

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

Студентка гр. 9383

Карпекина А.А.

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 ($|P| \leq 15000$) 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 пункт. 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.

Описание алгоритма.

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

Алгоритм Кнута-Морриса-Пратта, который находит позиции всех вхождений строки P в текст T , 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 ведется в удвоенной первой строке, 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.

- `vector < int > CalculatingPrefixFunction (string Line)` - формирует вектор значений префикс функции символов входной строки и возвращает его;
- `void KnuthMorrisPratt (string FirstLine, string SecondLine, vector <int>&Result)` - функция реализует алгоритм Кнута-Морриса-Пратта;
- `int IsCyclicShift (string FirstLine, string SecondLine)` - функция проверяет является ли строка `FirstLine`, циклическим сдвигом строки `SecondLine`;

Код разработанных программ см. в приложении А.

Тестирование.

Таблица 1 - результаты тестирования `lb4_1.cpp`

Тест	Входные данные	результат работы алгоритма
№1	ab abab	0,2
№2	nnfjfkс	-1

	kgykg	
№3	asasas asasas	0

Таблица 2 - результаты тестирования lb4_2.cpp

Тест	Входные данные	результат работы алгоритма
№1	qwerty tyqwer	4
№2	htj uky	-1
№3	qweryt tyqwer	-1

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 C++.

ПРИЛОЖЕНИЕ А

Исходный код программы

Название файла: lb4_1.cpp

```
#include <iostream>
```

```
#include <vector>
```

```
using namespace std;
```

```
vector < int > CalculatingPrefixFunction (string Line)
```

```
{
```

```
    int LineLength = Line.length ();
```

```
    vector < int > prefixes (LineLength);
```

```
    prefixes[0] = 0;
```

```
    for (int i = 1; i < LineLength; i++)
```

```
    {
```

```
        int ActualLineLength = prefixes[i - 1];
```

```
        while (ActualLineLength > 0
```

```
            && (Line[ActualLineLength] != Line[i]))
```

```
            ActualLineLength = prefixes[ActualLineLength - 1];
```

```
        if (Line[ActualLineLength] == Line[i])
```

```
            ActualLineLength++;
```

```
        prefixes[i] = ActualLineLength;
```

```
    }
```

```
    return prefixes;
```

```
}
```

```
void KnuthMorrisPratt (string FirstLine, string SecondLine, vector < int > &Result)
```

```
{
```

```

vector<int> p = CalculatingPrefixFunction(FirstLine + "#");
int FirstLineStep = 0;
for(int SecondLineStep = 0; SecondLineStep < SecondLine.size();
++SecondLineStep)
{
    while(FirstLineStep > 0 && FirstLine[FirstLineStep] !=
SecondLine[SecondLineStep])
        FirstLineStep = p[FirstLineStep-1];
    if(FirstLine[FirstLineStep] == SecondLine[SecondLineStep])
        FirstLineStep++;
    if(FirstLineStep == FirstLine.size())
        Result.push_back(SecondLineStep - FirstLine.size() + 1);
}
}

```

```

int main ()
{
    vector < int >Result;
    string FirstLine, SecondLine;
    cin >> FirstLine;
    cin >> SecondLine;
    KnuthMorrisPratt (FirstLine, SecondLine, Result);
    if (!Result.size ())
        cout << -1;
    else
    {
        string separator;
        for (auto entry : Result)

```

```

    {
        cout << separator << entry;
        separator = ",";
    }
}
return 0;
}

```

Название файла: lb4_2.cpp

```
#include <iostream>
```

```
#include <vector>
```

```
using namespace std;
```

```
vector < int > CalculatingPrefixFunction (string Line)
```

```

{
    int LineLength = Line.length ();
    vector < int > prefixes (LineLength);
    prefixes[0] = 0;
    for (int i = 1; i < LineLength; i++)
    {
        int ActualLineLength = prefixes[i - 1];
        while (ActualLineLength > 0
            && (Line[ActualLineLength] != Line[i]))
            ActualLineLength = prefixes[ActualLineLength - 1];
        if (Line[ActualLineLength] == Line[i])
            ActualLineLength++;
        prefixes[i] = ActualLineLength;
    }
}

```

```

    }
    return prefixes;
}

void IsCyclicShift (string FirstLine, string SecondLine, vector < int >&Result)
{

    FirstLine = FirstLine + FirstLine;
    vector<int> Prefixes = CalculatingPrefixFunction(SecondLine + "#");
    int FirstLineStep = 0;
    for(int SecondLineStep = 0; SecondLineStep < FirstLine.size();
    ++SecondLineStep)
    {
        while(FirstLineStep > 0 && SecondLine[FirstLineStep] !=
        FirstLine[SecondLineStep])
            FirstLineStep = Prefixes[FirstLineStep-1];
        if(SecondLine[FirstLineStep] == FirstLine[SecondLineStep])
            FirstLineStep++;
        if(FirstLineStep == SecondLine.size())
        {
            Result.push_back(SecondLineStep - SecondLine.size() + 1);
            if(true) break;
        }
    }
}

int main ()
{
    vector < int >Result;

```



```

string FirstLine, SecondLine;
cin >> FirstLine;
cin >> SecondLine;
if(SecondLine.size() == FirstLine.size()) IsCyclicShift (FirstLine, SecondLine,
Result);
if (!Result.size ())
    cout << -1;
else
{
    string separator;
    for (auto entry : Result)
    {
        cout << separator << entry;
        separator = ",";
    }
}
return 0;
}

```