## МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ

## РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

# ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ БЮДЖЕТНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ

# «БЕЛГОРОДСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ

## ТЕХНОЛОГИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ им. В. Г. ШУХОВА»

(БГТУ им. В.Г. Шухова)

Кафедра программного обеспечения вычислительной техники и автоматизированных систем

# Лабораторная работа № 3

по дисциплине: Теория информации

тема: «Исследование возможности применения методов энтропийного кодирования для обработки двоичных последовательностей»

Вариант № 12

Выполнил: ст. группы ПВ-211

Павленко Станислав Вячеславович

Проверили:

Твердохлеб Виталий Викторович

#### Содержание отчета

- 1. Аналитика касательно построения кодов для исходной двоичной последовательности
- 2. Примеры кодовой реализации п.3, п.3, п.4 и п.6.
- 3. Результаты обработки кодов, полученных в п.5.
- 4. Текстовая последовательность, восстановленная к читаемому виду.
- 5. Общие выводы

Ход работы:

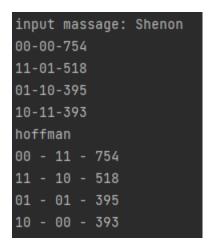
- 1. Открыть файл Лабораторная работа 3 (задание).txt. Рассмотреть возможность построения кода по методам Хаффмана и Шеннона-Фано для бинарной последовательности. Сделать выводы.
- 2. Рассмотреть варианты обработки цепочек символов, а именно:
- 2 символа;
- 4 символа;
- 8 символов.

Для этого разработать консольное приложение, разбивающее сплошной массив символов на цепочки заданной длины.

Код модуля:

3. Рассматривая каждую цепочку (2, 4 и 8 символов длиной) как отдельный символ, построить коды по методу Хаффмана и Шеннона-Фано.

Кодировка сообщений при разбиении на 2:



## Кодировка сообщения при разбиении на 4:

```
input massage: Shenon
1101-000-248
0000-001-236
1011-01-183
0001-1000-87
1000-1001-85
0010-101-71
1110-11000-29
0101-11001-22
1100-1101-21
0011-111000-14
1010-111001-9
1111-11101-9
0111-111100-5
0110-111101-5
0100-111110-4
1001-111111-2
hoffman
1101 - 10 - 248
0000 - 01 - 236
1011 - 111 - 183
0001 - 000 - 87
1000 - 1101 - 85
0010 - 1100 - 71
1110 - 00101 - 29
0101 - 00100 - 22
1100 - 001111 - 21
0011 - 001100 - 14
1010 - 0011100 - 9
1111 - 0011011 - 9
0111 - 00111011 - 5
0110 - 00111010 - 5
0100 - 00110101 - 4
1001 - 00110100 - 2
```

# Кодировка сообщения при разбиении на 8:

| _                     |
|-----------------------|
| input massage: Shenon |
| 11010000-00-163       |
| 11010001-010-69       |
| 00100000-011-41       |
| 10111110-10000-24     |
| 10110000-10001-21     |
| 10110101-10010-18     |
| 10111101-10011-15     |
| 10111000-10100-14     |
| 10111011-10101-14     |
| 10000001-10110-12     |
| 10000000-10111-11     |
| 10000010-110000-10    |
| 10001011-110001-9     |
| 10111100-110010-9     |
| 10110010-110011-8     |
| 10000011-110100-8     |
| 00101100-110101-7     |
| 10111010-11011-7      |
| 10110011-1110000-6    |
| 10110001-1110001-6    |
| 10111111-111001-6     |
| 10001100-1110100-5    |
| 10110111-1110101-4    |
| 10110110-111011-4     |
| 10000101-1111000-4    |
| 10001111-1111001-3    |
| 10110100-1111010-3    |
| 00101110-1111011-3    |
| 10001110-11111000-2   |
| 10001000-11111001-2   |
| 10010010-11111010-1   |
| 10100010-11111011-1   |
| 10100100-111111000-1  |
| 10000111-111111001-1  |
| 10000110-11111101-1   |
| 10001101-11111110-1   |
| 10111001-11111111-1   |

```
hoffman
11010000 - 11 - 163
11010001 - 100 - 69
00100000 - 1011 - 41
10111110 - 0010 - 24
10110000 - 0000 - 21
10110101 - 10100 - 18
10111101 - 01100 - 15
10111000 - 01011 - 14
10111011 - 01010 - 14
10000001 - 00110 - 12
10000000 - 00011 - 11
10000010 - 00010 - 10
10001011 - 101010 - 9
10111100 - 011111 - 9
10110010 - 011100 - 8
10000011 - 011011 - 8
00101100 - 011010 - 7
10111010 - 010011 - 7
10110011 - 010000 - 6
10110001 - 001111 - 6
10111111 - 001110 - 6
10001100 - 1010111 - 5
10110111 - 0111100 - 4
10110110 - 0111011 - 4
10000101 - 0111010 - 4
10001111 - 0100100 - 3
10110100 - 0100011 - 3
00101110 - 0100010 - 3
10001110 - 01111010 - 2
10001000 - 01001011 - 2
10010010 - 01001010 - 1
10100010 - 101011011 - 1
10100100 - 101011010 - 1
10000111 - 101011001 - 1
10000110 - 101011000 - 1
10001101 - 011110111 - 1
10111001 - 011110110 - 1
```

4. Составить последовательности из полученных кодов символов для каждого случая.

Метод Шеннона-Фано:

#### Разбиение на 2:

#### Разбиение на 4:

#### Разбиение на 8:

#### Метод Хаффмана:

#### Разбиение на 2:

#### Разбиение на 4:

#### Разбиение на 8:

5. По результатам работы в п.3 сделать выводы по поводу полученных результатов для каждого из методов (простота, скорость, полученные результаты (рассчитать коэффициенты сжатия)).

|              | N = 2 | N = 4 | N = 8 |
|--------------|-------|-------|-------|
| Хаффмана     | 1     | 1.32  | 2.04  |
| Шеннона-Фано | 1     | 1.23  | 2.03  |

6. Написать программу, восстанавливающую последовательности, полученные в п.3 в исходный вид согласно вариантам, приведенным в п.2.

Модуль для декодирования:

```
std::vector<simb> createAlp() {
       std::string s;
roid decodeMassage(std::string &massage, std::vector<simb> &alp) {
```

```
int i = -1;
bool isFound = false;
while (i != alp.size() - 1 && !isFound) {
    i++;
    if (liter == alp[i].code)
        isFound = true;
}

iEnd++;

if (isFound) {
    std::cout << alp[i].liter;
    liter = "";
    istart = iEnd;
}
}</pre>
```

### Ввод программы:

```
C:\Users\HP\CLionProjects\TI3\cmake-build-debug\TI3.exe
input massage: input alph:input size of alp: 37
```

## Результат работы программы:

Результат совпадает с исходным сообщением.

7. Восстановить исходный текст из полученных последовательностей, пользуясь сервисом https://onlineutf8tools.com/convert-binary-to-utf8.

# Исходный текст:

Ветер свистел, визжал, кряхтел и гудел на разные лады. То жалобным тоненьким голоском, то грубым басовым раскатом распевал он свою боевую песенку. Фонари чуть заметно мигали сквозь огромные белые хлопья снега, обильно сыпавшиеся на тротуары, на улицу, на экипажи, лошадей и прохожих.