ЦЕПИ МАРКОВА УСЛОВНОГО ПОРЯДКА И ИХ ПРИМЕНЕНИЕ ДЛЯ МОДЕЛИРОВАНИЯ КРИПТОГРАФИЧЕСКИХ ГЕНЕРАТОРОВ

М. В. Мальцев

Факультет прикладной математики и информатики БГУ

Минск, Беларусь

E-mail: maltsew@mail.ru

Рассматривается цепь Маркова условного порядка, используемая для моделирования криптографических генераторов, представлены обобщения данной модели. Приведены статистические оценки параметров. Представлены результаты компьютерных экспериментов.

Ключевые слова: цепь Маркова условного порядка, криптографический генератор, статистическое тестирование.

Введение

Методы статистического анализа временных рядов широко применяются для моделирования элементов систем криптографической защиты информации (СКЗИ) [1, 2]. Генератор, используемый в СКЗИ, должен порождать выходную последовательность, неотличимую от равномерно распределенной случайной последовательности (РПС) [1]. Для обнаружения отклонения от модели РПС используются статистические тесты, которые объединяются в так называемые батареи. Наиболее известными батареями тестов являются батарея NIST [3], батарея DIEHARD [4], батарея Дональда Кнута [5]. Но для более глубокого анализа, для выявления зависимостей высокого порядка требуются дополнительные исследования. Математической моделью, в которой распределение вероятностей будущего состояния зависит от s прошлых, является цепь Маркова s -го порядка [6]. К сожалению, число независимых параметров полносвязной цепи Маркова s -го порядка возрастает экспоненциально с увеличением s , поэтому использовать ее напрямую для обнаружения зависимостей большой глубины в выходных последовательностях криптографических генераторов практически невозможно. Для решения этой проблемы разрабатываются так называемые «малопараметрические» модели цепи Маркова s -го порядка. Примерами таких моделей являются цепь Маркова с частичными связями [7], модель Рафтери [8]. В настоящей статье рассматривается модель, предложенная в [9, 10] – цепь Маркова условного порядка.

Цепь Маркова условного порядка и ее обобщения

Приведем математическое описание цепи Маркова условного порядка. Примем обозначения: $\mathbb{N}$ – множество натуральных чисел; $A = \{0, 1, \dots, N-1\}$ – пространство состояний мощности $N \in \mathbb{N}$, $2 \leq N < \infty$; $J_n^m = (j_n, j_{n+1}, \dots, j_m) \in A^{m-n+1}$, $m, n \in \mathbb{N}$, $m \geq n$ – мультииндекс (цепочка $m - n + 1$ индексов); $\langle J_n^m \rangle = \sum_{k=n}^m N^{k-n} j_k \in \{0, 1, \dots, N^{m-n+1} - 1\}$ – числовое представление мультииндекса J_n^m ; $G_k^l J_n^m$ – конкатенация мультииндек-

сов G_k^l и J_n^m ; $I\{B\}$ – индикаторная функция события B ; $\{x_t \in A : t \in \mathbb{N}\}$ – однородная цепь Маркова s -го порядка ($2 \leq s < \infty$) с $(s+1)$ -мерной матрицей вероятностей одношаговых переходов $P = (p_{J_1^{s+1}})$, $p_{J_1^{s+1}} = P\{x_{t+s} = j_{s+1} \mid x_{t+s-1} = j_s, \dots, x_t = j_1\}$, $J_1^{s+1} \in A^{s+1}$, $t \in \mathbb{N}$; $L \in \{1, \dots, s-1\}$, $K = N^{L-1}$ – натуральные числа; $Q^{(1)}, \dots, Q^{(M)}$ – семейство M ($1 \leq M \leq K+1$) различных квадратных стохастических матриц порядка N : $Q^{(m)} = (q_{ij}^{(m)})$, $0 \leq q_{ij}^{(m)} \leq 1$, $\sum_{j \in A} q_{ij}^{(m)} = 1$, $i, j \in A$, $1 \leq m \leq M$; $v_{l,y}(J_1^l) = \sum_{t=1}^{n-s} I\{x_{t+s-l-y+1} = j_1, x_{t+s-l+2} = j_2\}$, $l \geq 2, y \geq 0, l+y \leq s+1$ – частота состояния $J_1^l \in A^l$ с пропуском в y символов между j_1 и J_2^l .

Цепь Маркова s -го порядка ($2 \leq s < \infty$) $\{x_t \in A : t \in \mathbb{N}\}$ называется цепью Маркова условного порядка [9, 10], если ее вероятности одношаговых переходов имеют вид:

$$p_{J_1^{s+1}} = \sum_{k=0}^K I\{\langle J_{s-L+1}^s \rangle = k\} q_{j_{b_k} j_{s+1}}^{(m_k)}, \quad J_1^{s+1} \in A^{s+1}, \quad (1)$$

где $1 \leq m_k \leq M \leq K+1$, $1 \leq b_k \leq s-L$, $0 \leq k \leq K$, $\min_{0 \leq k \leq K} b_k = 1$; при этом в последовательности $m_0, \dots, m_K$ встречаются все элементы множества $\{1, 2, \dots, M\}$. Последовательность L элементов J_{s-L+1}^s , определяющая условие в формуле (1), называется базовым фрагментом памяти (БФП), L – длина БФП; величина $s_k = s - b_k + 1$ называется условным порядком. Таким образом, распределение вероятностей состояния процесса в момент времени t зависит не от всех s предыдущих состояний, как это было бы для полносвязной цепи Маркова порядка s , а от $L+1$ состояний (j_{b_k}, J_{s-L+1}^s) . Отметим, что при $L = s-1, s_0 = \dots = s_K = s$, получаем полносвязную цепь Маркова порядка s .

Если последовательность, порождаемая моделируемым криптографическим генератором, представляет собой эргодическую цепь Маркова, то с течением времени текущее распределение вероятностей стремится к стационарному распределению вероятностей. Поэтому для исследования надежности таких генераторов важно определить условия, при которых стационарное распределение вероятностей является равномерным. Следующая теорема устанавливает такие условия для цепи Маркова условного порядка.

Теорема. [10] Если цепь Маркова условного порядка (1) – эргодическая, то ее стационарное распределение вероятностей является равномерным тогда и только тогда, когда

$$\begin{cases} Q^{(m_k)} = N^{-1} \cdot \mathbf{1}_{N \times N}, \text{ если } s_k \in \{L+1, \dots, s-1\}, \\ Q^{(m_k)} \text{ – бистохастическая матрица, т. е. } \sum_{i \in A} Q_{ij}^{(m_k)} = 1, \forall j \in A, \text{ если } s_k = s, \end{cases}$$

где $\overline{\mathbf{1}}_{N \times N}$ – $(N \times N)$ – матрица, все элементы которой равны 1, $k = 0, 1, \dots, K$.

В дальнейшем будем рассматривать случай, когда каждому значению БФП соответствует своя матрица вероятностей переходов, т. е. $m_k = k+1, k = 0, 1, \dots, K$.

В [9] построены оценки максимального правдоподобия вероятностей переходов, условных порядков:

$$\hat{q}_{j_0 j_{L+1}}^{(k+1)} = \begin{cases} \sum_{J_1^L \in A^L} \mathbf{I}\{\langle J_1^L \rangle = k\} \frac{v_{L+2, s_k - L - 1}(J_0^{L+1})}{v_{L+1, s_k - L - 1}(J_0^L)}, & \text{если } v_{L+1, s_k - L - 1}(J_0^L) > 0, \\ 1/N, & \text{если } v_{L+1, s_k - L - 1}(J_0^L) = 0, \end{cases} \quad (2)$$

$$\hat{s}_k = \arg \max_{L+1 \leq y \leq s} \sum_{J_1^L \in A^L} \mathbf{I}\{\langle J_1^L \rangle = k\} \sum_{j_0, j_{L+1} \in A} v_{L+2, y - L - 1}(J_0^{L+1}) \ln \hat{q}_{j_0 j_{L+1}}^{(k+1)}, \quad k = 0, \dots, K.$$

В [9] на основе асимптотических свойств оценок (2) построен статистический тест для проверки гипотез о значении матриц вероятностей одношаговых переходов $Q^{(k)}$, $k = 1, \dots, K+1$: $H_0 = \{Q^{(1)} = Q_0^{(1)}, \dots, Q^{(K+1)} = Q_0^{(K+1)}\}$, $H_1 = \bar{H}_0$, где $Q_0^{(1)}, \dots, Q_0^{(K+1)}$ – некоторые фиксированные матрицы вероятностей переходов. Если $N = 2$, $A = \{0, 1\}$, все элементы матриц $Q_0^{(1)}, \dots, Q_0^{(K+1)}$ равны $1/2$, то тест позволяет обнаруживать отклонения от РПСИ и имеет вид (порядок цепи Маркова, длина БФП и условные порядки предполагаются фиксированными):

$$\text{принимается } \begin{cases} H_0(\text{РПСИ}): \rho \leq \Delta, \\ H_1: \rho > \Delta, \end{cases} \quad (3)$$

где

$$\rho = \sum_{J_0^{L+1} \in A^{L+1}} \sum_{k=0}^K \mathbf{I}\{\langle J_1^L \rangle = k\} 2v_{L+1, s_k - L - 1}(J_0^L) \left(\hat{q}_{j_0 j_{L+1}}^{(k+1)} - 1/2 \right)^2, \quad (4)$$

$\Delta = G_z^{-1}(1 - \alpha)$ – квантиль уровня $1 - \alpha$ ($\alpha \in (0, 1)$) стандартного χ^2 -распределения с $z = 2^L + 1$ степенями свободы.

Обобщения модели (1) возможны по двум направлениям:
использование обобщенного базового фрагмента памяти;
использование многомерных матриц $Q^{(1)}, \dots, Q^{(M)}$.

Дадим краткое описание этих обобщений.

Обозначим: $W = \{1, \dots, s\}$; $W_L = \{v_1, \dots, v_L\}$, $v_1, \dots, v_L \in W$, $v_i \neq v_j$ при $i \neq j$;
 $\bar{W} = W \setminus W_L$.

Цепь Маркова s -го порядка $\{x_t \in A : t \in \mathbb{N}\}$ назовем цепью Маркова условного порядка с обобщенным базовым фрагментом памяти W_L , если ее вероятности одношаговых переходов имеют вид:

$$p_{J_1^{s+1}} = \sum_{k=0}^K \mathbf{I}\{\langle S(J_1^s, W_L) \rangle = k\} q_{j_{b_k}^{(m_k)} j_{s+1}}^{(m_k)}, \quad (5)$$

где S – функция-селектор: $S(J_1^s, W_L) = (j_{v_1}, \dots, j_{v_L})$. Если $W_L = \{s - L + 1, \dots, s\}$, то (5) преобразуется в (1) и в этом частном случае мы приходим к введенной ранее модели.

В рамках второго направления обобщения модели цепи Маркова условного порядка соотношение (1) имеет вид:

$$p_{J_1^{s+1}} = \sum_{k=0}^K \mathbf{I}\{\langle J_{s-L+1}^s \rangle = k\} q_{j_{b_k^{(1)}} \dots j_{b_k^{(r)}} j_{s+1}}^{(m_k)}, \quad (6)$$

где $Q^{(m_k)} = (q_{j_{b_k^{(1)}} \dots j_{b_k^{(r)}} j_{s+1}}^{(m_k)})$ – $(r+1)$ -мерная матрица вероятностей одношаговых переходов, $1 \leq r \leq s - L$, $\{b_k^{(1)}, \dots, b_k^{(r)}\} \subseteq \{1, \dots, s - L\}$ – множество r различных элементов. Если $r = 1$, то (6) преобразуется в исходную модель (1).

Результаты компьютерного моделирования

Приведем результаты применения цепей Маркова условного порядка для выявления зависимостей большой глубины в выходных последовательностях самосжимающегося генератора [11] и регистра сдвига с переменной обратной связью [12] на основе теста (3). Характеристический многочлен самосжимающегося генератора $f(x) = x^{36} + x^{11} + 1$ (период выходной последовательности $T_1 = 2^{18}$), характеристические многочлены регистра сдвига с переменной обратной связью $f_1(x) = x^{23} + x^5 + 1$, $f_2(x) = x^{23} + x^9 + 1$, управляющий многочлен $g(x) = x^{18} + x^{16} + x^{11} + x^4 + 1$ (период выходной последовательности $T_2 \geq 2^{18} - 1$). Все вышеперечисленные многочлены являются примитивными. Генерировалось по $U = 1000$ реализаций выходной последовательности каждого генератора длительности $n = 100000$. Для вычисления тестовой статистики ρ (4) использовались следующие значения длины БФП и порядка: $L = 1, \dots, 8$; $s = L+1, \dots, 200$. Для каждой пары (s, L) вычислялась доля решений в пользу H_1 : $\hat{\alpha} = \frac{1}{U} \sum_{u=1}^U I\{\rho_u > \Delta\}$. Отметим, что в формуле (4) использовались оценки

условных порядков, при этом первая половина реализации использовалась для построения оценок по формуле (2), вторая половина – для вычисления ρ . На рис. 1 представлены результаты для самосжимающегося генератора при $L = 8$. При таком значении длины БФП достигался наилучший результат – наибольший процент решений в пользу H_1 . По горизонтальной оси откладывался порядок s , по вертикальной – значение величины $\hat{\alpha}$. Сплошная линия – уровень значимости $\alpha = 0,05$.

Рис. 1. Результаты моделирования при $L = 8$

Таким образом, результаты компьютерных экспериментов демонстрируют применимость теста (3) при увеличении параметра L . Отметим выявленный в ходе экспериментов нелинейный характер зависимости $\hat{\alpha}$ как от порядка s , так и от длины БФП L . К примеру, для самосжимающегося генератора при $s = 3$ число решений в пользу

зу H_1 больше, чем при $s = 4$, а при $L = 6$ число решений в пользу H_1 наибольшее при $L < 50$.

Библиографические ссылки

1. Харин Ю. С., Берник В. И., Матвеев Г. В., Агиевич С. В. Математические и компьютерные основы криптологии. Минск : Новое знание, 2003.
2. Максимов Ю. И. О цепях Маркова, связанных с двоичными регистрами сдвига со случайными элементами // Труды по дискретной математике. Т. 1. М.: ТВП, 1997. С. 203–220.
3. A statistical test suite for random and pseudorandom number generators for cryptographic applications: NIST Special Publication 800-22 Rev. 1a. National Institute of Standards and Technology, 2010.
4. Marsaglia G. The Marsaglia Random Number CDROM including the Diehard Battery of Tests of Randomness [Electronic resource] // Florida State University, 1995. Mode of access : <http://www.stat.fsu.edu/pub/diehard/>. Date of access : 01.06.2013.
5. Кнут Д. Э. Искусство программирования: в 3 т. Т. 1: Получисленные методы. М.: Вильямс, 2007.
6. Doob J. L. Stochastic processes. New York: Wiley, 1953.
7. Харин Ю. С., Петлицкий А. И. Цепь Маркова с частичными связями ЦМ (s, r) и статистические выводы о ее параметрах // Дискретная математика. 2007. Т. 19. № 2. С. 109–130.
8. Raftery A. E. A model for high-order Markov chains // J. Royal Statistical Society. 1985. V. B-47. № 3. P. 528–539.
9. Харин Ю. С., Мальцев М. В. Статистическая проверка гипотез о параметрах цепи Маркова условного порядка // Весці НАН Беларусі. Серыя фіз.-мат. навук. 2012. № 3. С. 5–12.
10. Мальцев М. В., Харин Ю. С. Об асимптотических свойствах статистических оценок параметров цепи Маркова условного порядка // Весці НАН Беларусі, Сер. фіз.-мат. навук. 2013. № 1. С. 5–12.
11. Meier W., Staffelbach O. The self-shrinking generator. // Advances in Cryptology EUROCRYPT 94. Springer-Verlag LNSC 950. 1995. P. 205–214.
12. Алферов А. П., Зубов А. Ю., Кузьмин А. С., Черемушкин А. В. Основы криптографии. М.: Гелиос АРВ, 2001.