ГУАП

КАФЕДРА №

ОТЧЕТ ЗАЩИЩЕН С ОЦЕНКОЙ									
ПРЕПОДАВАТЕЛЬ									
Гений науки, к.г.н. должность, уч. степень, звание	подпись, дата	Суетина Т. А. инициалы, фамилия							
звание	271 2 771	, , <u></u>							
ОТЧЕТ О ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ №1									
Вариант 5									
по курсу: Энтропийные алгоритмы сжатия информации									

РАБОТУ ВЫПОЛНИЛ

CTM HELIT ED M	4120		Анонимный Н. Н.
СТУДЕНТ ГР. №	4128		Анонимный 11. 11.
		подпись, дата	инициалы, фамилия

СОДЕРЖАНИЕ

1	Вве	едение	3
	1.1	Цель лабораторной работы	3
	1.2	Задание	3
2	Выі	полнение работы	4
	2.1	Метод Хаффмана	۷
	2.2	Метод Шенона-Фано	5
	2.3	Арифметическое кодирование	5
	2.4	Алгоритм LZW	7
3	Вын	ВОД	8

1 Введение

1.1 Цель лабораторной работы

1.2 Задание

Выполнить сжатие текста 4 способами:

- Метод Хаффмана;
- Метод Шенона-Фано;
- Арифметическим кодированием;
- Алгоритмом LZW.

Для каждого метода рассчитать коэффициент сжатия текста.

Вариант 5: ШОРОХ ОТ ДУБКА КАК БУДТО ХОРОШ

2 Выполнение работы

Для начала проанализируем текст.

Таблица 2.1 - фигура

Буква	Ш	О	P	X	space	Д	У	Б	К	A	Т
Кол-во	2	6	2	2	5	2	2	2	3	2	2

Всего букв: 30

2.1 Метод Хаффмана

Таблица 2.2 - Решение методом Хаффмана

Буква	О	space	К	Ш	P	X	Д	У	Б	A	T
Частота	6	5	3	2	2	2	2	2	2	2	2
	1			0							
	1	0		1				0			
		1	0	1		0		1		0	
				1	0	1	0	1	0	1	0
ИТОГ	11	101	100	0111	0110	0101	0100	0011	0010	0001	0000

Итоговый текст:

Коэффициент кодирования: 100/120 = 0.83

2.2 Метод Шенона-Фано

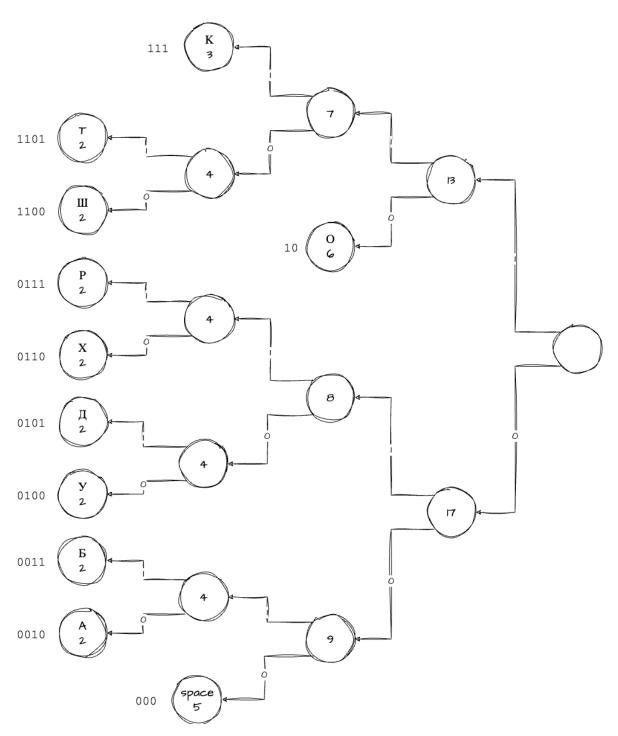


Рисунок 2.1 - Граф для метода Шеонона-Фано

Итоговый текст:

 $[1100\ 10\ 0111\ 10\ 0110\]000[10\ 1101\]000[0101\ 0100\ 0011\ 111\ 0010\]000\\[111\ 0010\ 111\]000[0011\ 0100\ 0101\ 1101\ 10\]000[0110\ 10\ 0111\ 10\ 1100\]$

Коэффициент кодирования: 100/120 = 0.83

2.3 Арифметическое кодирование

Бв	Ш	O	P	X	space	Д	У	Б	К	A
Ит.	$\frac{2}{28}$	$\frac{8}{28}$	$\frac{10}{28}$	$\frac{12}{28}$	$\frac{17}{28}$	$\frac{19}{28}$	$\frac{21}{28}$	$\frac{23}{28}$	$\frac{26}{28}$	$\frac{28}{28}$
Н.	$\frac{0}{28}$	$\frac{2}{28}$	$\frac{8}{28}$	$\frac{10}{28}$	$\frac{12}{28}$	$\frac{17}{28}$	$\frac{19}{28}$	$\frac{21}{28}$	$\frac{23}{28}$	$\frac{26}{28}$

```
Character: W, Interval: (0, 1/15)
Character: O, Interval: (1/125, 4/225)
Character: O, Interval: (1/125, 2/225)
Character: O, Interval: (1/125, 2/225)
Character: O, Interval: (137/16875, 139/16875)
Character: A, Interval: (137/16875, 686/84375)
Character: A, Interval: (137/16875, 686/84375)
Character: A, Interval: (61687/7593756, 6169/7593750)
Character: A, Interval: (61687/7593756, 6169/7593750)
Character: A, Interval: (63843/8437500, 616889/75937500)
Character: A, Interval: (13894439/379687500, 462661/559531250)
Character: A, Interval: (129133216/18834375000, 18506641/2278125000)
Character: A, Interval: (123133316/12847655254) 41639941951257812500)
Character: A, Interval: (18737973847/230660152500), 187379738473/2306601525000)
Character: A, Interval: (1234224673091/28832519531250), 187379738473/2306601525000)
Character: A, Interval: (1242224673091/28832519531250), 187379738473/2306601525000)
Character: A, Interval: (234224673091/28832519531250), 187379738473/2306601525000)
Character: A, Interval: (16864764625617/20759414062500000), 8432008231281/1037970703125000)
Character: A, Interval: (16864764625617/207594140625000000), 8432008231281/1037970703125000)
Character: A, Interval: (12482123280999/10379707015200000), 8432008231281/1037970703125000)
Character: A, Interval: (12648123280999/103797070152000000), 157775881630579997/10853477656250000000)
Character: A, Interval: (12648123280999/103797070152000000), 157775881630579979/108534776562500000000)
Character: A, Interval: (126481232405711747058250676000000, 15076505955147647237/700630224000000)
Character: A, Interval: (126481232405711740760886164060000), 150765054054747237/7006302240000000)
Character: A, Interval: (1608077925568808452094/20373134765562500000000), 1507675054347725672500000000)
Character: A, Interval: (16080779255685054687540594717476086000000, 1507655055654687547237770065302240000000)
Character: A, Interval: (1608077925668806472097381134765562500000000), 15076750569550555654675407590000000)
Character: A, Interval: (1608077925668000000)
Character:
```

Рисунок 2.2 - Результат арифметического кодирования

Видно, что получившийся полуинтервал имеет начало 0.0.0074912349 782805534413959822243764917681480323610887484957792932706704681648 90615017316007369538876504 и конец 0.0074912349782805534413959822243 916060915256138854646594452732169873638900741145480149361799483128 63938.

Исходя из рисунка 2.2, можно сделать вывод, что сообщение можно зашифровать числом $0.00749123497828055344139598222438_{10}=0.00000001111010101111_2$, то есть 00000001111010101111_2 .

Коэффициент кодирования: 20/120 = 0.16

2.4 Алгоритм LZW

```
P: 3
K: 7
ШО: 11
                Д: 1 : 2
Б: 5 A: 6
Т: 9 У: 10
0: 4
X: 8
                    P0: 13
0T: 17
V6: 21
K: 25
5V: 29
OP: 12
                                         0X: 14
                                                               X: 15
0: 16
ДУ: 20
A : 24
                                                               Д: 19
KA: 23
                                          T: 18
                                          БК: 22
                                          KAK: 26
УД: 30
X: 34
                                                               К: 27
ДТ: 31
X0: 35
 Б: 28
TO: 32 0: 33 X: 34 XO: 35

OPO: 36 OW: 37 Encoded data: [0, 4, 3, 4, 8, 2, 4, 9, 2, 1, 10, 5, 7, 6, 2, 23, 7, 2, 5, 10, 1, 9, 4, 2, 8, 12, 4, 0]

Size of the encoded data in bits: 140
```

Рисунок 2.3 - Результат работы LZW

Коэффициент кодирования: 140/120 = 1.16

3 Вывод