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

Студент гр. 9382	Балаева М.О.
Преподаватель	Фирсов М.А.

Санкт-Петербург

2021

Цель работы.

Разработать программу, реализующую поиск подстроки в строке с помощью алгоритма Кнута-Морриса-Пратта. Также разработать программу, определяющую, является ли первая строка циклическим сдвигом второй строки.

Задание 1

Реализуйте алгоритм КМП и с его помощью для заданных шаблона P (| P| ≤ 15000) и текста T (|T| ≤ 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

Sample Input:

ab

abab

Sample Output:

0,2

Задание 2

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.

Sample Input:

defabc

abcdef

Sample Output:

3

Описание алгоритма.

Изначально создается список для префикс-функций, длина которого равна длине строки, для которой будет считаться префикс-функция. Префиксфункция для рассматриваемого элемента строки — функция, показывающая максимальную длину совпадающих префикса и суффикса подстроки в строке, которая заканчивается рассматриваемым элементом строки, где префикс - подстрока, начинающиеся с начала строки, а суффикс — это подстрока, заканчивающиеся в конце строки, для алгоритма необходимо, чтобы длины префикса и суффикса совпадали. Для первого элемента префикс-функция будет равна 0.

Алгоритм для первого задания.

Считаем префикс-функцию для шаблона, который нужно найти в строке. Далее сравниваем каждый символ строки с каждым символом шаблона, в случае совпадения мы рассматриваем следующие символы. Затем проверяем совпадает ли текущий индекс элемента шаблона с длиной строки, если совпадает, значит, шаблон найден, в ответ будет записан индекс начала вхождения подстроки в строку, а дальше мы будем сравнивать символ подстроки под индексом префикс-функции предыдущего символа, так как

подстрока может сливаться с подстрокой при поиске в строке, если нет, то продолжается работа алгоритма.

Если текущий символ строки не совпадает с текущим символом шаблона, если символ является первым в подстроке, берем для сравнения следующий символ строки. В случае неравенства символов, если рассматриваемый символ не является первым в подстроке, следующим рассматриваемым символом в подстроке станет символ под индексом префикс-функции предыдущего символа, чтобы мы учли то, что в рассмотренных символах могла быть часть подстроки.

Если шаблона нет вообще в строке, будет возращено -1.

Алгоритм для второго задания.

Изначально проверяются длины строк, если они отличны, следовательно первая строка не будет являться циклическим сдвигом второй.

Далее для выполнения алгоритма необходимо удвоить первую строку, т.к в таком случае первая строка будет содержать в себе вторую строку, если первая строка является циклическим сдвигом второй. Теперь задача свелась к заданию 1, поэтому дальнейший алгоритм совпадает.

Оценка сложности по памяти.

Для первого задания в худшем случае подстрока не будет содержаться в строке, тогда O(A + B), где A-длина первой строки, а B- длина второй строки . Для второго задания в худшем случае нам придется пройти по удвоенной строке, следовательно O(2*A+B), где A-длина первой строки, а B-длина второй строки.

Оценка сложности по времени.

Для первого задания значение префикс-функции вычисляется за O(N) сравнений, где N- длина подстроки, так как необходимо обойти всю строку, чтобы определить префикс-функцию. Поиск подстроки в строке будет O(A)-длина строки, т.к строка будет пройдена 1 раз. В таком случае O(N+A).

Для второго задания сложность по времени вычисляется также и совпадает со сложностью для первого задания и составляет O(N+A).

Тестирование для первого задания.

No	Входные данные	Выходные
		данные
1	ab	0,1
	abab	
2	abcasda	-1
	sadfasf	
3	aba	0,2,7
	ababababab	
4	qwe	0
	qwerty	
5	abcasda	-1
	sadfasf	
6	abbaabbab	8,17
	abbaabbaabbaabbaabbab	

Тестирование для второго задания.

No	Входные данные	Выходные
		данные
1	oposoow	-1
	ooposoow	
2	asd	-1
	adff	
3	abbaabbab	4
	abbababba	
4	aaoaa	2

	oaaaa	
5	asd adff	-1
6	defabc abcdef	3

Выводы.

В ходе работы был реализован алгоритм Кнута-Морриса-Пратта для поиска подстрок в строке, а также его модификация для проверки циклического сдвига двух строк

ПРИЛОЖЕНИЕ А

ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

```
Название файла: kmp.cpp
#include <iostream>
#include <vector>
#include <string>
std::vector < size t > prefix (std::string s)
  std:: cout << "Building a prefix function for a string " << s << "\n";
  std::vector < size t > pr(s.size(), 0);
  for (size t i = 1; i < s.size(); i++)
     size t j = pr[i - 1];
     while (i > 0 \&\& s[i] != s[i])
       std :: cout << "Characters are not equal, return to the prefix of the last
matched character (" << s [i - 1] << ") \n";
       j = pr[j - 1];
     std:: cout << "\n Compare" << j + 1 << "th character (" << s[j] << ") and "
<< i + 1 << "th character (" << s[i] << ") lines \n";
     if(s[i] == s[i]) {
       std:: cout << "Characters are equal, comparison continues one position fur-
ther n'';
       j++;}
     else{
       std :: cout << "Characters are not equal and no matching non-zero prefix
was found, shift forward one position \n";
     pr[i] = j;
  std::cout<<"The prefix function is: ";
  for(int i = 0; i < pr.size(); i++){
     <pr[i];</pr
  std::cout<<std::endl;
  return pr;
}
std::vector < size t > kmp (std::string s, std::string t)
```

```
{
  std::vector < size t > prefix func = prefix(t);
  size t j = 0;
  std::vector < size t > find;
  std:: cout << "\n Searches for the pattern " << t << "in the string " << s << "\n";
  for (size t i = 0; i < s.size(); i++)
     while (j > 0 \&\& t[j] != s[i])
        if (j < t.size()) {
          std::cout << "The character of the pattern " << t[j] << " with the index "
<< j << " is not equal to the character of the string " << s[i] << " with the index "
<< i<<". ";
          std::cout << "A new index is calculated.\n";
       else {
          std::cout << "End of the pattern. New index is calculated.\n";
       i = prefix func[i - 1];
       std::cout << "New index: " << j<<std::endl;
     if (t[j] == s[i]){
       std:: cout << j << "th character of pattern (" << t[j] << ") and " << i << "th
character of string (" << s[i] << ") match \n ";
       j++;
     if(j == t.size())
       std::cout<<"Found pattern in string and added to answer"<<std::endl;
        find.push back(i + 1 - t.size());
  return find;
int main()
  std::string s, t;
  std::cin >> t;
  std::cin >> s;
  std::vector < size t > rez = kmp(s, t);
  if (rez.size() > 0)
```

```
{
    for (size_t i = 0; i < rez.size() - 1; i++)
        std::cout << rez[i] << ",";
        std::cout << rez[rez.size() - 1];
    }
    else std::cout << -1;
}</pre>
```

```
Название файла: kmp2.cpp
#include <iostream>
#include <vector>
#include <string>
std::vector < size t > prefix (std::string s)
  std:: cout << "Building a prefix function for a string " << s << "\n";
  std::vector < size t > pr(s.size(), 0);
  for (size t i = 1; i < s.size(); i++)
     size t_i = pr[i-1];
     while (j > 0 \&\& s[i] != s[j])
        std :: cout << "Characters are not equal, return to the prefix of the last
matched character (" \leq s [j - 1] \leq ") \n";
       j = pr[j - 1];
     std :: cout << "\n Compare " << j + 1 << "th character (" << s[j] << ") and "
<< i + 1 << "th character (" << s[i] << ") lines \n";
     if (s[i] == s[j]) {
       std :: cout << "Characters are equal, comparison continues one position fur-
ther n'';
       j++;}
     else{
     std :: cout << "Characters are not equal and no matching non-zero prefix was
found, shift forward one position \n";
    pr[i] = j;
  std::cout<<"The prefix function is: ";
  for(int i = 0; i < pr.size(); i++){
     std::cout<<pr[i];
  std::cout<<std::endl;
  return pr;
int Cycle (const std::string & s, const std::string & t)
  if(s.size() != t.size())
     std::cout<<("The string "+s+" is not a circular shift of the string "+ t+ ", be-
cause the lengths are different\n");
     return -1;
```

```
std::cout<<("duplicate the line " + s)<<std::endl;
  std::string new s = s + s;
  std::cout<<("New string:" + new s);</pre>
  std::vector < size t > prefix = prefix(t);
  size t j = 0;
  size t find = -1;
  std :: cout << "\n Searches for the pattern " << t << " in the string " << new_s <<
"\n";
  for (size t i = 0; i < new s.size(); i++)
     while (j > 0 \&\& t[j] != new s[i]) {
       if (j < t.size()) {
          std::cout << "The character of the pattern " << t[j] << " with the index "
<< j << " is not equal to the character of the string " << s[i] << " with the index "
<< i<<". ";
          std::cout << "A new index is calculated.\n";
        else {
          std::cout << "End of the pattern. New index is calculated.\n";
       j = prefix [j - 1];
       std::cout << "New index: " << j<<std::endl;
     if (t[i] == new s[i]) {
       std:: cout << j << "th character of pattern (" << t[j] << ") and " << i << "th
character of string (" << new s[i] << ") match \n ";
       j++;
     }
     if(j == t.size())
        std::cout<<"Found pattern in string and added to answer"<<std::endl;
       find = (i + 1 - t.length());
       break;
     }
  return find;
int main()
  std::string s, t;
```

```
std::cin >> t;
std::cin >> s;
std::cout << Cycle(t,s);
}</pre>
```