МИНИСТЕРСТВО ОБРАЗОВАНИЯ И НАУКИ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ АВТОНОМНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ «ПЕРМСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ ПОЛИТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ»

ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ ФАКУЛЬТЕТ

КАФЕДРА «ИНФОРМАЦИОННЫХ ТЕХНОЛОГИЙ И АВТОМАТИЗИРОВАННЫХ СИСТЕМ»

ОТЧЁТ «ЛАБОРАТОРНАЯ №13: АЛГОРИТМ БОЙЕРА — МУРА»

Дисциплина: «Программирование»

Выполнил:

Студент группы ИВТ-21-26 Безух Владимир Сергеевич

Проверил:

Доцент кафедры ИТАС Полякова Ольга Андреевна

Содержание

1.	Постановка задачи	3
2.	Анализ задачи	4
3.	Исходный код	6
4.	Анализ результатов	9

1. Постановка задачи

Найти образец строки в тексте с помощью алгоритма Бойера — Мура.

2. Анализ задачи

Алгоритм Бойера — Мура основан на трёх идеях.

1. Сканирование слева направо, сравнение справа налево. Совмещаются

начала текста и образца строки, проверка начинается с последнего символа

образца строки. Если символы совпадают, производится сравнение

предпоследнего символа образца строки и т. д. Если все символы образца строки

совпали с наложенными символами текста, значит, вхождение образца строки в

текст найдено, и выполняется поиск следующего вхождения образца строки.

Если же какой-то символ образца строки не совпадает с соответствующим

символом текста, образец строки сдвигается на несколько символов вправо, и

проверка снова начинается с последнего символа.

2. Эвристика стоп-символа. Предположим, что мы производим поиск слова

«колокол». Первая же буква не совпала — «к» (назовём эту букву стоп-

символом). Тогда можно сдвинуть образец строки вправо до последней его

буквы «к».

Текст:

* * * * * * **K** * * * * *

Образец строки: колокол Следующий шаг: колокол

Если стоп-символа в образце строки нет, образец строки смещается за этот

стоп-символ.

Текст:

* * * * * **а**л * * * * Образец строки: колокол

Следующий шаг:

колокол

4

Если стоп-символ «к» оказался за другой буквой «к», эвристика стопсимвола не работает.

В таких ситуациях применяется третья идея алгоритма Бойера — Мура.

3. Эвристика совпавшего суффикса. Если при чтении образца строки справа налево совпал суффикс S, а символ b, стоящий перед S в образце строки (то есть образец строки имеет вид PbS), не совпал, то эвристика совпавшего суффикса сдвигает образец строки на наименьшее число позиций вправо так, чтобы текст S совпал с образцом строки, а символ, предшествующий в образце строки данному совпадению S, отличался бы от b (если такой символ вообще есть). Например:

В данном случае совпал суффикс «ка», и образец строки сдвигается вправо до ближайшего «ка», перед которым нет буквы «л».

В данном случае совпал суффикс «окол», и образец строки сдвигается вправо до ближайшего «окол», перед которым нет буквы «л». Если подстроки «окол» в образце строки больше нет, но он начинается на «кол», сдвигается до «кол», и т. д.

3. Исходный код

```
#include <vector>
#include <string>
#include <iostream>
#include <unordered_map>
// good suffix heuristic
std::vector<int> prefix_func(const std::string& text)
   std::vector<int> prefix(text.length());
   int k = 0; prefix[0] = 0;
   for (int i = 1; i != text.length(); ++i)
          while (k > 0 \&\& text[k] != text[i])
                 k = prefix[k - 1];
          if (text[k] == text[i])
                 ++k;
          prefix[i] = k;
   }
   return prefix;
}
```

```
std::vector<int> find(std::string& text, std::string& pattern)
{
   if (text.length() < pattern.length())</pre>
          return std::vector<int>(1, -1);
   if (!pattern.length())
          return std::vector<int>(1, text.length());
   typedef std::unordered map<char, int> TStopTable;
   typedef std::unordered map<int, int> TSufficsTable;
   TStopTable stop_table;
   TSufficsTable suffics_table;
   // bad character heuristic
   for (int i = 0; i != static_cast<int>(pattern.length()); ++i)
          stop_table[pattern[i]] = i;
   std::string reverse_pattern(pattern.rbegin(), pattern.rend());
   std::vector<int> prefix = prefix_func(pattern), reverse_prefix =
prefix_func(reverse_pattern);
   for (int i = 0; i != pattern.length() + 1; ++i)
          suffics_table[i] = pattern.length() - prefix.back();
   for (int i = 1; i != pattern.length(); ++i) {
          int j = reverse_prefix[i];
          suffics_table[j] = std::min(suffics_table[j], i - reverse_prefix[i] + 1);
   }
   std::vector<int> shifts;
   for (int shift = 0; shift <= static_cast<int>(text.length()) -
   static_cast<int>(pattern.length());)
   {
          int position = pattern.length() - 1;
          while (pattern[position] == text[position + shift]) {
                 if (position == 0) { shifts.emplace_back(shift); break; }
                 --position;
          if (position == pattern.length() - 1) {
                 TStopTable::const_iterator stop_symbol = stop_table.find(text[position
+ shift]);
                 int stop_symbol_additional = position - (stop_symbol !=
stop_table.end() ? stop_symbol->second : -1);
                 shift += stop_symbol_additional;
          } else shift += suffics_table[pattern.length() - 1 - position];
   }
   if (!shifts.empty())
          return shifts;
   return std::vector<int>(1, -1);
}
```

4. Анализ результатов

Результаты работы программы (рис. 1).

```
Eint main()

{
    std::string text = "TENETENET ABCTENCO TEN ET AENET TENTEN";
    std::string first_pattern = "TEN", second_pattern = "TENET";
    std::cout << "Text: " << text << std::endl;
    std::vector<int>    shifts = find(text, first_pattern);
    for (const auto& shift: " << shift << std::endl;
    std::cout << "Second pattern: " << second_pattern);
    shifts = find(text, second_pattern);
    shift: 9
    Shift: 32
    Shift: 35
    Second pattern: TENET
    shifts = find(text, second_pattern);
    shifts = find(text, second_pattern);
    shifts = find(text, second_pattern);
    shift: 4

D:\Y=66Hub = nanku\\Tpeqmeta\\Tperpammupobbatue u accompattern aparametal reproduct to the conduction of the conduction of
```

Рисунок 1 — Результаты