

УДК 518.5+519.2

СТАТИСТИЧЕСКАЯ ПРОВЕРКА ДАТЧИКА ПСЕВДОСЛУЧАЙНЫХ ЧИСЕЛ

М.В. Антипов, Ф.М. Израйлев, Б.В. Чириков

*Михаил Владимирович Антипов 38.10.1938*

Для решения задач методом статистических испытаний — методом Монте-Карло — необходимо иметь набор случайных чисел (чаще всего равномерно распределенных в  $[0, 1]$ ). Одним из наиболее распространенных и очень удобных для применения на ЭВМ методов получения таких чисел является использование некоторого простого преобразования (алгоритма), генерирующего последовательность так называемых псевдослучайных чисел. Последнее может быть легко трансформировано в псевдослучайный адрес для получения функции случайного аргумента, заданной в виде таблицы в памяти ЭВМ [1].

По-видимому, из большого количества изобретенных алгоритмов наилучшим является мультипликативный [2]:

$$z_{n+1} = kz_n \pmod{2^p}; \quad z, k - \text{целые.} \quad (1)$$

Дело в том, что аналогичное преобразование для действительных чисел

$$x_{n+1} = \{kx_n\} \quad (2)$$

имеет положительную колмогоровскую энтропию [3, 4] и, следовательно, является наилучшей из известных в настоящее время имитаций случайного процесса, возможной для динамической системы. Поскольку, однако, теоремы эргодической теории справедливы с точностью до меры нуль, переход к целым числам (1) может привести к появлению аномалий. Хорошо известным примером таких аномалий является существование периода псевдослучайной последовательности. Возможны, однако, и более тонкие нарушения статистических свойств. Эти нарушения могли не обнаружиться при предыдущих исследованиях [5-9] датчика (1). В настоящей рабо-

те приводятся результаты дополнительной проверки датчика (I), отличающейся от [5-9] большим числом методов, повышением статистической точности, а также увеличением объема последовательности.

Согласно [10] максимальный период ( $2^{p-2}$ ) последовательности (I) достигается при

$$k \equiv 3; 5 \pmod{8}; z - \text{нечетное}, \quad (3)$$

а коэффициент парной корреляции соседних псевдослучайных чисел [II] будет

$$\rho \approx 1/k. \quad (4)$$

Поскольку целочисленное умножение по модулю  $2^p$  на  $k$  и  $(k-2^p)$  эквивалентно, то при  $k \geq 2^{p-1}$  корреляции будут увеличиваться по сравнению с (4). Согласно [II] увеличение корреляций возможно даже при  $k > 2^{(p/2)}$  в зависимости от конкретного значения  $k$ .

Для проверки качества псевдослучайной последовательности была использована система из пяти тестов:

1. Проверка равномерности. Интервал  $[0,1]$  разбивался на 256 равных частей, и подсчитывалось количество попаданий псевдослучайного числа в каждый элементарный интервал длиной  $1/256$ . Величина  $\chi^2$  с 255 степенями свободы распределена приблизительно нормально, с параметрами  $(255, 2 \times 255)$ .<sup>x)</sup> Поэтому и  $(\chi^2 - 255)/510$  распределена приблизительно нормально, с параметрами  $(0,1)$ .

2. Проверка парной корреляции. Единичный квадрат разбивался на 256 частей (каждая сторона разбивалась на 16 частей). Первые четыре разряда ненормализованных псевдослучайных чисел  $z_n$  и  $z_{n+1}$  давали координаты одного из 256 элементарных квадратов. Дальнейшая обработка повторяет предыдущую.

3. Проверка комбинаций. Подсчитывалось количество единиц в первых 20 разрядах ненормализованного псевдослучайного числа. Так как известно гипотетическое распределение вероятностей  $P\{s=i\} = C_{20}^i / 2^{20}$ , где  $0 \leq i \leq 20$  - число единиц, то легко получить распределение  $\chi^2$  с 20 степенями свободы.

4. Проверка серий. Подсчитывалось количество серий псевдослучайной последовательности вида  $0 < z_n < 0,5$  и  $0,5 < z_n < 1$  длины  $1, 2, 3, \dots$ . Гипотетическая вероятность серии длины  $l > 0$  того или другого вида равна  $P\{s=i\} = 1/2^{l+2}$ , а математическое ожидание общего количества серий  $R = (N+2)/2 = 50001$ , где  $N$  - длина псевдослучайной последовательности. Подсчитывалось общее ко-

x) Первый параметр - среднее значение, второй - дисперсия.

личество серий и величина  $\chi^2$  с 30 степенями свободы (учитывалось количество серий первого вида длины от I до I6 и второго вида от I до I5).

5. Проверка интегральным методом. Рассматривались суммы вида:

$$I_s = \sum_{i=1}^N (-1)^{[i/s]} z_i,$$

где  $[ ]$  - целая часть числа. Тогда при  $s = 1, 2, \dots$  образуются знакопеременные суммы, у которых гипотетическое математическое ожидание равно нулю, а дисперсия -  $N/12$ . Величины  $J_s = I_s / \sqrt{N/12}$  распределены асимптотически нормально, с параметрами  $(0, 1)$ . Выбирая 10 интервалов величины  $J_s$  таким образом, чтобы гипотетическая вероятность попадания в любой из них была равна  $1/10$ , получаем распределение  $\chi^2$  с 9-ю степенями свободы. Нужно заметить, что при этой проверке стандартное  $N$  заменялось на  $N_s = 2S [N/2S]$  для "зануления" математического ожидания  $J_s$ . Проверка интегральным методом означает, по существу, вычисление частотного спектра псевдослучайного процесса. Для случайного процесса спектр должен быть непрерывным.

Первоначальная проверка датчика (I) производилась на машине "М-20", где он имел вид:

065 <  $z_0$  > <  $\kappa$  > 0000 - произведение без нормализации и округления.

047 0000 0000 <  $z$  > - выдача младших разрядов произведения.

<  $\kappa$  >: 100 0000 0100 0013

<  $z_0$  >: 100 5633 4012 5643

На каждом шаге в ячейке <  $z$  > образуется ненормализованное псевдослучайное число.

На машине "Минск-22" датчик (I) реализуется следующими командами:

$z$ :	- 70 00	< $z_0$ >	< $\kappa$ >	- вывод младших разрядов произведения.
	- 33 00	$z$	$z$	- условный переход по переполнению.
	+ 12 00	0000	< $z_0$ >	- занесение.
	+ 72 00	< $c$ >	< $z$ >	- логическое умножение.

<  $c$  >: - 7777 7777 7400

<  $z_0$  >: - 5633 4012 5643

<  $\kappa$  >: - 0000 0100 0013

В ячейке  $\langle \tau \rangle$  получается ненормализованное псевдослучайное число вида:

$$+ \varepsilon_1, \varepsilon_2, \dots, \sum_{i=1}^n 00000000.$$

В машине "Минск-22" при операции целочисленного умножения мантисса числа занимает как и в "М-20" 36 разрядов слова. Поэтому свойства датчика  $\tau$ , в частности, его период одинаковы на обеих машинах.

Иногда необходимо иметь хорошую в статистическом отношении последовательность, составленную из какого-либо двоичного разряда или группы разрядов псевдослучайного числа (например, адресной части [I]). Тогда период для  $j$ -го разряда равен  $2^{P-1-j}$ . Действительно, как нетрудно убедиться, рассмотрение  $j$ -го разряда (или группы разрядов, начиная с  $j$ -го) означает, по существу, что вместо датчика  $\tau_{i+1} = \kappa \tau_i \pmod{2^P}$ , реализуется датчик  $\tau_{i+1} = \kappa \tau_i \pmod{2^{P+1-j}}$  (разряды  $1, 2, \dots, j-1$  не влияют на  $j$ -ый разряд очередного псевдослучайного числа; при  $j=1$  возвращаемся к исходному случаю). Для увеличения периода можно либо сдвигать полученное псевдослучайное число вправо, если нужна небольшая группа разрядов, либо применять возмущение  $\kappa$  [I2]:

$$\begin{aligned} \tau_{i+1} &= \kappa_j \tau_i \pmod{2^P}, \\ \kappa_{i+1} &= \kappa_i + c \pmod{2^P}, \end{aligned} \quad (5)$$

где  $c = 8$  - минимальная константа, для которой  $\kappa_i = 3 \pmod{8}$  для всех  $i$ . Согласно [I2] период увеличивается при этом в  $\sqrt{L}$  раз, где  $L$  - число шагов, через которое вводится возмущение.

Результаты тестовых проверок датчика (I) сведены в таблицу I.

Т а б л и ц а I

Тест	Равномерность	Парные корреляции	Серии $\chi^2_{R,30}$	Комбинации $\chi^2_{20}$	Интегральный $\chi^2_9$
Данные проверки	I, 10	0,63	34,5 49996	22,2	6,23
Ожидаемый интервал	$0 \pm 1,96$	$0 \pm 1,96$	$30 \pm 15$ $5000 I \pm 310$	$20 \pm 12,5$	$< 16,9$

В первой строке таблицы указаны полученные в результате проверки значения тестовых величин, описанных выше. Во второй строке указаны ожидаемые с вероятностью 95% интервалы тестовых величин для случайной последовательности.<sup>х)</sup> Длина последовательности во всех испытаниях, кроме интегрального метода (см. выше), равна  $N = 10^5$ .

Результаты проверки интегральным методом при самых различных значениях  $S$  сведены в таблицу 2. Ожидаемый 95%-й интервал равен  $0 \pm 1.96$ .

Т а б л и ц а 2

$s$	$J_s$	$S$	$J_s$	$S$	$J_s$	$S$	$J_s$	$S$	$J_s$
1	1,479	31	0,611	801	0,166	1503	-0,086	3401	0,400
2	1,169	51	-0,339	901	0,687	1523	-0,026	3601	0,167
3	-0,667	77	-0,207	1000	-0,996	1555	-0,912	3801	0,913
5	0,634	201	-0,291	1001	-0,596	1655	-0,932	4001	0,805
6	-0,200	251	0,142	1101	-0,020	1755	0,621	4401	-0,560
11	-0,793	301	0,887	1201	1,647	2001	0,675	4801	-0,442
13	-1,163	401	0,319	1301	-0,765	2201	-0,175	5201	0,475
17	-0,797	501	0,835	1401	0,403	2401	0,865	5601	0,910
19	-0,567	601	0,844	1501	0,337	2801	0,566	7001	-0,115
21	0,340	701	1,158	1502	0,097	3201	0,772	10000	0,481

Как отмечалось выше, результаты всех этих испытаний полностью переносятся на машину "Минск-22". Тем не менее на ней была проведена проверка датчика на равномерность для большей длины последовательности  $N = 2^{23} \approx 10^7$  с возмущением (5), но с меньшим числом ячеек - 128. Получена величина  $\chi_{127}^2 = 123,9$  при ожидаемом 95%-м интервале:  $127 \pm 16$ .

Наконец, была предпринята дополнительная проверка датчика (I), использующая уникальные возможности машины БЭСМ-6. Были выбраны следующие параметры датчика (в восьмеричной записи в ячейке БЭСМ-6):

$$\begin{aligned} \langle K \rangle &: 4013064256500425; \\ \langle \tau_0 \rangle &: 4013543660414035; \end{aligned} \quad \frac{K}{2^P} \approx \frac{11}{16}. \quad (6)$$

х) Интервалы указаны по нормальному распределению (кроме последнего столбца).

Точные значения параметров несущественны при выполнении условий (3). Даже очень "круглая" константа  $\langle \kappa \rangle$ : 4000000000200003 не ухудшает статистические свойства датчика. Однако заметим, что это, по-видимому, не всегда так [5,8]. Поэтому лучше выбирать "некруглые" параметры (6).

Использовались три метода проверки: равномерность (16384 ячейки); парные корреляции  $z_{n+1}, z_n$  (128 x 128 ячеек) и 14-кратные корреляции соседних чисел по одному двоичному разряду ( $2 \times 2 \dots = 2^{14}$  ячеек).

Основные результаты приведены в табл. 3. Критерием случайности для всех трех методов служило отклонение от равномерного распределения во всем массиве из  $2^{14}=16384$  ячеек. Характеристикой отклонения является отношение дисперсии ( $D$ ) к среднему значению ( $M$ ) количества псевдослучайных чисел в одной ячейке. Ожидаемое значение отношения для случайной последовательности равно (с доверительной вероятностью 95%):

$$D/M = 1.0 \pm 0,022. \quad (7)$$

В табл. 3 приведены также значения  $\sqrt{D}/M$  - статистической точности проверки.

Т а б л и ц а 3

		$N$	$10^3$	$10^4$	$10^5$	$10^6$	$10^7$	$10^8$
Равномерность	$\sqrt{D}/M \%$		405	128	40	13	4,0	1,3
	$D/M$		1,003	1,003	1,003	1,006	1,000	0,977
	$m$		15415	8911	27	0	0	0
Парная корреляция	$\sqrt{D}/M \%$		407	128	40	13	4,0	1,3
	$D/M$		1,013	1,000	0,998	0,983	0,987	1,004
	$m$		15420	8905	38	0	0	0

В качестве дополнительного контроля статистических свойств был произведен подсчет числа пустых ячеек массива  $512 \times 1023$  для парных корреляций. Массив является логическим, причем каждый элемент занимает один двоичный разряд [13]. Всего используется 16384 слова по 32 разряда в каждом. Все размеры являются степенью двойки, что резко упрощает программу. Результаты приведены в табл. 4, где  $m$  и  $m_{теор}$  - полученное и ожидаемое число незаполненных ячеек в массиве.

Т а б л и ц а 4

		N				
		$10^3$	$10^4$	$10^5$	$10^6$	$10^7$
Парная корреляция	$\pi$	523288	514376	433175	77952	0
	$\pi_{теор}$	$522700 \pm 700$	$514300 \pm 700$	$433600 \pm 650$	$78000 \pm 280$	0

В табл. 5 представлены результаты проверки статистических свойств для I4-кратных корреляций I-го и I4-го двоичных разрядов. Для увеличения периода в последнем случае применялось возмущение константы  $K$  (5).

Т а б л и ц а 5

		N					
		$10^3$	$10^4$	$10^5$	$10^6$	$10^7$	$10^8$
I разряд	$\sqrt{D}/M\%$	412	127	41	13	4,0	1,3
	$D/M$	1,037	0,982	1,008	0,997	0,974	1,002
	$\pi$	15431	8848	31	0	0	0
I4 разряд	$\sqrt{D}/M\%$	414	128	41	13	4,0	1,3
	$D/M$	1,045	1,006	1,013	0,994	0,989	1,008
	$\pi$	15431	8889	33	0	0	0

Наконец, для парных корреляций было построено вторичное распределение отклонений от среднего, что является более тонким методом проверки статистических свойств датчика [5]. Случайной величиной здесь является отклонение числа попаданий в ячейку двумерного массива от среднего значения, нормированное на корень из дисперсии. Распределение производилось в интервал  $(-4,4)$ , разделенный на 128 ячеек. График полученного распределения и сравнение с гауссовской кривой приведены на рисунке. Разброс точек вызывается двумя причинами: статистическим разбросом  $\pm 5\%$ , который хорошо согласуется с большинством точек на рисунке, и разбросом за счет целочисленности случайной величины. Минимальное изменение случайной величины составляет примерно  $1/5$  размера ячейки распределения, что может вызвать колебания  $\pm 20\%$ . Это объясняет выпадение нескольких точек (особенно одной). Небольшой выход последнего значения  $D/M$  в табл. 3 из 95%-го интервала (7) объясняется недостаточной длиной периода

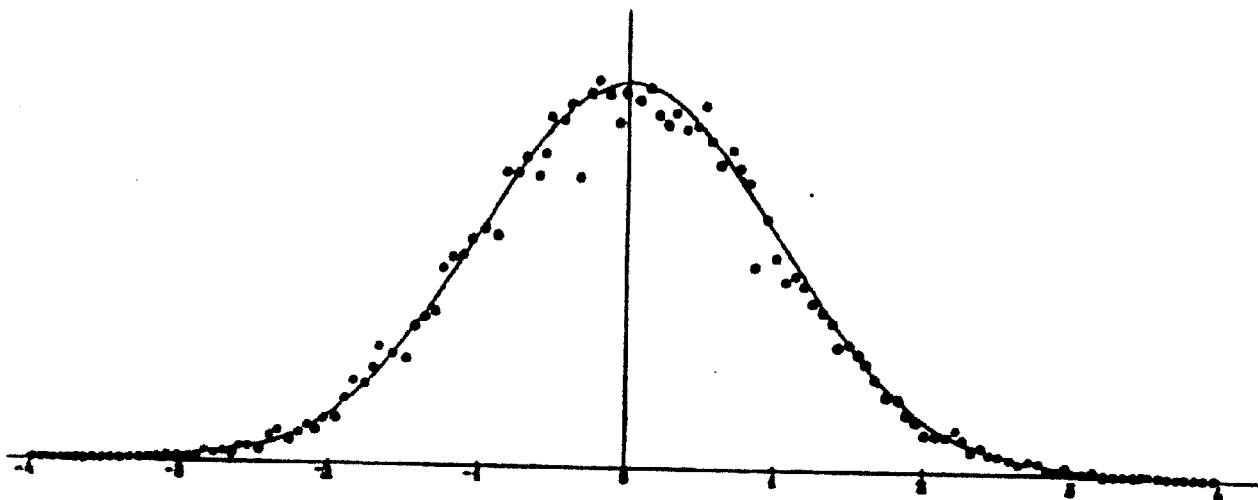


Рис.

для I4-го разряда, который еще существен при проверке на равномерность. Возмущение константы в этом случае не производилось; период I4-го разряда равен  $2^{25} \approx 3 \cdot 10^7 < N = 10^8$ .

Подводя итоги, можно сказать, что ни в одном из проведенных испытаний не было обнаружено отклонения свойств последовательности (I) от случайной.

Пользуемся случаем выразить искреннюю благодарность Ю.М. Волошину, Ю.Г. Косареву и А.И. Хисамутдинову за интересные дискуссии и полезные советы, а также группе обслуживания БЭСМ-6 и особенно В.П. Минаеву за большую помощь при проведении вычислений.

### Л и т е р а т у р а

1. Ю.Г. Косарев. Примеры использования таблиц для сокращения времени счета - *Данный сборник*, стр. 46-54.
2. D.H. Lehmer. *Annals Comp. Lab. Harvard Univ.*, 26, 141, 1951.
3. В.А. Рохлин. *Изв. АН СССР, мат.*, 25, № 4, 499 (1961).
4. А.Г. Постников. Эргодические вопросы теории сравнений и теории диофантовых приближений. - *Труды мат. ин-та им. Стеклова*, XXXII, 1966 г.
5. J. Allard, A. Dobell, T. Hull. *Journ Assoc. Comp. Mach.*, 10, 131, 1963.
6. R. Kronmal, *ibid*, 11, 357, 1964.
7. A. Rotenberg, *ibid*, 7, 75, 1960.
8. T. Hull, A. Dobell, *ibid*, 11, 31, 1964.
9. D. MacLaren, G. Marsaglia, *ibid*, 12, 1965.
10. E. Bofinger, *ibid*, 5, 261, 1958.



11. M.Greenberger, *ibid*, 8, 163, 1961.
12. И.М. Соболев. Теория вероятностей и ее применение, 2, 367, 1964.
13. Ю.М. Волошин, А.П. Ершов, Г.И. Кожухин. Входной язык систем автоматизации программирования. Изд. СО АН СССР, 1964.
14. А.И. Голенко. Моделирование и статистический анализ псевдослучайных чисел на электронных вычислительных машинах, 1965.

Институт ядерной физики  
СО АН СССР

Поступила в редакцию  
15.УІ.1967 г.