Сжатие с потерями

Александра Игоревна Кононова

теим чин

2 января 2017 г.

Сигналы

Сигнал — скалярная функция от одного или нескольких аргументов.

$$s(t)$$
 — звук

$$s(x, y)$$
 — изображение

$$s(x, y, t)$$
 — видео без звука

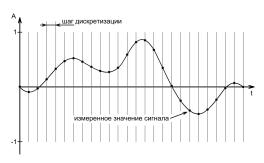
Аналогово-цифровое преобразование

Аналогово-цифровое преобразование (оцифровка):

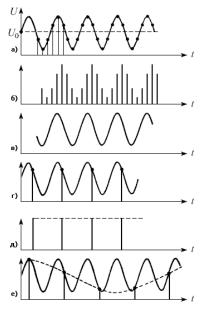
- замеры величины амплитуды аналогового сигнала с некоторым временным шагом дискретизация;
- запись полученных значений амплитуды в численном виде — **квантование**.

Дискретизация

Процесс получения мгновенных значений преобразуемого аналогового сигнала с определённым временным шагом (шагом дискретизации).



Теорема Котельникова



Теорема Котельникова (Найквиста, Шеннона, отсчётов, о выборках)

если аналоговый сигнал x(t) имеет конечный спектр,

то он может быть восстановлен однозначно и без потерь по своим отсчётам,

взятым с частотой, строго большей удвоенной верхней частоте f_c :

$$f > 2f_c$$

Линейное (однородное) квантование

Квантование по амплитуде — процесс замены реальных (измеренных) значений амплитуды сигнала значениями, приближенными с некоторой точностью.

Линейное (однородное) квантование — линейное разбиение амплитудной шкалы на уровни.



Дискретизация сигнала + метод однородного квантования импульсно-кодовая модуляция, ИКМ (англ. Pulse Code Modulation — PCM).

Сжатие с потерями

После распаковки мы получим документ, отличающийся от первоначального.

Этапы:

- 🚺 удалить несущественную информацию,
- к оставшимся данным применить наиболее подходящий алгоритм сжатия без потерь.

Простейшие приёмы сжатия с потерями

- прореживание
 - отбрасывание
 - усреднение
- 2 уменьшение разрядности
 - отбрасывание младших разрядов
 - палитризация

Разделение информации по важности

- смена модели (для изображения)
- временной анализ
- спектральные преобразования

Непрерывное преобразование Фурье

Прямое

$$S(\nu) = \int_{-\infty}^{+\infty} f(t)e^{-2\pi i\nu t}dt$$

Обратное (восстановление)

$$f(t) = \int_{-\infty}^{+\infty} S(\nu)e^{2\pi i\nu t}d\nu$$

Циклическая частота

Иногда вместо частоты u используют циклическую частоту $\omega = 2\pi\nu$.

Тогда прямое преобразование принимает вид:

$$S(\omega) = \int_{-\infty}^{+\infty} f(t)e^{-i\omega t}dt,$$

обратное:

$$f(t) = \frac{1}{2\pi} \int_{-\infty}^{+\infty} S(\omega)e^{i\omega t} d\omega$$

Спектр

Амплитудный спектр (AЧX) f(t):

$$|S(\nu)|$$

Фазовый спектр (ФЧХ) f(t):

$$-\arg(S(\nu))$$

 $\tilde{S}(\nu)$ непрерывна,

Преобразование дискретного сигнала

$$\tilde{S}(\nu) = \sum_{j=0}^{N-1} f(j\Delta t)e^{-2\pi i \cdot \nu \cdot j\Delta t} \Delta t$$

периодична с периодом $T=rac{1}{\Lambda t}$: $ilde{S}(
u+rac{1}{\Lambda t})= ilde{S}(
u)$,

отсчётов в точках $\nu_k = \frac{1}{N\Delta t} \cdot k, \ k = 0, \dots, N-1$ достаточно для восстановления дискретного сигнала $f(j\Delta t)$

Отсчёты

Обозначим
$$f_j=f(j\Delta t),\; \Delta \nu=\frac{1}{N\Delta t},\; \tilde{S}_k=\tilde{S}(\nu_k)=\tilde{S}(\Delta \nu\cdot k)=$$
 $=\tilde{S}(\frac{1}{N\Delta t}\cdot k)$:
$$\tilde{S}_k=\sum_{j=0}^{N-1}f_je^{-2\pi i\cdot\frac{1}{N\Delta t}k\cdot j\Delta t}\Delta t=\Delta t\sum_{j=0}^{N-1}f_je^{-\frac{2\pi i}{N}kj}$$

Восстановление дискретного сигнала

$$\begin{split} f(j\Delta t) &= f_j = \Delta \nu \sum_{k=0}^{N-1} \tilde{S}_k e^{\frac{2\pi i}{N}kj} = \Delta \nu \sum_{k=0}^{N-1} e^{\frac{2\pi i}{N}kj} \Delta t \sum_{m=0}^{N-1} f_m e^{-\frac{2\pi i}{N}mj} = \\ &= \frac{1}{N\Delta t} \cdot \Delta t \sum_{k=0}^{N-1} \sum_{m=0}^{N-1} f_m e^{\frac{2\pi i}{N}kj} e^{-\frac{2\pi i}{N}mj} = \sum_{m=0}^{N-1} \frac{1}{N} f_m \underbrace{\sum_{k=0}^{N-1} e^{\frac{2\pi i}{N}(j-m)k}}_{N \text{ npw } j - m = 0 \atop 0 \text{ npw } j - m \neq 0} \end{split}$$

Прямое (ДПФ, DFT) — комплексный спектр

$$y(k) = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{j=0}^{N-1} x(j) \cdot e^{-\frac{2\pi i}{N}kj} \left(\tilde{y}(k) = \sum_{j=0}^{N-1} x(j) \cdot e^{-\frac{2\pi i}{N}kj} \right)$$

Обратное (ОДПФ)

$$x(j) = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{k=0}^{N-1} y(k) \cdot e^{\frac{2\pi i}{N}kj}$$

(для симметрии полагаем $\Delta t = \Delta
u = \frac{1}{\sqrt{N}}$)

Вектор-спектр

Амплитудный спектр: $\left\{ |y(k)| \right\}_{k=0}^{N-1}$ Фазовый спектр: $\left\{ -\arg y(k) \right\}_{k=0}^{N-1}$

y(0) = y(0), для $k = 1, \dots, N-1$ y(k) = y(N-k)

Быстрое ДПФ (БПФ)

Пусть $N=2^n$; обозначим $\omega_n=e^{-\frac{2\pi i}{2^n}}$:

$$\tilde{y}(k) = \sum_{j=0}^{2^{n}-1} x(j) \cdot e^{-\frac{2\pi i}{2^{n}}kj} = \sum_{j=0}^{2^{n}-1} x(j) \cdot \omega_n^{kj}$$

$$\omega_n^2 = e^{-\frac{2\pi i}{2^n} \cdot 2} = e^{-\frac{2\pi i}{2^{n-1}}} = \omega_{n-1}$$

Прореживание — разбиение вектора $X=\left\{x(0),\dots x(2^n-1)\right\}$ на $X_0=\left\{x(0),x(2)\dots x(2^n-2)\right\}=\left\{x(2j)\right\}_{j=0}^{2^{n-1}-1}$ $X_1=\left\{x(1),x(3),\dots x(2^n-1)\right\}=\left\{x(2j+1)\right\}_{j=0}^{2^{n-1}+1}$

Прореживание по времени

$$X_0 = \left\{x(0), x(2) \dots x(2^n-2)\right\} = \left\{x(2j)\right\}_{j=0}^{2^{n-1}-1}$$

$$X_1 = \left\{x(1), x(3), \dots x(2^n-1)\right\} = \left\{x(2j+1)\right\}_{j=0}^{2^{n-1}-1}$$

$$\tilde{y}(k) = \sum_{j=0}^{2^{n-1}-1} \left(x(2j) \cdot \omega_n^{k \cdot 2j} + x(2j+1) \cdot \omega_n^{k \cdot (2j+1)}\right) =$$

$$= \sum_{j=0}^{2^{n-1}-1} x_0(j) \cdot \omega_{n-1}^{k \cdot j} + \omega_n^k \sum_{j=0}^{2^{n-1}-1} x_1(j) \cdot \omega_{n-1}^{k \cdot j}$$
 где $k = 0, 1, \dots 2^n - 1$

Прореживание по времени — разделение спектра

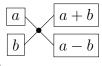
$$\omega_n^{2^{n-1}+k} = e^{-\frac{2\pi i}{2^n} \cdot (2^{n-1}+k)} = \underbrace{e^{-\pi i}}_{-1} \cdot \underbrace{e^{-\frac{2\pi i}{2^n} \cdot k}}_{\omega_n^k} = -\omega_n^k$$

$$\tilde{y_0}(k) = \sum_{j=0}^{2^{n-1}-1} x_0(j) \cdot e^{-\frac{2\pi i}{2^{n-1}}kj}, \quad \tilde{y_1}(k) = \sum_{j=0}^{2^{n-1}-1} x_1(j) \cdot e^{-\frac{2\pi i}{2^{n-1}}kj}$$

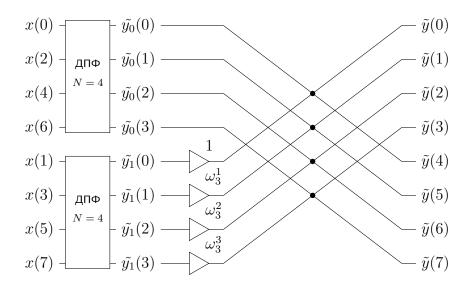
$$k = 0, 1, \dots 2^{n-1} - 1$$
:

$$\tilde{y}(k) = \tilde{y_0}(k) + \omega_n^k \cdot \tilde{y_1}(k)$$

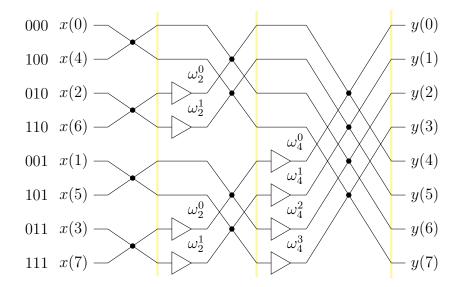
$$\tilde{y}(k+2^{n-1}) = \tilde{y}_0(k+2^{n-1}) + \omega_n^{k+2^{n-1}} \cdot \tilde{y}_1(k+2^{n-1}) = \\
= \tilde{y}_0(k) - \omega_n^k \cdot \tilde{y}_1(k)$$



Прореживание по времени — N=8



Прореживание по времени — БПФ N=8



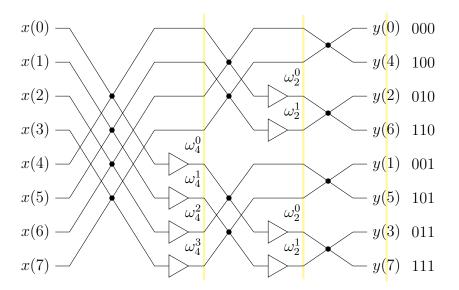
Прореживание по ча<u>стоте I</u>

$$\begin{split} X_0 &= \left\{x(0), x(1) \dots x(2^{n-1}-1)\right\} = \left\{x(j)\right\}_{j=0}^{2^{n-1}-1} \\ X_1 &= \left\{x(2^{n-1}), x(2^{n-1}+1), \dots x(2^n-1)\right\} = \left\{x(2^{n-1}+j)\right\}_{j=0}^{2^{n-1}-1} \\ \tilde{y}(k) &= \sum_{j=0}^{2^{n-1}-1} \left(x(j) \cdot \omega_n^{k \cdot j} + x(2^{n-1}+j) \cdot \omega_n^{k \cdot (2^{n-1}+j)}\right) = \\ &= \sum_{j=0}^{2^{n-1}-1} x_0(j) \cdot \omega_n^{k \cdot j} + \omega_n^{k \cdot 2^{n-1}} \sum_{j=0}^{2^{n-1}-1} x_1(j) \cdot \omega_n^{k \cdot j} \end{split}$$
 где $k = 0, 1, \dots 2^n - 1, \quad \omega_n^{2^{n-1}} = e^{-\frac{2\pi i}{2^n} \cdot 2^{n-1}} = e^{-\pi i} = -1 \end{split}$

Прореживание по частоте П

 $= \sum_{i=0}^{2^{n-1}-1} x_0(j) \cdot \omega_{n-1}^{k \cdot j} \omega_n^j - \sum_{i=0}^{2^{n-1}-1} x_1(j) \cdot \omega_{n-1}^{k \cdot j} \omega_n^j$

$$\tilde{y}(2k) = \sum_{j=0}^{2^{n-1}-1} x_0(j) \cdot \omega_n^{2k \cdot j} + (-1)^{2k} \sum_{j=0}^{2^{n-1}-1} x_1(j) \cdot \omega_n^{2k \cdot j} =
= \sum_{j=0}^{2^{n-1}-1} x_0(j) \cdot \omega_{n-1}^{k \cdot j} + \sum_{j=0}^{2^{n-1}-1} x_1(j) \cdot \omega_{n-1}^{k \cdot j}
\tilde{y}(2k+1) = \sum_{j=0}^{2^{n-1}-1} x_0(j) \cdot \omega_n^{(2k+1) \cdot j} + (-1)^{2k+1} \sum_{j=0}^{2^{n-1}-1} x_1(j) \cdot \omega_n^{(2k+1) \cdot j} =$$



Спасибо за внимание!

HИУ МИЭТ http://miet.ru/

Александра Игоревна Кононова illinc@mail.ru