

**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-Мориса-Пратта**

Студент гр. 1304

Шаврин А.П.

Преподаватель

Шевелева А.М.

Санкт-Петербург

2023

### **Цель работы.**

Изучить и реализовать алгоритм Кнута-Морриса-Практа поиска подстроки в строке, а также изучить и решить задачу определения циклического сдвига.

### **Задание.**

#### **1. Задание 1.**

Реализуйте алгоритм КМП и с его помощью для заданных шаблона  $P$  ( $|P| \leq 15000$ ) и текста  $T$  ( $|T| \leq 5000000$ ) 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. Задание 2.**

Заданы две строки  $A$  ( $|A| \leq 5000000$ ) и  $B$  ( $|B| \leq 5000000$ ). 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 –  $A$ ; вторая строка -  $B$ .

##### Выход:

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

## Выполнение работы.

1. Сначала был реализован класс Solver, который содержит поля и методы, необходимые для решения обеих задач.

Данный класс имеет следующие приватные поля:

- `std::string first_string` – первая строка из входных данных.
- `std::string second_string` – вторая строка из входных данных.

Данный класс имеет следующие приватные методы:

- `std::vector<int> prefixFunction(std::string string)` – метод считает значение префикс функции и возвращает массив длин максимальных совпадений префиксов и суффиксов. Префикс-функция от строки `s` равна массиву `prefix_indexes`, где `prefix_indexes[i]` обозначает длину максимального префикса строки `s[0..i]`, совпадающего с её суффиксом.

Данный класс имеет следующие публичные методы:

- `Solver()` – конструктор класса, в котором происходит считывание входных данных.

- `std::string KMPAlgorithm()` – функция реализующая алгоритм Кнута-Морриса-Пратта, используя трюк. Трюк заключается в том, что в функцию передается не искомая подстрока, а строка вида: искомая подстрока + разделительный символ ('@') + строка, которой ищется подстрока. Символ '@' играет роль разделителя, его заведомо нет ни в образце, ни в строке поиска. Префиксная функция массив, в котором максимальные элементы, равны длине образца. Значений больше длины образца не будет из-за символа-разделителя, а значения, равные длине образца могут появиться только в позициях, соответствующих исходной строке поиска. Склеенная строка имеет длину  $\langle \text{длина образца} \rangle + \langle \text{длина строки} \rangle$ , поэтому время расчета оценивается как  $O(\langle \text{длина образца} \rangle + \langle \text{длина строки} \rangle)$ .

- `int cycleShiftAlgorithm()` – метод решает задачу о циклическом сдвиге. В связи с ограничением по памяти в данном методе было решено не

склеивать первую строку саму с собой, а зациклить индекс для данной строки. Данное решение позволяет определить индекс начала второй строки в первой, если она является циклическим сдвигом первой строки при этом не используя дополнительную память.

Разработанный программный код см. в приложении А.

### **Тестирование.**

Результаты тестирования представлены в табл. 1.

Таблица 1 – Результаты тестирования

№ п/п	Входные данные	Выходные данные	Комментарии
1.	ab abab	0,2	Тест задания 1
2.	defabc abcdef	3	Тест задания 2

### **Выводы.**

Изучен и реализован алгоритм Кнута-Морриса-Пратта поиска подстроки в строке, а также изучена и решена задача определения циклического сдвига.

Обе задачи были реализованы в качестве методов одного класса, поскольку имеют схожий смысл.

Алгоритм Кнута-Морриса-Пратта имеет линейное решение, благодаря префикс функции. Время расчета оценивается как  $O(<\text{длина образца}> + <\text{длина строки}>)$ , благодаря трюку со склеиванием строк.

Благодаря второй задаче, был выявлен недостаток данного алгоритма при прямом решении – его затраты на память. Однако благодаря зацикливанию индекса первой строки, этот недостаток можно исправить.

## ПРИЛОЖЕНИЕ А

### ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

Название файла: main.cpp

```
#include <iostream>
#include <vector>

/**
 * This class solves the problem of finding occurrences of a
 substring in a string
 */
class Solver{
private:
    std::string first_string; //
first input string
    std::string second_string; //
second input string
    std::vector<int> prefixFunction(std::string string); //
prefix function for the Knuth-Morris-Pratt method

public:
    Solver(); //
class constructor
    std::string KMPAlgorithm(); //
Knuth-Morris-Pratt algorithm
    int cycleShiftAlgorithm(); // the
method that determines the cyclic shift
};

/**
 * This method initializes the initial parameters needed to solve
 the problem (reads the input data)
 */
Solver::Solver(){
    std::cin >> this->first_string;
    std::cin >> this->second_string;
};

/**
 * This method compiles a list of prefix lengths matching suffixes
 from the passed string
 * Args:
 * - string (std::string) - the string to build the list for
 * Returns:
 * - prefix_indexes (std::vector<int>) - a list of prefix lengths
 matching suffixes from the passed string
 */
std::vector<int> Solver::prefixFunction(std::string string){
    std::vector<int> prefix_indexes(string.size(), 0);

    for (size_t i = 1; i < string.size(); i++){
        int j = prefix_indexes[i - 1];

        while ((j > 0) && (string[i] != string[j])){
            j = prefix_indexes[j - 1];
        }
    }
}
```

```

        }

        if (string[i] == string[j]){
            j++;
        }

        prefix_indexes[i] = j;
    }

    return prefix_indexes;
};

/**
 * This method solves the problem of finding a substring in a
string by the Knuth-Morris-Pratt algorithm
 * Returns:
 * - occurrence_indexes (std::string) - indexes of the occurrence
of the first row in the second
 */
std::string Solver::KMPAlgorithm(){
    std::string occurrence_indexes;
    std::string combined_strings = this->first_string + "@" + this-
>second_string;
    std::vector<int> prefix_indexes = this-
>prefixFunction(combined_strings);
    size_t pattern_len = this->first_string.size();

    for (size_t index = 1; index < this->second_string.size();
index++){
        if (prefix_indexes[pattern_len + 1 + index] ==
pattern_len){
            occurrence_indexes += std::to_string(index -
pattern_len + 1) + ",";
        }
    }

    if (occurrence_indexes.size() == 0){
        occurrence_indexes = "-1";
    } else {
        occurrence_indexes.erase(occurrence_indexes.find_last_not_of(",") + 1);
    }

    return occurrence_indexes;
};

/**
 * This method determines whether the first row is a cyclic shift
of the second
 * Returns:
 * - answer (int) - index of the beginning of the second row in the
first
 */
int Solver::cycleShiftAlgorithm(){
    int answer = -1;

    if (this->first_string.size() != this->second_string.size()){
        return answer;
    }

```

```

    }

    if (this->first_string.size() == 0 || this->second_string.size()
== 0){
        return answer;
    }

    std::vector<int> prefix_indexes = this->prefixFunction(this-
>second_string);
    size_t first_string_len = first_string.size();
    size_t second_string_len = second_string.size();

    for (size_t index = 0; index < first_string_len; index++){
        size_t first_string_index = index;
        size_t second_string_index = 0;

        while (first_string_index < first_string_len * 2 + index){
            size_t first_string_real_index = first_string_index %
first_string_len;

            if (this->first_string[first_string_real_index] ==
this->second_string[second_string_index]){
                first_string_index++;
                second_string_index++;

                if (second_string_index == second_string_len){
                    answer = first_string_index -
second_string_index;
                    return answer;
                }
            } else {

                if (second_string_index > 0){
                    second_string_index =
prefix_indexes.at(second_string_index - 1);
                } else {
                    first_string_index++;
                }
            }
        }
    }

    return answer;
};

/**
 * The main function that implements the solution of the problem
 */
int main(){
    Solver* solver = new Solver();
    //std::cout << solver->KMPAlgorithm() << std::endl;
    std::cout << solver->cycleShiftAlgorithm() << std::endl;
    delete solver;
    return 0;
}

```