



погрешности и устойчивости разделения от соответствия реальных свойств сигналов априори предполагаемым свойствам [3].

Результаты моделирования показывают, что разделение сигналов этими алгоритмами производится с точностью до масштабного множителя и перестановки, т.е. решение задачи примет вид

$$\hat{\mathbf{s}} = \mathbf{W}\mathbf{x} = \mathbf{P}\mathbf{A}\mathbf{H}^{-1}\mathbf{x},$$

где  $\mathbf{P}$  - матрица перестановки,  $\mathbf{A}$  - диагональная масштабирующая матрица, диагональными элементами которой являются масштабные множители.

Разделение сигналов с точностью до масштабного множителя означает, что амплитуды разделенных сигналов  $\hat{\mathbf{s}}$  могут быть произвольными и не соответствовать их вкладом в аддитивные смеси  $\mathbf{x}$  (в наблюдаемые сигналы), кроме того фазы сигналов источников  $\mathbf{s}$  и разделенных сигналов  $\hat{\mathbf{s}}$  могут отличаться. Другими словами, в разделенных сигналах  $\hat{\mathbf{s}}$  достоверна только их форма, а амплитудные и фазовые параметры произвольны.

Разделение с точностью до перестановки означает, что в процессе разделения позиция разделенных сигналов на выходах разделяющей матрицы  $\mathbf{W}$  может меняться: сигнал от первого источника  $s_1$  может быть на втором выходе  $\hat{s}_2$ , а сигнал второго источника  $s_2$  может перейти на первый выход  $\hat{s}_1$  и т.д.

### Литература

1. Засов В.А. Алгоритмы и вычислительные устройства разделения и восстановления сигналов в многомерных динамических системах: монография. – Самара: СамГУПС, 2012. – 233 с.; ил.
2. Cichocki A., Amari S. Adaptive blind signal and image processing: Learning algorithms and applications. - John Wiley & Sons, Ltd, 2002. - 587 p.
3. Ромкин М.В. Особенности статистических методов разделения и восстановления сигналов. Труды междунауч. конф. «Современные информационные технологии». - Пенза: ПГТУ, 2014г., вып. 20. – С. 9-13.

А.И. Заико

### ИЗМЕРЕНИЕ ПЛОТНОСТИ ВЕРОЯТНОСТИ СЛУЧАЙНОГО ПРОЦЕССА С ЛИНЕЙНОЙ КОРРЕЛЯЦИОННОЙ ФУНКЦИЕЙ. ЭКСТРАПОЛЯЦИЯ

(Уфимский государственный авиационный технический университет)

Задача измерения плотности вероятности случайных сигналов актуальна. Традиционный метод гистограмм пригоден для равномерно распределенного случайного процесса со ступенчатой корреляционной функцией при экстраполяции сигнала между отсчетами, шаге дискретизации равном интервалу корреляции и равномерном распределении погрешности квантования [1]. Другие случаи приводят к появлению погрешностей, комплексный подход к оценке которых приведен в [1, 2].



В данной работе изложено решения этой задачи с линейной корреляционной функцией случайного процесса.

Реализация  $x(t)$  случайного процесса, равномерно дискретизируются во времени с шагом  $T_0$  и квантуется по уровню с шириной кванта  $2\Delta_k$ . Получаются дискретные отсчеты  $x_{it}$ , где  $i$  – номер отсчета, датируемого моментом времени  $t_i$ , а  $l$  – номер кванта, соответствующий уровню квантования  $x_l$ . Количество уровней квантования  $L$ , а номера уровней квантования  $l=1, 2, \dots, L$  [2].

Оценка одномерной плотности вероятности при *экстраполяции в будущее* реализации процесса по последнему отсчету

$$\langle w_1[X] \rangle_s = \frac{1}{T_0} \langle P(x_l) \rangle \int_0^{T_0} w_1[X|\lambda; x_l] d\lambda, \quad (1)$$

где  $\langle P(x_l) \rangle$  – частота появления отсчетов  $x_{it}$ , равных уровню квантования  $x_l$  и определяющих условную плотность распределения вероятности  $w_1[X|\lambda; x_l]$ ;  $\lambda$  – текущее время между соседними отсчетами,  $0 \leq \lambda \leq T_0$ .

Аналогично оценка одномерной плотности вероятности при *интерполяции* реализации процесса между уровнями квантования  $x_l$  и  $x_k$

$$\langle w_1[X] \rangle_n = \frac{1}{T_0} \langle P(x_l, x_k) \rangle \int_0^{T_0} w_1[X|\lambda; x_l, x_k] d\lambda, \quad (2)$$

где  $\langle P(x_l, x_k) \rangle$  – частота появления отсчетов, следующих друг за другом и соответствующих уровням квантования  $x_l$  и  $x_k$ , определяющих плотность вероятности  $w_1[X|\lambda; x_l, x_k]$ .

Случайный процесс опишем моделью Заико с равномерным законом распределения плотности вероятности  $w_1[X]$  [3, 4]. Такая модель проста, требует минимума априорной информации и позволяет получить пригодные для инженерной практики результаты. Она описывается тремя параметрами: нижней  $X_n$  и верхней  $X_b$  границами изменения случайного процесса и нормированной корреляционной функцией  $\rho(\tau)$ , которую положим равной

$$\rho(\tau) = \begin{cases} 1 - |\tau|/\tau_0, & 0 \leq |\tau| \leq \tau_0; \\ 0, & |\tau| \geq \tau_0, \end{cases} \quad (3)$$

где  $\tau$  – временной сдвиг;  $\tau_0$  – интервал корреляции.

Для него распределение плотности вероятности процесса

$$w_1[X] = \begin{cases} (X_b - X_n)^{-1} = (2\Delta_k L)^{-1}, & X_n \leq X \leq X_b; \\ 0, & \text{в остальных случаях,} \end{cases}$$



где  $\Delta_k$  – погрешность квантования по уровню случайна, стационарна и независима от отсчетов и процесса. Опишем её для  $l = 1, 2, \dots, L$  равномерной плотностью вероятности на интервале  $x_l - \Delta_k \leq X \leq x_l + \Delta_k$ .

**Экстраполяция.** При экстраполяции в будущее реализацию  $x(t)$  процесса восстанавливаем по предыдущему отсчету  $x_l$ . При равномерных распределениях случайного процесса и погрешности квантования условная плотность вероятности  $w_1[X|\lambda; x_l]$ , также равномерна [2]

$$w_1[X|\lambda; x_l] = \frac{1}{2\Delta_k} \begin{cases} [1 + (L-1)\lambda/\tau_0]^{-1}, & x_l - \Delta_k - (x_l - \Delta_k - X_H)\lambda/\tau_0 \leq X \leq x_l + \Delta_k + \\ & + (X_B - x_l - \Delta_k)\lambda/\tau_0, \quad 0 \leq \lambda \leq \tau_0; \\ L^{-1}, & X_H \leq X \leq X_B, \quad \tau_0 \leq \lambda \leq T_0; \\ 0, & \text{в остальных случаях.} \end{cases} \quad (4)$$

Возможны два варианта экстраполяции реализации случайного процесса и получения оценки  $\langle w_1[X] \rangle_3$  одномерной плотности вероятности:  $T_0 \leq \tau_0$  и  $T_0 \geq \tau_0$ . При  $T_0 \leq \tau_0$  экстраполяция по последнему отсчету  $x_l$  осуществляется с шагом  $T_0$ , и интервал корреляции  $\tau_0$  накладывается на соседний шаг дискретизации. Поэтому оценка  $\langle w_1[X] \rangle_3$  (1) для  $l = 1, 2, \dots, L$  примет вид

$$\langle w_1[X] \rangle_3 = \frac{1}{2\Delta_k} \frac{\tau_0 \langle P(x_l) \rangle}{T_0 L - 1} \begin{cases} \ln \frac{1 + (L-1)T_0/\tau_0}{1 + (L-1)\frac{x_l - \Delta_k - X}{x_l - \Delta_k - X_H}}, & x_l - \Delta_k - (x_l - \Delta_k - X_H)T_0/\tau_0 \leq \\ & \leq X \leq x_l - \Delta_k; \\ \ln[1 + (L-1)T_0/\tau_0], & x_l - \Delta_k \leq X \leq x_l + \Delta_k; \\ \ln \frac{1 + (L-1)T_0/\tau_0}{1 + (L-1)\frac{X - x_l - \Delta_k}{X_B - x_l - \Delta_k}}, & x_l + \Delta_k \leq X \leq \\ & \leq x_l + \Delta_k + (X_B - x_l - \Delta_k)T_0/\tau_0; \\ 0, & \text{в остальных случаях.} \end{cases}$$

При  $T_0 \geq \tau_0$  экстраполяция по отсчету  $x_l$  осуществляется на интервале  $0 \leq \lambda \leq \tau_0$  и  $w_1[X|\lambda; x_l]$  описывается выражением (4). При  $\tau_0 \leq \lambda \leq T_0$  зависимость от последнего отсчета  $x_l$  отсутствует и  $w_1[X|\lambda; x_l] = w_1[X]$  [2]. В результате при  $T_0 \geq \tau_0$  и  $l = 1, 2, \dots, L$



$$\langle w_1[X] \rangle_3 = \frac{1}{2\Delta_k} \begin{cases} \frac{\tau_0 \langle P(x_l) \rangle}{T_0 L - 1} \left[ \ln \frac{L}{1 + (L-1)\frac{x_l - \Delta_k - X}{x_l - \Delta_k - X_H}}, X_H \leq X \leq x_l - \Delta_k; \right. \\ \left. \ln L, \quad x_l - \Delta_k \leq X \leq x_l + \Delta_k; \right. \\ \left. \ln \frac{L}{1 + (L-1)\frac{X - x_l - \Delta_k}{X_B - x_l - \Delta_k}}, x_l + \Delta_k \leq X \leq X_B; \right. \\ \left. + (T_0 - \tau_0)/T_0 [1/L, X_H \leq X \leq X_B]; \right. \\ \left. 0, \text{ в остальных случаях.} \right.$$

Абсолютная погрешность  $\Delta_3[X]$  оценки  $\langle w_1[X] \rangle_3$  при экстраполяции и комплексном подходе к её определению для  $T_0 \leq \tau_0$  и  $l = 1, 2, \dots, L$  [3, 4]

$$\Delta_3[X] = \langle w_1[X] \rangle_3 - w_1[X] =$$

$$= \frac{1}{2\Delta_k} \begin{cases} \frac{\tau_0 \langle P(x_l) \rangle}{T_0 L - 1} \left[ \ln \frac{1 + (L-1)T_0/\tau_0}{1 + (L-1)\frac{x_l - \Delta_k - X}{x_l - \Delta_k - X_H}}, x_l - \Delta_k - (x_l - \Delta_k - X_H)T_0/\tau_0 \leq \right. \\ \left. \leq X \leq x_l - \Delta_k; \right. \\ \left. \ln[1 + (L-1)T_0/\tau_0], x_l - \Delta_k \leq X \leq x_l + \Delta_k; \right. \\ \left. \ln \frac{1 + (L-1)T_0/\tau_0}{1 + (L-1)\frac{X - x_l - \Delta_k}{X_B - x_l - \Delta_k}}, x_l + \Delta_k \leq X \leq \right. \\ \left. \leq x_l + \Delta_k + (X_B - x_l - \Delta_k)T_0/\tau_0; \right. \\ \left. - [1/L, X_H \leq X \leq X_B]; \right. \\ \left. 0, \text{ в остальных случаях.} \right.$$

При  $T_0 \geq \tau_0$  и  $l = 1, 2, \dots, L$  [3, 4]



$$\Delta_3[X] = \frac{1}{2\Delta_k} \frac{\tau_0}{T_0} \begin{cases} \frac{\langle P(x_l) \rangle}{L-1} \ln \frac{L}{1+(L-1) \frac{x_l - \Delta_k - X}{x_l - \Delta_k - X_H}} - \frac{1}{L}, & X_H \leq X \leq x_l - \Delta_k; \\ \frac{\langle P(x_l) \rangle}{L-1} \ln L - \frac{1}{L}, & x_l - \Delta_k \leq X \leq x_l + \Delta_k; \\ \frac{\langle P(x_l) \rangle}{L-1} \ln \frac{L}{1+(L-1) \frac{X - x_l - \Delta_k}{X_B - x_l - \Delta_k}} - \frac{1}{L}, & x_l + \Delta_k \leq X \leq X_B; \\ 0, & \text{в остальных случаях.} \end{cases}$$

Отметим наличие мультипликативной погрешности перед оценкой  $\langle P(x_l) \rangle / 2\Delta_k$ , которая имеет разное значение при  $T_0 \leq \tau_0$  и при  $T_0 \geq \tau_0$ . Кроме того, при  $T_0 \geq \tau_0$  появилась аддитивная погрешность  $(T_0 - \tau_0) / 2\Delta_k L T_0$ , которая при  $T_0 \leq \tau_0$  отсутствовала.

Продолжение статьи в данном сборнике: Заико А. И. Измерение плотности вероятности случайного процесса с линейной корреляционной функцией. Интерполяция.

А. И. Заико

### ИЗМЕРЕНИЕ ПЛОТНОСТИ ВЕРОЯТНОСТИ СЛУЧАЙНОГО ПРОЦЕССА С ЛИНЕЙНОЙ КОРРЕЛЯЦИОННОЙ ФУНКЦИЕЙ. ИНТЕРПОЛЯЦИЯ

(Уфимский государственный авиационный технический университет)

**Интерполяция.** При интерполяции реализацию  $x(t)$  случайного процесса восстановим по двум соседним отсчетам  $x_l$  и  $x_k$ . Для равномерных распределений случайного процесса и погрешности квантования условные плотности вероятности также распределены равномерно. Так, условная плотность вероятности  $w_1[X|\lambda; x_l, x_k]$ , где  $0 \leq \lambda \leq T_0 [2-4]$ :

$$w_1[X|\lambda; x_l, x_k] = \begin{cases} [X_B(\lambda; x_l, x_k) - X_H(\lambda; x_l, x_k)]^{-1}, & X_H(\lambda; x_l, x_k) \leq X \leq X_B(\lambda; x_l, x_k); \\ 0, & \text{в остальных случаях,} \end{cases}$$

$$\text{где } X_B(\lambda; x_l, x_k) - X_H(\lambda; x_l, x_k) = (X_B - X_H) \left[ 1 - \frac{\rho(\lambda) + \rho(T_0 - \lambda)}{1 + \rho(T_0)} \right] + 2\Delta_k \frac{\rho(\lambda) + \rho(T_0 - \lambda)}{1 + \rho(T_0)}.$$

Возможны три варианта восстановления реализации:  $T_0 \leq \tau_0$ ,  $\tau_0 \leq T_0 \leq 2\tau_0$  и  $T_0 \geq 2\tau_0$ . Результат восстановления на интервале  $0 \leq \lambda \leq T_0$  зависит от взаимно-



связи соседних отсчетов  $x_l$  и  $x_k$ , которая учитывается условной плотностью вероятности  $w_1[X|\lambda; x_l, x_k]$ .

При  $T_0 \leq \tau_0$  и  $l, k = 1, 2, \dots, L$

$$w_1[X|\lambda; x_l, x_k] = \frac{1}{2\Delta_k} \begin{cases} 1, & x_l - \Delta_k + (x_k - x_l)\lambda/T_0 \leq X \leq x_l + \Delta_k + (x_k - x_l)\lambda/T_0, \quad 0 \leq \lambda \leq T_0; \\ 0, & \text{в остальных случаях.} \end{cases}$$

При  $\tau_0 \leq T_0 \leq 2\tau_0$ ,  $l, k = 1, 2, \dots, L$

$$w_1[X|\lambda; x_l, x_k] = (2\Delta_k)^{-1} \times \begin{cases} \left[ 1 + (L-1) \frac{\lambda}{\tau_0} \right]^{-1}, & x_l - \Delta_k - (x_l - \Delta_k - X_H)\lambda/\tau_0 \leq X \leq x_l + \Delta_k + (X_B - x_l - \Delta_k)\lambda/\tau_0, \\ & 0 \leq \lambda \leq T_0 - \tau_0; \\ \left[ 1 + (L-1) \frac{T_0 - \tau_0}{\tau_0} \right]^{-1}, & x_l - \Delta_k - (x_k - \Delta_k - X_H)(T_0 - \tau_0)/\tau_0 + (x_k - x_l)\lambda/\tau_0 \leq X \leq x_l + \Delta_k + \\ & + (X_B - x_k - \Delta_k)(T_0 - \tau_0)/\tau_0 + (x_k - x_l)\lambda/\tau_0, \quad T_0 - \tau_0 \leq \lambda \leq \tau_0; \\ \left[ 1 + (L-1) \frac{T_0 - \lambda}{\tau_0} \right]^{-1}, & x_k - \Delta_k - (x_k - \Delta_k - X_H)(T_0 - \lambda)/\tau_0 \leq X \leq x_k + \Delta_k + \\ & + (X_B - x_k - \Delta_k)(T_0 - \lambda)/\tau_0, \quad \tau_0 \leq \lambda \leq T_0; \\ 0, & \text{в остальных случаях.} \end{cases}$$

При  $T_0 \geq 2\tau_0$ ,  $l, k = 1, 2, \dots, L$

$$w_1[X|\lambda; x_l, x_k] = (2\Delta_k)^{-1} \times \begin{cases} \left[ 1 + (L-1) \frac{\lambda}{\tau_0} \right]^{-1}, & x_l - \Delta_k - (x_l - \Delta_k - X_H)\lambda/\tau_0 \leq X \leq x_l + \Delta_k + (X_B - x_l - \Delta_k)\lambda/\tau_0, \\ & 0 \leq \lambda \leq \tau_0; \\ L^{-1}, & X_H \leq X \leq X_B, \quad \tau_0 \leq \lambda \leq T_0 - \tau_0; \\ \left[ 1 + (L-1) \frac{T_0 - \lambda}{\tau_0} \right]^{-1}, & x_k - \Delta_k - (x_k - \Delta_k - X_H)(T_0 - \lambda)/\tau_0 \leq X \leq x_k + \Delta_k + \\ & + (X_B - x_k - \Delta_k)(T_0 - \lambda)/\tau_0, \quad T_0 - \tau_0 \leq \lambda \leq T_0; \\ 0, & \text{в остальных случаях.} \end{cases}$$

Подставив эти значения в выражения (2) [1], получим оценку плотности распределения вероятности  $\langle w_1[X] \rangle_n$ . При  $T_0 \leq \tau_0$  и  $l, k = 1, 2, \dots, L$