

**Д. И. Шувалов** (Москва, ТВП). **О некоторых вероятностных свойствах сжимающего генератора.**

Сжимающий (*shrinking* [1]) генератор вырабатывает двоичную последовательность псевдослучайных чисел, синхронно реализуя две входные двоичные последовательности  $s = (s_0, s_1, \dots)$  и  $a = (a_0, a_1, \dots)$ : на такте с номером  $t$  при  $s_t = 1$  выдается знак  $a_t$ , а при  $s_t = 0$  не выдается ничего. Как правило, последовательности  $s$  и  $a$  представлены линейными рекуррентами или регистрами сдвига с переменными точками съема. Представляют практический интерес задачи восстановления конфигурации и начального заполнения  $a$  и  $s$  по отрезку выходной последовательности.

В докладе рассматривается упрощенный случай, когда последовательность  $a = (1, 0, 1, 0, \dots)$  знакопеременная, а статистические свойства генератора обеспечиваются большим периодом последовательности  $s$ .

Можно показать, что если  $s$  — последовательность независимых испытаний над случайной величиной с распределением  $(p, q)$ ,  $p + q = 1$ , то выходная последовательность — цепь Маркова с матрицей переходных вероятностей

$$S = \begin{pmatrix} 1/(1+q) & q/(1+q) \\ q/(1+q) & 1/(1+q) \end{pmatrix}.$$

Указанное свойство позволяет по наблюдениям за выходной последовательностью выделять в последовательности  $s$  отрезки со значительным преобладанием единиц.

**Теорема.** Пусть  $s$  — последовательность независимых испытаний над случайной величиной, принимающей значения 0 и 1 с равными вероятностями, а  $\xi$  — число знакоперемен в выходной последовательности длины  $U > 1$ . Тогда

$$\mathbf{P} \{ \xi = x \} = \frac{2^x}{3^{U-1}} \binom{U-1}{x}.$$

Если, кроме того,  $\zeta$  — число нулей в последовательности  $s$ , появившихся между получением первого и получением  $U$ -го знака выходной последовательности, то

$$\mathbf{P} \{ \xi = x, \zeta = U - x - 1 + 2z \} = \frac{2^{x-2z}}{4^{U-1}} \binom{U-1}{x} \binom{z+U-2}{z}.$$

Для усиления генератора используются прореживание (*decimation*), когда знаки выходной последовательности используются не подряд, а с заданным шагом, и прослаивание (*interleaving*), когда несколько отрезков выходной последовательности составляют в одну последовательность чередованием [2]. Очевидно, что статистические свойства усиленной выходной последовательности описываются подходящей степенью матрицы  $S$ .

В докладе приводятся теоретические и экспериментальные оценки длины выходной последовательности, обеспечивающей заданную вероятность появления и заданную надежность выделения отрезков  $s$  со значительным преобладанием единиц. Для выделения также может быть использована выходная последовательность с искажениями. Отмечается, что совместное распределение двоичных весов у нескольких соседних отрезков максимальной линейной рекуррентной последовательности порядка  $n$  зависит не только от  $n$ , но и от коэффициентов характеристического многочлена (здесь суммарная длина отрезков превышает  $n$ ).

#### СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. *Coppersmith D., Krawczyk H., Mansour Y.* The shrinking generator. — In: *Advances in Cryptology — Crypto'93.* / Ed. by D. R. Stinson. New York: Springer-Verlag, 1994, p. 22–39.
2. *Robshaw M. J. B.* Stream Ciphers. Technical Report TR-401, RSA Laboratories, revised July 1995.