# 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: Алгоритм Кнута-Морриса-Пратта.

Студентка гр. 9383	 Сергиенкова А.А.
Преподаватель	 Фирсов М.А.

Санкт-Петербург 2021

# Цель работы.

Изучить алгоритм Кнута-Морриса-Пратта поиска подстроки в строке. Реализовать данный алгоритм на Языке Программирования C++.

## Задание.

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

### Входные данные:

Первая строка — P.

Вторая строка — T.

### Выходные данные:

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

Заданы 2 строки  $A(|\mathbf{A}| \le 5000000)$  и  $B(|\mathbf{B}| \le 5000000)$ . 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 сдвигом abcdef.

### Входные данные:

Первая строка — A.

Вторая строка — B.

### Выходные данные:

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

# Выполнение работы.

Сначала была написана префикс функция, которая принимает на вход строку, в которой мы будем искать нашу подстроку. Данная ф

В программе реализованы, три основных функции:

- std::vector<int> Prefix() в данной функции осуществляется поиск префикса строки. Функция возвращает вектор, элементы которого обозначают длину максимального префикса строки s[0..i], где i индекс элемента массива, совпадающего с суффиксом данной строки.
- std::vector<int> KMPForTask1() функция является реализацией алгоритма Кнута-Морриса-Пратта, который позволяет искать заданную подстроку в данной строке.
- std::vector<int> KMPForTask2() в данной функции была решена задача 2 с помощью алгоритма Кнута-Морриса-Пратта с удвоенной строкой текста Т, т.к. в такой строке точно встретится шаблон Р, если текст действительно является циклическим сдвигом шаблона.

### Оценка сложности алгоритма.

Пусть длина строки, для которой вычисляется префикс-функция равна m, а текста T-n. Тогда сложность алгоритма равна O(m+n), т. к. алгоритм сначала проходится по строке, переданной в префикс-функцию, а после проходит по строке T.

Сложность алгоритма по вычисления префикс функции линейна — O(n), где n — это длина строки, которая подаётся на вход префикс-функции.

# Тестирование.

```
Enter frist substring then text:

qw
qwertyqw
----
Enter choise:

1
0, 6
Program ended with exit code: 0
```

Рисунок 1 – Тестирование программы с входными данными №1 для задания 1.

```
Enter frist substring then text:
t
tasktask
----
Enter choise:
1
0, 4
Program ended with exit code: 0
```

Рисунок 2 – Тестирование программы с входными данными №2 для задания 1.

```
Enter frist substring then text:
rtyqwe
qwerty
----
Enter choise:
2
3
Program ended with exit code: 0
```

Рисунок 3 – Тестирование программы с входными данными №1 для задания 2.

```
Enter frist substring then text:
kkkek
kekkk
----
Enter choise:
2
Program ended with exit code: 0
```

Рисунок 4 – Тестирование программы с входными данными №2 для задания 2.

# Выводы.

Изучен алгоритм Кнута-Морриса-Пратта. Реализована программа на С++.