

Н.З. ГАББАСОВ, Б.С. КОЧКАРЕВ

РЕАЛИЗАЦИЯ ДИСКРЕТНЫХ ВЕРОЯТНОСТНЫХ ПРОЦЕССОВ
КОНЕЧНЫМИ ЛИНЕЙНЫМИ И ВЕРОЯТНОСТНЫМИ АВТОМАТАМИ

Пусть X — конечный непустой алфавит. Через X^* обозначим множество всех слов конечной длины над X , т. е. X^* — свободный моноид, генерируемый множеством X . Единицу моноида X^* будем обозначать через e , т. е. e — пустое слово. Если $p = x_1x_2 \dots x_n$, где $x_i \in X$, $i = \overline{1, n}$, то $|p| = n$ и $p^\top = x_nx_{n-1} \dots x_2x_1$.

Определение 1. Всякое отображение $f : X^* \rightarrow R$, где R — поле, будем называть дискретным процессом (кратко процессом).

Определение 2. Сопряженным процессом к процессу f будем называть процесс f^\top , определяемый условием

$$f^\top(p) = f(p^\top) \quad \forall p \in X^*.$$

Определение 3. Если $f = f^\top$, то процесс f называется самосопряженным.

Замечание 1. Очевидно, $(f^\top)^\top = f$.

Определение 4. Конечным линейным автоматом (КЛА) с выходом над X будем называть тройку

$$A = \langle \mu, \{A(x), x \in X\}, \nu \rangle,$$

где μ — $1 \times n$ -матрица над полем R , $A(x)$ ($x \in X$) — квадратные $n \times n$ -матрицы над полем R , ν — $n \times 1$ -матрица над полем R .

Очевидно, со всяким КЛА A ассоциируется некоторый процесс f_A , определяемый равенством

$$f_A(p) = \mu A(p) \nu \quad \forall p \in X^*,$$

где $A(p) = A(x_1)A(x_2) \dots A(x_k)$, если $p = x_1x_2 \dots x_k$, $A(e)$ — единичная $n \times n$ -матрица.

В этом случае будем также говорить, что КЛА реализует процесс f_A .

Определение 5. Процесс f будем называть линейным процессом (ЛП), если существует КЛА A такой, что $f_A = f$.

Если $n = n_A$ — минимальное возможное число состояний КЛА A , реализующего ЛП f , то будем писать $n = \dim f$.

Определение 6. Процесс f будем называть псевдовероятностным процессом (ПП), если $\sum_{x \in X} f(px) = f(p) \quad \forall p \in X^*$.

Определение 7. ПП f будем называть вероятностным процессом (ВП), если поле R вещественное и 1) $f(e) = 1$, 2) $f(p) \geq 0 \quad \forall p \in X^*$.

Определение 8. Если для ВП $f \quad \dim f = n < \infty$, то f будем называть вероятностным линейным процессом (ВЛП).

Определение 9. Конечным вероятностным автоматом (КВА) с выходом над X будем называть тройку

$$B = \langle \alpha, \{B(x), x \in X\}, \beta \rangle,$$

где α — стохастическая $1 \times n$ -матрица, $B(x)$ ($x \in X$) — квадратные неотрицательные (поэлементно) $n \times n$ -матрицы такие, что $\sum_{x \in X} B(x)$ есть стохастическая матрица, β — $n \times 1$ -матрица, все компоненты которой равны единице.

Очевидно, со всяким КВА B ассоциируется ВП

$$f_B(p) = \alpha B(p) \beta \quad \forall p \in X^*.$$

В этом случае будем также говорить, что КВА B реализует ВП f_B .

Определение 10. Если существует КВА B , который реализует ВП f , то f называется конечным вероятностным процессом (КВП).

Очевидно, всякий КВП f является ВЛП, но обратное, как мы увидим, не всегда имеет место. Минимальное возможное число состояний КВА B , реализующего КВП f , обозначим через $\dim^+ f$.

Теорема 1. *Существует ВП f такой, что $\dim f = 3$, но $\dim^+ f = \infty$, $|X| = 2$.*

Доказательство. Рассмотрим линейный автомат

$$A = \langle \mu, \{A(0), A(1)\}, \nu \rangle,$$

где

$$\mu = \frac{1}{\sqrt{1+\varepsilon^2}}(0, \varepsilon, 1), \quad A(0) = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} \cos \theta & -\sin \theta & 0 \\ \sin \theta & \cos \theta & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix},$$

$$A(1) = \frac{1}{2(1+\varepsilon^2(2-\cos \theta))} \begin{pmatrix} \varepsilon^2 \sin^2 \theta & \varepsilon^2(2-\cos \theta) \sin \theta & \varepsilon \sin \theta \\ \varepsilon^2(2-\cos \theta) \sin \theta & \varepsilon^2(2-\cos \theta)^2 & \varepsilon(2-\cos \theta) \\ \varepsilon \sin \theta & \varepsilon(2-\cos \theta) & 1 \end{pmatrix}, \quad \nu = \frac{1}{\sqrt{1+\varepsilon^2}} \begin{pmatrix} 0 \\ \varepsilon \\ 1 \end{pmatrix}.$$

Непосредственными вычислениями показывается, что f_A при $|\varepsilon| \leq \frac{1}{3}$ является ВП, причем в силу известного [1] критерия индуцируемости стохастического процесса марковской цепью, при условии, что $\varepsilon \neq 0$ и θ — угол иррационального порядка относительно π (т.е. $\theta = r\pi$, где r иррациональное), f_A не может быть реализован никаким КВА B , т.е. в этом случае $\dim^+ f = \infty$. Нетрудно показать, что $\dim f_A = 3$. \square

Теорема 2. *Для любого $N \geq 3$ существует ВП f_N такой, что $\dim^+ f_N = N$, $\dim f_N = 3$, $|X| = 2$.*

Доказательство. Искомый ВП f_N есть процесс, реализуемый КЛА из теоремы 1 для θ подходящего рационального порядка относительно π . \square

Теорема 3. *Всякий ВП f , для которого $\dim f < 3$, реализуется КВА, т.е. является КВП.*

Доказательство. В силу известного [1] критерия индуцируемости стохастического процесса марковской цепью достаточно использовать тот факт, что острый выпуклый конус на двумерной плоскости имеет не более двух базисных образующих, а угол соответствующего сектора меньше π . \square

Теорема 4. *Процесс f является ЛП тогда и только тогда, когда f^\top является ЛП, причем $\dim f = \dim f^\top$.*

Доказательство. Необходимость. Пусть f реализуется КЛА

$$A = \langle \mu, \{A(x), x \in X\}, \nu \rangle,$$

т. е. $f(p) = \mu A(p) \nu \quad \forall p \in X^*$. Тогда $f^\top(p) = f(p^\top) = \mu A(p^\top) \nu = \mu A(x_k) \dots A(x_1) \nu$. Очевидно, имеем

$$f^\top(p) = f(p^\top) = \nu^\top A^\top(x_1) A^\top(x_2) \dots A^\top(x_k) \mu^\top,$$

где $A^\top(x)$ — транспонированная матрица $A(x)$. Таким образом, f^\top реализуется посредством КЛА

$$A^\top = \langle \nu^\top, \{A^\top(x), x \in X\}, \mu^\top \rangle.$$

Достаточность в силу замечания 1 доказывается аналогично. Из самого доказательства видно, что в этом случае $\dim f = \dim f^\top$. \square

Теорема 5. Если известно, что $\dim f \leq n$, где n задано и существует эффективный способ вычисления $f(p)$ для любого p , $|p| \leq 2n - 1$, то самосопряженность ЛП f алгоритмически разрешима.

Доказательство. Действительно, в этом случае достаточно проверить справедливость соотношения

$$f(p) = f(p^\top)$$

для всех слов длины $\leq 2n - 1$. \square

Определение 11. ПП f называется двусторонним, если f^\top является ПП.

Определение 12. ВП f называется двусторонним, если f^\top является ВП.

Теорема 6. Для того чтобы ПП f являлся двусторонним, необходимо и достаточно, чтобы выполнялось условие

$$\sum_{x \in X} f(xp) = f(p) \quad \forall p \in X^*.$$

Доказательство. Необходимость. Пусть f^\top является ПП. Тогда

$$f(p) = f^\top(p^\top) = \sum_{x \in X} f^\top(p^\top x) = \sum_{x \in X} f(xp) \quad \forall p \in X^*.$$

Достаточность. Пусть теперь ПП f удовлетворяет условию $\sum_{x \in X} f(xp) = f(p) \quad \forall p \in X^*$.

Тогда имеем

$$\sum_{x \in X} f^\top(px) = \sum_{x \in X} f(xp^\top) = f(p^\top) = f^\top(p),$$

т. е. f^\top является ПП. \square

Теорема 7. Если двусторонний ПП f является ВП, то f является двусторонним ВП.

Доказательство. Поскольку ПП f является ВП, то $f^\top(e) = f(e^\top) = f(e) = 1$, $f^\top(p) = f(p^\top) \geq 0 \quad \forall p \in X^*$. Так как f является двусторонним ПП, то и f^\top является ВП, т. е. f является двусторонним ВП. \square

Очевидно, всякий самосопряженный ПП (ВП) f является двусторонним ПП (ВП).

Теорема 8. Существует самосопряженный ВП f такой, что $\dim f = 3$, но $\dim^+ f = \infty$, $|X| = 2$.

Доказательство. Рассмотрим линейный автомат

$$A' = \langle \mu, A(0), A'(1), \nu \rangle$$

где $\mu, \nu, A(0)$ такие же, что и при определении линейного автомата из теоремы 1, а $A'(1)$ представляет собой матрицу вида

$$A'(1) = \frac{1}{2R} \begin{pmatrix} \varepsilon^2 \sin^2 \theta & \varepsilon^2(2 - \cos \theta) \sin \theta & \varepsilon \sin \theta \\ -\varepsilon^2(2 - \cos \theta) \sin \theta & \varepsilon^2(2 - \cos \theta)^2 & \varepsilon(2 - \cos \theta) \\ -\varepsilon \sin \theta & \varepsilon(2 - \cos \theta) & 1 \end{pmatrix}$$

для $R = \varepsilon^2(2 - \cos \theta) + 1$.

Непосредственными вычислениями и используя теорему 5 показываем, что $f_{A'}$ при $|\varepsilon| \leq \frac{1}{3}$ является самосопряженным ВП. По той же причине, что и при доказательстве теоремы 1, $f_{A'}$ при условии, что $\varepsilon \neq 0$ и θ — угол иррационального порядка относительно π , не может быть реализован никаким КВА B , т. е. в этом случае $\dim^+ f_{A'} = \infty$. Для завершения доказательства остается заметить, что линейный автомат A' является неприводимым, т. е. $\dim f_{A'} = 3$. \square

Следствие 1. Существует двусторонний ВП f такой, что $\dim f = 3$, но $\dim^+ f = \infty$, $|X| = 2$.

Теорема 9. Для любого $N \geq 3$ существует самосопряженный ВП f_N такой, что $\dim^+ f_N = N$, $\dim f_N = 3$, $|X| = 2$.

Доказательство. Искомый самосопряженный ВП f_N есть процесс, реализуемый КЛА из теоремы 8 для θ подходящего рационального порядка относительно π . \square

Следствие 2. Для любого $N \geq 3$ существует двусторонний ВП f_N такой, что $\dim^+ f_N = N$, $\dim f_N = 3$, $|X| = 2$.

Замечание 2. В силу непрерывности выбора значений параметра ε для соответствующих ЛА в теоремах 1, 2, 8, 9 эти теоремы будут справедливы, если изменить их формулировки с учетом такого выбора ε . Так, например, теорема 1 в этом случае примет следующий вид.

Теорема 1'. Существует континуум ВП f таких, что $\dim f = 3$, но $\dim^+ f = \infty$, $|X| = 2$.

Литература

1. Heller A. *On stochastic processes derived from Markov chains* // Ann. Math. Statist. – 1965. – V. 36. – P. 1286–1291.

Казанский государственный
университет

Татарский государственный
гуманитарно-педагогический университет

Поступила
26.09.2003