

## 4.3 СВИ для аудиосигналов

(А) Обзор (давно  
известных)  
специализированных  
СВИ для аудио

# НЗБ-метод и СВИ (Sveijic)

3

- НЗБ для аудио: 2-3 бита – нормально
- СВИ (Sveijic): до 4-5 бит на отсчёт
- 3-шаговый подход:
  - ▣ 1) Стандартное встраивание в 4 НЗБ непосредственной заменой бит
  - ▣ 2) Замена старшего бита с минимизацией ошибки
  - ▣ 3) Диффузия ошибки встраивания ЦВЗ

# СВИ (Sveijic). Принцип замены старшего бита

4

- Пусть мы встроили  $k$  бит ( $k < 16$ ), тогда  $\varepsilon_{max} \leq 2^k - 1$
- $C(n)$  — исходный отсчёт сигнала
- Два варианта  $C^W(n)$ :
  - ▣  $C_{LSB}(n)$  — результат прямого НЗБ-встраивания
  - ▣  $C'_{LSB}(n)$  — НЗБ + замена  $(k + 1)$ -го бита
- Расчёт ошибки и выбор варианта
  - ▣  $e(n) = |C(n) - C_{LSB}(n)|, e'(n) = |C(n) - C'_{LSB}(n)|$
  - ▣  $e(n) \leq e'(n) \rightarrow C^W(n) = C_{LSB}(n)$
  - ▣  $e(n) > e'(n) \rightarrow C^W(n) = C'_{LSB}(n)$
- Итог: было  $\varepsilon_{max} = 2^k - 1$ , стало  $\varepsilon'_{max} = 2^{k-1}$

# СВИ (Sveijis). Процедура диффузии ошибки

5

- $C(n+1) := C(n+1) + \frac{1}{2}e(n)$
- $C(n+2) := C(n+2) + \frac{1}{4}e(n)$
- $C(n+3) := C(n+3) + \frac{1}{8}e(n)$
- $C(n+4) := C(n+4) + \frac{1}{8}e(n)$

# СВИ (Bender-1, метод фазового кодирования)

6

- Слуховая система человека более чувствительна к изменению амплитуды сигнала, нежели фазы
- Модификация фазы тем более незаметна, если сохраняется характер её изменения во времени
- Основная идея метода фазового кодирования состоит в замене фазы исходного сегмента на опорную фазу, характер изменения которой отражает собой данные, которые необходимо скрыть

# СВИ (Bender-1). Встраивание информации

7

- $C(n), 0 \leq n \leq N - 1$
- Сигнал разбивается на  $K$  коротких сегментов  $c_k(n)$ ,  $k = 0..K - 1$ ,  $n = 0..N/K - 1$
- К каждому сегменту применяется ДПФ ( $N/K$ -точечные). Далее выделяется фаза -  $\varphi_k(m)$  и амплитуда  $A_k(m)$ ,  $m = 0..N/K - 1$ ,  $k = 0..K - 1$
- Запоминается разность фаз между соседними сегментами:  
$$\Delta\varphi_k(m) = \varphi_{k+1}(m) - \varphi_k(m), k = 0..K - 2$$

# СВИ (Bender-1). Встраивание информации

8

- Бинарный вектор, подлежащий встраиванию, представляется в виде ступенчатой функции  $W(m)$  в частотной области со ступеньками в  $\frac{\pi}{2}$  или  $-\frac{\pi}{2}$ .

$$W(m) = (-1)^{b_m} \pi/2, \quad \forall m = 0..N/K$$

- Заменяем начальную фазу

$$\varphi_0^W(m) = W(m) \quad \forall m = 0..N/K$$

- Сбор фазы сигнала по  $\varphi_0^W$  и  $\Delta\varphi_k(m)$ :

$$\varphi_1^W(m) = \varphi_0^W(m) + \Delta\varphi_0(m)$$

...

$$\varphi_{K-1}^W(m) = \varphi_{K-2}^W(m) + \Delta\varphi_{K-1}(m)$$

- Собираем исходную амплитуду и новую фазу и делаем обратное ДПФ



# СВИ (Bender-1 ). Итого

9

- Для извлечения нужны:
  - ▣ Синхронизация сигнала
  - ▣ Длина сегмента  $N/K$
- Пропускная способность метода – 8-32 бит/с – сравнительно небольшая
- Принципиально иной подход, не применяющийся в СВИ для изображений

# СВИ (Bender-2, метод на основе эхо-сигнала)

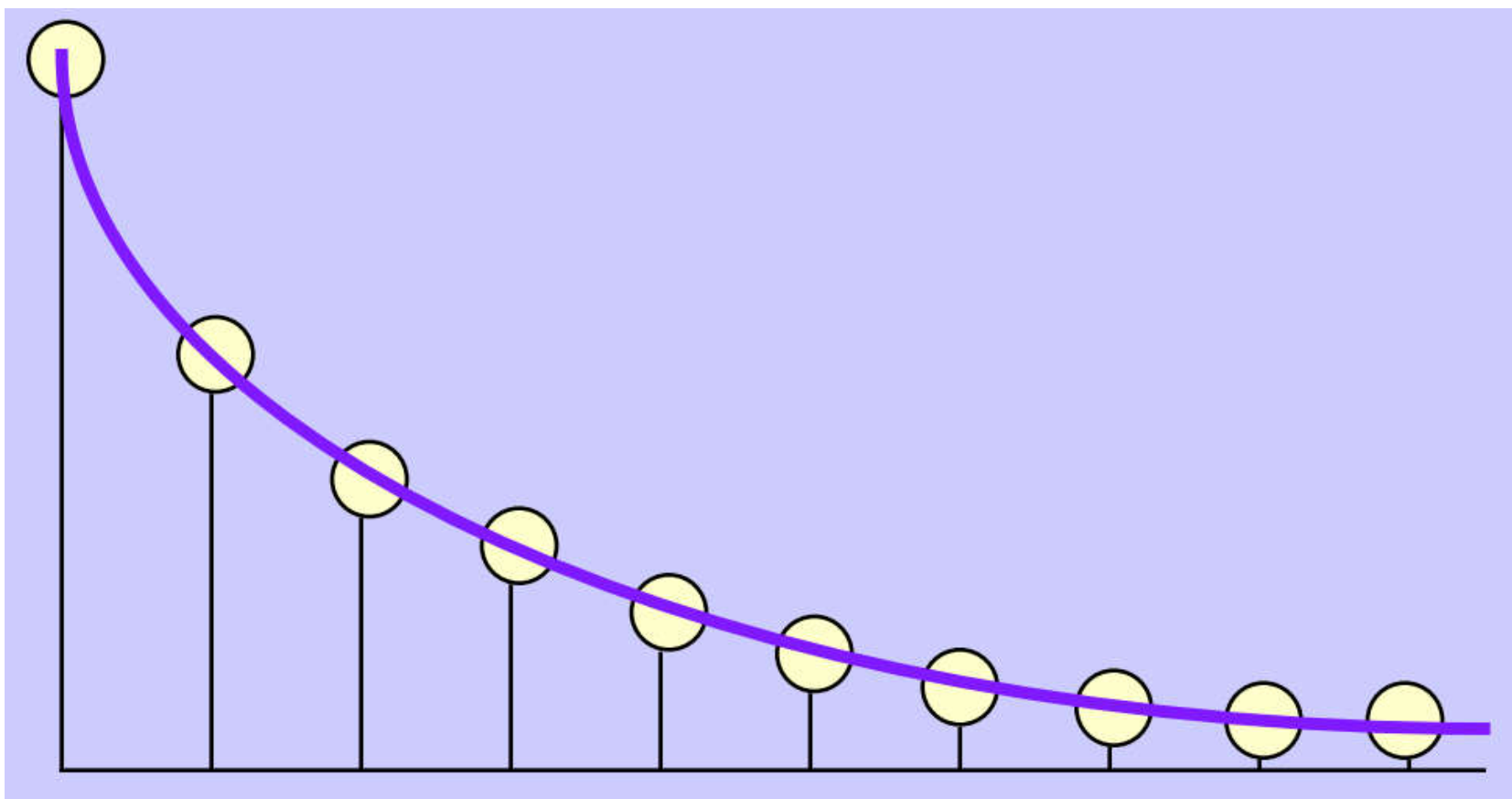
10

- Метод заключается во встраивании секретной информации в аудио контейнер путем добавления эхо-сигнала
- Идея метода состоит в том, что при малом сдвиге одного сигнала относительно другого, человек воспринимает два сигнала как один, а эхо воспринимается как дополнительный резонанс
- При сдвиге  $T=0,001$  секунды два сигнала сливаются в один

# СВИ (Bender-2). Основы

11

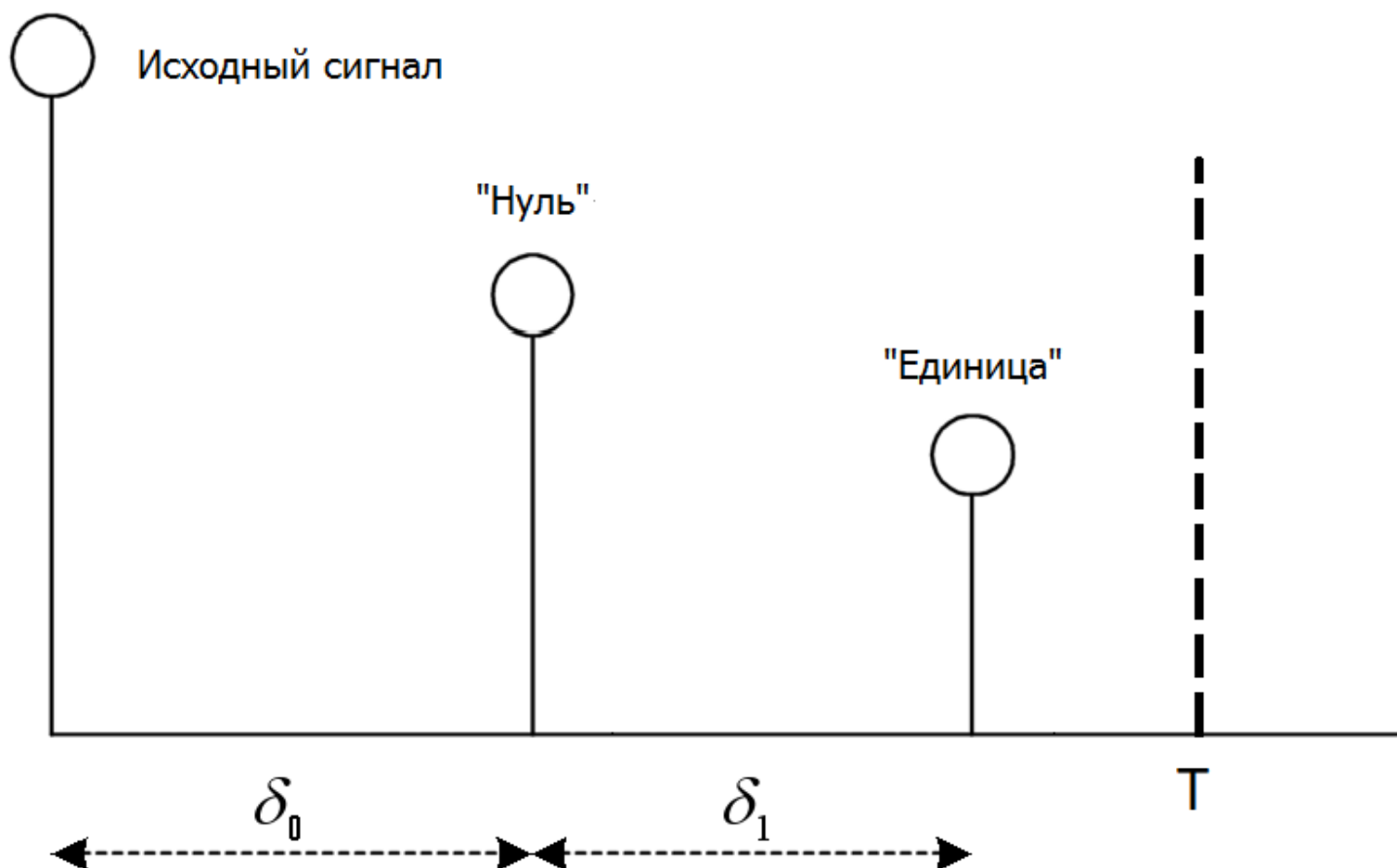
- Натуральный сигнал затухает по экспоненциальному закону
- Значит искусственные эхо-сигналы должны соответствовать этой модели



# СВИ (Bender-2). Основы

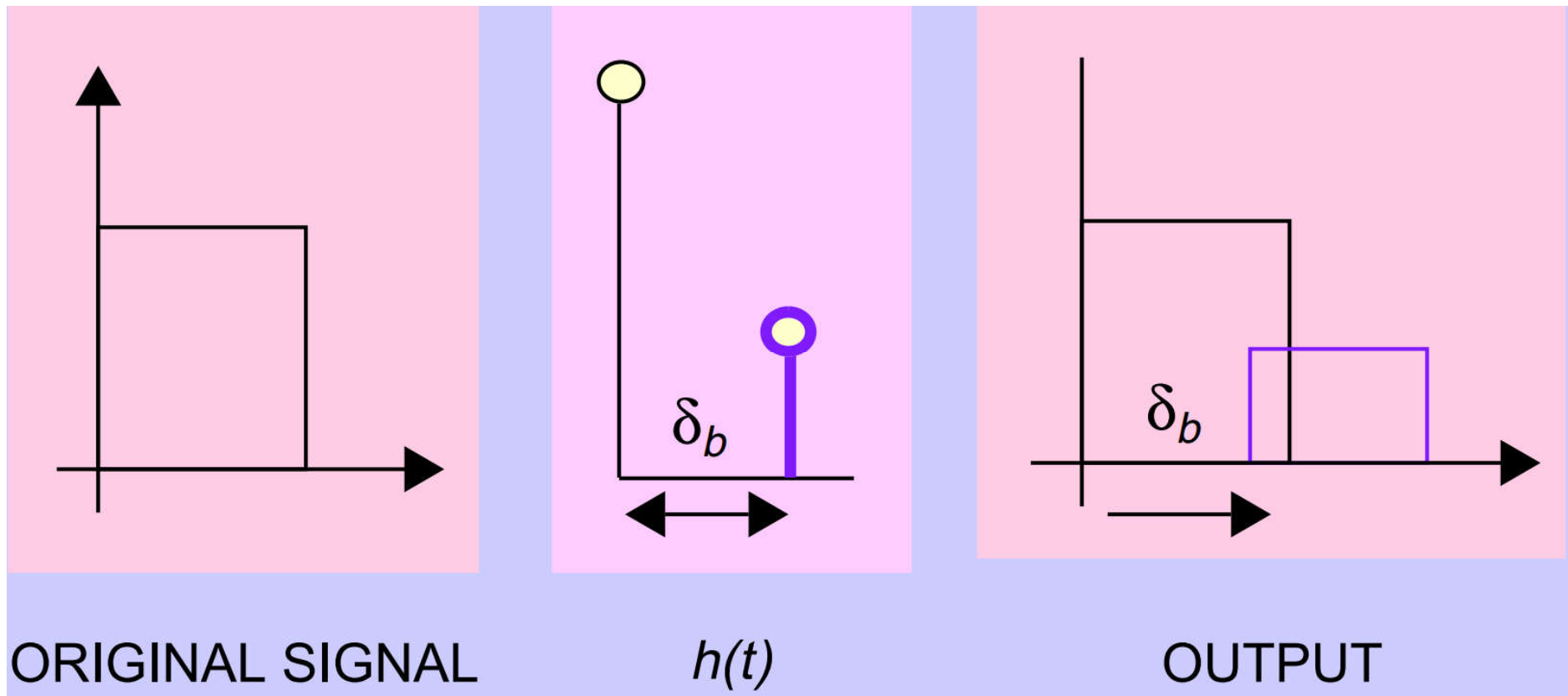
12

- Принцип кодирования встраиваемой скрытой информации: два разных эхо-сигнала, отличающихся сдвигом  $\delta_b$ ,  $b = \{0; 1\}$ .



# СВИ (Bender-2). Формирование эхо-сигнала

13

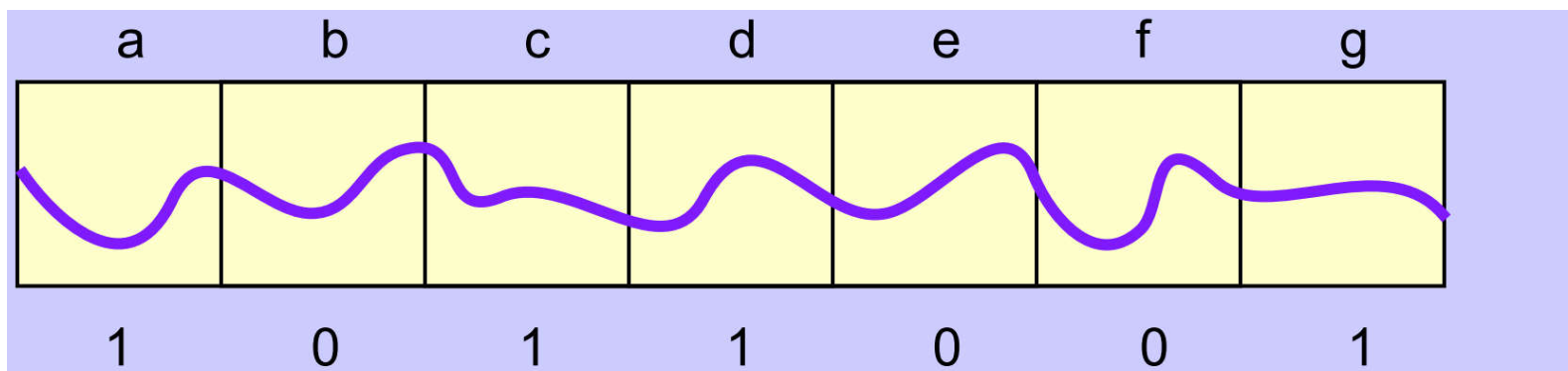


## СВИ (Bender-2). Формирование эхо-сигнала

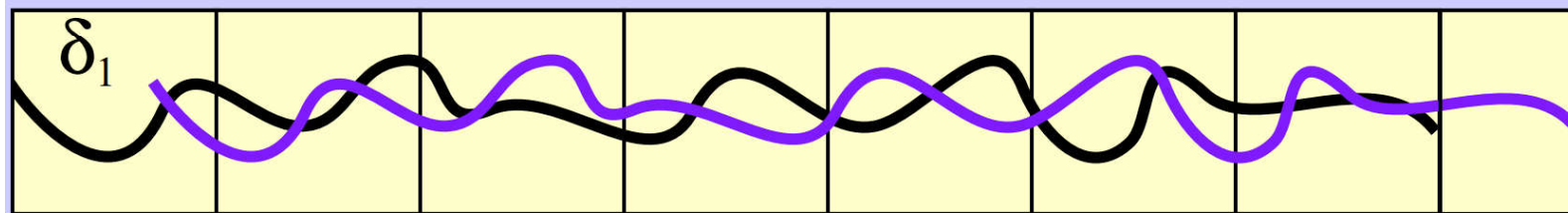
14

- Сигнал разделяется на фрагменты, в которые встраивается один бит:

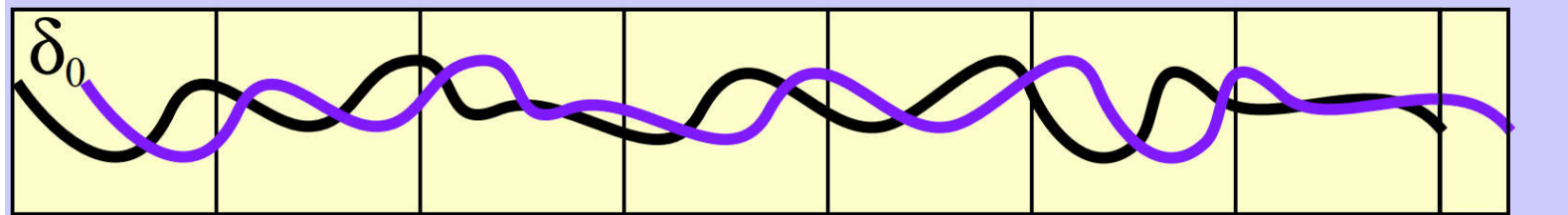
- $C(n)$



- $C_1(n)$



- $C_0(n)$



# СВИ (Bender-2). Встраивание

15

- Итоговое встраивание

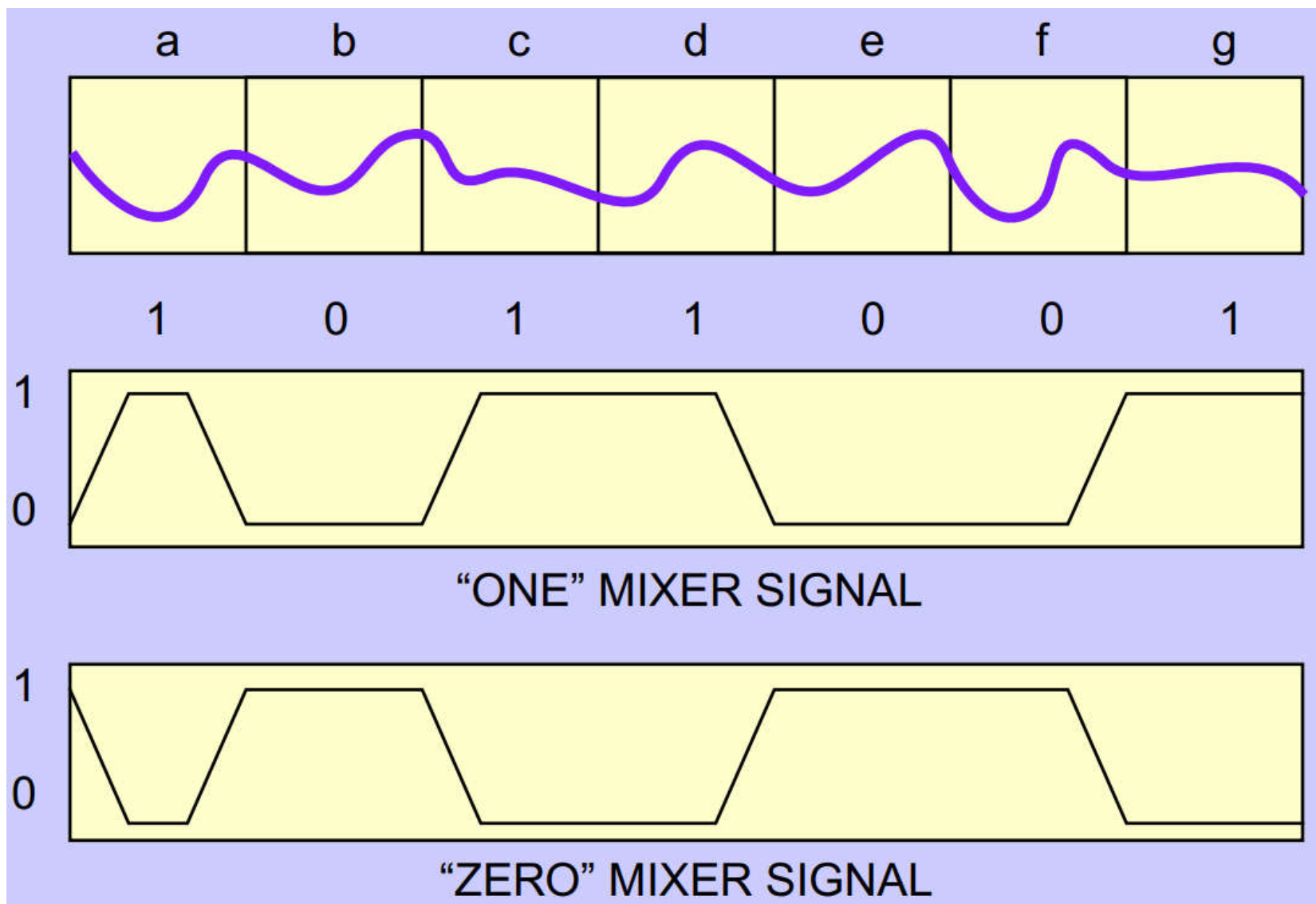
$$C^W(n) = C(n) + \alpha_0 \cdot \text{zero}(n) \cdot C_0(n) + \alpha_1 \cdot \text{one}(n) \cdot C_1(n),$$

- где

- ▣  $\text{one}(n) = 1 - \text{zero}(n)$ ,
- ▣  $\alpha_0, \alpha_1$  устанавливаются совместно на основе значений сдвигов  $\delta_0, \delta_1$  и параметров затухания

# СВИ (Bender-2). Встраивание

16





# СВИ (Bender-2). Извлечение

17

- Кепстр сигнала:

$$K = \mathcal{F}^{-1} \left( \ln \left( \mathcal{F}(\widetilde{C}^W) \right)^2 \right)$$

- Расчёт автокорреляционной функции кепстра
- Это нужно для выравнивания спектра (он быстро затухает).  
Поэтому АКФ кепстра предпочтительнее, чем АКФ самого сигнала.
- Поиск двух локальных всплесков АКФ – отыскание  $\delta_0, \delta_1$
- На каждом фрагменте корреляция  $K$  с двумя сдвинутыми копиями на  $\delta_0, \delta_1$ . Выбор значения бита по максимуму
- Пропускная способность метода – около 16 бит/с при сохранении высокого качества

(В) Сравнительное  
экспериментальное  
исследование  
применительно к МРЗ

# Экспериментальное исследование.

## Постановка задачи. Исследуемые методы.

19

Цель – сравнить различные по принципу работы СВИ для аудио по пропускной способности, стойкости к МРЗ-сжатию, качеству результирующего аудио.

Метод НЗБ:

- использует один отсчет для передачи одного бита встроенной информации;
- параметр: номер затрагиваемой битовой плоскости.

Метод "Patchwork":

- использует множество отсчетов для передачи одного бита информации;
- параметры:
  - $L$  – количество отсчетов, передающих один бит встроенной информации;
  - $k$  – коэффициент, определяющий долю отсчетов, подлежащих изменению;
  - $\alpha$  – коэффициент, определяющий величину изменения отсчетов.

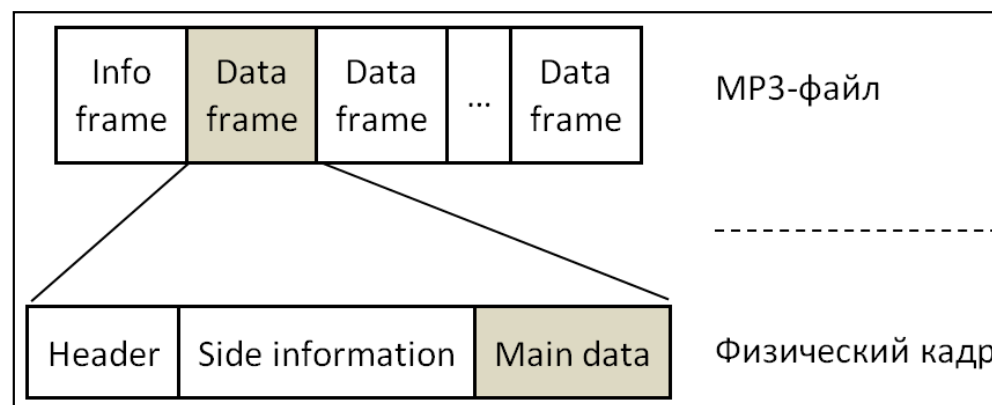
Формато-зависимый метод:

- использует области файла, которые не несут аудиоинформации.

# Структура MP3-файла как основа форматозависимого метода

20

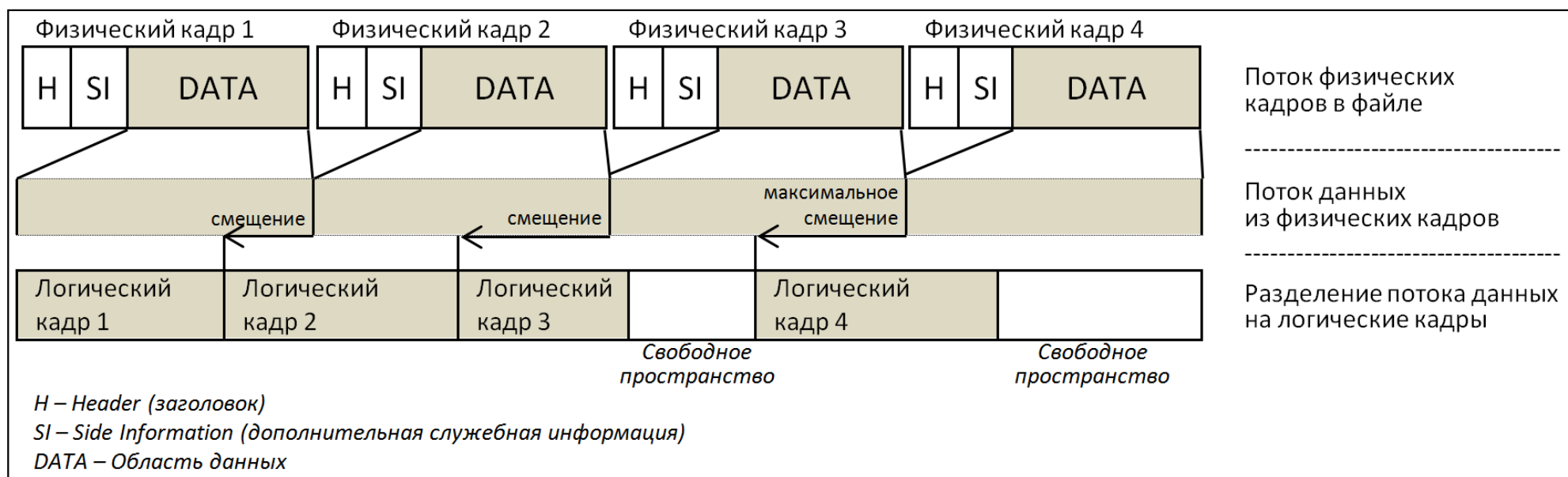
- Главные этапы алгоритма преобразования: переход в спектральную область; фильтрация спектральных компонент; переквантование; масштабирование; кодирование Хаффмана.
- Длина логического кадра – 576 отсчётов – фиксирована
- Длина кода Хаффмана после квантования переменная. Этот код пишется в поле Main data.
- К каждому кадру прилагается служебная информация для декодирования: Header (4 байта) и Side Information (17/32 байта).
- Длина физического кадра в режиме CBR фиксирована: 626 байт, включая Header и Side Information.



# Структура MP3-файла как основа форматозависимого метода

21

- Чтобы не возникало в каждом кадре неиспользуемое пространство, разделяют физические/логические кадры и применяют сдвиги
- Текущий физ. кадр содержит Header и SI по текущему логическому кадру, но данные его могут уже начаться в Main data предыдущего физического кадра.
- Смещение записано в SI, но это максимум 511 байт. Если данные предыдущего кадра закончились раньше, до всё-таки возникает незаполненное пространство.



# Формато-зависимый метод

22

Порядок функционирования:

- ❑ Расчёт всех смещений логических кадров
- ❑ Восстановление последовательности отрезков кадров, не содержащих данные
- ❑ Последовательное заполнение этих отрезков встраиваемой информацией.

Свойства

- ❑ – Полноценной стеганографической защиты нет
- ❑ – При анализе файла отсутствие пустых областей будет очевидным
- ❑ + Эту проблему можно решить неполным заполнением контейнера: встраивание можно производить только в начало свободных областей
- ❑ – Однако это не проблема для умного злоумышленника
- ❑ – При перекодировании вся встроенная информация будет потеряна
- ❑ + Полное отсутствие искажений
- ❑ + Гарантия извлечения из MP3
- ❑ + Относительно большой объём встраивания и скрытость от посторонних глаз

# Критерии для сравнения методов

23

- Объем встраивания:
  - скорость передачи встроенной информации (VD, Volume of Data);
  - доля контейнера, занимаемая встроенными битами;
- точность извлечения;
- качество аудио после встраивания:
  - PSNR, пиковое соотношение сигнал-шум;
  - MSE-HAS, частотно-взвешенный среднеквадратичный показатель.

$$PSNR(u, v) = 10 \lg \frac{\sup^2 u(n)}{\varepsilon_{KB}^2(u, v)},$$

где  $\sup u(n)$  – максимально возможное значение сигнала  $u(n)$ ;  
 $\varepsilon_{KB}^2(u, v)$  – среднеквадратичная ошибка для сигналов  $u$  и  $v$ .

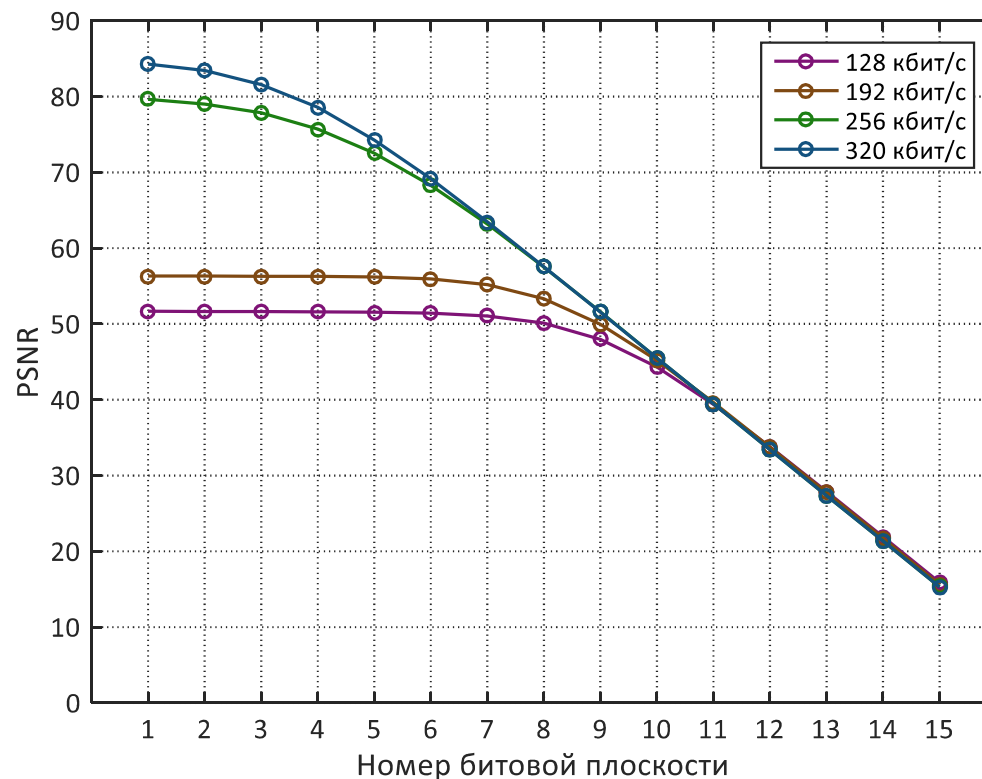
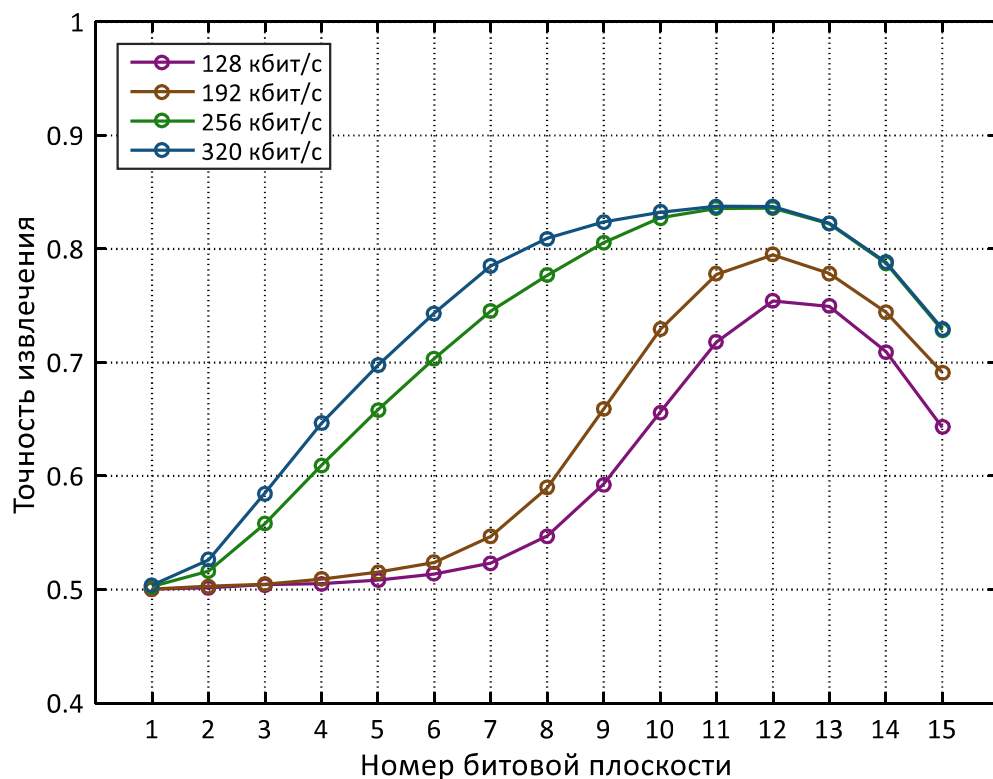
$$MSE\_HAS = \frac{1}{N} \sum_{n=0}^{N-1} W(\omega_n) \times \frac{1}{M} \sum_{m=0}^{M-1} |E(m, e^{i\omega_n})|^2,$$

где  $N$  – количество частотных интервалов;  
 $W(\omega_n)$  – неотрицательная весовая функция;  
 $M$  – количество временных интервалов;  
 $E(m, e^{i\omega_n})$  – кратковременный спектр разностного сигнала

# Исследование метода НЗБ

24

Графики зависимости точности извлечения и критерия качества PSNR от номера затрагиваемой битовой плоскости для файлов с разными битрейтами.



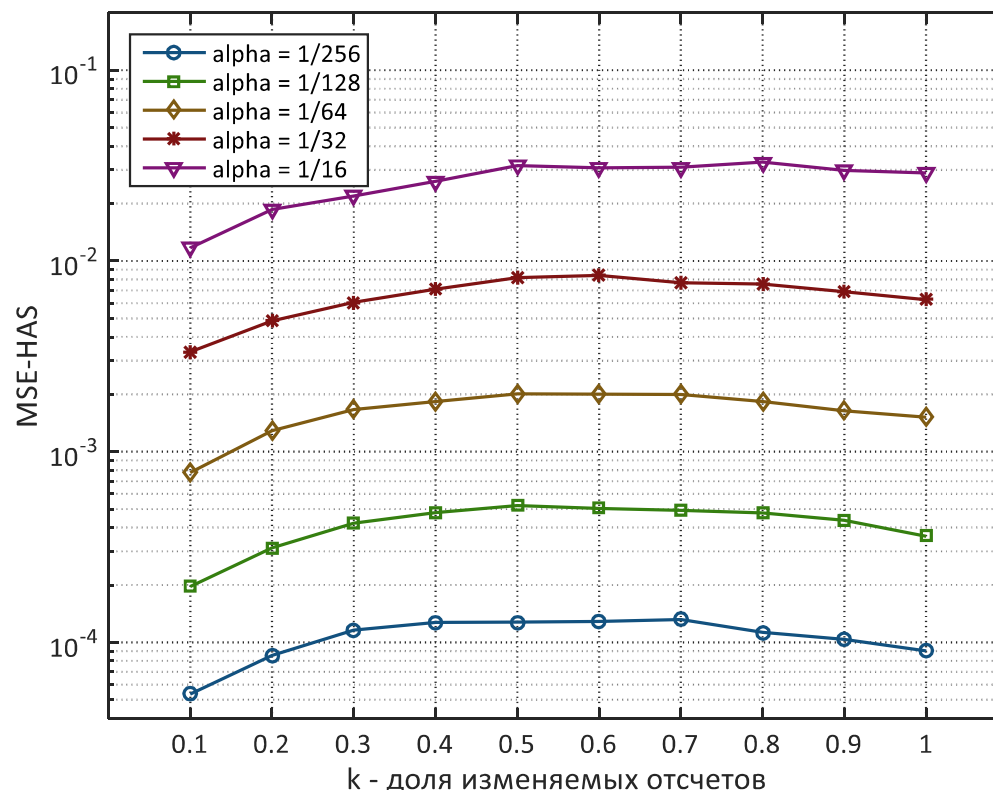
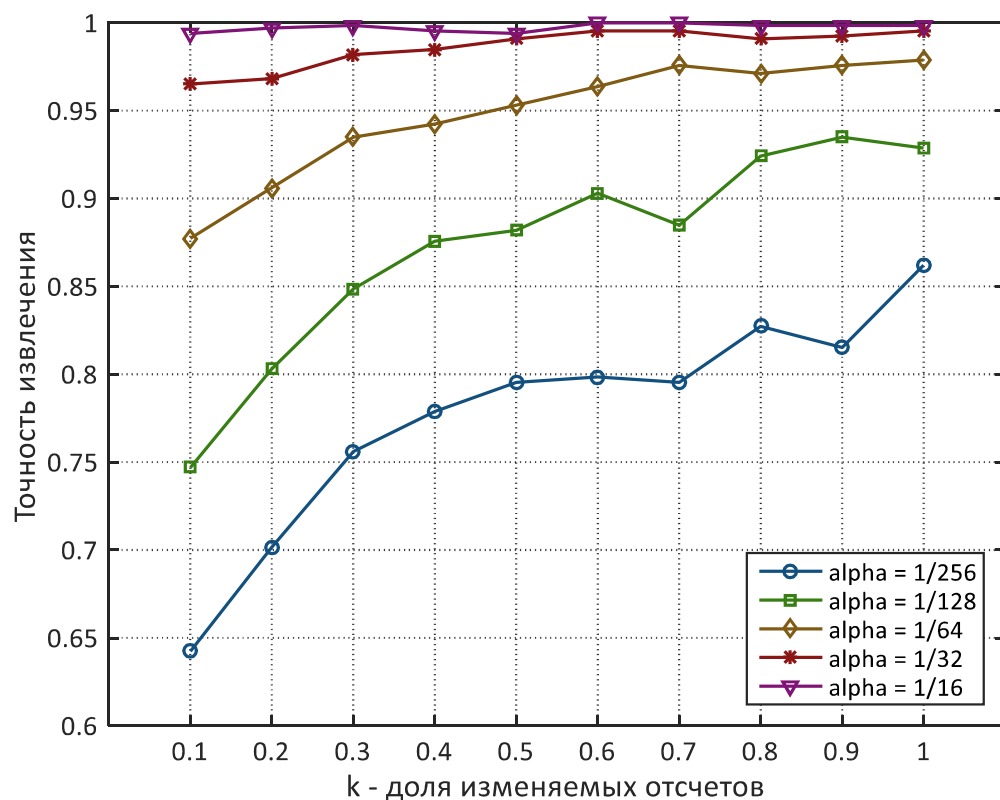
1 - младшая битовая плоскость  
15 - старшая битовая плоскость  
16 - знак (не используется)



# Исследование метода "Patchwork"

25

Графики зависимости точности извлечения и критерия качества MSE-HAS от доли изменяемых отсчетов при разных значениях коэффициента альфа, определяющего величину изменения отсчетов. Объем встраивания фиксирован и равен 4,41 бит/с.



# Исследование формато-зависимого метода

26

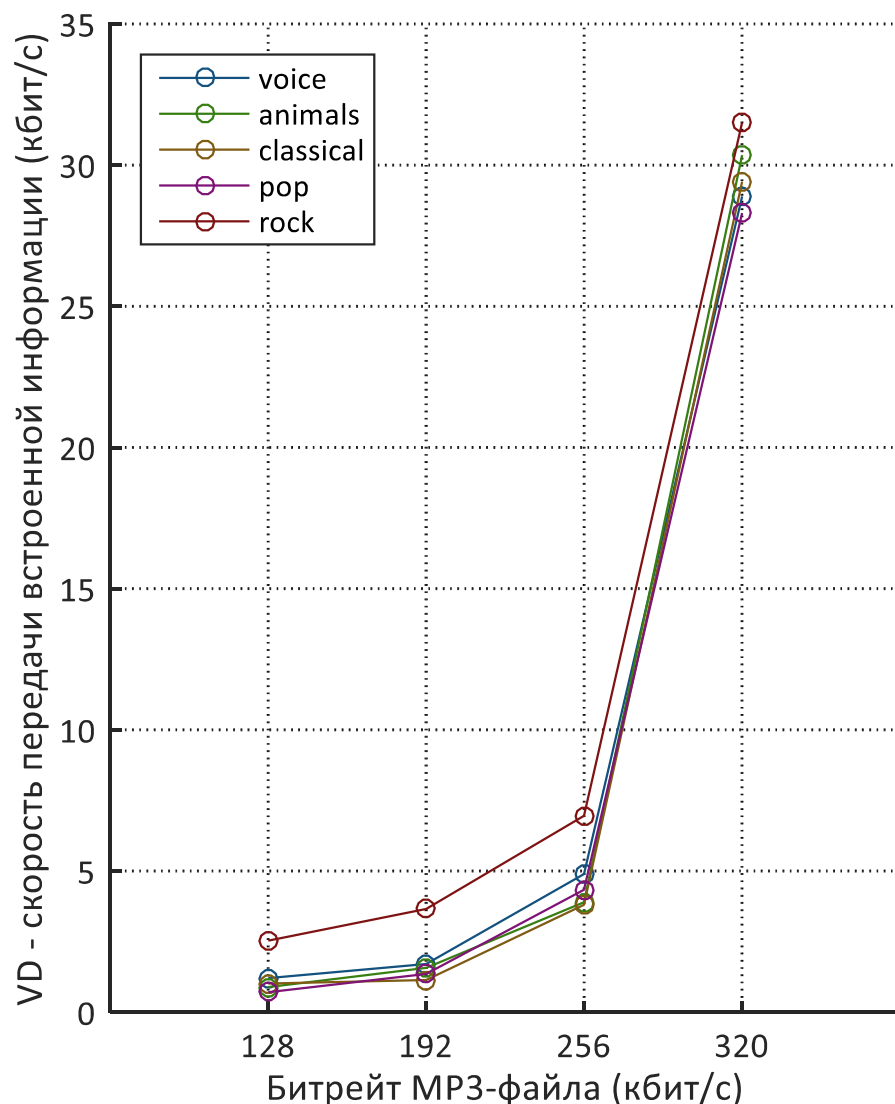


График зависимости скорости передачи встроенной информации от битрейта MP3-файла для разных категорий данных.

Скорость передачи встроенной информации для метода НЗБ: 44,1 кбит/с, для метода "Patchwork" меньше 12 бит/с.

# Экспериментальное исследование.

## Выводы (применительно к защите MP3)

27

Сравнительная таблица для исследованных методов:

Методы	Преимущества	Недостатки	Применение
НЗБ	максимальный объем данных	низкая точность извлечения	стеганографический канал связи с применением помехоустойчивого кодирования
"Patchwork"	настраивается на выигрыш в точности и/или качестве аудио по сравнению с НЗБ	небольшой объем данных	защита авторских прав, защита от несанкционированного распространения
Формато-зависимый	неизменное качество аудио и абсолютная точность извлечения	легко разрушить и обнаружить встроенную информацию	защита от модификаций контейнера, стеганографический канал связи