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

#### ОТЧЕТ

### по лабораторной работе №4 по дисциплине «Построение и анализ алгоритмов»

Тема: Кнут-Моррис-Пратт

Студент гр. 9383	 Орлов Д.С.
Преподаватель	Фирсов М.А

Санкт-Петербург

2021

#### Цель работы.

Изучить и реализовать алгоритм Кнута-Морриса-Пратта для поиска всех подстрок по шаблону. Реализовать алгоритм проверки на циклический сдвиг.

#### Постановка задачи.

**1 пункт.** Реализуйте алгоритм КМП и с его помощью для заданных шаблона  $P(|P| \le 15000)$  и текста  $T(|T| \le 5000000)$  найдите все вхождения P в T.

Вход:

Первая строка - P

Вторая строка - T

Выход:

индексы начал вхождений P в T, разделенных запятой, если P не входит в T, то вывести -1

**2 пункт.** Заданы две строки  $A(|A| \le 5000000)$  и  $B(|B| \le 5000000)$ . Определить, является ли A циклическим сдвигом B (это значит, что A и B имеют одинаковую длину и A состоит из суффикса B, склеенного с префиксом B). Например, defabc является циклическим сдвигом abcdef.

Вход:

Первая строка - А

Вторая строка - В

Выход:

Если A является циклическим сдвигом B, индекс начала строки B в A, иначе вывести -1. Если возможно несколько сдвигов вывести первый индекс.

#### Описание алгоритма.

Математически определение префикс-функции можно записать следующим образом:  $\pi[i] = \max_{n=0...i} \{n: s[0...n-1] = s[i-n+1...i]\}$ , где s[0...n-1] - данная строка.

Алгоритм Кнута-Морриса-Пратта, который находит позиции всех вхождений строки Р в текст Т, работает следующим образом.

Построим строку S=P@T, где @ - любой символ, не входящий в алфавит P и T. Посчитаем на ней значение префикс-функции p. Если в какой-то позиции i выполняется условие p[i]=|P|, то в этой позиции начинается очередное вхождение образца в цепочку.

Алгоритм поиска циклического сдвига отличается только тем, что первая строка удваивается, так как при сложении строк первая будет содержать в себе вторую строку, если она является циклическим сдвигом.

Алгоритм Кнута-Морриса-Пратта имеет сложность O(P+T) по времени и памяти.

#### Описание структур и функций.

- std::vector<int> prefixFunction(std::string &str) формирует вектор значений префикс функции символов входной строки и возвращает его;
- void KMP(std::string &P, std::string &T) функция реализует алгоритм
   Кнута-Морриса-Пратта;
- void KMP\_Circle(std::string &P, std::string &T) функция проверяет
   является ли строка Р, циклическим сдвигом строки Т;

Код разработанных программ см. в приложении А.

#### Тестирование.

Таблица 1 - результаты тестирования lab4\_1.cpp

Тест	Входные данные	результат работы алгоритма
<b>№</b> 1	ab	0,2
	abab	
<b>№</b> 2	qwerty uuiop	-1
N <u>o</u> 3	qwqw	0,2,4

qwqwqw	

Таблица 2 - результаты тестирования lab4\_circle.cpp

Тест	Входные данные	результат работы алгоритма
<b>№</b> 1	qwerty	1
	wertyq	
<b>№</b> 2	qwer	-1
	rewq	
№3	qwerty	4
	tyqwer	

#### Вывод.

В ходе выполнения работы были изучены алгоритм Кнута - Морриса - Пратта для поиска всех подстрок и префикс функция. Также алгоритм Кнута - Морриса - Пратта был оптимизирован для решения задачи поиска циклического сдвига. Данные алгоритмы были реализованы на языке программирования С++.

## ПРИЛОЖЕНИЕ А Исходный код программы

#### Название файла: lab4\_1.cpp

```
#include <iostream>
#include <vector>
std::vector<int> prefixFunction(std::string &str)
    int n = str.length();
    std:: vector<int> prefixArray(n, 0);
    for(int i = 1; i < str.length(); i++)
    {
        int j = prefixArray[i - 1];
        while((j > 0) && (str[i] != str[j]))
            j = prefixArray[j - 1];
        }
        if(str[i] == str[j])
        {
            j++;
        }
       prefixArray[i] = j;
    }
   return prefixArray;
}
void KMP(std::string &P, std::string &T)
    std::string result = "";
```

```
std::vector <int> prefixArray;
    int lengthP = P.length();
    P += "@" + T;
    prefixArray = prefixFunction(P);
    for(int i = 0; i < prefixArray.size(); i++)</pre>
        if(prefixArray[i] == lengthP)
            result += std::to_string(i - 2 * lengthP) + ",";
        }
    }
    if(result.length() == 0)
    {
       std::cout<<"-1";
    }
    else
        result.pop back();
       std::cout<<result;</pre>
    }
}
int main()
{
    std::string T, P, s;
    std::cin>>P>>T;
   KMP(P, T);
```

```
return 0;
Название файла: lab4_circle.cpp
#include <iostream>
#include <vector>
std::vector<int> prefixFunction(std::string &str)
{
    int n = str.length();
    std:: vector<int> prefixArray(n, 0);
    for(int i = 1; i < str.length(); i++)
        int j = prefixArray[i - 1];
        while((j > 0) && (str[i] != str[j]))
            j = prefixArray[j - 1];
        }
        if(str[i] == str[j])
        {
            j++;
        }
        prefixArray[i] = j;
    }
    return prefixArray;
}
void KMP Circle(std::string &P, std::string &T)
{
    std::vector <int> prefixArray;
```

```
int lengthT = T.length();
    T += "@" + P;
    prefixArray = prefixFunction(T);
    for(int i = 0; i < prefixArray.size(); i++)</pre>
    {
        if(prefixArray[i] == lengthT)
            std::cout<<i - 2 * lengthT;</pre>
            return;
        }
    }
    std::cout<<"-1";
}
int main()
    std::string T, P;
    std::cin>>P>>T;
    if(P.length() != T.length())
        std::cout<<"-1";
       return 0;
    }
    P += P;
    KMP Circle(P, T);
```

```
return 0;
}
```