

А. Н. Тырсин, С. М. Серебрянский (Челябинск, ЮУрГУ; Троицк, ТФ ЧелГУ). **Об одном методе распознавания монотонных зависимостей.**

Пусть имеем дискретный процесс $y_k = y(t_k) = y(k\Delta)$, где Δ — интервал дискретизации, который часто называют временным рядом.

Теорема. Пусть задана числовая последовательность $\{f(k)\}$, где $f(k)$ — некоторая непрерывная монотонная функция. Зададим произвольное множество последовательностей $W = \{f_j(k)\}$, $f_j(k)$ — непрерывная монотонная функция, $j \in \Omega$, Ω — множество индексов. Тогда множество W упорядочено по отношению порядка в смысле близости $\{f_j(k)\}$ к $\{f(k)\}$.

Доказательство. Пусть $\{u_k\}$ — некоторая числовая последовательность. Поставим ей в соответствие вектор $\mathbf{a} = (a_1, a_2)$ коэффициентов разностной схемы с помощью отображения $G(\{u_k\}) : \{u_k\} \rightarrow \mathbf{a}$ как

$$\mathbf{a} = \arg \min_{a_i \in \mathbf{R}} \left[\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{1}{k} \sum_{k=3}^{\infty} (u_k - a_1 u_{k-1} - a_2 u_{k-2})^2 \right]. \quad (1)$$

Из определения обратного отображения следует $\{f^{-1}[f(k)]\} = \{k\}$, где f^{-1} — отображение, обратное к f . Последовательности $\{k\}$ согласно (1) будет соответствовать вектор $\mathbf{a}^* = (a_1^*, a_2^*) = (2; -1)$ [1]. Таким образом, $\{k\} \xrightarrow{G(\{k\})} \mathbf{a}^*$.

Очевидно, что для каждой функции f_j существует последовательность $\{u_k^j\}$, элементы которой $u_k^j = f_j^{-1}[f(k)]$, где f_j^{-1} — отображение, обратное к f_j . Если $f_j \neq f$, то $\{u_k^j\} \xrightarrow{G(\{u_k^j\})} (a_1^j, a_2^j) = \mathbf{a}^j \neq \mathbf{a}^*$.

Поставим в соответствие каждой последовательности $\{f_j(k)\}$ функционал $d_j(\{f(k)\}) = \sqrt{(\mathbf{a}^j, \mathbf{a}^*)}$. Из непрерывности отображения (1) [2] вытекает упорядоченность множества W по отношению порядка: если $d_j(\{f(k)\}) \leq d_i(\{f(k)\})$, то $\{f_j(k)\} \preceq \{f_i(k)\}$.

Метод распознавания состоит в следующем. Для последовательности $\{y_k\}$ задают множество типовых моделей в виде функций f_j , $j \in \Omega$. Параметры этих функций можно задавать или оценивать с помощью аппроксимации, например, методом наименьших квадратов. В результате получает множество W последовательностей $\{f_j(k)\}$. Поскольку W конечно, то наилучшей моделью в W будет та, которая обеспечит минимум $d_j(\{y_k\}) \rightarrow \min_{j \in \Omega}$.

Отметим, что, разбив каждую последовательность $\{f_j(k)\}$ на участки монотонности, можно распознавать в общем случае и немонотонные зависимости.

Далее обобщим метод на случай многомерных зависимостей. Рассмотрим, например, двумерные дискретные монотонные зависимости $y(x_i^{(1)}, x_k^{(2)}) = y(i\Delta_1, k\Delta_2) = y(i, k)$, где $\forall i, k$ $y(i, k) < (>) y(i+1, k)$, $y(i, k) < (>) y(i, k+1)$. Нетрудно обобщить

рассмотренную выше теорему на этот случай (а также случай любого числа переменных).

Зададим некоторое множество двумерных последовательностей $W = \{f_j(i, k)\}$, $j \in \Omega$, Ω — множество индексов. Тогда множество W упорядочено по отношению порядка в смысле близости $\{f_j(i, k)\}$ к $\{f(i, k)\}$.

Очевидно, что $\{u(i, k)\} = \{f^{-1}[f(i, k)]\} = \{(i, k)\}$. Это означает, что $\forall i, k$ справедливы разностные схемы

$$\begin{cases} u(i, k) = 2u(i, k-1) - u(i, k-2), \\ u(i, k) = 2u(i-1, k) - u(i-2, k), \end{cases} \quad (2)$$

т.е. в любом сечении плоскости (при фиксированном i или k) имеем прямую. Если $\{f_j(i, k)\} \neq \{f(i, k)\}$, то для соответствующей последовательности $\{u_j(i, k)\} = \{f_j^{-1}[f(i, k)]\}$ равенства (2) не будут выполняться.

Параметры каждой зависимости $f_j(i, k)$ задаем или оцениваем по множеству экспериментальных данных $y(i, k)$, $i = 1, \dots, n_1$, $k = 1, \dots, n_2$. Для каждой из полученных последовательностей $\{u_j(i, k)\}$ находим аналогично (1) оценки коэффициентов разностной схемы, решая задачу минимизации

$$\sum_i \sum_k \left[u_j(i, k) - a_1^j u_j(i, k-1) - a_2^j u_j(i, k-2) \right]^2 \rightarrow \min_{a_1^j, a_2^j}$$

или

$$\sum_k \sum_i \left[u_j(i, k) - a_1^j u_j(i-1, k) - a_2^j u_j(i-2, k) \right]^2 \rightarrow \min_{a_1^j, a_2^j}.$$

Далее, также как и для одномерного случая, сравниваем полученные векторы (a_1^j, a_2^j) , $j \in \Omega$ на близость к эталонному вектору $\mathbf{a}^* = (2; -1)$.

Рассмотренный выше метод распознавания зависимостей, в отличие от метода основе разностных схем [1, 3], не ограничен набором функций, для которых можно аналитически построить линейную или нелинейную разностную схему. Кроме того, предложенный метод позволяет распознавать многомерные зависимости.

Работа выполнена при поддержке РФФ (проект № 14-18-00574).

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Тырсин А. Н. Идентификация зависимостей на основе моделей авторегрессии. — Автометрия, 2005, т. 41, № 1, с. 43–49.
2. Тырсин А. Н. Модель авторегрессии как отображение функциональной зависимости временного ряда. — Системы управления и информационные технологии, 2005, № 1(18), с. 27–29.
3. Тырсин А. Н., Серебрянский С. М. Распознавание зависимостей во временных рядах на основе структурных разностных схем. — Автометрия, 2015, т. 51, № 2, с. 54–60.