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. 8304	 Сергеев А.Д.
Преподаватель	 Размочаева Н.В.

Санкт-Петербург 2020

Цель работы.

Изучить алгоритм Кнута-Морриса-Пратта для оптимального поиска всех вхождений подстроки в строку.

Задание.

1. Реализуйте алгоритм КМП и с его помощью для заданных шаблона $P(|P| \leqslant 15000) \text{ и текста } T(|T| \leqslant 5000000) \text{ найдите все вхождения } P \text{ в } T.$

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.

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.

Дополнительное задание (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).

Порядок выполнения работы.

Написание работы производилось на базе операционной системы Windows 10 на языке программирования kotlin в среде программирования IntelliJ IDEA и на языке программирования с++ в среде программирования CLion.

В связи со спецификацией дополнительного задания (длина образца гораздо меньше длины строки поиска) выполнение подготовки к распараллеливанию возможно только для первой части работы, во второй в любом случае длина образца в два раза короче длины строки поиска.

Первая программа состоит из трёх функций, расширяющих тип String. Функция prefix вычисляет значение префикс-функции для данной строки. Функция findAll реализует стандартный алгоритм Кнута-Морриса-Пратта для данной строки, строки образца и массива значений префикс-функции для данного образца. Она возвращает объект класса данных ListAndInt, содержащий в себе список вхождений образца в данную строку (переменная list) и целое число, равное длине максимального постфикса данной строки, являющегося одновременно префиксом образца (переменная int). Функция findAllSync делит данную строку на 100 частей, если образец короче её в 100 и более раз. Потом для

каждой из полученных подстрок вызывается функция findAll, а их результаты объединяются. В случае, если одна или несколько объектов ListAndInt, полученных от findAll содержат переменную int больше 0, инициируется дополнительный поиск на подстроке, равной длине образца + int. Если образец короче данной строки менее чем в 100 раз, то вызывается функция findAll для всей данной строки целиком.

Вторая программа состоит из двух функций. Функция prefix вычисляет значение префикс-функции для данной строки. Функция isCyclic принимает на вход две строки и выполняет алгоритм Кнута-Морриса-Пратта, дважды проходя по строке поиска.

Описание классов в UML-виде приложено к отчеты в файлах UML.K.png и UML.C.png.

Тестирование.

Тестирование первой программы:



Рисунок 1 - Вывод первой программы при образце короче строки поиска менее чем в 100 раз

```
Entry found at pos 18
Entry found at pos 18
Entry found at pos 18
Entry found at pos 19
Entry found at pos 19
Entry found at pos 10
Entry found at pos 11
Entry found at pos 11
Entry found at pos 11
Entry found at pos 13
Entry found at pos 130
Entry found at pos 140
Entry found at pos 150
Entry found at pos 120
Entry found at pos 1
```

Рисунок 2 -Вывод первой программы при образце короче строки поиска более чем в 100 раз

Тестирование второй программы:

```
defabc
abcdef
Entry found at pos: 4
Entry confirmed!
3
```

Рисунок 2 - Вывод второй программы, если А является циклическим сдвигом В

```
defabc
abcdef
Entry found at pos: 4
Entry confirmed!
3
```

Рисунок 2 - Вывод второй программы, если А не является циклическим сдвигом В

Вывод.

В результате лабораторной работы были изучены алгоритм Кнута-Морриса-Пратта и префикс-функция.

Приложение А

Исходный код программы, файл Main.kt

```
private data class ListAndInt(var list: List<Int>, var int: Int)
     fun main() {
         val mark = readLine()!!
         val base = readLine()!!
         val entryArray = base.findAllSync(mark)
         println(if (entryArray.isEmpty()) "-1" else
entryArray.joinToString(","))
     }
     private fun String.prefix() : IntArray {
         val pi = IntArray(this.length)
         var k = 0
         for (q in 1 until this.length) {
             if (k > 0 \&\& this[k] != this[q]) k = pi[k]
             if (this[k] == this[q]) k += 1
             pi[q] = k
         return pi
     }
     private fun String.findAll(mark: String, prf: IntArray, offset
: Int) : ListAndInt {
         val answer = mutableListOf<Int>()
         var counter = 0
         for (i in this.indices) {
             while (counter > 0 && this[i] != mark[counter]) counter
= prf[counter - 1]
```

```
if (this[i] == mark[counter]) {
                 if (counter == 0) println("Entry found at pos ${i +
offset + 1}")
                 if (counter == mark.length - 1) println("Entry
confirmed!")
                 counter++
             }
             if (counter == mark.length) {
                 answer.add(i - mark.length + 1)
                 counter = prf[counter - 1]
             }
         }
         return ListAndInt(answer, counter)
     }
     fun String.findAllSync(mark : String) : IntArray {
         val prefixes = mark.prefix()
         return if (mark.length > this.length / 100) {
             findAll(mark, prefixes, 0).list.toIntArray()
         } else {
             val ptL = mark.length * 100
             val answer = mutableListOf<Int>()
             for (i in 0 until (this.length / ptL)) {
                 var subs = this.substring(i * ptL, (i + 1) * ptL)
                 var result = subs.findAll(mark, prefixes, i * ptL)
                 answer.addAll(result.list.map { it + i * ptL })
                 val offset = result.int
                 val tailLen = offset + mark.length - 1
                 subs = this.substring((i + 1) * ptL - offset, ((i + 1) * ptL - offset))
1) * ptL - offset + tailLen).coerceAtMost(this.length))
                 result = subs.findAll(mark, prefixes, (i + 1) * ptL
- offset)
```

```
answer.addAll(result.list.map { it + i * ptL + ptL -
offset })

val result = this.substring(this.length - (this.length %
ptL)).findAll(mark, prefixes, this.length - (this.length % ptL))

answer.addAll(result.list.map { it + this.length -
(this.length % ptL) })

answer.toIntArray()
}
```

Приложение Б

Исходный код программы, файл main.cpp

```
#include <iostream>
     void prefix(std::string& mark, int** prefix) {
         int k = 0;
         (*prefix)[0] = 0;
         for (int i = 0; i < mark.size(); ++i) {</pre>
             if (k > 0 \&\& mark[k] != mark[i]) k = (*prefix)[k];
             if (mark[k] == mark[i]) k += 1;
             (*prefix)[i] = k;
     }
     int isCyclic(std::string& a, std::string& b) {
             int* prf = ((int*) (calloc(b.size(), sizeof(unsigned
int*))));
        prefix(b, &prf);
         int counter = 0;
         for (int i = 0; i < a.size() * 2; ++i) {
                if (counter > 0 && a[i % a.size()] != b[counter])
counter = prf[counter - 1];
             if (a[i % a.size()] == b[counter]) {
                if (!counter) std::cout << "Entry found at pos: " <<</pre>
i % (a.size()) + 1 << std::endl;
                    if (counter == a.size() - 1) std::cout << "Entry</pre>
confirmed!" << std::endl;</pre>
                 counter++;
             }
             if (counter == b.size()) {
                 return i - a.size() + 1;
```

```
}
}
return -1;

int main() {
    std::string a = std::string(), b = std::string();
    std::cin >> a;
    std::cin >> b;
    if (a.size() != b.size()) {
        std::cout << -1;
    } else {
        std::cout << isCyclic(a, b);
    }
}</pre>
```