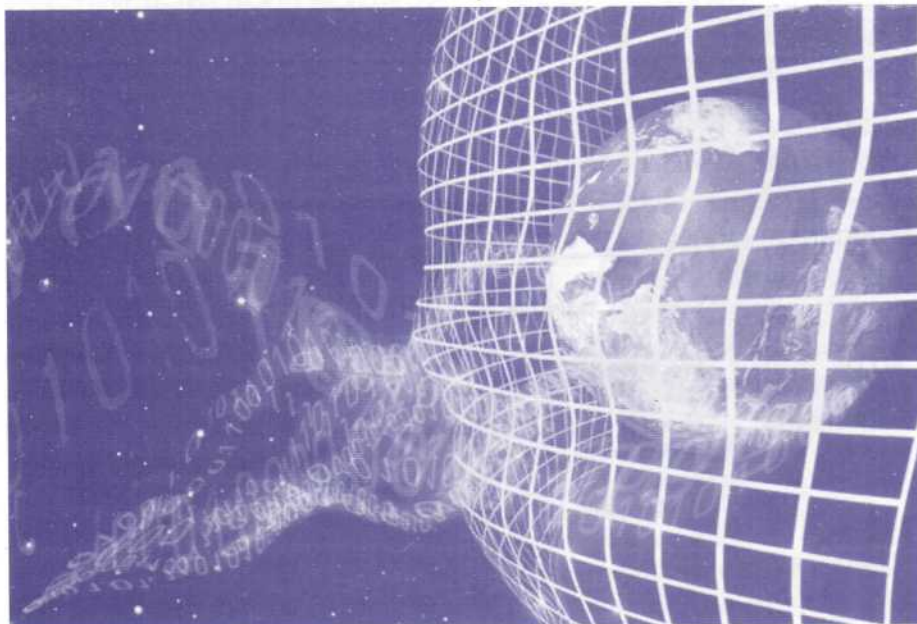


Институт кибернетики им. В.М. Глушкова НАН Украины



Международный
научно-теоретический
журнал

КИБЕРНЕТИКА И СИСТЕМНЫЙ АНАЛИЗ

2 2011

ГЛАВНЫЙ РЕДАКТОР

И.В. СЕРГИЕНКО, академик
НАН Украины

РЕДАКЦИОННАЯ КОЛЛЕГИЯ

И.Н. КОВАЛЕНКО, зам. главного
редактора, академик
НАН Украины

Н.С. ФУРС, зам. главного
редактора

А.В. АНИСИМОВ, чл.-кор.
НАН Украины

В.С. ДЕЙНЕКА, академик
НАН Украины

Г.А. ДОНЕЦ, доктор физ.-мат. наук
Ю.М. ЕРМОЛЬЕВ, академик
НАН Украины

М.З. ЗГУРОВСКИЙ, академик
НАН Украины

В.С. КОРОЛОК, академик
НАН Украины

В.М. КУНЦЕВИЧ, академик
НАН Украины

А.А. ЛЕТИЧЕВСКИЙ, академик
НАН Украины

В.Н. РЕДЬКО, академик
НАН Украины

**МЕЖДУНАРОДНЫЙ
РЕДАКЦИОННЫЙ СОВЕТ**

А.С. АЛЕКСЕЕВ, академик РАН

Д. БАУМ, профессор, Германия

Ж. БОННИН, профессор, Франция

А.Д. ГВИШИАНИ, чл.-кор. РАН

Д. ГИЛЬБЕРТ, профессор, Англия

Ф. ГЛОВЕР, профессор, США

В.А. ЕМЕЛИЧЕВ, профессор, Беларусь

Ю.И. ЖУРАВЛЕВ, академик РАН

А.Б. КУРЖАНСКИЙ, академик РАН

В.Л. МАКАРОВ, академик РАН

А. ПАКШТАС, профессор, Англия

П.М. ПАРДАЛОС, профессор, США

Э.Х. ТЫГУУ, академик
АН Эстонии

АДРЕС РЕДАКЦИИ:

03680, ГСП, Киев 187
Проспект Академика Глушкова, 40
Институт кибернетики им. В.М. Глушкова
НАН Украины
Телефоны: 526-00-59, 526-64-61
Факс: (044) 526-74-18
E-mail: kisa-casa@ukr.net
<http://www.kibernetika.org>

Журнал публикует оригинальные и обзорные статьи, материалы проблемного и дискуссионного характера, отчеты о конференциях и совещаниях по вопросам кибернетики и системного анализа, библиографические обзоры, рецензии на монографии, информирует читателей о новейших достижениях отечественной и зарубежной кибернетики.

Основные тематические разделы:

КИБЕРНЕТИКА

Теоретические проблемы кибернетики
Проектирование кибернетических систем
Проблемы искусственного интеллекта
Экономическая кибернетика

СИСТЕМНЫЙ АНАЛИЗ

Теория систем и математические вопросы
системного анализа
Теория оптимальных решений
Прикладные методы системного анализа

**ПРОГРАММНО-ТЕХНИЧЕСКИЕ
КОМПЛЕКСЫ**

Архитектура программно-технических
комплексов
Математическое и программное обеспечение
Новые информационные технологии
в медицине, биологии, лингвистике,
юриспруденции и др.

**НОВЫЕ СРЕДСТВА КИБЕРНЕТИКИ,
ИНФОРМАТИКИ, ВЫЧИСЛИТЕЛЬНОЙ
ТЕХНИКИ И СИСТЕМНОГО АНАЛИЗА**

ДИСКУССИОННЫЕ СООБЩЕНИЯ

ЖУРНАЛ ПЕРЕИЗДАЕТСЯ НА АНГЛИЙСКОМ
ЯЗЫКЕ ИЗДАТЕЛЬСТВОМ Springer
ПОД НАЗВАНИЕМ

CYBERNETICS AND SYSTEMS ANALYSIS

Информация для авторов на сайте
<http://www.springeronline.com/10559>

Журнал *Cybernetics and Systems Analysis* реферируется или индексируется агентствами ABI/INFORM, Academic OneFile, Academic Search, Compendex, CompuScience, Computer Abstracts International Database, Computer Science Index, Current Abstracts, Current Index to Statistics, Digital Mathematics Registry, EBSCO, Gale, Google Scholar, INIS Atomindex, Inspec, io-port.net, Mathematical Reviews, OCLC, SCOPUS, Summon by Serial Solutions, Zentralblatt Math.

Журнал включен в перечень профильных изданий ВАК Украины и реферируется в Реферативном журнале и Базах данных ВИНТИ, Москва, Россия, тел.: (0-07-495) 155-42-17

**АЛГОРИТМ ОПРЕДЕЛЕНИЯ ОПТИМАЛЬНЫХ ПАРАМЕТРОВ
ПОЛИНОМИАЛЬНОГО ФИЛЬТРА-ЭКСТРАПОЛЯТОРА ВИНЕРА
ДЛЯ НЕСТАЦИОНАРНЫХ СЛУЧАЙНЫХ ПРОЦЕССОВ,
НАБЛЮДАЕМЫХ С ПОГРЕШНОСТЯМИ**

Ключевые слова: случайный процесс, алгоритм оптимальной экстраполяции.

Пусть исследуемый случайный процесс $X(t)$ в дискретном ряду точек t_i , $i = \overline{1, I}$, измеряется с некоторой погрешностью $Y(i)$, в результате имеет место случайный процесс измерений $Z(t)$:

$$Z(t) = X(t) + Y(t). \quad (1)$$

Положим, что получены $k < I$ первых его значений: $Z(\mu) = z(\mu)$, $\mu = \overline{1, k}$. Задача экстраполяции заключается в том, что на основе этой информации и априорных сведений о процессах $X(t)$, $Y(t)$ требуется получить оптимальную в средневекторном смысле оценку $\hat{X}(i)$, $i = \overline{k+1, I}$, будущих значений соответствующей реализации ненаблюдаемого случайного процесса $X(t)$.

Один из наиболее известных методов решения этой задачи — метод Винера [1, 2], согласно которому оценка дальнейших значений $\hat{X}(i)$, $i = \overline{k+1, I}$, реализации случайного процесса $X(t)$ определяется из соотношения

$$\hat{X} = \sum_{\mu=1}^k h_{\mu}(i) z(\mu), \quad i = \overline{k+1, I}. \quad (2)$$

В (2) $h_{\mu}(i)$, $\mu = \overline{1, k}$, — дискретизированная импульсная переходная характеристика, оптимальные значения которой определяются из системы уравнений

$$\sum_{\mu=1}^k h_{\mu}(i) R_z(j, \mu) = R_{xz}(j, i), \quad j = \overline{1, k}, \quad i = \overline{k+1, I}. \quad (3)$$

Результат прогноза при использовании метода Винера несмещенный и обеспечивает минимум среднего квадрата ошибки экстраполяции. Однако область применения данного алгоритма существенно ограничена тем, что при его получении использованы предположения о стационарности исследуемого случайного процесса $X(t)$ и процесса погрешностей измерений $Y(t)$. В [3] данное ограничение снято и получено оптимальное в средневекторном смысле решение задачи фильтрации-экстраполяции нестационарного случайного процесса:

$$m_{x/z}^{(\mu)}(i) = \begin{cases} 0, & \mu = 0, \quad i = \overline{1, I}, \\ m_{x/z}^{(\mu-1)}(i) + [z(\mu) - m_{x/z}^{(\mu-1)}(\mu)] \beta_{\mu}(i), & \mu = \overline{1, k}, \quad i = \overline{\mu+1, I}. \end{cases} \quad (4)$$

Алгоритм (4) имеет эквивалентную явную форму записи:

$$m_{x/z}^{(k)}(i) = \sum_{\mu=1}^k z(\mu) b_{\mu}^{(k)}(i), \quad i = \overline{k+1, I}, \quad (5)$$

где

$$b_{\mu}^{(k)}(i) = \begin{cases} b_{\mu}^{(k-1)}(i) - b_{\mu}^{(k-1)}(k) B_k(i), & \mu \leq k-1; \\ \beta_k(i), & \mu = k. \end{cases} \quad (6)$$

Параметры алгоритма (4), (5) являются элементами канонического разложения [4, 5] смешанной случайной последовательности $\{X'\} = \{Z(1), Z(2), \dots, Z(k), X(k+1), \dots, X(I)\}$, сочетающей в себе как результаты измерений до $i = k$, так и данные о процессе $X(t)$ для $i = k+1, I$:

$$X'(i) = \sum_{v=1}^I U_v \beta_v(i), \quad i = \overline{1, I}; \quad (7)$$

$$U_i = Z(i) - \sum_{v=1}^{i-1} U_v \beta_v(i), \quad i = \overline{1, k}; \quad (8)$$

$$U_i = X(i) - \sum_{v=1}^{i-1} U_v \beta_v(i), \quad i = \overline{k+1, I}; \quad (9)$$

$$D_i = D_z(i) - \sum_{v=1}^{i-1} D_v \beta_v^2(i), \quad i = \overline{1, k}; \quad (10)$$

$$D_i = D_x(i) - \sum_{v=1}^{i-1} D_v \beta_v^2(i), \quad i = \overline{k+1, I}; \quad (11)$$

$$\beta_v(i) = \frac{1}{D_v} \{R_z(v, i) - \sum_{j=1}^{v-1} D_j \beta_j(v) \beta_j(i)\}, \quad v = \overline{1, k}, \quad i = \overline{v, k}; \quad (12)$$

$$\beta_v(i) = \frac{1}{D_v} \{R_{zx}(v, i) - \sum_{j=1}^{v-1} D_j \beta_j(v) \beta_j(i)\}, \quad v = \overline{1, k}, \quad i = \overline{k+1, I}; \quad (13)$$

$$\beta_v(i) = \frac{1}{D_v} \left\{ R_x(v, i) - \sum_{j=1}^{v-1} D_j \beta_j(v) \beta_j(i) \right\}, \quad v = \overline{k+1, I}, \quad i = \overline{k+1, I}. \quad (14)$$

Существенный недостаток алгоритма (4), (5) — предположение о наличии в исследуемом случайном процессе $X(t)$ только корреляционных связей.

Полиномиальный алгоритм Винера позволяет учесть в решении задачи прогноза стохастические связи более высоких порядков:

$$\hat{X}(i) = \sum_{j=1}^k \sum_{v=1}^N h_j^{(v)}(i) z^v(j), \quad v = \overline{1, N}, \quad i = \overline{k+1, I}. \quad (15)$$

Оптимальные значения дискретизированной импульсной переходной характеристики $h_j^{(v)}(i)$, $j = \overline{1, k}$, $v = \overline{1, N}$, $i = \overline{k+1, I}$, определяются из системы уравнений

$$\sum_{j=1}^k \sum_{v=1}^N h_j^{(v)}(i) M[Z^v(j) Z^l(\mu)] = M[Z^l(\mu) X(i)],$$

$$j, \mu = \overline{1, k}, \quad v, l = \overline{1, N}, \quad i = \overline{k+1, I}. \quad (16)$$

Однако метод (15), как и фильтр-экстраполятор (2), применяется только для стационарных случайных процессов. В этой связи возникает задача снятия указанного ограничения для нелинейного случая.

ПОСТАНОВКА ЗАДАЧИ

Пусть исследуемый случайный процесс $X(t)$ полностью задан в дискретном ряду точек t_i , $i = \overline{1, I}$, дискретизированной моментной функцией $M[X^k(v) X^k(\mu)]$, $\lambda, h = \overline{1, N}$, $v, i = \overline{1, I}$. Также известны стохастические свойства $M[Y^k(v) Y^k(\mu)]$.

$\lambda, h = \overline{1, N}$, $\nu, i = \overline{1, I}$, случайного процесса $Y(t)$ погрешностей измерений. Без ограничения общности последующего изложения положим $M[X(i)] = 0$, $M[Y(i)] = 0$, $i = \overline{1, I}$. Необходимо получить оптимальный в среднеквадратическом смысле алгоритм экстраполяции дальнейших значений исследуемого процесса $X(t)$ по результатам последовательных измерений $z(\mu)$, $\mu = \overline{1, k}$.

МЕТОД РЕШЕНИЯ

Решение данной задачи можно получить на базе соответствующего полиномиального разложения [6, 7] последовательности $\{X^i\}$:

$$X^i(i) = \sum_{\nu=1}^i \sum_{\lambda=1}^N W_{\nu}^{(\lambda)} \beta_{i\nu}^{(\lambda)}(i), \quad i = \overline{1, I}. \quad (17)$$

Элементы разложения (17) определяются следующими рекуррентными соотношениями:

$$W_{\nu}^{(\lambda)} = Z^{\lambda}(\nu) - \sum_{\mu=1}^{\nu-1} \sum_{j=1}^N W_{\mu}^{(j)} \beta_{\lambda\mu}^{(j)}(\nu) - \sum_{j=1}^{\lambda-1} W_{\nu}^{(j)} \beta_{\lambda\nu}^{(j)}(\nu), \quad \nu = \overline{1, k}; \quad (18)$$

$$W_{\nu}^{(\lambda)} = X^{\lambda}(\nu) - \sum_{\mu=1}^{\nu-1} \sum_{j=1}^{N-1} W_{\mu}^{(j)} \beta_{\lambda\mu}^{(j)}(\nu) - \sum_{j=1}^{\lambda-1} W_{\nu}^{(j)} \beta_{\lambda\nu}^{(j)}(\nu), \quad \nu = \overline{k+1, I}; \quad (19)$$

$$D_{\lambda}(\nu) = M[\{W_{\nu}^{(\lambda)}\}^2] = M[Z^{2\lambda}(\nu)] - \sum_{\mu=1}^{\nu-1} \sum_{j=1}^N D_j(\mu) \{\beta_{\lambda\mu}^{(j)}(\nu)\}^2 - \sum_{j=1}^{\lambda-1} D_j(\nu) \{\beta_{\lambda\nu}^{(j)}(\nu)\}^2, \quad \nu = \overline{1, k}; \quad (20)$$

$$D_{\lambda}(\nu) = M[\{W_{\nu}^{(\lambda)}\}^2] = M[X^{2\lambda}(\nu)] - \sum_{\mu=1}^{\nu-1} \sum_{j=1}^N D_j(\mu) \{\beta_{\lambda\mu}^{(j)}(\nu)\}^2 - \sum_{j=1}^{\lambda-1} D_j(\nu) \{\beta_{\lambda\nu}^{(j)}(\nu)\}^2, \quad \nu = \overline{k+1, I}; \quad (21)$$

$$\beta_{i\nu}^{(\lambda)}(i) = \frac{M[W_{\nu}^{(\lambda)} Z^h(i)]}{M[\{W_{\nu}^{(\lambda)}\}^2]} = \frac{1}{D_{\lambda}(\nu)} \left\{ M[Z^{\lambda}(\nu) Z^h(i)] - \sum_{\mu=1}^{\nu-1} \sum_{j=1}^N D_j(\mu) \beta_{\lambda\mu}^{(j)}(\nu) \beta_{h\mu}^{(j)}(i) - \sum_{j=1}^{\lambda-1} D_j(\nu) \beta_{\lambda\nu}^{(j)}(\nu) \beta_{h\nu}^{(j)}(i) \right\}, \quad (22)$$

$$\lambda = \overline{1, h}, \quad 1 \leq \nu \leq i \leq k,$$

$$\beta_{i\nu}^{(\lambda)}(i) = \frac{M[W_{\nu}^{(\lambda)} X^h(i)]}{M[\{W_{\nu}^{(\lambda)}\}^2]} = \frac{1}{D_{\lambda}(\nu)} \left\{ M[Z^{\lambda}(\nu) X^h(i)] - \sum_{\mu=1}^{\nu-1} \sum_{j=1}^N D_j(\mu) \beta_{\lambda\mu}^{(j)}(\nu) \beta_{h\mu}^{(j)}(i) - \sum_{j=1}^{\lambda-1} D_j(\nu) \beta_{\lambda\nu}^{(j)}(\nu) \beta_{h\nu}^{(j)}(i) \right\},$$

$$\lambda = \overline{1, h}, \quad \nu = \overline{1, k}, \quad i = \overline{k+1}; \quad (23)$$

$$\beta_{i\nu}^{(\lambda)}(i) = \frac{M[W_{\nu}^{(\lambda)} X^h(i)]}{M[\{W_{\nu}^{(\lambda)}\}^2]} = \frac{1}{D_{\lambda}(\nu)} \left\{ M[X^{\lambda}(\nu) X^h(i)] - \right.$$

$$\left. - \sum_{\mu=1}^{\nu-1} \sum_{j=1}^N D_j(\mu) \beta_{\lambda\mu}^{(j)}(\nu) \beta_{h\mu}^{(j)}(i) - \sum_{j=1}^{\lambda-1} D_j(\nu) \beta_{\lambda\nu}^{(j)}(\nu) \beta_{h\nu}^{(j)}(i) \right\}, \quad (24)$$

$$\lambda = \overline{1, h}, k \leq \nu \leq i \leq I.$$

В каноническом разложении (17) случайный процесс $X(t)$ представлен в исследуемом ряду точек $t_j, j = \overline{1, I}$, с помощью N массивов $\{W^{(\lambda)}\}, \lambda = \overline{1, N}$, некоррелированных центрированных случайных коэффициентов $W_i^{(\lambda)}, i = \overline{1, I}$. Данные коэффициенты содержат информацию о значениях $Z^\lambda(i), \lambda = \overline{1, N}, i = \overline{1, k}$, и $X^\lambda(i), \lambda = \overline{1, N}, i = k+1, I$, а координатные функции $\beta_{h\nu}^{(\lambda)}(i), \lambda, h = \overline{1, N}, \nu, i = \overline{1, I}$, описывают вероятностные связи порядка $\lambda + h$ между сечениями t_ν и $t_i, \nu, i = \overline{1, I}$.

Предположим, что в результате измерения известно значение $z(1)$ последовательности $\{X'\}$ в точке t_1 . Следовательно, известны значения коэффициентов $W_1^{(\lambda)}, \lambda = \overline{1, N}$:

$$w_1^{(\lambda)} = z^\lambda(1) - M[Z^\lambda(1)] - \sum_{j=1}^{\lambda-1} w_1^{(j)} \beta_{1\nu}^{(j)}(1), \quad \nu = \overline{1, I}. \quad (25)$$

Подстановка $w_1^{(1)}$ в (17) позволяет получить полиномиальное каноническое разложение апостериорной случайной последовательности $\{X^{(1,1)}\} = X'(i/z_1(1))$:

$$\begin{aligned} X^{(1,1)}(i) = X'(i/z(1)) &= z(1) \beta_{11}^{(1)}(i) + \sum_{\lambda=2}^N W_1^{(\lambda)} \beta_{11}^{(\lambda)}(i) + \\ &+ \sum_{\nu=2}^i \sum_{\lambda=1}^N W_\nu^{(\lambda)} \beta_{1\nu}^{(\lambda)}(i), \quad i = \overline{1, I}. \end{aligned} \quad (26)$$

Применение к (26) операции математического ожидания дает оптимальную по критерию минимума среднего квадрата ошибки экстраполяции оценку будущих значений последовательности $\{X\}$ при условии, что для определения данной оценки используется одно значение $z(1)$:

$$m_{x/z}^{(1,1)}(i) = M[X'(i/z(1))] = z(1) \beta_{11}^{(1)}(i), \quad i = \overline{1, I}. \quad (27)$$

Учитывая, что координатные функции $\beta_{h\nu}^{(\lambda)}(i), \lambda, h = \overline{1, N}, \nu, i = \overline{1, I}$, определяются из условия минимума среднего квадрата ошибки приближения в промежутках между произвольными значениями $Z^\lambda(\nu)$ и $X^h(i)$, выражение (27) можно обобщить на случай прогнозирования $x^h(i), h = \overline{1, N}$:

$$m_{x/z}^{(1,1)}(h, i) = M[X^h(i/z(1))] = z(1) \beta_{h1}^{(1)}(i), \quad i = \overline{k+1, I}. \quad (28)$$

Конкретизация в (26) второго значения $w_1^{(2)}$ дает каноническое разложение апостериорной последовательности $\{X^{(1,2)}\} = X(i/z_1(1), z_1(1)^2)$:

$$\begin{aligned} X^{(1,2)}(i) = X(i/z(1), z(1)^2) &= z(1) \beta_{11}^{(1)}(i) + [z^2(1) - z(1) \beta_{21}^{(1)}(1)] \beta_{11}^{(2)}(1) + \\ &+ \sum_{\lambda=3}^{N-1} W_1^{(\lambda)} \beta_{11}^{(\lambda)}(i) + \sum_{\nu=2}^i \sum_{\lambda=1}^{N-1} W_\nu^{(\lambda)} \beta_{1\nu}^{(\lambda)}(i), \quad i = \overline{1, I}. \end{aligned} \quad (29)$$

Применяя к (29) операцию математического ожидания и используя выражение (28), получаем алгоритм экстраполяции по двум значениям $z_1(1), z_1(1)^2$:

$$m_{x/z}^{(1,2)}(h, i) = M[X^h(i/z(1), z(1)^2)] = m_{x/z}^{(1,1)}(h, i) + [z^2(1) - m_{x/z}^{(1,1)}(2, i)]\beta_{11}^{(2)}(1), \quad i = \overline{k+1, I}. \quad (30)$$

Обобщение полученной закономерности позволяет записать алгоритм прогноза для произвольного числа известных значений:

$$m_x^{(\mu, l)}(h, i) = \begin{cases} m_x^{(\mu, l-1)}(h, i) + (z^h(\mu) - m_x^{(\mu, l-1)}(l, \mu))\beta_{h\mu}^{(l)}(i), & l \neq 1, \\ m_x^{(\mu, N-1)}(h, i) + (z^h(\mu) - m_x^{(\mu-1, N-1)}(l, \mu))\beta_{h\mu}^{(1)}(i), & l = 1. \end{cases} \quad (31)$$

Выражение $m_{x/z}^{(\mu, l)}(h, i) = M[X^h(i/z^v(j), j = \overline{1, \mu-1}, v = \overline{1, N}; z^v(\mu), v = \overline{1, l})]$ для $h = 1, l = N, \mu = k$ является несмещенной оптимальной оценкой $m_{x/z}^{(k, N-1)}(1, i)$ будущего значения $x(i), i = \overline{k+1, I}$, при условии, что для вычисления данной оценки используются значения $z^v(j), v = \overline{1, N}, j = \overline{1, k}$, т.е. известны результаты измерений последовательности $\{X'\}$ в точках $t_j, j = \overline{1, k}$.

Выражение для искомой оценки $m_{x/z}^{(k, N)}(1, i)$ можно записать в следующем виде:

$$m_{x/z}^{(k, N)}(1, i) = \sum_{j=1}^k \sum_{v=1}^N z^v(j) S_{(j-1)N+v}^{(kN)}((i-1)N+1), \quad i = \overline{k+1, I}, \quad (32)$$

где

$$S_{(j-1)N+v}^{(\alpha)}(\xi) = \begin{cases} S_{(j-1)N+v}^{(\alpha-1)}(\xi) - S_{(j-1)N+v}^{(\alpha-1)}(\alpha)\beta_{\text{mod}_N(\xi), j}^{(\nu)}(i), & \alpha-1 \leq (j-1)N+v; \\ \beta_{\text{mod}_N(\xi), j}^{(\nu)}([\xi/N]+1), & \alpha = (j-1)N+v, \{\xi/N\} \neq 0; \\ \beta_{\text{mod}_N(\xi), j}^{(\nu)}(i)[\xi/N], & \alpha = (j-1)N+v, \{\xi/N\} = 0. \end{cases} \quad (33)$$

При этом средний квадрат погрешности экстраполяции определяется выражением

$$M[X(i/z^v(j), v = \overline{1, N}, j = \overline{1, k}) - m_x^{(k, N)}(1, i)] = M[X^2(i)] - \sum_{j=1}^k \sum_{v=1}^N M[(W_j^{(v)})^2](\beta_{1j}^{(v)}(i))^2, \quad i = \overline{k+1, I}. \quad (34)$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО ЭКВИВАЛЕНТНОСТИ

В случае, когда прогнозируемый процесс $X(t)$ и процесс погрешностей измерений $Y(t)$ стационарны, алгоритм прогноза (15) и (32) совпадают.

Для установления связи между $h_j^{(v)}(i)$ и $S_{(j-1)N+v}^{(kN)}((i-1)N+1)$ рассмотрим подробнее механизм формирования оптимальных значений $h_j^{(v)}(i)$.

При использовании для прогноза одного измерения $z(1)$ оптимальное значение коэффициента $h_1^{(1)}(i)$ согласно (16) определяется из выражения

$$h_1^{(1)}(i) = \frac{M[Z(1)X(i)]}{M[Z^2(1)]}.$$

С учетом свойств элементов канонического разложения (17) и соотношения (33) для поиска значений весовых коэффициентов имеем $h_1^{(1)}(i) = \beta_{11}^{(1)}(i) = S_1^{(1)}(i)$.

При использовании для прогноза двух значений: $z(1), z^2(1)$ система уравнений (16) принимает вид

$$\begin{cases} h_1^{(1)}(i)M[Z(1)Z(1)] + h_1^{(2)}(i)M[Z^2(1)Z(1)] = M[Z(1)X(i)], \\ h_1^{(1)}(i)M[Z(1)Z^2(1)] + h_1^{(2)}(i)M[Z^2(1)Z^2(1)] = M[Z^2(1)X(i)]. \end{cases}$$

Используя метод Гаусса, получаем

$$\begin{cases} h_1^{(1)}(i) + h_1^{(2)}(i) \frac{M[Z^3(1)]}{M[Z^2(1)]} = \frac{M[Z(1)X(i)]}{M[Z^2(1)]}, \\ h_1^{(2)}(i) \left(M[Z^4(1)] - \frac{M^2[Z^3(1)]}{M[Z^2(1)]} \right) = M[Z^2(1)X(i)] - \frac{M[Z(1)X(i)]M[Z^3(1)]}{M[Z^2(1)]}. \end{cases} \quad (35)$$

С учетом свойств элементов канонического разложения (17) систему уравнений (35) запишем так:

$$\begin{cases} h_1^{(1)}(i) + h_1^{(2)}(i)\beta_{21}^{(1)}(1) = \beta_{11}^{(1)}(i), \\ h_1^{(2)}(i) = \beta_{11}^{(2)}(i). \end{cases}$$

Из системы вытекают выражения для определения оптимальных значений $h_1^{(1)}(i)$ и $h_1^{(2)}(i)$:

$$h_1^{(1)}(i) = \beta_{11}^{(1)}(i) - \beta_{11}^{(2)}(i)\beta_{21}^{(1)}(1), \quad h_1^{(2)}(i) = \beta_{11}^{(2)}(i).$$

Данные выражения, как и в случае использования одного значения $z(1)$ для прогноза, совпадают с выражениями для определения весовых коэффициентов алгоритма (32).

Итак, для $N = 2, k = 1, h_1^{(1)}(i) = S_1^{(2)}(2i-1), h_1^{(2)}(i) = S_2^{(2)}(2i-1)$.

Продолжая рассуждения для возрастающих номеров N и k , несложно убедиться, что для стационарных случайных процессов алгоритм (32) и алгоритм Винера совпадают.

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

Получен алгоритм определения оптимальных значений полиномиального винеровского фильтра-экстраполятора для нестационарных случайных процессов, наблюдаемых с погрешностями. Универсальность полученного решения определяется тем, что каноническое разложение (17) существует и точно описывает в точках дискретности любой случайный процесс с конечной дисперсией. Определение оптимальных импульсных переходных функций на основе выражения (33) существенно проще по сравнению с процедурой формирования и решения систем уравнений (16) для большого числа измерений и порядка нелинейности.

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Винер Н. Экстраполяция, интерполяция и сглаживание стационарных временных последовательностей с инженерными приложениями. — Нью-Йорк: Дж. Вилей, 1949. — 250 с.
2. Драган Я. П. Модели сигналов в линейных системах. — Киев: Наук. думка, 1972. — 302 с.
3. Кудрицкий В. Д., Атаманюк И. П. Алгоритм определения оптимальных параметров фильтра-экстраполятора Винера для нестационарных случайных процессов, наблюдаемых с погрешностями // Кибернетика и системный анализ. — 1996. — № 3. — С. 183–186.
4. Пугачев В. С. Теория случайных функций и ее применение. — М.: Физматгиз, 1962. — 720 с.
5. Кудрицкий В. Д. Прогнозирование надежности радиоэлектронных устройств. — Киев: Техніка, 1982. — 168 с.
6. Атаманюк И. П. Векторное полиномиальное каноническое разложение случайного процесса // Техническая диагностика и неразрушающий контроль. — 2003. — № 1. — С. 40–43.
7. Атаманюк И. П. Алгоритм экстраполяции нелинейного случайного процесса на базе его канонического разложения // Кибернетика и системный анализ. — 2005. — № 2. — С. 267–273.

Поступила 27.04.2009