МИНОБРНАУКИ РОССИИ САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ «ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА) Кафедра МО ЭВМ

ОТЧЕТ

по лабораторной работе №5 по дисциплине «Построение и анализ алгоритмов»

Тема: АлгоритмАхо-Корасик

Студентгр. 8304	Чешуин Д.И.
Преподаватель	Размочаева Н.В

Санкт-Петербург 2020

Цель работы.

Изучить алгоритм Ахо-Корасик и алгоритм поиска вхождений шаблонов с "джокерами" в строку. Написать программу, реализующую эти алгоритмы работы со строками.

Постановка задачи.

Вариант 3. Вычислить длину самой длинной цепочки из суффиксных ссылок и самой длинной цепочки из конечных ссылок в автомате.

Алгоритм Ахо-Корасик

Задание.

Разработайте программу, решающую задачу точного поиска набора образцов.

Вход:

Первая строка содержит текст (T, $1 \le |T| \le 100000$).

Вторая - число n ($1 \le n \le 3000$), каждая следующая из n строк содержит шаблон из набора $P = \{p_1, ..., p_n\}$ $1 \le |p_i| \le 75$

Все строки содержат символы из алфавита $\{A, C, G, T, N\}$

Выход:

Все вхождения образцов из Р в Т.

Каждое вхождение образца в текст представить в виде двух чисел - i p

Где i - позиция в тексте (нумерация начинается с 1), с которой начинается вхождение образца с номером p

(нумерация образцов начинается с 1).

Строки выхода должны быть отсортированы по возрастанию, сначала номера позиции, затем номера шаблона.

Описание алгоритма.

В начале алгоритма бор заполняется символами шаблонов. Для этого поочередно обрабатывается каждый символ шаблона. Если перехода в боре ля текущей вершины нет, то вершина создается, добавляется в бор и в нее совершается переход по текущему символу. Если вершина с переходом по текущему символу уже существует, то в нее совершается переход.

Далее осуществляется поиск шаблонов в текстовой строке. Для этого обрабатывается автомат, полученный из созданного бора путем добавления суффиксных ссылок.

Обрабатывается текущий символ текстовой строки. Если в автомате уже существует ребро-переход по символу в вершину, то осуществляется переход в эту вершину. Если ребра-перехода в автомате еще нет, но существует переход по текущему символу в вершину-сына, то этот переход осуществляется и добавляется в ребра автомата. Если такого перехода также не существует, то переход осуществляется по суффиксной ссылке и также заносится в ребра автомата.

Для нахождения суффиксной ссылки для вершины, осуществляется переход в предка вершины, затем переход по суффиксной ссылке предка и переход по текущему символу. Если предок не имеет суффиксной ссылки, то для него она определяется аналогичным образом рекурсивно.

Если во время перехода в автомате встречается терминальная вершина, это означает, что шаблон в подстроке найден. Вычисляется индекс его в строке и заносится в вектор результата.

Анализ алгоритма.

Таблица переходов автомата хранится в структуре std::unordered_map, которая реализована как хэш-таблица. Тогда сложность алгоритма по операциям будет равна O(M+N) M—длина всех символов слов шаблонов, N — длина текста, в котором осуществляется поиск.

Сложность алгоритма по памяти: О (M+N), M — длина всех символов слов шаблонов, N — длина текста, в котором осуществляется поиск.

Алгоритм поиска шаблона с "джокером".

Задание.

Используя реализацию точного множественного поиска, решите задачу точного поиска для одного образца с *джокером*.

В шаблоне встречается специальный символ, именуемого джокером (wild card), который "совпадает" с любым символом. По заданному содержащему шаблоны

образцу Р необходимо найти все вхождения Р в текст Т.

Например, образец ab??c? с джокером ? встречается дважды в тексте *xabvccbababcax*.

Символ джокер не входит в алфавит, символы которого используются в Т.

Каждый джокер соответствует одному символу, а не подстроке неопределенной длины. В шаблоне входит хотя бы один символ не джокер, те шаблоны вида ??? недопустимы.

Все строки содержат символы из алфавита $\{A, C, G, T, N\}$

Вход:

Текст (T, $1 \le |T| \le 100000$)

Шаблон (P ,1≤|P|≤40)

Символ джокера

Выход:

Строки с номерами позиций вхождений шаблона (каждая строка содержит только один номер).

Номера должны выводиться в порядке возрастания.

Описание алгоритма.

В начале работы алгоритма считывается шаблон, поиск которого будет осуществляться. Этот шаблон разделяется функцией на подшаблоны, которые были разделены друг от друга символом джокера в строке-шаблоне. Также запоминаются индексы этих подшаблонов в строке-шаблоне для дальнейшей работы алгоритма.

Далее с помощью алгоритма Ахо-Корасик подшаблоны заносятся в бор и осуществляется их поиск в строке. Когда подшаблон находится в строке поиска, то инкрементируется значение, находящееся в ключе хэш-таблицы совпадений подшаблонов. Этот ключ определяется как индекс вхождения подшаблона в строку минус индекс подшаблона в строке-шаблоне.

После того, как вся строка поиска будет обработана и все подшаблоны найдены, то проверяются значения вектора вхождения подшаблонов. Если в

каком-либо ключе этой хэш-таблицы хранится число, равное количеству всех подшаблонов шаблона, значит строка-шаблон входит в строку поиска на этом индексе полностью. Индекс вхождения этого шаблона запоминается и заносится в вектор результата.

Анализ алгоритма.

Сложность по операциям аналогична алгоритму Axo-Корасик — O(M + N).

Сложность по памяти - О (2*M+N+W), М –длина всех символов слов шаблона, N – длина текста, в котором осуществляется поиск, W – количество подшаблонов.

Описание функций и СД.

Для решения задачи был реализован класс Automat, класс JokerFinder и структура отдельной вершины бора — Node. UML диаграмму использованных структур данных смотри на рисунке 1.

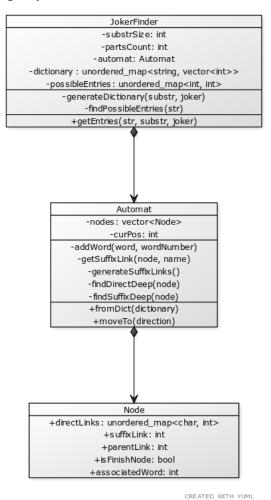


Рисунок 1 – UML диаграмма использованных структур данных

Метод поиска пути:

void fromDict(const vector<string>& dictionary);

Принимает словарь и генерирует соответствующий ему автомат.

vector<int> moveTo(char direction);

Метод принимает символ направления и переводит автомат в соответствующее состояние. Возвращает вектор вхождений строк из переданного словаря.

vector<int> getEntries(const string& str, const string& substr, char joker);

Метод принимает текст, шаблон и символ-джокер и возвращает вектор всех вхождений шаблона в текст.

Тестирование.

Пример работы вывода программы для поиска вхождений по словарю на входных данных: текст – NTAG, словарь – TAGT, TAG, T, - смотри на рисунке 2.

Пример работы вывода программы для поиска вхождений шаблона на входных данных: текст – ACTANCA, шаблон – A\$\$A\$, джокер - \$, - смотри на рисунке 3.

```
Char - G
Node already exiest. Moving to next node

Word added. Word number in dictionary: 1
Adding new word in bohr: T
Char - T
Node already exiest. Moving to next node

Word added. Word number in dictionary: 2
Generating suffix links
Getting suffix links for node:
Moving to parent
Getting suffix links for node: T
Moving to parent
Getting suffix links for node: A
Moving to parent
Moving to current suffix
Getting suffix links for node: G
Moving to parent
Moving to parent
Moving to parent
Suffix links for node: T
Moving to parent
Suffix finded.
Bohr generated.
Direct deep: 4, suffix deep: 1
Moving to node: N
Moving to node: N
Moving to node: T
Direct link founded
Finish node finded.
Founded word entrie: 2
Finded word: T in pos: 1
Moving to node: A
Direct link founded
Finish node finded.
Founded word entrie: 1
Finded word: TAG in pos: 3
All entries: 2
2
3
```

Рисунок 2 – Пример вывода для поиска вхождений по словарю

```
Adding new word in bohr: A
Char - A
Creating new node.
Word added. Word number in dictionary: 0
Generating suffix links
Getting suffix links for node:
Moving to parent
Getting suffix links for node: A
Moving to parent
Bohr generated.
Direct deep: 1, suffix deep: 0
Char: A
Moving to node: A
Direct link founded
Finish node finded.
Founded word entrie: 0
Possible entrie founded at pos 0
Char: C
Moving to node: C
Direct link not found. Moving to suffix node.
Char: T
Moving to node: T
Char: A
Moving to node: A
Direct link founded
Finish node finded.
Founded word entrie: 0
Possible entrie founded at pos 0
Char: A
Moving to node: A
Direct link founded
Finish node finded.
Founded word entrie: 0
Possible onde: N
Direct link not found. Moving to suffix node.
Char: C
Moving to node: C
Char: A
Moving to node: C
Char: A
Moving to node: A
Direct link founded
Finish node finded.
Founded word entrie: 0
Entrie founded at 0 entrie: ACTAN
All entries:
```

Рисунок 3 – Пример вывода для поиска вхождений по шаблону

Выводы.

В ходе выполнения лабораторной работы были получены навыки работы с алгоритмом Ахо-Корасик и алгоритмом поиска подстроки с "джокером". Были написаны программы, реализующую эти алгоритмы работы со строками.

ПРИЛОЖЕНИЕ А. ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

main.cpp.

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <queue>
#include <fstream>
#include <cstring>
#include <algorithm>
#include <unordered_map>
using namespace std;
class IOManager
private:
    static istream* input;
    static ostream* output;
public:
    static void setStreamsFromArgs(int argc, char** argv)
        if(argc > 1)
            for(int i = 1; i < argc; i++)</pre>
                if(strcmp(argv[i], "-infile") == 0)
                    if(i + 1 < argc)
                         input = new ifstream(argv[i + 1]);
                         i += 1;
                    }
                if(strcmp(argv[i], "-outfile") == 0)
                    if(i + 1 < argc)
                        output = new ofstream(argv[i + 1]);
                         i += 1;
                    }
                }
            }
        }
    }
    static istream& getIS()
        return *input;
    }
    static ostream& getOS()
    {
        return *output;
    static void resetStreams()
        if(input != & IOManager::getIS())
        {
```

```
delete input;
            input = &IOManager::getIS();
        if(output != & IOManager::getOS())
            delete output;
            output = &IOManager::getOS();
        }
    }
};
class Automat
{
private:
    struct Node
        unordered_map<char, int> directLinks;
        int suffixLink = 0;
        int parentLink = 0;
        bool isFinishNode = false;
        int associatedWord = -1;
    };
private:
    vector<Node> nodes;
    int currPos = 0;
private:
    void addWord(const string& word, int wordNumber);
    int getSuffixLink(int node, char name);
    void generateSuffixLinks();
    unsigned findDirectDeep(int node);
    unsigned findSuffixDeep(int node);
public:
    Automat()
    {
        //добавление корня
        nodes.push_back(Node());
    void fromDict(const vector<string>& dictionary);
    vector<int> moveTo(char direction);
};
class JokerFinder
private:
    int substrSize = 0;
    int partsCount = 0;
    Automat automat;
    unordered_map<string, vector<int>> dictionary;
    unordered_map<int, int> possibleEntries;
private:
    void generateDictionary(const string& substr, char joker);
    void findPossibleEntries(const string& str);
public:
    vector<int> getEntries(const string& str, const string& substr, char joker);
};
void dictionary();
void joker();
```

```
int main(int argc, char** argv)
    IOManager::setStreamsFromArgs(argc, argv);
    string buf;
    int choice = 0;
    IOManager::getOS() << "Enter 1 if you want to find any word from dictionary." << endl;</pre>
    IOManager::getOS() << "Enter 2 if you want to find joker" << endl;</pre>
    IOManager::getIS() >> choice;
    getline(IOManager::getIS(), buf);
    if(choice == 1)
        dictionary();
    }
    else if(choice == 2)
        joker();
    }
    return 0;
}
void dictionary()
{
   IOManager::getOS() << "Search from dictionary." << endl;</pre>
   Automat bohr;
   string str, buf;
   unsigned count = 0;
   vector<string> words;
   vector<pair<int, int>> entries;
   IOManager::getOS() << "Enter main string.." << endl;</pre>
   getline(IOManager::getIS(), str);
   IOManager::getOS() << "Enter word count." << endl;</pre>
   IOManager::getIS() >> count;
   getline(IOManager::getIS(), buf);
   IOManager::getOS() << "Enter words." << endl;</pre>
   for(unsigned i = 0; i < count; i++)</pre>
   {
       string word;
       getline(IOManager::getIS(), word);
       words.push back(word);
   }
   bohr.fromDict(words);
   for(unsigned i = 0; i < str.size(); i++)</pre>
       auto entrie = bohr.moveTo(str[i]);
       if(!entrie.empty())
       {
           for(unsigned j = 0; j < entrie.size(); j++)</pre>
```

```
IOManager::getOS() << "Finded word: " << words[entrie[j]] << " in pos: " << i <<</pre>
endl;
                entries.push_back(make_pair(i - words[entrie[j]].size() + 1, entrie[j]));
            }
       }
   }
   sort(entries.begin(), entries.end());
   IOManager::getOS() << "All entries:" << endl;</pre>
   for(auto entrie : entries)
   {
       IOManager::getOS() << entrie.first + 1 << " " << entrie.second + 1 << endl;</pre>
}
void joker()
    IOManager::getOS() << "Joker search." << endl;</pre>
    Automat ahoCorasic;
    JokerFinder alg;
    string str;
    string substr;
    char joker;
    IOManager::getOS() << "Enter main string." << endl;</pre>
    getline(IOManager::getIS(), str);
    IOManager::getOS() << "Enter substring." << endl;</pre>
    getline(IOManager::getIS(), substr);
    IOManager::getOS() << "Enter joker." << endl;</pre>
    IOManager::getIS() >> joker;
    auto entries = alg.getEntries(str, substr, joker);
    IOManager::getOS() << "All entries:" << endl;</pre>
    for(auto entrie : entries)
    {
        IOManager::getOS() << entrie + 1 << endl;</pre>
    }
}
void Automat::addWord(const string& word, int wordNumber)
    IOManager::getOS() << "Adding new word in bohr: " << word << endl;</pre>
    if(word.length())
    {
        int currNode = 0;
        for(unsigned i = 0; i < word.length(); i++)</pre>
             IOManager::getOS() << " Char - " << word[i] << endl;</pre>
             if(nodes[currNode].directLinks.find(word[i]) == nodes[currNode].directLinks.end())
             {
                 IOManager::getOS() << "</pre>
                                                 Creating new node." << endl;</pre>
                 nodes.push_back(Node());
                 nodes[currNode].directLinks.emplace(word[i], nodes.size() - 1);
```

```
nodes[nodes.size() - 1].parentLink = currNode;
                currNode = nodes.size() - 1;
            }
            else
            {
                IOManager::getOS() << "</pre>
                                               Node already exiest. Moving to next node." << endl;
                currNode = nodes[currNode].directLinks.find(word[i])->second;
            }
        }
        IOManager::getOS() << "Word added. Word number in dictionary: " << wordNumber << endl;</pre>
        if(nodes[currNode].associatedWord == -1)
            nodes[currNode].associatedWord = wordNumber;
            nodes[currNode].isFinishNode = true;
        }
    }
}
void Automat::generateSuffixLinks()
{
    IOManager::getOS() << "Generating suffix links" << endl;</pre>
    //очеред из пар: вершина - суффикс
    queue<pair<char, int>> open;
    open.push(make_pair('\0', 0));
    while(!open.empty())
        auto current = open.front();
        open.pop();
        for(auto link : nodes[current.second].directLinks)
            open.push(link);
        }
        nodes[current.second].suffixLink = getSuffixLink(current.second, current.first);
        //если суффиксная ссылка указывает на конечную вершину автомата, то данная вершина так же
будет конечной
        if(nodes[nodes[current.second].suffixLink].isFinishNode)
            nodes[current.second].isFinishNode = true;
        }
    }
}
int Automat::getSuffixLink(int node, char name)
{
    IOManager::getOS() << " Getting suffix links for node: " << name << endl;</pre>
    int currNode = nodes[node].parentLink;
    int currSuffix = nodes[currNode].suffixLink;
                                 Moving to parent" << endl;
    IOManager::getOS() << "</pre>
    while(currNode != 0)
```

```
auto findedNode = nodes[currSuffix].directLinks.find(name);
        if(findedNode != nodes[currSuffix].directLinks.end())
            IOManager::getOS() << "</pre>
                                          Suffix finded." << endl;</pre>
            return findedNode->second;
        else
        {
            IOManager::getOS() << "</pre>
                                            Moving to current suffix" << endl;
            currNode = currSuffix;
            currSuffix = nodes[currNode].suffixLink;
    }
    return 0;
}
void Automat::fromDict(const vector<string>& dictionary)
    IOManager::getOS() << "Generating bohr from dictionary." << endl;</pre>
    for(unsigned i = 0; i < dictionary.size(); i++)</pre>
        addWord(dictionary[i], i);
    }
    generateSuffixLinks();
    IOManager::getOS() << "Bohr generated." << endl;</pre>
    IOManager::getOS() << "Direct deep: " << findDirectDeep(0) <<", suffix deep: " << findSuf-</pre>
fixDeep(0) << endl;</pre>
vector<int> Automat::moveTo(char direction)
    vector<int> entries;
    IOManager::getOS() << "Moving to node: " << direction << endl;</pre>
    auto findedNode = nodes[currPos].directLinks.find(direction);
    while(findedNode == nodes[currPos].directLinks.end() && currPos != 0)
        IOManager::getOS() << " Direct link not found. Moving to suffix node." << endl;</pre>
        currPos = nodes[currPos].suffixLink;
        findedNode = nodes[currPos].directLinks.find(direction);
    }
    if(findedNode != nodes[currPos].directLinks.end())
        IOManager::getOS() << " Direct link founded" << endl;</pre>
        currPos = nodes[currPos].directLinks.find(direction)->second;
    }
    int entriePos = currPos;
    while(nodes[entriePos].isFinishNode)
        IOManager::getOS() << "Finish node finded." << endl;</pre>
        if(nodes[entriePos].associatedWord != - 1)
        {
```

```
IOManager::getOS() << "</pre>
                                      Founded word entrie: " << nodes[entriePos].associatedWord <<
endl;
            entries.push_back(nodes[entriePos].associatedWord);
        }
        entriePos = nodes[entriePos].suffixLink;
    }
    return entries;
}
void JokerFinder::generateDictionary(const string& substr, char joker)
{
    IOManager::getOS() << "Generating dictionary from joker." << endl;</pre>
    IOManager::getOS() << "Joker: " << substr << " char: " << joker << endl;</pre>
    string word = "";
    for(unsigned offset = 0; offset < substr.size(); offset++)</pre>
        if(substr[offset] != joker)
            word += substr[offset];
        }
        if(substr[offset + 1] == joker || offset + 1 >= substr.size())
            if(!word.empty())
            {
                auto finded = dictionary.find(word);
                if(finded == dictionary.end())
                    vector<int> offsets;
                    offsets.push_back(offset - word.size() + 1);
                    dictionary.emplace(word, offsets);
                    partsCount += 1;
                 }
                else
                 {
                    finded->second.push back(offset - word.size() + 1);
                    partsCount += 1;
                IOManager::getOS() << " Part: " << word << " offset: " << offset - word.size()</pre>
+ 1 << endl;
                word = "";
            }
        }
    }
}
void JokerFinder::findPossibleEntries(const string& str)
{
    vector<string> dict;
```

```
IOManager::getOS() << "Finding joker entries." << endl;</pre>
    for(auto pair : dictionary)
        dict.push_back(pair.first);
    automat.fromDict(dict);
    for(unsigned i = 0; i < str.size(); i++)</pre>
        IOManager::getOS() << "Char: " << str[i] << endl;</pre>
        for(auto entrie : automat.moveTo(str[i]))
        {
            for(auto offset : dictionary.find(dict[entrie])->second)
                int entriePos = i - dict[entrie].size() - offset + 1;
                if(entriePos >= 0 && entriePos + substrSize <= static cast<int>(str.size()))
                {
                    IOManager::getOS() << " Possible entrie founded at pos " << entriePos <</pre>
endl;
                    auto possibility = possibleEntries.find(entriePos);
                    if(possibility != possibleEntries.end())
                    {
                        possibility->second += 1;
                    }
                    else
                    {
                        possibleEntries.emplace(entriePos, 1);
                }
            }
       }
    }
}
vector<int> JokerFinder::getEntries(const string& str, const string& substr, char joker)
{
    vector<int> entries;
    substrSize = substr.size();
    generateDictionary(substr, joker);
    findPossibleEntries(str);
    for(auto entrie : possibleEntries)
        if(entrie.second == partsCount)
            IOManager::getOS() << "Entrie founded at " << entrie.first << " entrie: " <</pre>
str.substr(entrie.first, substrSize) << endl;</pre>
            entries.push_back(entrie.first);
    }
    sort(entries.begin(), entries.end());
    return entries;
}
```

```
unsigned Automat::findDirectDeep(int node)
    unsigned deep = 0;
    if(nodes[node].directLinks.empty())
        return 0;
    }
    else
    {
        for(auto link : nodes[node].directLinks)
            unsigned buf = findDirectDeep(link.second);
            if(buf > deep)
            {
                deep = buf;
            }
        }
        return deep + 1;
    }
}
unsigned Automat::findSuffixDeep(int node)
    unsigned deep = 0;
    if(node == 0)
    {
        for(unsigned i = 1; i < nodes.size(); i++)</pre>
            unsigned buf = findSuffixDeep(i);
            if(buf > deep)
            {
                deep = buf;
            }
        }
    }
    else
    {
        if(nodes[node].suffixLink == 0)
        {
            return 0;
        }
        else
            return findSuffixDeep(nodes[node].suffixLink) + 1;
        }
    }
    return deep;
}
istream* IOManager::input = &cin;
ostream* IOManager::output = &cout;
```