

МЕТОДЫ И АЛГОРИТМЫ ЦИФРОВОЙ ОБРАБОТКИ СИГНАЛОВ

Тукубаев З.Б.

(Международный Казахско-Турецкий университет имени Ясауи, г.Туркестан, Казахстан)
zuhr@pochta.ru, zuhr08@rambler.ru

В статье делается анализ методов и алгоритмов оценки погрешности квантования и дискретизации непрерывных сигналов.

In the article it is done analysis of methods and algorithms assessment of accuracy and reproduction of ceaseless signals.

Ключевые слова: квантование, дискретизация, информационные модели объектов и процессов, критерий оценки, точность воспроизведения, воспроизводящая функция,

В настоящее время исследование и проектирование современной техники и технологии производится только на основе применения автоматизированных систем научных исследований (АСНИ) и систем автоматизации проектирования (САПР)[1, 7-21].

В информационно-измерительных системах (ИИС) АСНИ при измерении непрерывных процессов производится дискретизация и квантование непрерывных сигналов, которые кодируются и записываются в виде модели информации. После дальнейшей обработки (аппроксимации) строятся модели процессов и объектов в более обобщенной форме – информационные модели (ИМ) объектов и процессов.

При квантовании по времени (дискретизация) в моменты времени t_i получают отсчетные значения



1 $x(t_i)$ с интервалами Δt_i ; при восстановлении
 2 непрерывного сигнала используется некоторая
 3 воспроизводящая функция $V(t)$, которая строится как
 4 взвешенная сумма некоторого ряда функции $f(t - t_k)$:
 5
$$V(t) = \sum_k a_k f(t - t_k) \quad [2,66-74].$$

6 Возникает задача оптимизации следующего типа; при
 7 уменьшении Δt_i увеличивается точность
 8 воспроизведения. Но, при этом, быстродействие
 9 устройства квантования может уменьшаться до нуля,
 10 обеспечивая бесконечно большую избыточность
 11 дискретных данных. Следовательно, необходимо найти
 12 такой шаг дискретизации $\Delta t_i \rightarrow \min$, который
 13 обеспечивает требуемую точность восстановления при
 14 минимальной избыточности дискретных данных.
 15 При этом, критериями оценки точности воспроизведения
 16 могут быть – максимальный,
 17 среднеквадратичный, интегральный, вероятностный, а
 18 также по мощности погрешности и информационный.

19 Значения текущей погрешности $\xi(t)$ определяется как
 20 разность между значениями сигнала $x(t)$ и
 21 воспроизводящей функции $V(t)$:
 22
$$\xi(t) = x(t) - V(t).$$

23 Выбор критерия оценки погрешности дискретизации и
 24 восстановления производится получателем в зависимости
 25 зависимости от целевого назначения данного сигнала,
 26 аппаратурной и программной реализации.

27 На интервале дискретизации $\Delta t_i = t - t_{i-1}$ отклонение
 28 $V(t)$ от $x(t)$ оценивается следующими критериями:
 29 1) Критерий наибольшего отклонения в линейном
 30 метрическом пространстве (по метрике Евклида).



$$\xi_v = \max_{t \in \Delta t_i} |\xi(t)| = \max_{t \in \Delta t_i} |x(t) - V(t)|.$$

Этот критерий целесообразно использовать, когда известны априорные сведения о сигналах в форме условий Липшица

$$|x(t) - x(t')| \leq \ell |t - t'| \quad \text{или}$$

$$|x^n(t) - x^n(t')| \leq \ell |t - t'|, \quad \text{где } \ell - \text{некоторая}$$

константа, а $x^n(t)$ - n -я производная функции $x(t)$.

2) Среднеквадратический критерий в гильбертовом пространстве:

$$\overline{\xi^2} = \sqrt{\frac{1}{\Delta t_i} \int_{\Delta t_i} \xi^2(t) dt} = \sqrt{\frac{1}{\Delta t_i} \int_{\Delta t_i} |x(t) - V(t)|^2 dt}.$$

При этом,

$$(x, v) = \frac{1}{\Delta t_i} \int_{\Delta t_i} x(t) V(t) dt.$$

Часто используют критерий вида:

$$\overline{\xi^2} = \sqrt{\int_{\Delta t_i} \xi^2(t) dt}. \quad \text{Этот критерий}$$

используется для функции интегрируемых в квадрате, т.е.

$$\int_a^b x^2 dt < \infty \quad (-\infty \leq a < b < \infty).$$

При неравномерном шаге дискретизации использование критерия нецелесообразно из-за усложнения а...

3) Интегральный критерий имеет вид

$$\overline{\xi} = \int_{\Delta t_i} \xi(t) dt.$$

4) Вероятностный критерий имеет вид:

$$P(\xi(t) < \xi_0) = P_0.$$



1 Где ξ_0 - допустимое значение погрешности; P_0
 2 - допустимая вероятность того, что погрешность не
 3 превышает ξ_0 .

4 5) Весовая оценка погрешности :

5
$$\overline{\xi^2} = \sqrt{\frac{1}{\Delta t_i} \int_{\Delta t_i} P(t) \xi^2(t) dt}$$
, где $P(t)$ - весовая

6 функция.

7 6) Критерий мощности погрешности квантования
 8 [3,63-67].

9 Во многих случаях непрерывные сигналы являются
 10 немарковскими и с неограниченными спектрами. При
 11 квантовании таких сигналов неизбежна погрешность,
 12 величина которой определяется допустимой мощностью
 13 погрешности- ε^2 . При практических расчетах количество
 14 весовых коэффициентов и слагаемых определяется из
 15 соотношения:

16
$$\left| 1 - \frac{1}{\sigma^2} \sum_{i=1}^N C^2 [i] \right| \leq \varepsilon^2$$
, где $C[i]$ -

17 весовые коэффициенты алгоритма квантования совпадают
 18 с коэффициентами Фурье.

19 7) Информационный критерий оценки погрешности
 20 квантования [4,6] :

21 Информационная погрешность определяется как энтропия
 22 погрешности - $\Delta H(X)$.

23 Величину энтропии погрешности можно опр
 24 выражения:

25
$$\Delta H(X) = H(X) - H_d(X)$$
,

26
$$\Delta H(X) = -\frac{1}{2} \log(1 - \varepsilon^2)$$

27 8) Среднеквадратическое отклонение погрешности:

28
$$\sigma_E^2 = D[E(t_i)] = M \{ [E(t_i)]^2 \}$$

29 9) Среднеквадратическое значение погрешности.



1 $\eta_E^2 = M [E^2(t_i)] = \sigma_E^2 + m_E^2$, где
 2 $m_E = M [E(t_i)]$.

3 При воспроизведении исходного сигнала $x(t)$ по
 4 дискретным значениям $x(t_i)$ выбирается обобщенный
 5 многочлен: $V'(t) = \sum_{j=0}^n a_j \varphi_j(t)$, значения которого в
 6 точках отсчета t_i совпадают со значениями функции
 7 $x(t)$.

8 В задачах дискретизации и восстановления сигналов
 9 используются класс полных ортонормальных систем [5,57-
 10 63]: ряды Фурье, Котельникова, полиномы
 11 Чебышева, Лежандра, степенные, функции Лагерра,
 12 Лежандра, Чебышева, Уолша, Эрмита, Хаара, гипергеометрич
 13 еские и др.

14 1) Комплексные гармонические функции.

15 Для $T = [-1, +1]$ $\omega(t) = 1$, где T – интервал
 16 времени, $\omega(t)$ – весовая функция, комплексные
 17 гармонические функции

18 $\{e^{j\pi nt}; n = 0, \pm 1, \pm 2, \dots\}$, ортогональны и
 19 разложение в ряд Фурье на отрезке $[-1, +1]$ с периодом 2

20 имеет вид: $x(t) \approx \frac{1}{\sqrt{2}} \sum_{k=-n}^n \alpha_k e^{j(\pi kt)}$ при

21 $\alpha_k = \int_{-1}^{+1} x(t) e^{-j(\pi kt)} dt$.

22 2) Полиномы Лежандра.

23 Для $T = [-1, +1]$ $\omega(t) = 1$, к полноты и ортогональности

24 $\{1, t, t^2, t^3, \dots\}$ получены нормированные
 25 полиномы:



1 $\varphi_0(t) = \frac{1}{\sqrt{2}}, \varphi_1(t) = \sqrt{\frac{3}{2}}t, \varphi_2(t) = \sqrt{\frac{5}{2}}\left(\frac{3}{2}t^2 - \frac{1}{2}\right) \dots \varphi_n(t) = \sqrt{\frac{2n+1}{2}}P_n(t)$, где

2 $\{P_n(t)\}$ - полиномы Лежандра, вычисляется по формуле:

3
$$P_n(t) = \frac{1}{2^n n!} \cdot \frac{d^n}{dt^n} (t^2 - 1)^n,$$

4
$$nP_n(t) = (2n-1)tP_{n-1}(t) - (n-1)P_{n-2}(t).$$

5 Все n нулей полинома $P_n(t)$ вещественны и лежат
6 внутри интервала $[-1, +1]$.

7 3) Полиномы Чебышева.

8 Для $T = [-1, +1]$ $\omega(t) = [1 - t^2]^{-\frac{1}{2}}$ полиномы

9 $\varphi_n(t) = 2^n (2\pi)^{-\frac{1}{2}} T_n(t), n = 0, 1, 2, \dots$ образуют

10 ортогональную систему. T_n полиномы Чебышева

11 задаются следующим образом:

12
$$T_0(t) = 1; T_n(t) = \frac{1}{2^{n-1}} \cdot \text{Cos}(n \cdot \text{arc}(\text{Cos}(t))), n \geq 1.$$

13 Для $n \geq 3$ $T_n(t)$ вычисляется по рекуррентной

14 формуле:
$$T_n(t) = tT_{n-1}(t) - \frac{1}{4}T_{n-2}(t).$$

15 4) Ряды и функции Котельникова.

16 По теореме отсчетов Котельникова непрерывный белый

17 шум $x(t)$ с ограниченным спектром частотой ω_c

18 можно точно выразить через дискретный белый шум

19 $x[n\Delta t]$ с параметрами $(0, \sigma^2)$ и можно представить в виде

20 ряда Котельникова: $x(t) = \sum_{-\infty}^{\infty} x[n\Delta t] f_n(t)$, где

21
$$f_n(t) = \frac{\text{Sin}[\omega_c(t - n\Delta t)]}{\omega_c(t - n\Delta t)}, x[n\Delta t] = \int_{-\infty}^{\infty} x(t) \text{Sin}[\omega_c(t - n\Delta t)] dt$$

22 Окончательно воспроизводящая функция имеет вид:



1 $x[n] = \sum_{k=-\infty}^{\infty} C_0[k] x[n-k]$. Коэффициенты
 2 $C_0[k]$ совпадают с коэффициентами Фурье в разложении
 3 функции $R_0(j\omega)$ на интервале $(-\omega_c, \omega_c)$.

4 При ограниченном количестве членов суммы:
 5 $x[n] \approx \hat{x}[n] = \sum_{k=1}^M C_0[k] x[n-k]$, где
 6 $N = 2P + 1, C_k = C_0[k - P - 1]$.

7 5) Полиномы Лаггера.

8 Для $T = [0, \infty]$ $\omega(t) = e^{-t}$ полиномы

9 $\varphi_n(t) = \frac{1}{n!} L_n(t), n = 0, 1, 2, \dots$ образуют

10 ортонормальную систему.

11 $L_n(t) = e^t \frac{d^n}{dt^n} (t^n e^{-t})$ – полиномы Лаггера.

12

13 $L_m(t) = (2n - 1 - t)L_{n-1}(t) - (n - 1)^2 L_{n-2}(t)$.

14 Функции Лаггера имеют вид: $\psi_n(t) = \frac{e^{-t/2}}{n!} L_n(t)$.

15 Они ортогональны на $[0, \infty]$ с единичным весом. Их можно
 16 получить применением процедуры Грамма-Шмидта к

17 последовательности $\left\{ t^n e^{-t/2}, n = 0, 1, 2, \dots \right\}$

18 При помощи функции Лаггера строятся универсальные
 19 фильтры, на выходе которых можно получить импульсные
 20 реакции любой требуемой формы.

21 б) Функции Лежандра имеют вид:

22 $\pi_n(t) = [2P(2n + 1)]^{1/2} e^{-pt} P_n(2e^{-pt})$

23 образуют ортонормальную систему на $[0, \infty]$ с единичным



1 весом, где λ – произвольный действительный
 2 положительный параметр. Функции Лежандра можно
 3 получить из полиномов Лежандра подстановкой
 4 $\tau = 1 - 2e^{-2pt}$; при этом интервал $[-1, 1]$ для τ
 5 преобразуется в интервал $[0, \infty]$.

6 7) Функции Чебышева.
 7 Из полиномов Чебышева преобразованием
 8 $\tau = 1 - 2e^{-2pt}$ получаем функции Чебышева
 9 $\rho_n(t) = 2^{-n} \left(\frac{p}{\pi} \right)^{\frac{1}{2}} T_n(1 - 2e^{-2pt})$, которые
 10 ортонормальны на $[0, \infty]$ с весом

$$11 \quad \omega(t) = (e^{-2pt} - 1)^{\frac{1}{2}}.$$

12 8) Функции Эрмита.

13 Для $T = [-\infty, \infty]$, $\omega(t) = e^{-t^2}$ полиномы
 14 $\varphi_n(t) = (2^n n! \sqrt{\pi})^{-\frac{1}{2}} H_n(t)$, $n = 0, 1, 2, \dots$ образуют
 15 ортонормальную систему. Полиномы Эрмита имеют вид:

$$16 \quad H_n(t) = (-1)^n e^{t^2} \frac{d^n}{dt^n} (e^{-t^2}) \quad \text{или}$$

$$17 \quad H_n(t) = 2tH_{n-1}(t) - 2(n-1)H_{n-2}(t).$$

18 Функции Эрмита $\psi_n(t) = (2^n n! \sqrt{\pi})^{-\frac{1}{2}} e^{-\frac{t^2}{2}} H_n(t)$
 19 ортонормальны с единичным весом на $[-\infty, \infty]$.

20 9) Функции Уолша.

21 Для $T = [0, 1]$, $\omega(t) = 1$ можно построить
 22 ортонормальную систему функции. Функции Уолша
 23 имеют вид:

$$24 \quad \varphi_0(t) = 1, 0 \leq t \leq 1;$$

$$25 \quad \varphi_1(t) = \begin{cases} 1; & 0 \leq t \leq \frac{1}{2} \\ -1; & \frac{1}{2} < t \leq 1 \end{cases}$$

26



$$\varphi_2^{(1)}(t) = \left\{ \begin{array}{l} 1; 0 \leq t < \frac{1}{4}; \frac{3}{4} < t \leq 1; \\ -1; \frac{1}{2} < t < \frac{3}{4} \end{array} \right\}$$

$$\varphi_{m+1}^{(2^k)}(t) = \left\{ \begin{array}{l} \varphi_m^{(k)}(2t); 0 \leq t < \frac{1}{2}; \\ (-1)^k \varphi_m^{(k)}(2t-1); \frac{1}{2} < t \leq 1; \end{array} \right\},$$

где $m = 1, 2, 3, \dots$ и $k = 1, 2, 3, \dots, 2^{m-1}$

Функции Уолша широко используются в вычислительной технике для создания двоичных логических схем.

Л и т е р а т у р а

1. ШИБАНОВ В.С. и др. *Средства автоматизации управления в системах связи*. -М., изд. "Радио и связь", 1990 г.-232 с.
2. ТЕМНИКОВ Ф.Е. и др. *Теоретические основы информационной техники*. -М., изд. "Энергия", 1979 г.,-512 с.
3. БЫКОВ В.В. *Цифровое моделирование в статистической радиотехнике*. -М., изд. "Советское радио", 1971 г., -328 с.
4. ТУКУБАЕВ З.Б. *Методы оценки качества имитационного моделирования*, НТ сб. "Вестник МКТУ", Г. Туркестан, вып.2, 2007 г.
5. ФРЕНКС Л. *Теория сигналов*. -М., изд. "Советское радио", 1974 г. - 344 с.
6. ТУКУБАЕВ З.Б. *Методы и алгоритмы цифровой обработки сигналов*. НТ сб. "Вестник МКТУ", г.Туркестан, вып.2, 2007 г.

