



МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ  
ФЕДЕРАЦИИ

Федеральное государственное автономное образовательное учреждение  
высшего образования

«Дальневосточный федеральный университет»  
(ДВФУ)

---

## ИНСТИТУТ МАТЕМАТИКИ И КОМПЬЮТЕРНЫХ ТЕХНОЛОГИЙ

Департамент математического и компьютерного моделирования

### РЕФЕРАТ

о практическом задании по дисциплине АИСД

«Алгоритм сжатия информации арифметическое кодирование»

направление подготовки 09.03.03 «Прикладная информатика»  
профиль «Прикладная информатика в компьютерном дизайне»

Выполнил студент  
гр. Б9121-09.03.03 пикд  
Безрукова Анастасия Леонидовна

\_\_\_\_\_  
(подпись)

Руководитель практики  
Доцент ИМКТ А.С. Кленин  
(должность, уч. звание)

\_\_\_\_\_  
(подпись)

«\_\_\_\_\_» \_\_\_\_\_ 2022г.

Реферат защищен:

С оценкой \_\_\_\_\_

Рег. № \_\_\_\_\_

«\_\_\_\_\_» \_\_\_\_\_ 2022 г.

г. Владивосток  
2023

## **Глосарий**

1. Вероятность (встречаемость) – кол-во повторений символов делённое на общее кол-во символов в сообщении.
2. Интервал символа – верхняя и нижняя границы символа.

## Аннотация

**Арифметическое кодирование** — один из алгоритмов энтропийного сжатия.

При арифметическом кодировании текст представляется вещественными числами в интервале от 0 до 1. По мере кодирования текста, отображающий его интервал уменьшается, а количество битов для его представления возрастает. Очередные символы текста сокращают величину интервала исходя из значений их вероятностей. Более вероятные символы делают это в меньшей степени, чем менее вероятные, и, следовательно, добавляют меньше битов к результату.

Заданное множество символов — это, как правило, ASCII+. Для того, чтобы обеспечить остановку алгоритма распаковки вначале сжимаемого сообщения надо поставить его длину или ввести дополнительный символ-маркер конца сообщения.

## **Постановка задачи**

Задача разделяется на следующие пункты:

1. Найти и проанализировать различные источники, в которых есть информация об арифметическом кодировании.
2. Описать алгоритм в форме научного доклада.
3. Реализовать алгоритм.
4. Сделать анализ производительности алгоритма.

## **Авторы и история**

Базовые алгоритмы арифметического кодирования были разработаны независимо Йорма Дж. Риссаненом из IBM Research и Ричардом К. Паско, аспирантом Стэнфордского университета; оба были опубликованы в мае 1976 года.

## Описание алгоритма

Кодирование:

1. На вход программы поступает сообщение и его длина - вводится либо с клавиатуры, либо из файла.
2. Из полученного сообщения создается алфавит - массив символов, исключаящий повторы.
3. Для каждого символа определяется его интервал, равный вероятности его появления.
4. Вызывается функция, которая пересчитывает границы интервала каждого символа, в соответствии с вероятностями символов.

Декодирование:

1. На вход поступает закодированное сообщение.
2. Вызывается функция декодирования, которая по итоговым интервалам символов расшифровывает сообщение.

## Пример работы

Составим таблицу интервалов для символов входного сообщения, указав в ней частоты символов (Таблица 1).

Символ алфавита	Вероятность символа	Диапазон для символа (границы)	
		Low	High
A	$\frac{1}{4}=0,25$	0	0,25
B	$\frac{1}{4}=0,25$	0,25	0,5
C	$\frac{1}{4}=0,25$	0,5	0,75
E	$\frac{1}{4}=0,25$	0,75	1

Таблица 1 - таблица интервалов и вероятностей символов

Выполним кодирование слова «СЕВА».

Начальные условия: Low=0, High=1.

Для символа «С»:

$$L1 = \text{Low} + L[C] (\text{High} - \text{Low}) = 0 + 0,5(1 - 0) = 0,5$$

$$H1 = \text{Low} + H[C] (\text{High} - \text{Low}) = 0 + 0,75(1 - 0) = 0,75$$

Для символа «Е»:

$$L2 = \text{Low} + L[E] (H1 - L1) = 0,5 + 0,5(0,75 - 0,5) = 0,6875$$

$$H2 = \text{Low} + H[E] (H1 - L1) = 0,5 + 1(0,75 - 0,5) = 0,75$$

Для символа «В»:

$$L3 = L2 + L[B] (H2 - L2) = 0,6875 + 0,25(0,75 - 0,6875) = 0,703125$$

$$H3 = L2 + H[B] (H2 - L2) = 0,6875 + 0,5(0,75 - 0,6875) = 0,71875$$

Для символа «А»:

$$L4 = L3 + L[A] (H3 - L3) = 0,703125 + 0(0,71875 - 0,703125) = 0,703125$$

$$H4 = L3 + H[A] (H3 - L3) = 0,703125 + 0,25(0,71875 - 0,703125) = 0,70703125$$

Таким образом, число 0,703125 однозначно кодирует сообщение «СЕВА».

## Описание реализации

Реализация алгоритма состоит из 4 функций (*get\_number ()*, *get\_code ()*, *coding ()*, *decoding ()*), а также главной функции *main ()*, где, собственно, и вызываются функции.

Для начала через директиву *#define* объявим две глобальные переменные *M* и *N*, где переменная *M* отвечает за длину сообщения (в нашем случае длина 100), и *N* отвечает за количество символов в используемом нами словаре (в нашем случае 4).

Далее определяем приватные переменные, присваиваем их классу *suanshu* и определяем публичные функции для данного класса. Публичные функции нужны для того, чтобы мы могли иметь доступ к ним из любого места кода.

*~suanshu()* — Это функция деструктора, для очистки памяти.

Функция *get\_number ()* отвечает за получение символов (*number [i]*) и их вероятностей (*chance[i]*), которые мы вводим.

Функция *get\_code ()* выполняет ввод длины кодируемого сообщения, чтобы программа знала, когда ей остановиться. Так же эта функция получает на ввод сам код сообщения, которое нам нужно закодировать.

Функция *coding ()* выполняет само кодирование сообщения, которое мы ввели. Сначала она обрабатывает первый введенный нами символ, оценивает его подстрочный индекс и находит его верхнюю и нижнюю границы.

Затем рассматривается второй символ. Если он равен предыдущему, то нижняя граница символа остаётся прежней и меняется только верхняя. Так же пересчитывается вероятность. Иначе если второй символ другой, то меняется и нижняя и верхняя границы, так же меняется и вероятность. В этой же функции выводится результат кодирования, в нашем случае это нижняя граница.

Функция *decoding ()* отвечает за декодирование нашего сообщения. В начале объявляем переменную типа *char*, которая отвечает за количество декодируемых символов.

Далее расшифровываем символы по одному, постоянно меняя интервал кодирования, исходя из полученного результата в предыдущей функции (нижней границы *Low*).

Последняя главная функция *main ()* отвечает за вызов всех функций.



## Тестирование

## Список литературы

- [1] Arithmetic coding. URL: [https://translated.turbopages.org/proxy\\_u/en-ru.ru.fbaf1e08-63ce7c75-d7985506-74722d776562/https/en.wikipedia.org/wiki/Arithmetic\\_encoder#History\\_and\\_patents](https://translated.turbopages.org/proxy_u/en-ru.ru.fbaf1e08-63ce7c75-d7985506-74722d776562/https/en.wikipedia.org/wiki/Arithmetic_encoder#History_and_patents)
- [2] Арифметическое кодирование. URL: [Арифметическое кодирование — Википедия \(wikipedia.org\)](#)
- [3] Алгоритмы сжатия. URL: [https://mf.grsu.by/UchProc/livak/po/comprsite/theory\\_arithmetic.html](https://mf.grsu.by/UchProc/livak/po/comprsite/theory_arithmetic.html)
- [4] Арифметическое кодирование. URL: [Арифметическое кодирование \(helpiks.org\)](#)
- [5] Идея арифметического кодирования. URL: [Идея арифметического кодирования \(manual.ru\)](#)