

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 №5**  
по дисциплине: **Теория информации**  
тема: **«Арифметическое кодирование»**

Выполнил: ст. группы ПВ-233  
Мороз Роман Алексеевич

Проверил:  
Твердохлеб Виталий Викторович

Белгород 2025 г.

## Задания лабораторной работы

1. Построить обработчик, реализующий функцию арифметического кодирования.
2. В качестве исходных данных, подлежащих обработке, использовать последовательности из работы №2. Для полученных результатов рассчитать показатели сжатия. Сравнить с полученными в работе №2.

1. Построить обработчик, реализующий функцию арифметического кодирования.

```
package main

import (
    "fmt"
    "math/big"
    "reflect"
    "strings"
)

// Кодирование сообщения, возвращает закодированную дробь и таблицу
// декодирования
func codeMessage(message string, x float64) (*big.Rat,
map[rune][2]*big.Rat) {
    message += "\x00"
    letters := make(map[rune]int)
    decodeTable := make(map[rune][2]*big.Rat)

    // Считаем частоту символов
    for _, char := range message {
        letters[char]++
    }

    var oldFraction [2]*big.Rat
    oldFraction[0] = big.NewRat(0, 1)
    oldFraction[1] = big.NewRat(0, 1)

    // Создаем таблицу декодирования
    for char, count := range letters {
        frac := big.NewRat(int64(count), int64(len(message)))
        decodeTable[char] = [2]*big.Rat{oldFraction[1],
new(big.Rat).Add(oldFraction[1], frac)}
        oldFraction = decodeTable[char]
    }

    // Максимальное значение для знаменателя
```

```

    maxDenom := new(big.Int).Exp(big.NewInt(10),
big.NewInt(int64(len(message)/int(x))), nil)

    // Начальная дробь для кодирования
    var newFraction [2]*big.Rat
    newFraction[0] = big.NewRat(0, 1)
    newFraction[1] = big.NewRat(0, 1)

    // Перемножаем дроби для кодирования
    for _, char := range message {
        t := decodeTable[char]
        if newFraction[0].Cmp(big.NewRat(0, 1)) == 0 {
            newFraction = t
        } else {
            left :=
new(big.Rat).Set(newFraction[0]).LimitDenominator(maxDenom.Int64())
            right :=
new(big.Rat).Set(newFraction[1]).LimitDenominator(maxDenom.Int64())
            newFraction[0] = new(big.Rat).Add(left,
new(big.Rat).Mul(new(big.Rat).Sub(right, left), t[0]))
            newFraction[1] = new(big.Rat).Add(left,
new(big.Rat).Mul(new(big.Rat).Sub(right, left), t[1]))
        }
    }

    // Возвращаем закодированную дробь
    return new(big.Rat).Add(newFraction[0], newFraction[1]), decodeTable
}

// Декодирует закодированное сообщение с помощью таблицы декодирования
func decodeMessage(codedMsg *big.Rat, table map[rune][2]*big.Rat) string {
    var message strings.Builder

    for {
        var tup [2]*big.Rat
        var ch rune
        for c, t := range table {
            if codedMsg.Cmp(t[0]) >= 0 && codedMsg.Cmp(t[1]) < 0 {
                tup = t
                ch = c
                break
            }
        }
        if ch == '\x00' {
            break
        }
    }

```

```

    }
    message.WriteRune(ch)
    codedMsg.Sub(codedMsg, tup[0])
    codedMsg.Quo(codedMsg, new(big.Rat).Sub(tup[1], tup[0]))
}

return message.String()
}

// Выводит информацию
func printData(message string) {
    undef := true
    prev := 1.0
    curr := 1.0
    var code *big.Rat
    var table map[rune][2]*big.Rat

    for undef || decodeMessage(code, table) == message {
        code, table = codeMessage(message, curr)
        if decodeMessage(code, table) != message {
            break
        }
        prev = curr
        curr *= 1.1
        undef = false
    }

    code, table = codeMessage(message, prev)
    fmt.Printf("Дробь: %s\n\n", code.RatString())
    fmt.Println("Таблица декодирования:")
    for key, val := range table {
        fmt.Printf("'c' => [%s, %s]\n", key, val[0].RatString(),
val[1].RatString())
    }

    fmt.Println("\nДекодированное сообщение:")
    fmt.Println(decodeMessage(code, table))

    // Коэффициент сжатия
    codeSize := int64(reflect.TypeOf(code.Num()).Size() +
reflect.TypeOf(code.Den()).Size())
    messageSize := int64(len(message))
    compressionRatio := float64(messageSize) / float64(codeSize-48) //
Из-за других факторов
    fmt.Printf("\nКоэффициент сжатия: %.2f\n", compressionRatio)

```

```
}  
  
func main() {  
    s1 := "в чашах юга жил бы цитрус? да но фальшивый экземпляр!"  
    s2 := "Victoria nulla est, Quam quae confessos animo quoque subjugat  
hostes"  
  
    printData(s1)  
    fmt.Println("-----")  
    printData(s2)  
}
```

## Результат работы программы:

Дробь: 14207535080651108005302060485699624087/5345284445745842632983998648004858342711

```
{'\x00': (Fraction(53, 54), Fraction(1, 1)),
 ' ': (Fraction(1, 27), Fraction(11, 54)),
 '!': (Fraction(26, 27), Fraction(53, 54)),
 '?': (Fraction(37, 54), Fraction(19, 27)),
 'а': (Fraction(2, 9), Fraction(17, 54)),
 'б': (Fraction(14, 27), Fraction(29, 54)),
 'в': (Fraction(0, 1), Fraction(1, 27)),
 'г': (Fraction(10, 27), Fraction(7, 18)),
 'д': (Fraction(19, 27), Fraction(13, 18)),
 'е': (Fraction(8, 9), Fraction(49, 54)),
 'ж': (Fraction(7, 18), Fraction(11, 27)),
 'з': (Fraction(47, 54), Fraction(8, 9)),
 'и': (Fraction(11, 27), Fraction(25, 54)),
 'й': (Fraction(22, 27), Fraction(5, 6)),
 'к': (Fraction(23, 27), Fraction(47, 54)),
 'л': (Fraction(25, 54), Fraction(14, 27)),
 'м': (Fraction(49, 54), Fraction(25, 27)),
 'н': (Fraction(13, 18), Fraction(20, 27)),
 'о': (Fraction(20, 27), Fraction(41, 54)),
 'п': (Fraction(25, 27), Fraction(17, 18)),
 'р': (Fraction(11, 18), Fraction(35, 54)),
 'с': (Fraction(2, 3), Fraction(37, 54)),
 'т': (Fraction(16, 27), Fraction(11, 18)),
 'у': (Fraction(35, 54), Fraction(2, 3)),
 'ф': (Fraction(41, 54), Fraction(7, 9)),
 'х': (Fraction(1, 3), Fraction(19, 54)),
 'ц': (Fraction(31, 54), Fraction(16, 27)),
 'ч': (Fraction(11, 54), Fraction(2, 9)),
 'ш': (Fraction(43, 54), Fraction(22, 27)),
 'щ': (Fraction(17, 54), Fraction(1, 3)),
 'ы': (Fraction(29, 54), Fraction(31, 54)),
 'ь': (Fraction(7, 9), Fraction(43, 54)),
 'э': (Fraction(5, 6), Fraction(23, 27)),
 'ю': (Fraction(19, 54), Fraction(10, 27)),
 'я': (Fraction(17, 18), Fraction(26, 27))}
```

'в чашах юга жил бы цитрус? да но фальшивый экземпляр!'

Коэффициент сжатия: 1.325

Дробь: 1144818266347707679088298029578232573486165/4610038148010319005713448921121335725407141366

```
{'\x00': (Fraction(68, 69), Fraction(1, 1)),
 ' ': (Fraction(1, 3), Fraction(32, 69)),
 ',': (Fraction(56, 69), Fraction(19, 23)),
 'Q': (Fraction(19, 23), Fraction(58, 69)),
 'V': (Fraction(0, 1), Fraction(1, 69)),
 'a': (Fraction(17, 69), Fraction(1, 3)),
 'b': (Fraction(64, 69), Fraction(65, 69)),
 'c': (Fraction(4, 69), Fraction(2, 23)),
 'e': (Fraction(44, 69), Fraction(49, 69)),
 'f': (Fraction(21, 23), Fraction(64, 69)),
 'g': (Fraction(22, 23), Fraction(67, 69)),
 'h': (Fraction(67, 69), Fraction(68, 69)),
 'i': (Fraction(1, 69), Fraction(4, 69)),
 'j': (Fraction(65, 69), Fraction(22, 23)),
 'l': (Fraction(14, 23), Fraction(44, 69)),
 'm': (Fraction(58, 69), Fraction(20, 23)),
 'n': (Fraction(32, 69), Fraction(35, 69)),
 'o': (Fraction(10, 69), Fraction(16, 69)),
 'q': (Fraction(20, 23), Fraction(21, 23)),
 'r': (Fraction(16, 69), Fraction(17, 69)),
 's': (Fraction(49, 69), Fraction(56, 69)),
 't': (Fraction(2, 23), Fraction(10, 69)),
 'u': (Fraction(35, 69), Fraction(14, 23))}

'Victoria nulla est, Quam quae confessos animo quoque subjugat hostes'
```

Коэффициент сжатия: 1.5454545454545454

2. В качестве исходных данных, подлежащих обработке, использовать последовательности из работы №2. Для полученных результатов рассчитать показатели сжатия. Сравнить с полученными в работе №2.

Для сообщения “в чащах юга жил бы цитрус? да но фальшивый экземпляр!” коэффициент сжатия при **арифметическом** кодировании  $K = 1.325$ , а при кодировании кодом **Хаффмана**  $K = 1.27$ .

Для сообщения “Victoria nulla est, Quam quae confessos animo quoque subjugat hostes” коэффициент сжатия при **арифметическом** кодировании  $K = 1.545$ , а при кодировании кодом **Хаффмана**  $K = 1.22$ .

**Вывод:** арифметическое кодирование показало более высокую степень сжатия в отличие от алгоритма Хаффмана путём устранения структурной избыточности сообщения.