

МИНОБРНАУКИ РОССИИ

Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«МИРЭА – Российский технологический университет»

РТУ МИРЭА

Отчет по выполнению практического задания № 6, часть 2 Тема:

«Быстрый доступ к данным с помощью хеш-таблиц»

Дисциплина: «Структуры и алгоритмы обработки данных»

Выполнил студент: Лисовский И.В

Группа: <u>ИКБО-21-23</u>

СОДЕРЖАНИЕ

1 ЦЕЛЬ	3
2 ЗАДАНИЕ	4
2.1 Формулировка задачи	
2.2 Математическая модель решения задачи 1	4
2.3 Код программы 1 с комментариями	8
2.4 Тестирование программы 1	10
2.5 Математическая модель решения задачи 2	11
2.6 Код программы 2 с комментариями	13
2.7 Тестирование программы 2	14
3 ВЫВОД	15
4 ЛИТЕРАТУРА	17

1 ЦЕЛЬ

Освоить и закрепить навыки реализации алгоритмов поиска образца в тексте, таких как алгоритмы Бойера-Мура и Рабина-Карпа. Исследовать их эффективность и определить количество сравнений для успешного и безуспешного поиска. Оценить практическую сложность алгоритмов и научиться формировать и анализировать тестовые данные.

2 ЗАДАНИЕ

2.1 Формулировка задачи

Разработайте приложения в соответствии с заданиями в индивидуальном варианте (п.2).

В отчёте в разделе «Математическая модель решения (описание алгоритма)» разобрать алгоритм поиска на примере. Подсчитать количество сравнений для успешного поиска первого вхождения образца в текст и безуспешного поиска.

Определить функцию (или несколько функций) для реализации алгоритма поиска. Определить предусловие и постусловие.

Сформировать таблицу тестов с указанием успешного и неуспешного поиска, используя большие и небольшие по объему текст и образец, провести на её основе этап тестирования.

Оценить практическую сложность алгоритма в зависимости от длины текста и длины образца и отобразить результаты в таблицу (для отчета).

В отчёте сделайте вывод о проделанной работе, основанный на полученных результатах.

Вариант №19:

4	1. Дано предложение, состоящее из слов, разделенных знаками препинания. Опре-
	делить, сколько раз в предложение входит первое слово.
2. Проверка на плагиат. Используя алгоритм Рабина-Карпа, проверить, входит ли под-	
	строка проверяемого текста в другой текст.

2.2 Математическая модель решения задачи 1

1. Определение первого слова:

Выделение первого слова из строки текста. Для этого необходимо итерироваться по строке и собирать символы, пока не встретится первый разделитель (например, пробел или запятая).

```
string firstWord(string Text) //для нахождения первого слова
{
    string output;
    for (char iter : Text)
    {
        if (iter == ' ' or iter == ',')
            return output;
        output += iter;
    }
}
```

Листинг 1.1 — Функция для нахождения первого слова

2. Построение таблицы смещений для алгоритма Бойера-Мура:

Построение таблицы смещений для символов из первого слова. Она помогает определить, на сколько символов можно сдвинуться вперед при несоответствии символов при сравнении текстовых строк.

Таблица строится следующим образом:

- Для каждого уникального символа, начиная с конца слова, вычисляется максимально возможное смещение, так чтобы пропущенное в сравнении символов не может быть началом новой строки.
- Если символ уникален, его смещение равно длине слова.

Формально для символа с в слове Word:

$$ext{shift}[c] = egin{cases} ext{len(Word)} & ext{, если } c ext{ уникален} \ ext{len(Word)} - 1 - ext{pos}(c) & ext{, иначе} \end{cases}$$

```
struct alphabet
{
   vector <char> used;
   vector <int> index;
};
```

Листинг 1.2 — Структура алфавита слова

```
alphabet table_index(string Word)
{
    alphabet ex;
    if (found_count(Word[Word.length() - 1], Word) == 1) /*если последняя буква уникальна, то присвоение индекса длины - 1*/
    ex.used.push_back(Word[Word.length() - 1]);
    ex.index.push_back(Word.length() - 1);
}

for (int i = Word.length() - 2; i >= 1; i--)
{
    if (!found(Word[i], ex.used))
    {
        ex.used.push_back(Word[i]);
        ex.index.push_back(Word.length() - 1 - i);
    }
}

ex.used.push_back(Word[0]); //добавляем первую букву слова
ex.index.push_back(Word.length() - 1);
return ex;
}
```

Листинг 1.3 — Функция для создания алфавита

3. Поиск первого слова в тексте:

Использование алгоритма Бойера-Мура для поиска всех вхождений первого слова в текст. Сравнивание начинается с конца слова и идет назад. При несоответствии производится сдвиг, основанный на таблице смещений. Для текста и слова Word повторять до конца текста: Если текст [i+j]=Word[j], для всех j от len(Word) - 1 до 0, то найдено вхождение, иначе сдвинуться на текст[i+len(Word)-1].

```
int find_index(string word, string text)
   int index = 0;
   bool flag = true;
   alphabet ex = table_index(word);
   while (index + word.length() < text.length())
       int offset = 0;
       while (offset < word.length())
            if (text[index + word.length() - 1 - offset] == word[word.length() - 1 - offset])
                offset++;
                if (offset == word.length())
                    count++;
                    index += word.length();
                    cout << print_space(index) << word << "\n";
            else if (text[index + word.length() - 1 - offset] != word[word.length() - 1 - offset])
                index += index_from_alphabet(text[index + word.length() - 1 - offset],ex);
cout << print_space(index) << word << "\n";</pre>
                break:
   return count;
```

Листинг 1.4 — Функция для нахождения слова с помощью алгоритма БМ

```
int index_from_alphabet(char ex, alphabet alph)
{
    for (int i = 0; i < alph.used.size(); i++)
        if (ex == alph.used[i])
        {
            return alph.index[i];
        }
    }
    return alph.index[alph.index.size() - 1];
}</pre>
```

Листинг 1.5 — Вспомогательная функция для возврата значения смещения из алфавита

2.3 Код программы 1 с комментариями

```
#include <iostream>
#include <string>
#include <vector>
using namespace std;
     vector <char> used;
vector <int> index;
string firstWord(string Text) //для нахождения первого слова
     string output;
for (char iter : Text)
         if (iter == ' ' or iter == ',')
    return output;
output += iter;
string print_space(int count) //для вывода пробелов (посмотреть на смещения
     string spaces = "";
for (int i = 0; i < count; i++)
    spaces += " ";
return spaces;</pre>
int index_from_alphabet(char ex, alphabet alph) //если найдется буква из алфавита, //возвращается она, иначе последний элемент (смещение длиной слова)
     for (int i = 0; i < alph.used.size(); i++)</pre>
          if (ex == alph.used[i])
               return alph.index[i];
      return alph.index[alph.index.size() - 1];
int <code>found_count(char</code> example, string ex) //подсчет количества букв в слове (для уникальности)
     int count = 0;
for (char iter : ex)
          if (example == iter)
    count++;
      return count;
bool found(char example, vector <char> ex) //для проверки, нашлась ли заданная буква в векторе букв алфавита
     for (char iter : ex)
          if (example == iter)
    return true;
      return false;
```

Листинг 1.6 — Код программы

```
alphabet table_index(string Word)
    alphabet ex;
if (found_count(Word[Word.length() - 1], Word) == 1) /*eсли последняя буква уникальна,
то присвоение индекса длины - 1*/
         ex.used.push_back(Word[Word.length() - 1]);
ex.index.push_back(Word.length() - 1);
    for (int i = Word.length() - 2; i >= 1; i--) //добавление букв слова в алфавит с проверкой на уникальность
         if (!found(Word[i], ex.used))
             ex.used.push_back(Word[i]);
ex.index.push_back(Word.length() - 1 - i);
   ex.used.push_back(Mord(0]); //добавляем первую букву слова
ex.index.push_back(Word.length() - 1); //добавляем для нее смещение длиной всего слова
return ex;
nt <u>find_index(string word, string text)</u> //нахождение индекса вхождения (в итоге находит количества вхождений слова)
//отображение смещений включено
   int index = 0;
int count = 0;
bool flag = true;
alphabet ex = table_index(word);
while (index + word.length() < text.length())</pre>
        if (text[index + word.length() - 1 - offset] == word[word.length() - 1 - offset]) //если последние буквы сошлись, то идет
; //по слову полностью
                   offset++;
if (offset == word.length())
                                                                 //если полностью совпало слово, то увеличиваем количество вхождений слова в текст на один
//и перешагиваем через все слово, чтобы не делать лишних проверок
                        count++;
index += word.length();
cout << print_space(index) << word << "\n";</pre>
              ]
else if (text[index + word.length() - 1 - offset] != word[word.length() - 1 - offset]) //если буква не совпала, то перевагиваем
//на значение из функции возвращающей разнер смещения
                   index += index_from_alphabet(text[index + word.length() - 1 - offset],ex);
cout << print_space(index) << word << "\n";
break;</pre>
```

Листинг 1.7 — Код программы

```
int main()
{
    setlocale(0, "");
    //пример - string text = "buffalo, named Buffalo, is from Buffalo, buffalo, other buffaloes from Buffalo.";
    string text;
    getline(cin, text);
    string first_word = firstWord(text);
    cout << text << "\n";
    cout << first_word << "\n";
    cout << find_index(first_word, text);
}</pre>
```

Листинг 1.8 — Код программы

2.4 Тестирование программы 1

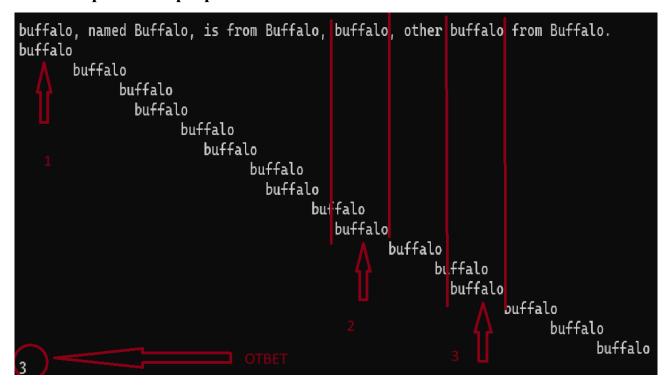


Рисунок 1 — Тестирование кода

2.5 Математическая модель решения задачи 2

1. Хеш-функция:

Для каждой подстроки вычисляется хеш-код, который преобразует строку в числовое значение для быстрого сравнения. Используется полиномиальная хеш-функция.

```
int hashfunc(string word)
{
    int sum = 0;
    for (int i = 0; i < word.length(); i++ )
    {
        sum += word[i] * pow(11, word.length() - i - 1);
    }
    return sum;
}</pre>
```

Листинг 2.1 — Функция для вычислений хеша

2. Алгоритм Рабина-Карпа:

Вычисляется хеш-код искомой подстроки. Сравниваются хеш-коды подстроки и каждого окна в исходном тексте. Если хеши совпадают, выполняется дополнительное посимвольное сравнение для подтверждения. Для каждой позиции в исходном тексте вычисляется хеш-код подстроки той же длины, что и искомая. Если хеши совпадают, производится посимвольное сравнение подстроки и образца. Если совпадение найдено, возвращается индекс начала вхождения. Если совпадение не найдено, продолжается поиск. Если подстрока не найдена, то возвращается -1. Алгоритм Рабина-Карпа по сложности в худшем O(n*m) случае имеет сложность, по времени работы ничем сильно не выделяется, но при этом делает больше сравнений. Ведь перед тем как сверять строку мы сначала сверяем хеш значения, а если и находится, то целую

подстроку.

```
int RK_func(string text, string sub)
   string iter = "";
   int hsub = hashfunc(sub), htext;
    int start = 0, stop = sub.length();
   while (start != text.length() - sub.length())
       for (int i = start; i < stop; i++)</pre>
           iter += text[i];
       htext = hashfunc(iter);
        cout << iter << " " << htext << "\n";
        if (hsub == htext)
           if (iter == sub)
               return start;
        start++;
        stop++;
        iter = "";
    return -1;
```

Листинг 2.2 — Функция, реализовывающая алгоритм Рабина-Карпа

2.6 Код программы 2 с комментариями

```
#include <iostream>
#include <string>
using namespace std;
int hashfunc(string word)
                                        //полиномиальная хеш-функция
      int sum = 0;
for (int i = 0; i < word.length(); i++ )
           sum += word[i] * pow(11, word.length() - i - 1);
      return sum;
int RK_func(string text, string sub)
     string iter = ""; //итерируемое слово(кеш), длиной заданной подстроки
int hsub = hashfunc(sub), htext;
int start = 0, stop = sub.length(); //начало с 0 индекса, по индекс - длина подстроки
while (start != text.length() - sub.length())
           for (int i = start; i < stop; i++)</pre>
                iter += text[i];
                                                        //в итерируемую строку добавляем символы, в результате - строка длиной заданной подстроки
           f
htext = hashfunc(iter); //вычисляется хеш для этой пробной строки
cout << iter << " " << htext << "\n"; //вывод временной подстроки и ее хеша для наглядности алгоритма
if (hsub == htext) //если хеш заданной подстроки равен хеш временной-итерируемой подстроки
                 if (iter == sub)
                                                   //проверка, равны ли тогда эти слова? если да, то возврат индекса начала этой строки в тексте
                       return start;
           start++;
stop++;
iter = **;
      return -1;
      //для проверки - string text = "There is something incredibly special about the arrival of summer. The air becomes warmer, and the days grow longer";
//cout << text << "\n";
     string sub;
string text;
cout << "Введите текст: ";
     cout < "введите текст: ";
getline(cin, text);
cout << "Введите образец для нахождения: ";
getline(cin,sub);
if (RK_func(text, sub) == -1)
           cout << "Строка не найдена";
            cout << "Строка найдена. Индекс первой буквы: " << RK_func(text, sub);
```

Листинг 2.3 — Код программы

2.7 Тестирование программы 2

```
There is something incredibly special about the arrival of summer. The air becomes warmer, and the days grow longer
Введите образец для нахождения: special about the arrival of
Введите образец для нахождения 
Xew образца: 124973857 
There is something incredibly 
here is something incredibly 
ere is something incredibly spe 
is something incredibly spe 
is something incredibly spec 
is something incredibly spec 
is something incredibly specia 
something incredibly special 
something incredibly special 
something incredibly special 
a 
mething incredibly special a 
ething incredibly special ab 
ething incredibly special ab
                                                        1587408
                                                        270768781
                                                        16380752
                                                        4777883
                                                        91505194
                                                        -26288792
                                                        178489535
                                                        287462314
                                                         -1300502559
                                                        309824171
                                                        231631143
                                                        14584479
 ething incredibly special abo
                                                         -14981121
thing incredibly special about
hing incredibly special about
                                                        88515047
                                                        -59180392
ing incredibly special about ng incredibly special about t
                                                        31040743
                                                        -1334474379
g incredibly special about the incredibly special about the
                                                        -63865777
                                                          20498423
 incredibly special about the
                                                        242183521
 ncredibly special about the a
                                                        345019517
 credibly special about the ar
                                                        190062204
redibly special about the arr
edibly special about the arri
                                                        -1300109358
                                                        314149455
dibly special about the arrivibly special about the arriva
                                                        64850407
                                                        -105132570
 bly special about the arrival
                                                        -1331868663
 ly special about the arrival
                                                          35202973
 y special about the arrival o
                                                        294792431
  special about the arrival of
                                                        280640889
 special about the arrival of
                                                        124973857
special about the arrival of
There is something incredibly
here is something incredibly
ere is something incredibly spe
is something incredibly spe
is something incredibly spec
is something incredibly speci
s something incredibly specia
something incredibly special
something incredibly special
                                                        1587408
                                                        270768781
                                                        16380752
                                                        4777883
                                                        91505194
                                                         -26288792
                                                        178489535
                                                        287462314
                                                        -1300502559
something incredibly special omething incredibly special a
                                                        309824171
                                                        231631143
omething incredibly special ab
ething incredibly special abo
thing incredibly special abou
hing incredibly special about
ing incredibly special about
                                                        14584479
                                                         -14981121
                                                        88515047
                                                         -59180392
                                                        31040743
 ng incredibly special about t
g incredibly special about th
                                                        -1334474379
                                                        -63865777
 incredibly special about the incredibly special about the
                                                        -20498423
                                                        242183521
ncredibly special about the a credibly special about the ar
                                                        345019517
                                                        190062204
redibly special about the arr
edibly special about the arri
                                                          1300109358
                                                        314149455
 dibly special about the arriv
                                                        64850407
ibly special about the arrival
                                                        -105132570
                                                        -1331868663
 ly special about the arrival
                                                        -35202973
 y special about the arrival o
                                                        294792431
  special about the arrival of
                                                        280640889
 special about the arrival of
                                                        124973857
 .
Строка найдена. Индекс первой буквы: 30
```

Рисунок 2 — Тестирование кода

3 ВЫВОД

В ходе выполнения практической работы были реализованы и изучены два алгоритма поиска подстрок: Бойера-Мура и Рабина-Карпа. Эти алгоритмы продемонстрировали свои сильные и слабые стороны в контексте различных задач. Оба алгоритма значительно расширили понимание различных подходов к задаче поиска подстрок.

1. Алгоритм Бойера-Мура:

Эффективность: Этот алгоритм показал высокую скорость поиска за счёт использования таблицы смещений, что позволило уменьшить количество сравнений символов.

Сложность: В лучшем случае алгоритм работает за время близкое к линейному, что делает его полезным при анализе больших текстовых массивов.

Применимость: Подходит для задач, где требуется найти частое и регулярное вхождение подстрок, как в случае с поиском первого слова в тексте.

2. Алгоритм Рабина-Карпа:

Эффективность: Предоставил удобный способ поиска подстрок за счёт хеширования, что позволяет быстро отсеять несовпадающие окна.

Сложность: Хотя теоретически он работает в среднем за линейное время, на практике может иметь коллизии хешей, что требует дополнительных проверок.

Применимость: Идеально подходит для задач, требующих проверки на плагиат, где необходимо многократно проверять сходства между большими текстами.

Реализация данных методов позволила глубже понять их теоретическую основу и увидеть, как на практике они решают задачи различной специфики и сложности. Полученные результаты подтвердили эффективность каждого из

алгоритмов в соответствующих контекстах, что будет полезно при выборе подходящего метода для различных практических применений.

4 ЛИТЕРАТУРА

- 1. Вирт Н. Алгоритмы и структуры данных. Новая версия для Оберона, 2010.
- 2. Кнут Д. Искусство программирования. Тома 1-4, 1976-2013.
- 3. Бхаргава А. Грокаем алгоритмы. Иллюстрированное пособие для программистов и любопытствующих, 2017.
- 4. Кормен Т.Х. и др. Алгоритмы. Построение и анализ, 2013.
- 5. Лафоре Р. Структуры данных и алгоритмы в Java. 2-е изд., 2013.
- 6. Макконнелл Дж. Основы современных алгоритмов. Активный обучающий метод. 3-е доп. изд., 2018.
- 7. Скиена С. Алгоритмы. Руководство по разработке, 2011.
- 8. Хайнеман Д. и др. Алгоритмы. Справочник с примерами на C, C++, Java и Python, 2017.
- 9. Гасфилд Д. Строки, деревья и последовательности в алгоритмах. Информатика и вычислительная биология, 2003.

По языку С++:

- 10. Страуструп Б. Программирование. Принципы и практика с использованием С++. 2-е изд., 2016.
- 11. Павловская Т.А. С/С++. Программирование на языке высокого уровня, 2003.
- 12. Прата С. Язык программирования С++. Лекции и упражнения. 6-е изд., 2012.
- 13. Седжвик Р. Фундаментальные алгоритмы на С++, 2001-2002
- 14. Хортон A. Visual C++ 2010. Полный курс, 2011.
- 15. Шилдт Г. Полный справочник по C++. 4-е изд., 2006.