

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

**ОТЧЕТ**  
**по лабораторной работе №2**  
**по дисциплине «Алгоритмы и структуры данных»**  
**Тема: Stack**

Студент гр. 8301

\_\_\_\_\_

Пчёлко В.А.

Преподаватель

\_\_\_\_\_

Тутуева А.В.

Санкт-Петербург

2020

## Оглавление

|   |  |
|---|--|
| Оглавление .....                        | 2                                      |
| 1 Цель работы.....                      | 3                                      |
| 2 Ход работы .....                      | 3                                      |
| 2.1 Формулировка задания .....          | <b>Ошибка! Закладка не определена.</b> |
| 2.2 Описание реализуемых классов: ..... | 3                                      |
| 2.2.1 Класс: stack_node .....           | 3                                      |
| 2.2.2 Класс: Stack.....                 | <b>Ошибка! Закладка не определена.</b> |
| 2.3 Описание реализуемых методов.....   | <b>Ошибка! Закладка не определена.</b> |
| 3 Описание Unit тестов: .....           | <b>Ошибка! Закладка не определена.</b> |
| 3.1 Результат прохождения тестов ...    | <b>Ошибка! Закладка не определена.</b> |
| 4 Выводы .....                          | <b>Ошибка! Закладка не определена.</b> |
| Оглавление .....                        | <b>Ошибка! Закладка не определена.</b> |

## Цель работы

Реализовать алгоритм Хаффмана.

## Ход работы

### Описание реализуемых классов:

#### Класс: `haffman_algo`

Класс представляет собой дерево для «постройки» кодов Хаффмана для каждого символа строки. Содержит указатели на левый и правый потомок, а также поле данных `Node`, представляющее из себя пару (вспомогательный класс `affman_pair`) символ + количество вхождений в строку.

Методы:

- Конструктор – использует функцию `build_tree` для постройки дерева Хаффмана. Перед запуском функции постройки дерева преобразует строку в список пар символ + количество вхождений.
- Деструктор – использует функцию `clear` для удаления дерева.
- `build_tree` – функция строит дерево по принципу: сортировка списка по возрастанию количества вхождений символа в строку. Далее по алгоритму Хаффмана добавляем элементы в дерево и удаляем их из списка пока список не опустеет.
- `get_codes_map` – возвращает ассоциативный массив символ + код Хаффмана, построенный по принципу Хаффмана используя метод `add_codes`.
- `add_codes` – заполняет ассоциативный массив символ + код кодами символов по принципу Хаффмана.
- `get_list_of_chars` – возвращает список пар.
- `decode_string` – декодирует строку путем полного обхода всех символов. Одновременно с обходом символов происходит обход дерева (0 – левый потомок, 1 - правый) пока не получим символ. Далее возвращаемся в корень дерева.

### Временная сложность методов:

- `build_tree` –  $O(N \log N)$
- `get_list_of_chars` –  $O(\text{const})$
- `add_codes` –  $O(N)$
- `get_codes_map` –  $O(N)$
- `decode_string` –  $O(N \log N)$

Логарифмическая сложность методов обусловлена использованием дерева. Метод возвращающий список работает за константу ввиду того что мы храним список. Заполнение кодами имеет сложность  $N$  ввиду необходимости построить код для каждого символа без исключения.

## Unit-Тесты

Реализованные юнит тесты проверяют кодирование строк, содержащих разные символы, повторяющиеся символы, а также алгоритм декодирования.

## Пример работы программы

```
Введите строку для кодирования: qqqqqqqqqq
Таблица кодов:
Символ <---> Код
  q  <---> 0 <---> вхождений в строку: 10
старая строка: qqqqqqqqqq
новая строка: 0000000000
Размер декодированной(исходной) строки = 80 бит
Размер закодированной строки = 10 бит
Коэффициент сжатия: x8
```

```
Введите строку для кодирования: The plastic world has won.
Таблица кодов:
Символ <---> Код
  i  <---> 10100 <---> вхождений в строку: 1
  e  <---> 10101 <---> вхождений в строку: 1
  n  <---> 11010 <---> вхождений в строку: 1
  r  <---> 11011 <---> вхождений в строку: 1
  p  <---> 11000 <---> вхождений в строку: 1
  t  <---> 11001 <---> вхождений в строку: 1
  .  <---> 0010 <---> вхождений в строку: 1
  T  <---> 0011 <---> вхождений в строку: 1
  c  <---> 0000 <---> вхождений в строку: 1
  d  <---> 0001 <---> вхождений в строку: 1
  s  <---> 1011 <---> вхождений в строку: 2
  w  <---> 1000 <---> вхождений в строку: 2
  l  <---> 1001 <---> вхождений в строку: 2
  h  <---> 0110 <---> вхождений в строку: 2
  o  <---> 0111 <---> вхождений в строку: 2
  a  <---> 010 <---> вхождений в строку: 2
      <---> 111 <---> вхождений в строку: 4
старая строка: The plastic world has won.
новая строка: 00110110101011111100010010101011110011010000001111000011111011100100011110110010101111110000111110100010
Размер декодированной(исходной) строки = 208 бит
Размер закодированной строки = 104 бит
Коэффициент сжатия: x2
```

```
Введите строку для кодирования: The plastic world has won. A mock-up turned out to be the stronger one. The last little ship has cooled down. The last little lantern has tired
Таблица кодов:
Символ <---> Код
  m  <---> 0111000 <---> вхождений в строку: 1
  b  <---> 0111001 <---> вхождений в строку: 1
  k  <---> 0010110 <---> вхождений в строку: 1
  g  <---> 0010111 <---> вхождений в строку: 1
  -  <---> 0010100 <---> вхождений в строку: 1
  A  <---> 0010101 <---> вхождений в строку: 1
  u  <---> 011101 <---> вхождений в строку: 3
  w  <---> 101100 <---> вхождений в строку: 3
  p  <---> 101101 <---> вхождений в строку: 3
  T  <---> 101010 <---> вхождений в строку: 3
  c  <---> 101011 <---> вхождений в строку: 3
  .  <---> 00100 <---> вхождений в строку: 3
  d  <---> 01111 <---> вхождений в строку: 5
  i  <---> 10100 <---> вхождений в строку: 5
  r  <---> 10111 <---> вхождений в строку: 5
  n  <---> 0011 <---> вхождений в строку: 7
  a  <---> 1110 <---> вхождений в строку: 7
  s  <---> 1111 <---> вхождений в строку: 8
  h  <---> 0110 <---> вхождений в строку: 8
  o  <---> 1000 <---> вхождений в строку: 10
  l  <---> 1001 <---> вхождений в строку: 10
  e  <---> 000 <---> вхождений в строку: 13
  t  <---> 010 <---> вхождений в строку: 14
      <---> 110 <---> вхождений в строку: 26
старая строка: The plastic world has won. A mock-up turned out to be the stronger one. The last little ship has cooled down. The last little lantern has tired
новая строка: 10101001100001010110110011110111101010100001001101011001000101110010111101101100100000111010111000101011001100010000100001010001110110
110110010011011011001000011111010000110101100101000110011001000110011010111100000110010110001011110100000110001010111010100110000110100111011010
1101001101000100100100010111101010100101110110110111100010001000100011111001111000101100001110101110101010100011010011110110101010001001001000
110100111100010100001011001110011011011110010101001011100010110000111010111100010110000110101110101010100011010011110110101010001001001000
Размер декодированной(исходной) строки = 1144 бит
Размер закодированной строки = 586 бит
Коэффициент сжатия: x1.95222
```

## Выводы

В ходе лабораторной работы я ознакомился и реализовал алгоритм Хаффмана для кодирования и декодирования строк.

## Код программы

### haffman\_algo.h

```
#pragma once
#include "list.h"
#include "map.h"
#include "haffman_pair.h"
#include <string>
class HaffmanTree
{
    class Node {
    public:
        Node(haffman_pair<char, int> h_pair = haffman_pair<char, int>(), Node* left =
NULL, Node* right = NULL) :h_pair(h_pair), left(left), right(right) {}
        haffman_pair<char, int> h_pair;
        Node* left;
        Node* right;
    };
public:
    ~HaffmanTree() {
        this->clear_tree(Top);
    }
    HaffmanTree(string str) {
        Map<char, int>* map_of_chars = new Map<char, int>();
        list_of_chars = new List<haffman_pair<char, int>>();
        for (int i = 0; i < str.size(); i++) {
            if (!map_of_chars->is_in_map(str[i])) //if the symbol is not in map
then add symbol to map else increase the number of entries
                map_of_chars->insert(str[i], 1);
            else
                map_of_chars->add_entry(str[i]);
        }
        list_of_chars = map_of_chars->get_pairs();
        map_of_chars->clear();
        list_of_chars->sort();
        //-----build haffman tree-----
        List<Node>* list_of_haffman_nodes = new List<Node>();
        for (int i = 0; i < list_of_chars->get_size(); i++)
            list_of_haffman_nodes->push_back(Node(list_of_chars->at(i)));
        build_tree(list_of_haffman_nodes);
    }
    List<haffman_pair<char, int>>* get_list_of_chars() {
        return list_of_chars;
    }
    Map<char, string>*& get_codes_map() {
        Map<char, string>* haffman_codes_map = new Map<char, string>();
        string current;
        add_codes(haffman_codes_map, Top, current);
        return haffman_codes_map;
    }
    string decode_string(string& encrypted) {
        string decoded;
        int pos = 0;
        decode(Top, encrypted, decoded, pos);
        return decoded;
    }
private:
    void decode(Node* root, string& encrypted, string& decoded, int& position) {
        if (encrypted.size() > position) {
            while (root->right != NULL && root->left != NULL) {
                if (encrypted[position] == '0')
                    root = root->left;
                else
                    root = root->right;
            }
        }
    }
}
```

```

        position++;
    }
    decoded += root->h_pair.symbol;
    if (Top->left == NULL && Top->right == NULL)
        position++;
    decode(Top, encrypted, decoded, position);
}

void build_tree(List<Node>*& list_of_huffman_nodes) {
    Top = NULL;
    if (list_of_huffman_nodes->get_size() > 1) {
        while (list_of_huffman_nodes->get_size() != 0) {
            Node* current = new Node();
            current->left = new Node(list_of_huffman_nodes->at(0));
            current->right = new Node(list_of_huffman_nodes->at(1));
            current->h_pair.num_of_entry = list_of_huffman_nodes->at(0).h_pair.num_of_entry + list_of_huffman_nodes->at(1).h_pair.num_of_entry;
            list_of_huffman_nodes->pop_front();
            list_of_huffman_nodes->pop_front();
            int i = 0;
            for (; i < list_of_huffman_nodes->get_size() &&
list_of_huffman_nodes->at(i).h_pair.num_of_entry < current->h_pair.num_of_entry; i++);
            if (list_of_huffman_nodes->get_size() != 0 &&
list_of_huffman_nodes->get_size() != i)
                list_of_huffman_nodes->insert(*current, i);
            else
                if (list_of_huffman_nodes->get_size() == i &&
list_of_huffman_nodes->get_size() != 0)
                    list_of_huffman_nodes->push_back(*current);
            if (list_of_huffman_nodes->get_size() == 0) {
                Top = current;
            }
        }
    }
    else {
        Top = new Node(huffman_pair<char, int>(list_of_huffman_nodes->at(0).h_pair.symbol, list_of_huffman_nodes->at(0).h_pair.num_of_entry));
    }
}

void add_codes(Map<char, string>*& huffman_codes_map, Node* root, string current) {
    if (Top->left != NULL && Top->right != NULL) {
        if (root->left != NULL && root->right != NULL) {
            add_codes(huffman_codes_map, root->left, current + '0');
            add_codes(huffman_codes_map, root->right, current + '1');
        }
        else
        {
            huffman_codes_map->insert(root->h_pair.symbol, current);
        }
    }
    else {
        huffman_codes_map->insert(root->h_pair.symbol, current + '0');
    }
}

void clear_tree(Node* tree) {
    if (tree != NULL) {
        clear_tree(tree->left);
        clear_tree(tree->right);
        delete tree;
    }
}

Node* Top;
List<huffman_pair<char, int>>*& list_of_chars;
};

```

## Unit-tests

```
#include "stdafx.h"
#include "CppUnitTest.h"
#include "../AaDSLab2/haffman_algo.h"

using namespace Microsoft::VisualStudio::CppUnitTestFramework;

namespace HaffmanTests
{
    TEST_CLASS(UnitTest1)
    {
    public:

        TEST_METHOD(different_chars)
        {
            string str = "Hello";
            string encrypted;
            HaffmanTree* haffmanTree = new HaffmanTree(str);
            Map<char, string>* hoffman = haffmanTree->get_codes_map();
            List<haffman_pair<char, int>>* list_symbol = haffmanTree-
>get_list_of_chars();
            for (int i = 0; i < str.size(); i++)
                encrypted += hoffman->find(str[i]);
            Assert::AreEqual(encrypted, string("1001111100"));
        }

        TEST_METHOD(same_chars)
        {
            string str = "fff";
            string encrypted;
            HaffmanTree* haffmanTree = new HaffmanTree(str);
            Map<char, string>* hoffman = haffmanTree->get_codes_map();
            List<haffman_pair<char, int>>* list_symbol = haffmanTree-
>get_list_of_chars();
            for (int i = 0; i < str.size(); i++)
                encrypted += hoffman->find(str[i]);
            Assert::AreEqual(encrypted, string("000"));
        }

        TEST_METHOD(text_encryption_decoding)
        {
            string str = "i love coding";
            string encrypted;
            HaffmanTree* haffmanTree = new HaffmanTree(str);
            Map<char, string>* hoffman = haffmanTree->get_codes_map();
            List<haffman_pair<char, int>>* list_symbol = haffmanTree-
>get_list_of_chars();
            for (int i = 0; i < str.size(); i++)
                encrypted += hoffman->find(str[i]);
            string decoded = haffmanTree->decode_string(encrypted);
            Assert::AreEqual(str, decoded);
        }

    };
}
```