

Распределение некоторых функционалов для случайного блуждания с ограниченными снизу скачками

1. При изучении распределений граничных функционалов от случайных блужданий, как показано в работе [1], универсальным является факторизационный подход. В то же время для полунепрерывных случайных блужданий имеется много результатов (например, [2, 3]), полученных ввиду специфики блуждания методами, отличными от факторизационных (прямые вероятностные [2], метод потенциала [3]).

В данной работе рассматриваются случайные блуждания специального вида — целочисленные случайные блуждания, у которых величина скачка ограничена снизу. Изучается совместное распределение времени достижения отрицательного уровня и величина перескока через него. Как следствие находится распределение абсолютного минимума. Метод, предложенный в работе [4], позволяет найти их производящие функции через корни уравнения, содержащего производящую функцию величины скачка и в некоторых случаях установить характер этих корней, что важно для асимптотического анализа.

2. Пусть ξ_1, ξ_2, \dots — последовательность независимых целочисленных случайных величин с распределениями $P\{\xi_k = j\} = p_j$ ($k \geq 1, j \geq -r$, $\sum_{j \geq -r} p_j = 1, p_{-r} > 0, r > 0$) и производящей функцией $a(z)$, $0 < |z| \leq 1$.

Положим $s_0 = 0, s_n = \sum_{k=1}^n \xi_k, n \geq 1$. Обозначим $\tau_k = \inf\{n : s_n \leq -k\}$, $k \geq 0$. Если $s_n > -k$ для всех n , то, по определению, $\tau_k = \infty$. На тех траекториях, где $\tau_k < \infty$, положим $T_k = -k - s_{\tau_k}$.

Последовательность $\{T_k, \tau_k\}, k \geq 0$, — однородная цепь Маркова, однородная по второй компоненте [4]. Введем обозначения

$$P_{ij}^{(k)}(n) = P\{T_k = j, \tau_k = n/T_0 = i, \tau_0 = 0\}, \quad k \geq 1, \quad \varphi_{ij}^{(k)}(z) = \sum_{n=0}^{\infty} z^n P_{ij}^{(k)}(n),$$

$$|z| \leq 1, \quad \varphi_{0j}^{(1)}(z) = \varphi_j(z),$$

$$\Phi(z) = \left\| \begin{array}{cccccc} \varphi_0(z) & \varphi_1(z) & \dots & \varphi_{r-2}(z) & \varphi_{r-1}(z) \\ 1 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & 1 & 0 \end{array} \right\|.$$

Тогда согласно [4]

$$\|\varphi_{ij}^{(k)}(z)\|_{i,j=0}^{r-1} = \Phi^k(z), \quad k \geq 1.$$

Характеристическое уравнение матрицы $\Phi(z)$ имеет вид

$$\lambda^r - \sum_{k=0}^{r-1} \varphi_k(z) \lambda^{r-k-1} = 0. \quad (1)$$

По теореме Руше все собственные значения матрицы $\Phi(z)$ ($|z| < 1$) лежат внутри единичного круга.

Л е м м а. При фиксированном z ($0 < |z| < 1$) собственные значения матрицы $\Phi(z)$ совпадают с корнями уравнения

$$1 - za(\lambda) = 0 \quad (2)$$

в круге $|\lambda| < 1$

Д о к а з а т е л ь с т в о. Пусть $\lambda_i = \lambda_i(z)$, $1 \leq i \leq k$, — корни уравнения (1) кратности n_i ($n_1 + \dots + n_k = r$). Тогда [5]

$$\Phi^n(z) = \sum_{i=1}^k \frac{1}{(n_i - 1)!} \left(\frac{C(\lambda)}{\psi_i(\lambda)} \lambda^n \right)_{\lambda=\lambda_i}^{(n_i-1)}, \quad n \geq 1, \quad (3)$$

где $\psi_i(\lambda) = \prod_{j \neq i} (\lambda - \lambda_j)^{n_j}$, $1 \leq i \leq k$, $C(\lambda)$ — «приведенная» присоединенная матрица для матрицы $\lambda E - \Phi(z)$ (E — единичная матрица). В нашем случае $C(\lambda)$ совпадает с присоединенной матрицей для $\Phi(z)$.

Из соотношения (3) следует, что

$$\varphi_{00}^{(n)}(z) = \sum_{i=1}^k \frac{1}{(n_i - 1)!} (u_i(\lambda) \lambda^{n+r-1})_{\lambda=\lambda_i}^{(n_i-1)}, \quad n \geq 1,$$

где $u_i(\lambda) = \psi_i^{-1}(\lambda)$, $1 \leq i \leq k$. Последнее выражение можно записать в виде

$$\varphi_{00}^{(n)}(z) = \sum_{i=1}^k \frac{1}{(n_i - 1)!} \sum_{j=0}^{n_i-1} C_{n_i-1}^j N(j) \lambda_i^{n+r-1-j} u_i^{(n_i-1-j)}(\lambda_i), \quad (4)$$

где $N(j) = \prod_{i=1}^j (n + r - i)$, $N(0) = 1$.

Используя стохастические соотношения

$$\begin{aligned} \tau_k &\doteq 1 + \tau_{k+\xi_k}, \quad k > 0; & \tau_k &= 0, \quad k \leq 0, \quad T_k \doteq T_{k+\xi_k}, \quad k > 0; \\ T_k &= -k, \quad k \leq 0, \end{aligned}$$

где знак \doteq означает совпадение распределений, можно получить, что для $n > r$ справедливо равенство

$$\varphi_{00}^{(n)}(z) = z \sum_{k \geq -r} p_k \varphi_{00}^{(n+k)}(z). \quad (5)$$

Подставляя выражения (4) в (5), после очевидных преобразований получаем равенство ($n > r$)

$$\sum_{i=1}^k \sum_{j=0}^{n_i-1} N(j) \lambda_i^{n-r-1} \left\{ \frac{\lambda_i^{2r-i}}{(n_i-1)!} [C_{n_i-1}^j u_i^{(n_i-1-j)}(\lambda_i)] \left[1 - z a(\lambda_i) \right] - \right. \\ \left. - z \sum_{m=j+1}^{n_i-1} C_{n_i-1}^m C_m^j u_i^{(n_i-1-m)}(\lambda_i) a^{(m-j)}(\lambda_i) \right\} = 0.$$

Обозначая выражение в фигурных скобках через y_{ij} , $0 \leq j \leq n_i - 1$, последнее равенство можно записать в виде

$$\sum_{i=1}^k \sum_{j=0}^{n_i-1} N(j) \lambda_i^{n-r-1} y_{ij} = 0, \quad n > r. \quad (6)$$

Подставляя в (6) последовательно $n = r + 1, \dots, 2r$, получаем однородную систему r -го порядка для определения y_{ij} , $1 \leq i \leq k$, $0 \leq j \leq n_i - 1$. Определитель этой системы элементарным преобразованием может быть приведен к виду

$$\prod_{i=1}^k \lambda_i^{\frac{n_i(n_i-1)}{2}} \Delta,$$

где определитель Δ получается из определителя Вандермонда r -го порядка $W(x_{10}, \dots, x_{1, n_1-1}, \dots, x_{k0}, \dots, x_{k, n_k-1})$ дифференцированием j раз по x_{ij} , $0 \leq j \leq n_i - 1$ и подстановкой λ_i вместо x_{ij} , $0 \leq j \leq n_i - 1$. Он, очевидно, отличен от нуля.

Тогда все y_{ij} , $1 \leq i \leq k$, $0 \leq j \leq n_i - 1$, равны нулю и из их вида следует, что λ_i , $1 \leq i \leq k$ — корни уравнения (2) кратности $n_i \geq n_i$. Из того, что уравнение (2) при $0 < |z| < 1$ имеет r корней в круге $|\lambda| < 1$ с учетом их кратности (см. [5]), следует, что на самом деле $m_i = n_i$, что доказывает лемму.

Из вида характеристического уравнения (1) матрицы $\Phi(z)$ и доказанной леммы вытекает теорема.

Теорема 1. При фиксированном z ($0 < |z| < 1$) производящие функции $\varphi_j(z)$, $0 \leq j \leq r - 1$ — с точностью до знака элементарные симметрические функции корней уравнения (2) в круге $|\lambda| < 1$.

Заметим, что в нашем случае

$$\varphi_{0,j}^{(k)}(z) = M(z^{\tau_k}; T_k = j), \quad 0 \leq j \leq r - 1, \quad k \geq 1.$$

Так как элементы первой строки матрицы $C(\lambda)$ легко считаются, то формула (3) дает возможность находить совместное распределение τ_k и T_k . В случае, когда все корни уравнения (2) простые,

$$M(z^{\tau_k}; T_k = 0) = \sum_{i=1}^r \frac{\lambda_i^{k+r-1}}{\Psi_i(\lambda_i)}, \quad |z| < 1, \quad k \geq 1, \\ M(z^{\tau_k}; T_k = j) = \sum_{i=1}^r \sum_{l=j}^{r-1} \frac{\varphi_l(z) \lambda_i^{k+r+j-l-2}}{\Psi_i(\lambda_i)}, \quad 1 \leq j \leq r - 1.$$

3. Характер корней уравнения (2) в круге $|\lambda| < 1$ уточняет следующая теорема.

Теорема 2. Если наибольший общий делитель (н.о.д.) тех значений, которые ξ_1 принимает с положительной вероятностью, равен 1, то

при $0 < z \leq 1$ неотрицательная матрица $\Phi(z)$ неразложима и примитивна.

Доказательство. Так как $\varphi_{r-1}(z) \geq p_{-r}z > 0$ и на разложимость неотрицательной матрицы не влияет величина положительных элементов, а лишь их взаимное расположение, то разделим все элементы первой строки матрицы $\Phi(z)$ на их сумму. Полученной стохастической матрице соответствует неприводимая цепь Маркова. Поэтому матрица $\Phi(z)$ неразложима.

Докажем примитивность $\Phi(z)$. Рассмотрим случай $P\{\xi_1 > 0\} > 0$. Обозначим n_1, n_2, \dots — положительные, а $-m_1, -m_2, \dots, -m_q$, ($q \leq r$) — отрицательные значения, которые ξ_1 принимает с положительной вероятностью, а n и m — их н.о.д. соответственно. Ясно, что можно выбрать конечное число n_1, \dots, n_p так, чтобы их н.о.д. был равен n .

Из условия теоремы следует, что n и m взаимно просты, поэтому уравнение $nx + my = r - 1$ имеет решение в целых числах. Пусть (x_0, y_0) — какое-либо решение. Перепишем тождество $nx_0 + my_0 = r - 1$ в виде $n(x_0 + km) - m(kn - y_0) = r - 1$.

Из арифметической леммы [6, с. 125] следует, что при достаточно больших k последнее равенство можно записать в виде $\sum_{i=1}^p \alpha_i n_i -$

$-\sum_{j=1}^q \beta_j m_j = r - 1$, где $\alpha_i \geq 0$, $\beta_j \geq 0$ и не все из них равны нулю. Тогда

$$\varphi_0(z) \geq \prod_{i=1}^p p_{n_i}^{\alpha_i} \prod_{j=1}^q p_{-m_j}^{\beta_j} p_{-r} z^{\sum_{i=1}^p \alpha_i + \sum_{j=1}^q \beta_j + 1} > 0.$$

Согласно работе [7, с. 377] матрица $\Phi(z)$ примитивна.

В случае $P\{\xi_1 > 0\} = 0$ $m = 1$ и примитивность $\Phi(z)$ следует из упомянутой ссылки.

Таким образом, в условиях теоремы 2 при $0 < z < 1$ уравнение (2) имеет в круге $|\lambda| < 1$ простой действительный положительный корень $\lambda_1(z)$, причём модули всех остальных корней в этом круге меньше $\lambda_1(z)$.

Обозначим $\zeta = \inf\{0, s_1, s_2, \dots\}$. Известно, что если $M\xi_1 \leq 0$, то $\zeta = -\infty$ с вероятностью 1. Из теорем 1 и 2 вытекает следствие.

Следствие. Если $M\xi_1 > 0$, то

$$u(z) = Mz^{-\zeta} = \prod_{k=1}^r \frac{1 - \mu_k}{1 - z^{\mu_k}}, \quad 0 \leq z \leq 1,$$

где μ_k , $1 \leq k \leq r$, — корни уравнения $a(\mu) = 1$ в круге $|\mu| < 1$.

Действительно, в условиях следствия, по теореме 2, все собственные значения μ_k , $1 \leq k \leq r$, матрицы $\Phi(1)$ лежат внутри единичного круга. Поэтому согласно работе [5] справедливо разложение

$$(E - z\Phi(1))^{-1} = \sum_{n=0}^{\infty} z^n \Phi^n(1), \quad 0 \leq z \leq 1. \quad (7)$$

Используя теорему 1, легко подсчитать, что сумма элементов первой строки матрицы $(E - z\Phi(1))^{-1}$ равна

$$\left(1 - z \prod_{k=1}^r \frac{1 - \mu_k}{1 - z^{\mu_k}}\right) (1 - z)^{-1}. \quad (8)$$

Из свойств матрицы $\Phi(1)$ следует, что сумма элементов первой строки матрицы $\Phi^n(1)$ равна $P\{\tau_n < \infty\} = P\{\xi \leq -n\}$. Поэтому сумма элементов первой строки матрицы, определяемой первой частью равенства (7), равна

$$\sum_{n=0}^{\infty} z^n P\{\xi \leq -n\} = \frac{1 - zu(z)}{1 - z}. \quad (9)$$

Сопоставление (8) и (9) доказывает следствие.

Аналогичный результат для $r = 2$ получен в работе [8]. Впрочем сформулированное следствие немедленно следует из результатов [1], так как в нашем случае положительная компонента факторизации $1 - a(z)$ находится в явном виде через корни μ_k , $1 \leq k \leq r$.

ЛИТЕРАТУРА

1. Боровков А. А. Вероятностные процессы в теории массового обслуживания.— М.:Наука, 1972.— 367 с.
2. Такач Л. Комбинаторные методы в теории случайных процессов.— М.:Мир, 1971.— 264 с.
3. Корольюк В. С. Граничные задачи для сложных пуассоновских процессов.— К.: Наук. думка, 1975.— 138 с.
4. Ежов И. И. Цепи Маркова, однородные по второй компоненте, и их применение к задаче о времени выхода за данный уровень.— Труды шестой математической школы по теории вероятностей и математической статистике. Киев: Ин-т математики АН УССР, 1969, с. 295—312.
5. Кетрегрман J. H. B. The passage problem for a stationary Markov chains. Chicago, University of Chicago Press, 1961, p. 127.
6. Гихман И. И., Скороход А. В. Теория случайных процессов, т. I.— М.: Наука, 1961.— 664 с.
7. Гантмахер Ф. Р. Теория матриц.— М.: Наука, 1967.— 575 с.
8. Корнийчук М. Т., Маркова Л. Н. Исследование одного класса систем массового обслуживания с дискретным временем: Препринт 77.9. Киев: Ин-т математики АН УССР, 1977.— 50 с.

Институт математики
АН УССР

Поступила в редакцию
12.IV 1978 г