# Информатика

Шмаков И. А.

7 октября 2019 г.

## **№**18

## Лекция 1

**Информатика** – это наука изучающая информационные аспекты процессов и системные аспекты информационных процессов.

Термин впрвые появился в 1957 году благодаря Карлу Штейнбуху. В 1962 Дрейфусом во Франции. Харкувич в 1962 в СССР.

**Информация** — свединия или объект о чем-то **Объем данных** — кол-во байт, необходимых для их хранения в памяти электронного носителя. Бит — базовая единица измерения кол-ва информации.

**Машинное слово** – машино-зависящее и платформо-зависящее величина, измеряющаяся в битах или байтах.

Перевод из одной системы счисления в другую:

 $10_{10} o N_2$ , делим число на 2 и ее остаток пока не получим 1 и дальше делить не можем и записываем в обратном порядке остатки.

Двоичное представление:

10:ABCD

0:0000

1:0001

2:0010

. .

8:1000

9:1001

10:1010

11:1011

12:1100

13:1101

14:1110

#### 15:1111

Для возвращения в 10ную систему счисления нужно возвести в степень ( $1001111_2=1\cdot 2^6+1\cdot 2^3+1\cdot 2^2+1\cdot 2^1+1\cdot 2^0=79_{10}$ )

# Лекция 2 – Информация, кодирование информации, код Шенона и различные кодировки

**Данные** — подающееся многократной интерпретации, предвтавление инфомрации в формализованном виде, пригодном для передачи, связи или обработки.

#### Свойства:

- 1. Объективность
- 2. Достоверность
- 3. Полнота минимальный набор, достаточный для принятия решений
- 4. Адекватность
- 5. Доступность
- 6. Актуальность (только вовремя полученная информация является полезной)
- 7. Ценность
- 8. Понятность (ясность)
- 9. Точность
- 10. Атрибутивные св.
- 11. Динамические св.
- 12. Практические св.

**Теория информации** – раздел прикладной математики, относящиийся к измерению кол-ва информации, ее свойств и устанавливающий предельные соотношения для систем передачи данных.

#### Схема передачи информации

Источник информации  $\to$  кодер инсточника  $\to$  кодер канала  $\to$  модулятор  $\to$  среда распространения  $\to$  демодулятор  $\to$  декодер канала  $\to$  декодер источниа  $\to$  получатель информации

**Передача информации** – это заблагавременно организованное техническое мероприятие, результатом которого становится воспроизведение

информации, имеющейся в одном месте, в другое место.

Мнформационная энтропя — мера неопределенности или непредсказуемости некоторой системы, в часности неопределенность появления какоголибо символа первичного алфавита.

Энтропия – это количество информации, приходящейся на одно элементароное сообщение источника, вырабатывающейго ...

#### Формула Хартли:

$$l = \log_2(N) = n \log_2(m)$$

N - кол-во возможной информации

т - кол-во букв в алфавите

n - кол-во букв в сообщении

l - кол-во информации в битах

это верно при равновероятном появлении символа

Информационная двоичная энтропия для независимых случайных событий:

$$H(x) = -K \sum_{i=1}^{n} p(i) \log_2 p(i)$$

# Лекция 3. Кодирование данных

Прямой код – способ представления двоичных чисел с фиксированной

Сумматор – устройство преобразующее информационные сигналы в сигнал, эквивалентный сумме этих сигналов, устройство производящее операцию сложения.

1938 году в "Bell laboratories"создали первый электронныйы двоичный сумматор.

Двоичный сумматор может быть описан с помощью:

- таблицы истиности
- в виде формулы

#### - в виде логической схемы

Обратный код — метод вычислительной математики, позволяющий вычесть одно число из другого используя только операцию сложения над натуральными числами. Обратный код положительного числа совпадает с Прямым кодом.

Дополнительный код — он позволяет заменить операцую вычитания на операцию сложения и сделать операции сложения и вычитания одинаковыми для знаковыз и безнаковых чисел.

Форма представления чисел с плавующей точкой состоит с помощью мантисы и показателя степени.

Машинный эпсилон – наименьшее положительное число, такое что неравное 1.

Кодирование графических данных:

- 1)Растровое сетка из пикселей
- 2)Векторное представление объектов с помощью примитивов (точки, линии, спрайты и т.д.)
- 3) Фрактальная состоит из фракталов, объектов, отдельные элементы которого наследуют свойства родительской структуры.

# Лекция 4. Кодирование звуковой информации

В основе кодирования звука в пк лежит процесс преобразования колебаний воздуха в колебания электрического тока и последующия дискретизация

Аналоговый сигнал — это сигнал данных у которого каждый из параметров описывается функцией времени и непосредственно множеством возможных значений

Дискритизация – представление непрерывной функции в дискретной совокупности ее значений

Частота выборки(дискретизации) – обратная величина дескритизации

Цифровой звук — результат преобразования аналогового сигнала звукового диапазона в цифровой аудиоформат

Цифровая звукозапись — технология преобразования аналогово звука в цифровой

#### Теорема Котельникова:

Фундаментальное утверждение в области цифровой обработки сигналов связывающий непрерывные и дискретные сигналы и гласящее что любую функцию состоящюю из частот от 0 до f1 можно передавать с любой точностью при помощи чисел следующих друг за другом.

Виды звукозаписи:

- 1)Магнитная
- 2) Магнитострочная
- 3)Лазерная
- 4)Оптическая
- 5)На электронные носители

Виды сжатия:

- без потери данных
- с потерей данных

Аудиоредактор(волновой) — для редактирования звуковой информации в цифровом представлении.

Цифровая звуковая рабочая станция— система, предназначенная для записи хранения и редактирования востпроизведения аудио файлов.

Форматы без сжатия – wav,raw Форматы с сжатием без потерь– flac,apple lossless Форматы с потерями – mp2,mp3,wma

Формула для нахождения звуковой информации

$$N=2^i$$

N — кол-во уровней сигнала i — глубина звука

#### Объем звукового файла

$$V_{audio} = o * D * T * i$$

Видео – технология формирования записи, обработки и воспроизведения

Видеозапись – технология записи визуальной информации

Цифровое видео — совокупность технологий для взаимодействия с видео и т.д.

Стандарты передачи видео – NTSC,SECAM,PAL

VGA - 640 - 480 PAL - HD - 1366 - 768 FullHD - 1920 - 1080

. . .

Кадровая частота – кол-во сменяемых кадров за единицу времени

Разрешающая способность – способность устройства передавать мелкие детали изображения

Стандарт разложения – определяющая кол-во строк изображения, частоту смены кодров и режим развертки

Битрейт – кол-во битов в единицу времени

Качество видео – характеристика обработанного видео по сравнению с оригиналом

Цветовая субдискретизация — кодирование изображений со снижением цветового разрешения

Видео дорожка:

$$V_{image} = resolution * v * T * i$$

Размер видео файла:

$$V_{video} = V_{image} + V_{audio}$$

# Лекция 5. Алгоритмы сжатия данных

Сжатие данных – алгоритмическое преобразованние даных для уменьшения размера

Сжатия информации – процесс преобразования информации хранящейся в файле к виду при котором уменьшается избыточность в ее представлении и соответсвенно треьуется меньший объем памяти для хранения

$$K_C = \frac{V_C}{V_Q} 100\%$$

Метаданные – информация о другой информации

TNAME	FNAME	Name	CUnique
BOREHOLES	IDBH	Автономер скважины	
BOREHOLES	IDS	Пользовательский код скважины	/
BOREHOLES	×	Координата X (восток)	
BOREHOLES	Υ	Координата Ү (север)	
GW_LEVELS	IDBH	Номер скважины	<b>V</b>
GW_LEVELS	Date_M	Дата измерения уровня грунтовых вод	/
GW_LEVELS	GW_Level	Глубина залегания уровня грунтовых вод	
GW_CHEM	IDBH	Номер скважины	/
GW_CHEM	Date_S	Дата опробования	1
GW_CHEM	Depth_S	Глубина отбора пробы	1
GW_CHEM	Date_An	Дата анализа	
GW_CHEM	Pe	Нефтепродукты	

#### Классификация метаданных:

- 1) по содержание
- 2) по отношению к ресурсу в целом
- 3) по возможности логического вывода

# RLE алгоритм(кодирование повторово)

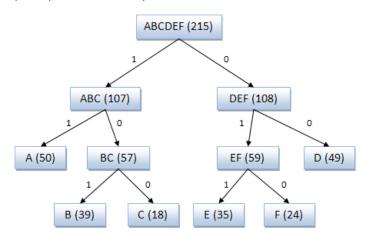
– алгоритм сжатия данных, заменяющий повторяющиеся символы (серии) на один символ и число его повторов. Серией называется последовательность, состоящая из нескольких одинаковых символов. При кодировании

(упаковке, сжатии) строка одинаковых символов, составляющих серию, заменяется строкой, содержащей сам повторяющийся символ и количество его повторов.

### Алгоритм Шенона-Фано

- 1)Символы первичного алфавита m1 выписывают по убыванию вероятностей.
- 2)Символы полученного алфавита делят на две части, суммарные вероятности символов которых максимально близки друг другу.
- 3)В префиксном коде для первой части алфавита присваивается двоичная цифра (0), второй части (1).
- 4)Полученные части рекурсивно делятся и их частям назначаются соответствующие двоичные цифры в префиксном коде.

#### Пример кодового дерева



## Алгоритм Хаффмана

— жадный алгоритм оптимального префиксного кодирования алфавита с минимальной избыточностью. Был разработан в 1952 году аспирантом Массачусетского технологического института Дэвидом Хаффманом при написании им курсовой работы. В настоящее время используется во многих программах сжатия данных.

Этот метод кодирования состоит из двух основных этапов: Построение оптимального кодового дерева. Построение отображения код-символ на основе построенного дерева.

Классический алгоритм Хаффмана на входе получает таблицу частот встречаемости символов в сообщении. Далее на основании этой таблицы строится дерево кодирования Хаффмана (Н-дерево).

- 1. Символы входного алфавита образуют список свободных узлов. Каждый лист имеет вес, который может быть равен либо вероятности, либо количеству вхождений символа в сжимаемое сообщение.
- 2. Выбираются два свободных узла дерева с наименьшими весами.
- 3. Создается их родитель с весом, равным их суммарному весу.
- 4. Родитель добавляется в список свободных узлов, а два его потомка удаляются из этого списка.
- 5. Одной дуге, выходящей из родителя, ставится в соответствие бит 1, другой бит 0. Битовые значения ветвей, исходящих от корня, не зависят от весов потомков.
- 6. Шаги, начиная со второго, повторяются до тех пор, пока в списке свободных узлов не останется только один свободный узел. Он и будет считаться корнем дерева.

#### LZ77 и LZ78

— алгоритмы сжатия без потерь, опубликованные Абрахамом Лемпелем и Якобом Зивом в 1977 и 1978 годах соответственно. Эти алгоритмы стали основой других алгоритмов семьи LZ\*: LZW, LZSS, LZMA и другие. Оба приведенных алгоритма используют словарный подход.

# Алгоритм Лемпеля — Зива — Велча

– это универсальный алгоритм сжатия данных без потерь, созданный Авраамом Лемпелем, Яаковом Зивом и Терри Велчем. Он был опубликован Велчем в 1984 году в качестве улучшенной реализации алгоритма LZ78, опубликованного Лемпелем и Зивом в 1978 году. Алгоритм разработан так, чтобы его было достаточно просто реализовать как программно, так и аппаратно

Более формально данный алгоритм можно описать следующей последовательностью шагов:

- 1. Инициализация словаря всеми возможными односимвольными фразами. Инициализация входной фразы W первым символом сообщения.
- 2. Если КОНЕЦ СООБЩЕНИЯ, то выдать код для W и завершить алгоритм.
- 3. Считать очередной символ К из кодируемого сообщения.
- 4. Если фраза WK уже есть в словаре, то присвоить входной фразе W значение WK и перейти к Шагу 2.
- 5. Иначе выдать код W, добавить WK в словарь, присвоить входной фразе W значение K и перейти K Шагу W