"Дерево сохранено в файл {filename}.png")

#patterns = {"her": 1, "she": 2, "his": 3,"is":4,"i":5,"he":6}
patterns = {"abaa": 1, "baaa": 2, "abv": 3,"babba":4,"ab":5,"a":6}
trie = Trie(patterns)
visualizer = TrieVisualizer(trie)
visualizer.visualize(filename="trie_visualization")

```

## Название файла: Colors.py

```

class Colors:

    RED = "\033[31m"
    GREEN = "\033[32m"
    YELLOW = "\033[33m"
    BLUE = "\033[34m"
    MAGENTA = "\033[35m"
    CYAN = "\033[36m"
    WHITE = "\033[37m"
    RESET = "\033[0m"

    @staticmethod
    def red(text):
        return f"{Colors.RED}{text}{Colors.RESET}"

```

```
@staticmethod
def green(text):
    return f"{Colors.GREEN}{text}{Colors.RESET}"

@staticmethod
def yellow(text):
    return f"{Colors.YELLOW}{text}{Colors.RESET}"

@staticmethod
def blue(text):
    return f"{Colors.BLUE}{text}{Colors.RESET}"

@staticmethod
def magenta(text):
    return f"{Colors.MAGENTA}{text}{Colors.RESET}"

@staticmethod
def cyan(text):
    return f"{Colors.CYAN}{text}{Colors.RESET}"

@staticmethod
def white(text):
    return f"{Colors.WHITE}{text}{Colors.RESET}"
```