# Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования «Пермский национальный исследовательский политехнический университет»

# Лабораторная работа «Алгоритмы Бойлера Мура и Кнута Морриса Прата»

Выполнил:

студент первого курса ЭТФ группы РИС-23-36 Акбашева Софья Руслановна

Проверила:

Доцент кафедры ИТАС О. А. Полякова

# Алгоритмы Бойлера Мура и Кнута Морриса Прата

**Цель**: знакомство с простыми методами поиска, Бойлера Мура и Кнута Морриса Прата.

**Постановка задачи**: реализовать поиск заданного элемента, с методов Бойлера Мура и Кнута Морриса Прата.

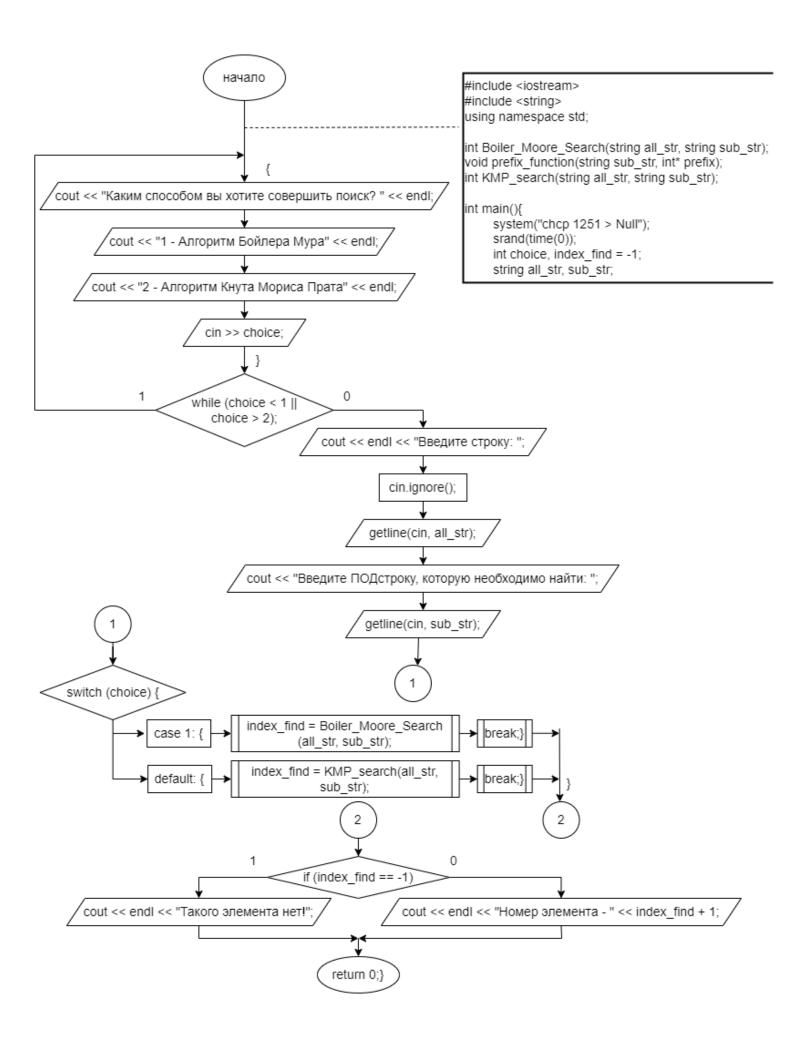
#### Анализ задачи

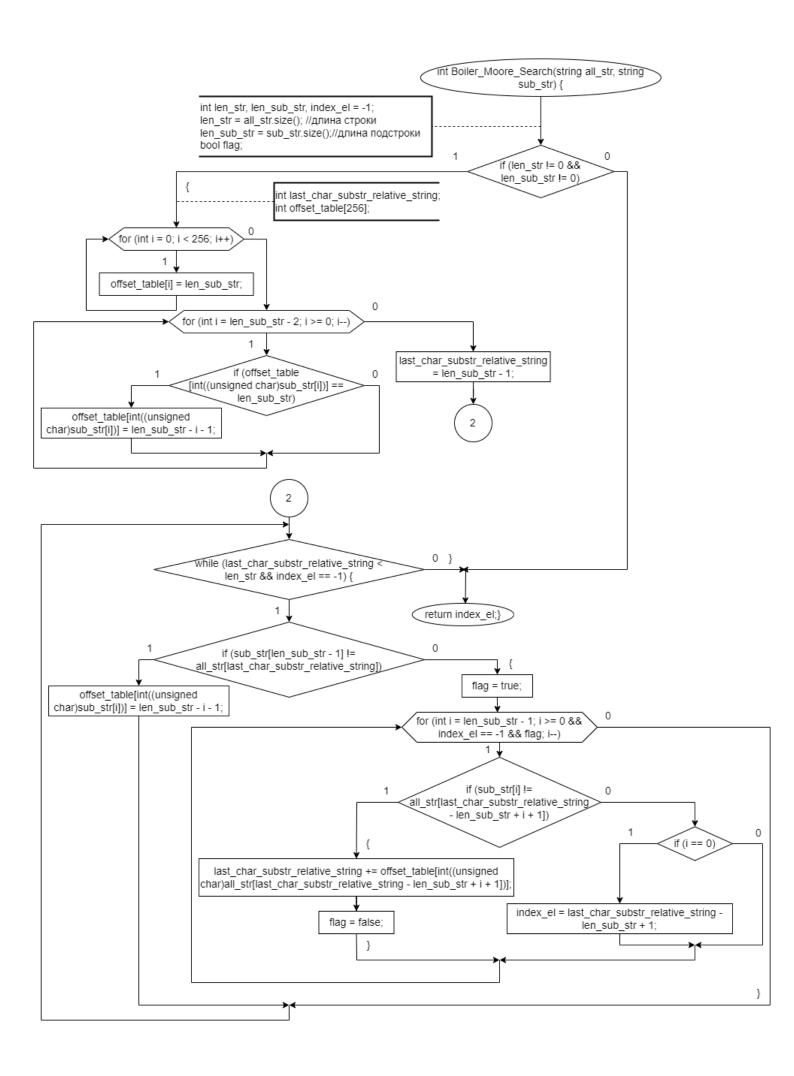
- 1) В цикле do-while пользователю предлагается выбрать способ поиска: алгоритм Бойлера-Мура или алгоритм Кнута-Мориса-Прата. Ввод пользователя проверяется на корректность: выбор должен быть в диапазоне от 1 до 2.
- 2) Пользователь вводит две строки: строку, в которой будет производиться поиск, и подстроку, которую нужно найти. Для ввода строк используется функция getline, которая позволяет вводить строки с пробелами.
- 3) Если подстрока не найдена, выводится сообщение "Такого элемента нет!". Если подстрока найдена, выводится сообщение "Номер элемента " и номер позиции, на которой найдена подстрока.
- 4) Алгоритм Бойлера-Мура. В начале функции Boiler\_Moore\_Search определяются переменные для хранения длины строки и подстроки, а также для хранения результата поиска. Затем проверяется, что строка и подстрока не пусты. Если это так, то начинается основная часть алгоритма. Сначала создается массив смещений offset\_table, который будет использоваться для ускорения поиска. Каждый элемент массива инициализируется значением len\_sub\_str, что означает, что все символы подстроки считаются не найденными. Затем для каждого символа подстроки, который присутствует в подстроке, в массиве offset\_table обновляется соответствующий элемент, чтобы указать смещение от конца подстроки до следующего вхождения этого символа. Далее определяется переменная last\_char\_substr\_relative\_string, которая указывает позицию последнего символа подстроки относительно строки. Затем начинается цикл, который продолжается до тех пор, пока

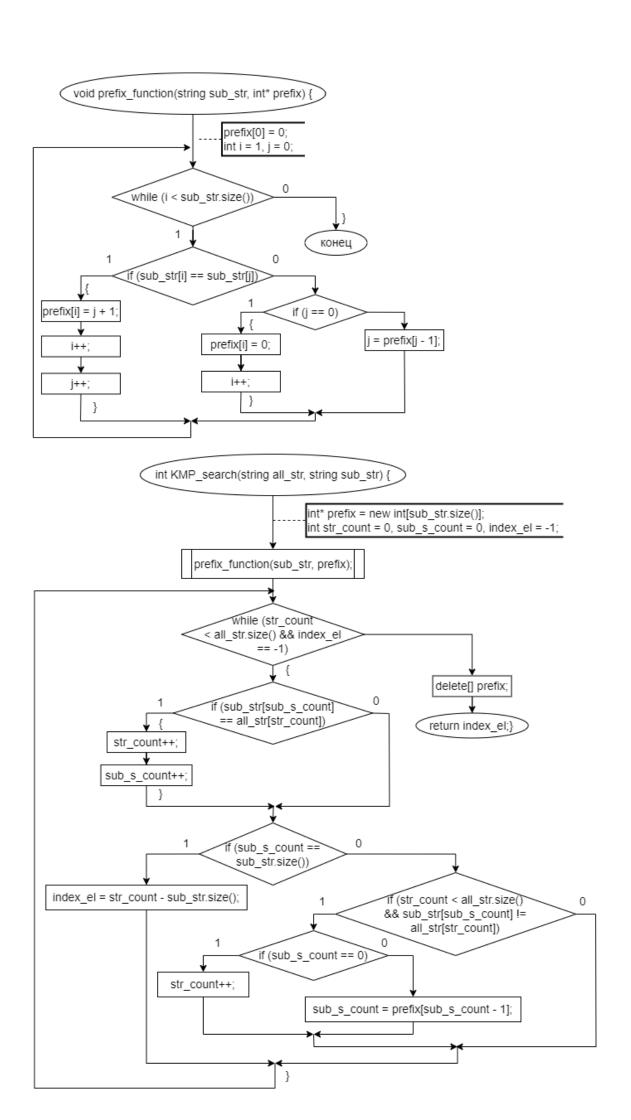
last\_char\_substr\_relative\_string не достигнет конца строки. Внутри цикла проверяется, совпадает ли последний символ подстроки с символом строки на позиции last\_char\_substr\_relative\_string. Если это так, то начинается проход по подстроке с правого края. Если символ подстроки не совпадает с символом строки, то подстрока смещается на соответствующее смещение в массиве offset\_table. Если все символы подстроки совпадают с символами строки, то возвращается индекс начала подстроки в строке. В конце функции возвращается значение переменной index\_el, которое является результатом поиска. Если подстрока не найдена, возвращается -1.

5) В функции prefix function создается массив prefix, который будет хранить значения префикс-функции для подстроки sub str. Затем выполняется итерация по каждому символу подстроки, начиная с первого. Если текущий символ подстроки совпадает с предыдущим символом подстроки, то значение префикс-функции увеличивается на 1. Если текущий символ подстроки не совпадает с предыдущим символом подстроки, то значение префикс-функции устанавливается в 0. Функция KMP search использует префикс-функцию для поиска подстроки sub str в строке all str. Она итерируется по каждому символу строки all str и сравнивает его с текущим символом подстроки sub str. Если символы совпадают, то счетчик символов строки увеличивается, а счетчик символов подстроки увеличивается на 1. Если все символы подстроки найдены в строке, то возвращается индекс первого символа подстроки в строке. Если подстрока не найдена, то используется значение префикс-функции для определения, с какого символа подстроки следует продолжить поиск. В конце функции KMP search освобождается память, выделенная для массива prefix. В конце функции возвращается значение переменной index el, которое является результатом поиска. Если подстрока не найдена, возвращается -1.

#### Блок схема







#### Код

```
#include <iostream>
#include <string>
using namespace std;
int Boiler Moore Search(string all str, string sub str);//поиск Бойлера Мура
void prefix_function(string sub_str, int* prefix); //префикс функция int KMP_search(string all_str, string sub_str); //поиск Кнута Морриса Прата
int main(){
      system("chcp 1251 > Null");
      srand(time(0));
      int choice, index find = -1;
      string all str, sub str;
      do { //выбор поиска
            cout << "Каким способом вы хотите совершить поиск? " << endl;
             cout << "1 - Алгоритм Бойлера Mypa" << endl;
             cout << "2 - Алгоритм Кнута Мориса Прата" << endl;
             cin >> choice;
      } while (choice < 1 || choice > 2);
      cout << endl << "Введите строку: ";
      cin.ignore();
      getline(cin, all str);
      cout << "Введите ПОДстроку, которую необходимо найти: ";
      getline(cin, sub str);
      switch (choice) { //выбор поиска
      case 1: {
             index find = Boiler Moore Search(all str, sub str);
            break;
      default: {
            index find = KMP search(all str, sub str);
            break;
      }
      if (index find == -1) {
            cout << endl << "Такого элемента нет!";
      else {
             cout << endl << "Номер элемента - " << index find + 1;
      return 0;
int Boiler Moore Search(string all str, string sub str) {//поиск Бойлера Мура
      int len str, len sub str, index el = -1;
      len_str = all_str.size(); //длина строки
      len sub str = sub str.size();//длина подстроки
      bool flag;
      if (len str != 0 && len sub str != 0) { //если строка и подстрока
существуют
             int last char substr relative string;
            int offset table[256];//массив смещения по таблице ASCII из всех
символов таблицы
            for (int i = 0; i < 256; i++) { //заполнение полей символов
случайными элементами
                  offset table[i] = len sub str;
             for (int i = len sub str - 2; i >= 0; i--) { //генерация таблицы
смещения для элементов, которые есть в подстроке
```

```
//substr = char (-128 до 127), приводим к unsigned char (от 0
до 255) и приводим к типу int согласно таблице ASCII, чтобы получить нужный индекс
                   if (offset table[int((unsigned char)sub str[i])] ==
len sub str) { //если, смещение элемента подстроки равно длине подстроки
                         offset table[int((unsigned char)sub str[i])] =
len sub str - i - 1;//шаг смещения - "длина подстроки" - "расстояние от конца" -
"перевод длины в индекс"
                   }
            last char substr relative string = len sub str - 1;//позиция
последнего символа подстроки относительно строки
            while (last char substr relative string < len str && index el == -1)
\{//\text{пока не дойдем до конца строки}
                  if (sub str[len sub str - 1] !=
all str[last char substr relative string]) {//если последний элемент подстроки НЕ
равен элементу строки на позиции last char substr relative string
                         last_char_substr_relative_string +=
offset table[int((unsigned
char)all str[last char substr relative string])];//смещаем подстроку, пользуясь
таблицей смещения
                   else {//если последний элемент подстроки РАВЕН элементу строки
на позиции last char substr relative string
                         flag = true;
                         for (int i = len_sub_str - 1; i >= 0 && index el == -1 &&
flag; i--) {//проход по подстроке с правого края
                               if (sub str[i] !=
all str[last char substr relative string - len sub str + i + 1]) \{//если к-л
элемент не равен - смещаем по таблице последнего символа строки
                                     last char substr relative string +=
offset table[int((unsigned char)all str[last_char_substr_relative_string -
len sub str + i + 1])];//смещение по строке
                                      flag = false; //надо сместить подстроку по
строке
                               else if (i == 0) {//}если все равны то возвращаем
индекс начала подстроки в строке
                                      index el = last char substr relative string
- len sub str + 1;//вычисление индекса
      return index el; //возврат индекса
void prefix function(string sub str, int* prefix) { //префикс функция
      prefix[0] = 0;
      int i = 1, j = 0;
      while (i < sub str.size()) {//иду по ПОДстроке
            if (sub str[i] == sub str[j]) {//если в подстроке найдены совпадающие
элементы
                   prefix[i] = j + 1;
                   i++;
                   j++;
            else {
                   if (j == 0) {//если на первом эл подстроки
                         prefix[i] = 0;
                         i++;
                   }
                   else {
                         j = prefix[j - 1];
            }
      }
```

```
int KMP search(string all str, string sub str) { //поиск Кнута Морриса Прата
      int* prefix = new int[sub str.size()]; //префикс
      int str count = 0, sub s \overline{\text{count}} = 0, index el = -1;
      prefix function(sub str, prefix); //префикс функция
      while (str count < all str.size() && index el == -1) {//пока не пройду всю
строку или не найду индекс
            if (sub str[sub s count] == all str[str count]) {//если совпал эл из
строки и подстроки
                   str count++;//увеличиваю счетчик по строке
                   sub s count++;//увеличиваю счетчик по подстроке
            if (sub s count == sub str.size()) {//если найдена вся подстрока
                   index el = str count - sub_str.size();
            else if (str_count < all_str.size() && sub_str[sub_s_count] !=</pre>
all str[str count]) {//eсли НЕ найдена вся подстрока
                   if (sub s count == 0) {//если проверяю с первого символа
подстроки
                         str count++;//увеличиваю счетчик по строке
                   }
                   else {//если проверяю НЕ с первого символа подстроки
                         sub s count = prefix[sub s count - 1];
      delete[] prefix;//освобождаю память
      return index el;//вощзвращаю индекс
```

## Результат работы

# 1) Алгоритм Бойлера Мура

```
Каким способом вы хотите совершить поиск?
1 - Алгоритм Бойлера Мура
2 - Алгоритм Кнута Мориса Прата
1
Введите строку: shreg frgtsrgtjuergt f
Введите ПОДстроку, которую необходимо найти: rgts
Номер элемента - 8
```

# 2) Алгоритм Кнута Морриса Прата

```
Каким способом вы хотите совершить поиск?
1 - Алгоритм Бойлера Мура
2 - Алгоритм Кнута Мориса Прата
2
Введите строку: ehge ff wegf egfyfj
Введите ПОДстроку, которую необходимо найти: ff
```

#### Вывол

В ходе работы я применила знания о работе различных методов поиска, в числе которых алгоритмы Бойлера Мура и Кнута Морриса Прата. Мне

удалось реализовать поставленную задачу: были созданы все необходимые методы поиска.

### **GitHub**

Ссылка: <a href="https://github.com/SonyAkb/sorting-and-searching.git">https://github.com/SonyAkb/sorting-and-searching.git</a>

