

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

ОТЧЕТ
по лабораторной работе №4
по дисциплине «Построение и анализ алгоритмов»
Тема: Алгоритм Кнута-Морриса-Пратта

Студент гр. 9383

Мосин К.К.

Преподаватель

Фирсов М.А.

Санкт-Петербург

2021

Цель работы.

Найти все вхождения подстроки в строку и определение циклического сдвига, используя алгоритм Кнута-Морриса-Пратта.

Задание.

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 .

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.

Выполнение работы.

Алгоритм Кнута-Морриса-Пратта использует результаты префикс-функции от подстроки. На каждой итерации происходит проверка символов строки и подстроки. В случае несовпадения, индекс подстроки перемещается на значение префикс функции для предыдущего символа и сравнивается с текущим символом строки.

Для поиска циклического сдвига, первая строка удваивается и происходит поиск вхождения второй строки в первую, индекс на выходе которого является ответом для циклического сдвига.

Тестирование.

Тестировались стандартные входные данные, пустые строки, а также мусор на входе. Результаты алгоритма поиска подстроки в строке представлены в таблице 1 и алгоритма проверки циклического сдвига в таблтке 2.

Табл. 1 - Результаты тестирования поиска подстроки

Входные данные	Выходные данные
a aba	0, 2
a bbbbbbbbbb	-1
∅ abb	-1
aas#11f1____\n\\ aasbbbbassasbbsb	-1

Табл. 2 - Результаты тестирование циклического сдвига

Входные данные	Выходные данные
a aba	-1
aaa aaa	0
aaaaaaaaaaaaaas saaaaaaaaaaaaaaa	14
∅ ∅	0

Анализ алгоритма.

Значения префикс функции высчитываются за линейное время $O(n)$, где n - длина подстроки. Обход основной строки выполняется один раз, откуда затраченное время тоже линейно и равно $O(m)$, где m - длина строки. Общее время составляет $O(n+m)$.

Вывод

В ходе выполнения лабораторной работы был реализован алгоритм Кнута-Морриса-Пратта. Также удалось поработать с префикс-функцией, которая возвращает префикс и одновременно суффикс для текущей строки. Выяснилось, что алгоритм поиска подстроки позволяет узнать циклической сдвиг одной строки от другой.

ПРИЛОЖЕНИЕ А

ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

Название файла: API.h

```
#pragma once
```

```
#include <iostream>
```

```
#include <vector>
```

```
#include <string>
```

```
std::vector<int> prefix_function(std::string s);
```

```
std::vector<int> KMP(std::string P, std::string T);
```

Название файла: API.cpp

```
#include "API.h"
```

```
std::vector<int> prefix_function(std::string s) {  
    if (s.empty()) {  
        return {-1};  
    }  
}
```

```
std::vector<int> p(s.size());  
p[0] = 0;  
for (int i = 1; i < s.size(); ++i) {  
    int k = p[i - 1];  
    while (k > 0 && s[i] != s[k]) {  
        k = p[k - 1];  
    }  
    if (s[i] == s[k]) {  
        k++;  
    }  
}
```

```

        p[i] = k;
    }
    return p;
}

std::vector<int> KMP(std::string P, std::string T) {
    std::vector<int> indices;
    std::vector<int> prefix = prefix_function(P);
    for (int i = 0, j = 0; i < T.size(); i) {
        if (T[i] != P[j]) {
            if (j == 0) {
                i++;
            }
            j = prefix[j - 1];
        }
        else if (j == P.size() - 1) {
            indices.push_back(i - P.size() + 1);
            j = prefix[j - 1] + 1;
            ++i;
        }
        else {
            ++i;
            ++j;
        }
    }
    return indices;
}

```

Название файла: lab4_1.cpp

#include "API.h"

```

int main(int argc, char *argv[]) {
    std::string P, T;
    std::cout << "substring: ";
    std::cin >> P;
    std::cout << "text: ";
    std::cin >> T;

    std::vector<int> indices = KMP(P, T);
    if (indices.empty()) {
        std::cout << -1 << std::endl;
    }
    else {
        for (auto index : indices) {
            std::cout << index;
            if (index != indices.back()) {
                std::cout << ',';
            }
        }
        std::cout << std::endl;
    }

    return 0;
}

```

Название файла: lab4_2.cpp

```
#include "API.h"
```

```

int main(int argc, char *argv[]) {
    std::string P, T;

```

```

std::cout << "first string: ";
std::cin >> P;
std::cout << "second string: ";
std::cin >> T;

if (P == T) {
    std::cout << 0 << std::endl;
}
else if (P.size() != T.size()) {
    std::cout << -1 << std::endl;
}
else {
    P += P;
    std::vector<int> indices = KMP(T, P);
    if (indices.empty()) {
        std::cout << -1 << std::endl;
    }
    else {
        std::cout << indices[0] << std::endl;
    }
}
return 0;
}

```


ПРИЛОЖЕНИЕ В

ТЕСТЫ

Название файла: test.cpp

```
#define CATCH_CONFIG_MAIN
```

```
#include "catch.hpp"
```

```
#include "API.h"
```

```
TEST_CASE("Test prefix function") {  
    std::vector<int> indices;  
    SECTION("default values") {  
        indices = {0, 0, 1, 2, 0, 1, 2, 3};  
        REQUIRE(prefix_function("ababbaba") == indices);  
  
        indices = {0, 0, 1, 2, 3, 4};  
        REQUIRE(prefix_function("ababab") == indices);  
  
        indices = {0};  
        REQUIRE(prefix_function("a") == indices);  
    }  
    SECTION("empty value") {  
        indices = {-1};  
        REQUIRE(prefix_function("") == indices);  
    }  
    SECTION("garbage input") {  
        indices = {0, 0, 0, 0, 0, 0};  
        REQUIRE(prefix_function("\naaa\b\t") == indices);  
        REQUIRE(prefix_function("\\""\A@*") == indices);  
    }  
}
```

```

TEST_CASE("Test KMP algorithm") {
    std::vector<int> indices;

    SECTION("default values") {
        indices = {0, 2, 7, 10};

        REQUIRE(KMP("ab", "ababaaaabaab") == indices);

        indices = {1};

        REQUIRE(KMP("a", "sas") == indices);

        REQUIRE(KMP("a", "bbbbbbbbbbbbbbbbbbbbbbbbbbbbbbbbbbbb").empty()
== true);
    }

    SECTION("first arg is greater than second") {
        REQUIRE(KMP("ababa","a").empty() == true);
    }

    SECTION("empty values") {
        REQUIRE(KMP("", "a").empty() == true);
        REQUIRE(KMP("a", "").empty() == true);
        REQUIRE(KMP("", "").empty() == true);
    }

    SECTION("garbage input") {
        REQUIRE(KMP("aas#11f1__\n\\",
"aaaaaaaaasaaaaaabababbbsbs\n\t").empty() == true);

        indices = {1};

        REQUIRE(KMP("as", "\nas") == indices);

        indices = {12};

        REQUIRE(KMP("as", "\n\t____\n\b\t\a\ nas\n @ @ @ @a@sa\ns") == indices);
    }
}

```

}

}