|  |  |
| --- | --- |
| Череповецкий государственный университет  Кафедра «Математического и программного обеспечения ЭВМ» | |
| ОТЧЕТ ПО ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ  по дисциплине «Теория информации»  ИССЛЕДОВАНИЕ СВОЙСТВ ЭНТРОПИИ ДИСКРЕТНОГО ИСТОЧНИКА | |
|  | Принял:  преподаватель Виноградова Л.Н.    подпись, дата  Выполнил: Зернов В.А.  студент гр. 1ПИ-02-2оп-22    подпись, дата |
| Череповец, 2024 | |

Реферат

Предметом исследования являются формулы К. Шеннона для вычисления количества информации в сообщениях дискретного источника и его энтропии, а также простейшие модели дискретных источников.

Цель работы – исследование свойств энтропии как количественной меры неопределенности дискретного источника.

В ходе работы проводились теоретические исследования энтропии, а также численное моделирование простейших дискретных стационарных и нестационарных источников.

В результате аналитических исследований были найдены условия минимального и максимального значения энтропии. Численно были получены значения энтропии стационарных источников двух и нескольких видов сообщений. Произведено моделирование и исследована динамика изменения энтропии нестационарного источника.

Количественная оценка значения энтропии применяется при моделировании и кодировании источников.

Введение

Понятие информации предполагает наличие двух объектов: *источника информации* и *потребителя* [1, 2]. Информация представляется в виде специальных знаков, символов; характерным носителем информации является *сообщение,* под которым обычно понимают все то, что подлежит передаче. Статистический подход к оценке качества информации представлен в обширном разделе кибернетики – *теории информации*, которая занимается математи­ческим описанием и оценкой методов передачи, хранения, извлече­ния и классификации информации.

Основы теории информации были заложены в 1948 г. американским математиком К. Шенноном, который ввел понятие *энтропии* как меры неопределенности источника и *количества информации* через изменение этой неопределенности.

Пусть имеется дискретный источник, заданный *ансамблем* сообщений *X*={*x*1, *x*2, … *xN*} и вероятностями формирования этих сообщений *P*={*p*1, *p*2, … *pN*}. В силу свойств ансамбля, сообщения множества *X* являются несовместными событиями и

∑*pi* =1. (1)

Количество собственной информации *Ii*, содержащееся в конкретном сообщении *xi*, может быть найдено по следующей формуле:

*Ii*=–log*pi*, (2)

где *pi* – вероятность появления этого сообщения. Единицы измерения количества информации определяет основание логарифма. Использование логарифма по основанию два дает результат в битах.

Среднее значение (математическое ожидание) собственной ин­формации назы­вается *энтропией*. Для дискретного источника сообщений случайная величина собственной ин­формации принимает значения *I*1, *I*2, … *IN* c вероятностями *p*1, *p*2, … *pN* соответственно, и ее мат. ожидание может быть найдено следующим образом:

*H*=M[*Ii*]=∑*pj**Ij*=–∑*pj*log*pj*, (3)

где *j*=1..*N*. В случае *pj*=0 слагаемое *pj*log*pj*принимается равным нулю. Единицы измерения определяются основанием логарифма.

Малые значения энтропии источника говорят о его малой информативности; большие – о неопределенности того, какое именно сообщение будет сформировано источником в определенный момент. Значение энтропии в битах определяет минимальный размер двоичного кода (на одно сообщение в среднем), необходимого для взаимнооднозначного кодирования сообщений источника.

Целью данной лабораторной работы является исследование свойств энтропии, предложенной Шенноном, как количественной меры неопределенности дискретного источника.

Оформление отчета по лабораторной работе было выполнено согласно требованиям ГОСТ 7.32–2001 «Отчет о научно-исследовательской работе. Структура и правила оформления».

Энтропия источника с двумя состояниями при изменении соотношения их вероятностей, где p1=p и p2=1-p, определяется выражением:

H(p)= - [p log p + (1-p) log (1-p)] и изменяется от 0 до 1, достигая максимума при равенстве вероятностей. Отсюда следует, что количество передаваемой инфор¬мации можно увеличить не только за счет числа сооб¬щений, но и путем повышения энтропии источника, т. е. информационной емкости его сообщений.

1. Основные свойства энтропии дискретного источника
   1. Минимальное значение энтропии

Формула энтропии (3) зависит только от вероятностей *P*. Рассмотрим функцию (–*pi*)log*pi* в случаях *pi* =0, *pi* (0; 1) и *pi* =1.

В случае *pi* =0 произведение (–*pi*)log*pi* (неопределенность вида 0) полагается равным своему предельному значению – нулю. В случае *pi* =1 произведение (–*pi*)log*pi* обращается в ноль в силу свойств логарифма. При *pi* (0; 1) величина log*pi* всегда отрицательна, а произведение (‑*pi*)log*pi* больше нуля.

Следовательно, энтропия как сумма слагаемых вида (–*pi*)log*pi* является неотрицательной функцией. Нулевое значение энтропии возможно только при обращении в ноль всех ее слагаемых, что возможно в случае, когда вероятность одного из сообщений равна единице, а другие сообщения невозможны. Таким образом, минимальным значением энтропии является ноль.

* 1. Максимальное значение энтропии

Энтропия достигает максимального значения, когда вероятности появления возможных сообщений одинаковы (*p*1 =*p*2 =…= *pN* =1/*N*), что может быть доказано методом неопределенных множителей Лагранжа [4]. Следовательно, максимальное значение энтропии (3) составит

*H*max =–∑(1/*N*)log(1/*N*)=log*N*. (4)

* 1. График энтропии источника с двумя состояниями

Пусть источник формирует всего два вида сообщений с вероятностью *P*={*p*1, *p*2}. Из (1) следует, что *p*2 = 1 – *p*1, следовательно, энтропия (3) является функцией одной переменной. График энтропии такого источника представлен на рисунке 1.

Рисунок 1 – График энтропии источника с двумя состояниями

(Энтропия источника с двумя состояниями при изменении соотношения их вероятностей, где p1=p и p2=1-p, определяется выражением:

H(p)= - [p log p + (1-p) log (1-p)] и изменяется от 0 до 1, достигая максимума при равенстве вероятностей. Отсюда следует, что количество передаваемой информации можно увеличить не только за счет числа сообщений, но и путем повышения энтропии источника, т. е. информационной емкости его сообщений.)

1. Вычисление энтропии простейших систем
   1. Идеальная монета

Результат броска идеальной монеты может быть представлен в виде стационарного источника с двумя равновероятными состояниями. Имея *P*={0,5; 0,5}, вычислим значение энтропии в битах по формуле (3):

*H*=–∑*pj*log2 *pj* = – 0,5 log2 0,5 – 0,5 log2 0,5 = 0,5 бит + 0,5 бит = 1 бит. (5)

Согласно (4) полученное значение является максимально возможным значением энтропии системы с двумя состояниями.

* 1. Фальшивая монета

Фальшивая монета имеет смещенный центр тяжести, из-за чего вероятности выпадения «орла» или «решки» различны. Представим результат броска такой монеты в виде источника с двумя неравновероятными состояниями, положим *P*={0,55; 0,45} и вычислим значение энтропии в битах по формуле (3):

*H*=–∑*pj*log2 *pj* = – 0,55 log2 0,55 – 0,45 log2 0,45 = 0,474373062 бит + 0,518401392 бит = 0,992774454 бит. (6)

Полученное в (6) значение энтропии меньше значения энтропии (5), что говорит о меньшей неопределенности результата броска фальшивой монеты. Действительно, результат броска фальшивой монеты более предсказуем: сторона, ближе к которому смещен центр тяжести, чаще будет оказываться снизу.

* 1. Игральная кость

Результатом броска игральной кости является случайная дискретная величина, принимающая шесть равновероятных значений.

*H*=–∑*pj*log6 *pj* =-1\*( -0,166667 - 0,166667 - 0,166667 - 0,166667 - 0,166667 - 0,166667) = 1бит.

* 1. Фальшивая игральная кость

Предположим, что в игральной кости центр тяжести смещен так, чтобы шестерка выпадала более часто (единица на противоположной грани кости будет выпадать реже; значения 2÷5 выпадают по-прежнему с вероятностью 1/6). Пусть вероятности составят, например, *P*={0,12; 0,17; 0,17; 0,17; 0,17; 0,20}.

*H*=–∑*pj*log6 *pj* = -1\*( -0,142000993-0,16812115-0,16812115-0,16812115-0,16812115 -0,17964888) = 0,9941345 бит.

1. Вычисление энтропии нестационарного дискретного источника

Для стационарных источников вероятности сообщений не изменяются во времени, следовательно, значение энтропии также остается постоянным. Рассмотрим нестационарный источник, о котором априорно известно:

* мощность ансамбля сообщений (число возможных сообщений) *N* = 14;
* множество сообщений (в данном случае, букв) *X*={"з", "е", "р", "н", "о", "в", "\_", "л", "а", "д", "и", "с", "ч", "к"};
* множество абсолютных частот этих сообщений *F*0 ={4; 4; 3; 2; 2; 2; 2; 2; 2; 2; 2; 1; 1; 1}, которые следует уменьшать на единицу для каждого принятого сообщения.

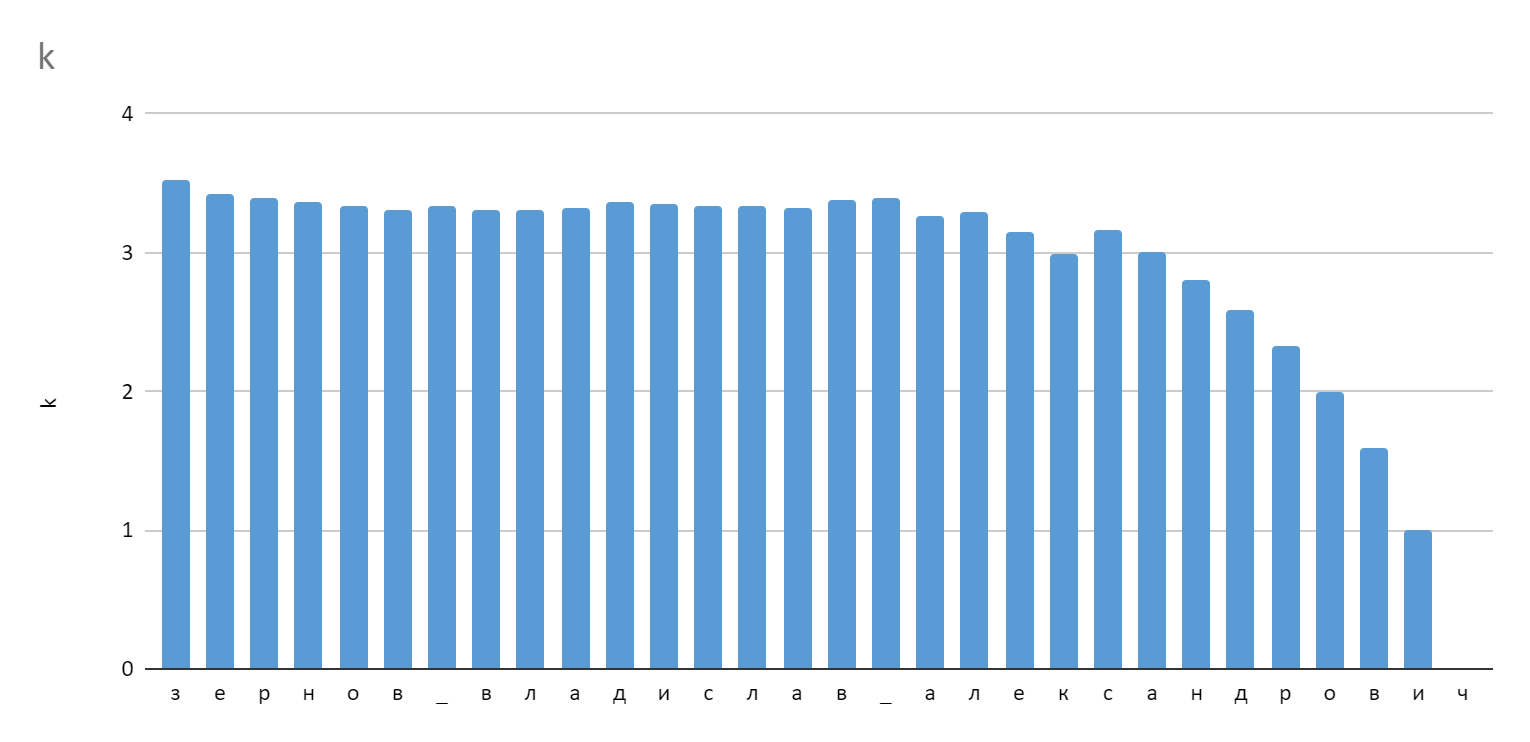
Пусть таким источником была сформирована строка "зернов\_владислав\_александрович". Перед принятием первой буквы частоты составляли *F*0 . После принятия буквы "в" частота, соответствующая этой букве, уменьшается на единицу; *F*1 ={3; 4; 3; 2; 2; 2; 2; 2; 2; 2; 2; 1; 1; 1}Таблица А.1 приложения **А** содержит последовательные вычисления *Fk*, где *k* – количество принятых сообщений (букв), *fk*∑ – сумма всех частот *Fk* (кол-во сообщений, которые следует ожидать), *sk* – (*k*+1)-е принятое сообщение.

Перед принятием (*k*+1)-го сообщения на основе имеющихся частот *Fk* и свойства полноты вероятностей (1) может быть найдено распределение вероятностей *Pk* следующим образом:

*pki* = *fki* /*fk*∑ , (7)

где *i*=1..*N*; *fk*∑ – сумма всех *fki*  в *Fk*. Имея вероятности *Pk* перед принятием (*k*+1)-го сообщения по формуле (3) может быть найдено значение энтропии источника *Hk*. Построим таблицу А.2 значений *Pk* и *Hk*, подобную таблице А.1, где *pk*∑ – сумма вероятностей для проверки условия (1).

Полученные значения *Hk*, представленные в таблице А.1, отображены графически на рисунке 2.



*sk*

*Hk*, бит

Рисунок 2 – Гистограмма значений энтропии перед принятием каждого сообщения

Как подтверждает гистограмма, значение энтропии нестационарного источника меняется с изменением значений вероятностей. В данном примере по мере уточнения вероятностей непринятых сообщений энтропия в среднем все более уменьшается; перед принятием двух оставшихся букв *H*22 составляет ровно 1 бит; при принятии последней буквы *H*23 = 0 (никакой определенности нет, так как из частот *F*23 достоверно следует, что последним сообщением будет буква "ч").

Заключение

Заключение отчета по лабораторной работе по теории информации должно содержать краткие выводы по результатам выполненной работы или ее отдельных этапов, а также оценку полноты решений поставленных задач.

В данной лабораторной работе были исследованы свойства энтропии дискретного источника информации. Были проведены эксперименты по расчету энтропии для различных алфавитов источника и определения зависимости энтропии от вероятностей появления символов.

В результате работы были получены следующие выводы:

Энтропия является мерой неопределенности источника информации и зависит от вероятностей появления символов в алфавите.

Чем больше разнообразие символов в алфавите источника, тем выше энтропия и тем больше неопределенности в информации, которую он передает.

Энтропия достигает максимального значения, когда все символы алфавита равновероятны.

Вероятностная модель источника информации может быть представлена с помощью дерева Хаффмана, что позволяет оптимизировать кодирование сообщений и уменьшить их длину.

Оценка полноты решений поставленных задач показала, что исследованные свойства энтропии были изучены в достаточной мере и полученные результаты согласуются с теоретическими представлениями.

Методы, использованные при решении задач, включали в себя математический анализ, анализ вероятностных моделей источников информации, а также использование программных инструментов для проведения экспериментов и визуализации результатов.

Значимость работы заключается в том, что изучение свойств энтропии дискретного источника информации имеет практическое значение в области информационных технологий, криптографии, теории кодирования и передачи данных. Полученные результаты могут быть использованы для оптимизации кодирования информации и повышения эффективности передачи данных.

Область применения полученных результатов включает различные области информационных технологий, включая теорию кодирования, теорию информации, компьютерную науку, криптографию, сжатие данных и другие.

Ответ на вопрос "Зачем все это требуется знать и уметь?" заключается в том, что понимание свойств энтропии дискретного источника информации является необходимым для решения многих задач в информационных технологиях. Например, знание энтропии позволяет оптимизировать кодирование информации, выбрать оптимальный алгоритм сжатия данных, улучшить качество передачи данных и защитить информацию от несанкционированного доступа. Кроме того, изучение свойств энтропии имеет фундаментальное значение для понимания теории информации и ее приложений в различных областях науки и техники.

Список использованных источников

1 Советов, Б. Я. Информационная технология [Текст] : Учеб. для студ. вузов по спец. «Автоматизир. системы обраб. информ. и управления» / Б. Я. Советов. – М. : Высш. шк., 1994. – 366 c.

2 Дмитриев, В. И. Прикладная теория информации [Текст] : Учеб. для студ. вузов по спец. «Автоматизированные системы обработки информации и управления» / В. И. Дмитриев. – М. : Высш. шк., 1989. – 320 с. : ил.

3 ГОСТ 7.32–2001. Отчёт о научно-исследовательской работе. Структура и правила оформления [Текст]. – Взамен ГОСТ 7.32–91 ; введ. 2001–07–01. – Минск : Межгос. совет по стандартизации, метрологии и сертификации ; М. : Изд-во стандартов, 2001. – 16 с. – (Система стандартов по информации, библиотечному и издательскому делу).

4 Теоретические основы информационных процессов [Текст] : Учеб. пособие для вузов по спец. «Автоматизация и механизация процессов обработки и выдачи информации» / Л. Ф. Куликовский, В. В. Мотов. – М. : Высш. шк., 1987. – 248 с.

Приложение А

(обязательное)

**Таблицы расчета состояния нестационарного источника**

Таблица А.1 – Динамика частот сообщений при принятии строки «овчинников максим владимирович»

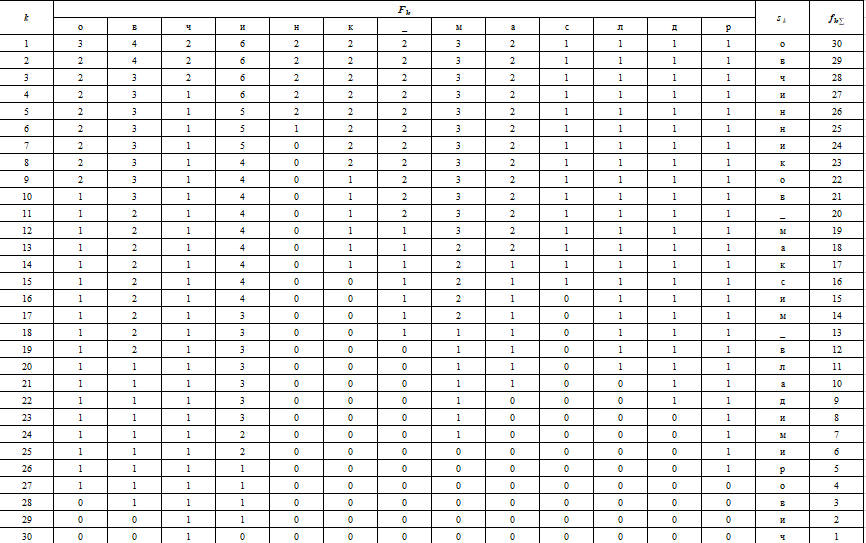


Таблица А.2 – Динамика вероятностей и энтропии при принятии строки "овчинников максим владимирович"

