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. 8303	 Рудько Д.Ю.
Преподаватель	 Фирсов М.А

Санкт-Петербург 2020

Цель работы

Изучение алгоритма Кнута-Морриса-Пратта поиска образца в строке.

Задание

Задание 1

Реализуйте алгоритм КМП и с его помощью для заданных образца Р ($|P| \le 15000$) и текста Т ($|T| \le 5000000$) найдите все вхождения Р в Т . Вход:

Первая строка – Р

Вторая строка – Т

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 вляется 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

Индивидуализация вариант 1

Подготовка к распараллеливанию: работа по поиску разделяется на k равных частей, пригодных для обработки k потоками (при этом длина образца гораздо меньше длины строки поиска).

Описание алгоритмов

КМП

Рассмотрим сравнение строк на позиции i, где образец S[0, m-1] сопоставляется с частью текста T[i, i+m-1]. Предположим, что первое несовпадение произошло между T[i+j] и S[j], где 1 < j < m. Тогда T[i, i+j-1] = S[0, j-1] = P и $a = T[i+j] \neq S[j] = b$.

При сдвиге вполне можно ожидать, что префикс (начальные символы) образца *S* сойдется с каким-нибудь суффиксом (конечные символы) текста *P*. Длина наиболее длинного префикса, являющегося одновременно суффиксом, есть значение префикс-функции от строки *S* для индекса *j*.

Это приводит нас к следующему алгоритму: пусть pi[j] — значение префикс-функции от строки S[0, m-1] для индекса j. Тогда после сдвига мы можем возобновить сравнения с места T[i+j] и S[pi[j]] без потери возможного местонахождения образца.

Циклический сдвиг

В данном алгоритме можно обойтись без удваивания строки. В самом начале происходит проверка на соответствие длин строк. Если соответствия не было обнаружено, то выводится -1. Создаются два счётчика для первой и второй строки. Далее сравниваются символы первой и второй строки, если символы совпадают переход к следующим, счётчики увеличиваются, если совпадения не обнаружено, счётчик для второй строки увеличиваются. В том случае, если счётчик второй строки равен её длине, то сдвиг найден, а если

счётчик первой строки равен её длине, то происходит его обнуление, таким образом строка зацикливается.

Префикс функция

Префикс-функция от строки и позиции в ней — длина наибольшего собственного префикса подстроки, который одновременно является суффиксом этой подстроки. То есть, в начале подстроки длины нужно найти такой префикс максимальной длины, который был бы суффиксом данной подстроки.

Сложность алгоритма КМП:

O(n + m), n - длина подстроки, <math>m - длина строки.

Сложность алгоритма поиска циклического сдвига:

$$O(n+n) = O(n)$$
.

Описание функций

1) vector<int> prefix_function (string s)

Возвращает значение префикс функции для строки.

Принимает переменную типа string

2) vector<int> **KMP**(string t, string p, vector<int> &pi)

Функция нахождения образца в тексте алгоритмом Кнута-Морриса-Пратта.

Принимает переменные типа string и ссылку на вектор

string t — исходный текст
string p - образец
vector<int> &pi — ссылка на вектор значений префикс-функции.

3) void **split**(string t, string p, int k, vector<string> &str, vector<int> &ans_current, vector<int> &ans, vector<int> &pi)

Функция разделения исходного текста на части.

Принимает переменные типа string, int и ссылки на 4 вектора

string t — исходный текст

string p — образец

int k — число частей исходного текста

vector<int> &str — ссылка на вектор хранящий части строк исходного текста

vector<int> &ans_current — ссылка на вектор ответов для текущей части исходного текста

vector<int> &ans — ссылка на вектор ответов для всего текста vector<int> &pi — ссылка на вектор значений префикс-функции.

Тестирование

KMP

```
Номер задачи - 1
Номер задачи - 2
Введите номер задачи или название алгоритма
Введите текст
Максимальная длинна части исходного текста - 4
юмер символа начала образца в данной части исходного текста
Номер символа начала образца в исходном тексте
łомер символа начала образца в данной части исходного текста
Номер символа начала образца в исходном тексте
4 6
Номер символа начала образца в данной части исходного текста
12 14
bbab
Номер символа начала образца в данной части исходного текста
Номер символа начала образца в исходном тексте
Для закрытия данного окна нажмите <ВВОД>...
```

```
The Angeles and State of the St
```

Rotation

```
Справка
Чтобы запустить программу введите номер задачи или ее название.

Найдите все вхождения обзарца в тексте:
Номер задачи - 1
Название - КМР или kmp
Определить, является ли стока 1 циклическим сдвигом строки 2:
Номер задачи - 2
Название - Rotation или rotation

Введите номер задачи или название алгоритма
2
Введите строки 1 и 2
abraabracad
abracadabra
4
Для закрытия данного окна нажмите <ВВОД>...
```

```
Справка
Чтобы запустить программу введите номер задачи или ее название.
Найдите все вхождения обзарца в тексте:
Номер задачи - 1
Название - КМР или ктр
Определить, является ли стока 1 циклическим сдвигом строки 2:
Номер задачи - 2
Название - Rotation или rotation

Введите номер задачи или название алгоритма
2
Введите строки 1 и 2
foobar
bazfoo
-1
Для закрытия данного окна нажмите <ВВОД>...
```

Вывод

В ходе выполнения лабораторной работы был изучен и реализован алгоритм Кнута-Морриса-Пратта для поиска подстроки в строке, результатом которого является набор индексов вхождения подстроки. Для работы алгоритма также реализована префикс-функция . Помимо основного алгоритма, так же реализован механизм распараллеливания строки, для запуска алгоритма сразу в нескольких местах.

приложение А.

ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <string>
#include <thread>
#include <algorithm>
using namespace std;
vector<int> prefix_function (string s) {
    int n = (int) s.length();
    vector<int> pi(n);
    for (int i=1; i<n; ++i) {</pre>
        int j = pi[i-1];
        while (j > 0 \&\& s[i] != s[j])
        j = pi[j-1];
if (s[i] == s[j]) ++j;
        pi[i] = j;
    return pi;
vector<int> KMP (string t, string p, vector<int> &pi) {
    vector<int> ans;
    int n = t.length();
    int m = p.length();
    if(n == \bar{m}){
        if (t == p) {
            ans.push_back(0);
            return ans;
        else {
            return ans;
    }
    int k = 0, 1 = 0;
    while (k < n) {
        if (t[k] == p[l]) {
    k++; l++;
             if(l == m) \{ans.push\_back(k-1); \}
        else {
             if(1 == 0){
                k++;
             }
             else {
                 1 = pi[1-1];
        }
    return ans;
void split(string t, string p, int k, vector<string> &str, vector<int>
&ans_current, vector<int> &ans, vector<int> &pi){
    int len_parts, flag = 0;
    //определяем длинну каждой части
    if(t.length() % k){
        len_parts = int(t.length()/k)+1; //длинна части строки
        flag = 1;
    else {
        len_parts = t.length()/k;
```

```
int k1 = k - 1;
    int begin = 0;
    string part = "";
    //цикл для получения массива подстрок из текста
    while (k1 > 0) {
        part = "";
        part.append(t, begin, len_parts);
        str.push_back(part);
        begin += len_parts;
        k1--;
    if(flag){
        part = "";
        part.append(t, begin, (t.length()-(len_parts*(k-1))));
        str.push_back(part);
    }
    //цикл для получения и проверки подстрок на стыках на каждом стыке
проверяется 2 стрки
   k1 = 1;
    while (k1 < k) {
        part = "";
        part.append(t, (len_parts*k1)-1, p.length());
ans_current = KMP(part,p,pi);
        if (ans_current.size() > 0) {
                                       -----" << endl;
            cout << "----
            cout << "{стых лево} Текущейя часть текста" << endl;
            cout << part << endl;</pre>
            cout << "{стык лево} Номер символа начала образца в данной части
исходного текста" << endl;
            cout << ans_current[0] << endl;</pre>
            cout << "{стык лево}Номер символа начала образца в исходном тексте"
<< endl;
            ans_current[0] += (len_parts*k1-1); //определяем номер символа
начала подстроки в исходном тексте
            cout << ans_current[0] << endl;</pre>
            ans.insert(ans.end(), ans_current.begin(), ans_current.end());
        ļ
        part = "";
        part.append(t, (len_parts*k1)-p.length()+1, p.length());
        ans_current = KMP(part,p,pi);
        if (ans_current.size() > 0) {
            cout << "----
                                              ----- << endl;
            cout << "{стык право} Текущейя часть текста" << endl;
            cout << part << endl;
cout << "{стык право} Номер символа начала образца в данной части</pre>
исходного текста" << endl;
            cout << ans current[0] << endl;</pre>
            cout << "{стык право}Номер символа начала образца в исходном тексте"
<< endl;
            ans_current[0] += (len_parts*k1-p.length()+1); //определяем номер
символа начала подстроки в исходном тексте
            cout << ans_current[0] << endl;</pre>
            ans.insert(ans.end(), ans_current.begin(), ans_current.end());
        k1++;
    }
}
int main()
    cout << "\tСправка\nЧтобы запустить программу введите номер задачи или ее
название.\n"
            "\tНайдите все вхождения обзарца в тексте:\nНомер задачи - 1\
nHaзвание - KMP или kmp\n"
            "\t0пределить, является ли стока 1 циклическим сдвигом строки 2:\
nHoмep задачи - 2\nHasBaниe - Rotation или rotation"<< endl;
    cout << endl;</pre>
    string task;
    cout << "Введите номер задачи или название алгоритма" << endl;
    getline(cin, task);
    if (task == "KMP" or task == "kmp" or task == "1") {
```

```
string p,t;
cout << "Введите текст" << endl;
        getline(cin, t);
        cout << "Введите образец (искомую подстроку)" << endl;
        getline (cin, p);
        int max_threads = sizeof(thread); // определяем максимально возможное
число потоков
        //--
        // определяем на сколько частей можно раделить строку
        double alpha = (double)t.length()/(double)p.length();
        max_threads = min(max_threads, int(alpha)-1);
        if (max threads == 0)
            max\_threads = 1;
        int k = max_threads;
        vector<int> pi = prefix_function(p);
        vector<int> ans, ans_current;
        vector<string> str;
        cout << "----" << endl;
cout << "Строка будет разделена на " << k << " частей" << endl;</pre>
        if(k == 1)
            ans = KMP(t, p, pi);
        else {
             // определяем длинну каждой части
             int len_parts;
             if(t.length() % k){
                 len_parts = int(t.length()/k)+1; //длинна части строки
             else {
                 len_parts = t.length()/k;
             cout << "Максимальная длинна части исходного текста - " << len parts
<< endl;
             cout << "----" << endl;
             cout << endl;</pre>
             split(t, p, k, str, ans_current, ans, pi);
             //заполняем исходный массив ответов
             for(int i = 0; i < str.size(); i++){</pre>
                 ans_current = KMP(str[i], p, pi);
                 if (ans_current.size() > 0){
                                        ----" << endl;
                     cout << "----
                     cout << "Текущейя часть текста" << endl;
                     cout << str[i] << endl;</pre>
                     {\tt cout} << {\tt "}Номер символа начала образца в данной части
исходного текста" << endl;
                     for(int j = 0; j < ans_current.size(); j++)</pre>
                         cout << ans_current[j] << ' ';</pre>
                     cout << endl;</pre>
                     for(int j = 0; j < ans_current.size(); j++)
    ans_current[j] += (len_parts*i); // определяем номер</pre>
символа начала образца в исходном тексте
                     cout << "Номер символа начала образца в исходном тексте" <<
endl;
                     for(int j = 0; j < ans_current.size(); j++)
    cout << ans_current[j] << ' ';</pre>
                     cout << endl;</pre>
                     ans.insert(ans.end(), ans_current.begin(),
ans_current.end());
                 }
        // Ввывод ответа
        if(ans.size() == 0)
            cout << "-1";
        else {
            sort(ans.begin(), ans.end()); //сортируем массив ответов для
читабельности
             for (int i = 0; i < ans.size(); i++) {
                 if(i == ans.size()-1)
                     cout << ans[i];</pre>
```

```
else {
                      cout << ans[i] << ',';</pre>
             cout << endl;</pre>
    }
    else{
        if(task == "Rotation" or task == "rotation" or task == "2") {
             string a,b; cout << "Введите строки 1 и 2" << endl;
             cin >> a >> b;
             if(b.length() != a.length())
                  cout << "-1" << endl;</pre>
                 return 0;
             if(a == b){
                 cout << 0 << endl;</pre>
                  return 0;
             int it_a = 0, it_b = 0;
             int cikle = 0;
int al = a.length();
             while(true) {
                  if(a[it_a] == b[it_b]){
                      it_a++;
                      it_b++;
                  if(it_a == al && it_b != al){
                      it_a = 0;
                      cikle++;
                  if (it_b == al) {
                      cout << it_a << endl;</pre>
                      return 0;
                  if (a[it_a] != b[it_b]) {
                      if(it_b == 0)
                          it_a++;
                       else {
                          it_b = 0;
                  if (cikle >1) {
                      cout << -1 << endl;</pre>
                      return 0;
                  }
             }
        }
    return 0;
}
```