

文章编号: 1000-5692(2002)03-0306-06

# 利用人字映射产生均匀随机数法

管宇, 徐群芳

(浙江林学院 基础部, 浙江 临安 311300)

**摘要:** 利用迭代  $x_{n+1} = 5^c/2 - |2x_n - 5^c/2|$ , ( $c \in Z^+$ ) 在区间  $[1, 2 \times 5^{c-1}]$  上产生伪随机数  $y_{n+1} = x_{n+1} - [x_{n+1}/5]$  ( $n=0, 1, \dots, N-1$ )。证明: 初值  $x_0$  只要不取5的倍数, 就可产生周期为  $2 \times 5^{c-1}$  的伪随机数。并通过参数检验、Pearson  $\chi^2$  检验与Kolmogorov 检验、自相关性检验、列联表检验和  $k$  重量法检验。图1表2参5

**关键词:** 随机数; 人字映射; 迭代; 统计检验

**中图分类号:** O242.2      **文献标识码:** A

均匀随机数(以下简称随机数)的产生是随机模拟蒙特卡罗(Monter-Carlo)方法和算法的基础。在计算机上产生随机数的方法,大致可分为3类<sup>[1,2]</sup>:随机数表法、物理随机数发生器法和数学方法。目前使用最广发展最快的是数学方法:选取适宜的数学递推公式,利用计算程序,直接进行算术运算或逻辑运算,产生伪随机数。产生随机数的数学方法很多,使用最多的是线性同余法。但线性同余序列具有高维稀疏网格结构的缺陷<sup>[3]</sup>。周燕等<sup>[4]</sup>利用逻辑斯谛映射和满抛物线映射产生随机数,但初值选取要求较高,并且何时进入周期循环无法预知。

## 1 迭代 $x_{n+1} = 1 - 2|x_n - 0.5|$ 产生的数集

设递推公式 ( $n=0, 1, 2, \dots, x_n \in [0, 1]$ ):

$$x_{n+1} = 1 - 2|x_n - 0.5| = \begin{cases} 2x_n & 0 \leq x_n \leq 0.5 \\ 2 - 2x_n & 0.5 \leq x_n \leq 1, \end{cases} \quad (1)$$

迭代  $k$  次后,

$$x_{n+k} = (-1)^m \left\{ 2^k x_n - 2 \left[ \frac{m+1}{2} \right] \right\}. \quad (2)$$

其中  $m \leq 2^k x_n \leq m+1$  ( $m=0, 1, \dots, 2^k-1$ ),  $[\frac{m+1}{2}]$  为  $\frac{m+1}{2}$  取整(注:该文中的中括号除闭区间记号外均表取整)。

式(1)就是有名的混沌映射中的“人字映射”或称“帐篷映射”,它的非周期轨道点的分布密度函数<sup>[5]</sup>:  $\rho(x) = 1, x \in (0, 1)$ , 即为均匀分布。现在我们要利用它的周期轨道产生随机数。

**定义1** 如果从某次迭代开始,  $x_i$  进入  $t$  个数字周而复始、无限重复的状态,则称之为周期  $t$  轨道。周期1轨道也称不动点。

**定理1** 迭代(1)只有2个不动点  $x_1^* = 0, x_2^* = 2/3$ 。

收稿日期: 2001-12-24; 修回日期: 2002-03-04

作者简介: 管宇(1964-), 男, 浙江台州人, 讲师, 从事概率统计研究。

**证明** 由方程  $x = 1 - 2|x - 0.5|$ ，解得只有 2 个根  $x_1^* = 0, x_2^* = 2/3$ 。

不难知：当且仅当初值  $x_0$  取形如  $\frac{P}{2^q}$  的既约分数时，迭代  $q+1$  次后， $x_{q+1} = 0$ ；当且仅当初值  $x_0$

取形如  $\frac{P}{3 \times 2^q}$  的既约分数时，迭代  $q+1$  次后， $x_{q+1} = 2/3$ 。

**定理 2** 对于固定的正整数  $c$ ，所有形如  $\frac{2b}{5^c}$  的既约分数构成迭代 (1) 的周期  $2 \times 5^{c-1}$  的轨道。

**证明：** 设  $G_c$  表示所有形如  $\frac{2b}{5^c}$  的既约分数构成的集合， $G_c$  中的元素个数为： $\frac{1}{2} (5^c - 1) - \frac{1}{2}$

$(5^{c-1} - 1) = 2 \times 5^{c-1}$ 。既约分数  $\frac{2b}{5^c}$  经任何有限次迭代后，仍然为  $G_c$  的元素，而  $G_c$  中的元素个数有限，所以  $G_c$  及其子集均为迭代 (1) 的周期轨道。

初设值  $x_0 = \frac{2b}{5^c}$  (既约分数)，经  $k_b$  次迭代首次回到  $\frac{2b}{5^c}$ 。则存在正整数  $m_b$ ，使得  $\frac{2b}{5^c} = (-1)^{m_b}$

$\left\{ 2^{k_b} \frac{2b}{5^c} - 2 \left[ \frac{m_b + 1}{2} \right] \right\}$ ，即  $\frac{2b}{5^c} = 2 \left[ \frac{m_b + 1}{2} \right] \div \{ 2^{k_b} - (-1)^{m_b} \}$ 。从而得  $b \mid \left[ \frac{m_b + 1}{2} \right]$  和  $5^c \mid \{ 2^{k_b} -$

$(-1)^{m_b} \}$ 。又， $\frac{2}{5^c} = 2 \left[ \frac{m_1 + 1}{2} \right] \div \{ 2^{k_1} - (-1)^{m_1} \}$ ，则：

$$2 \left[ \frac{m_1 + 1}{2} \right] b \div \{ 2^{k_1} - (-1)^{m_1} \} = 2 \left[ \frac{m_b + 1}{2} \right] \div \{ 2^{k_b} - (-1)^{m_b} \} \tag{3}$$

$\therefore m_1 \leq \frac{2}{5^c} \leq m_1 + 1, \therefore m_1 b \leq \frac{2b}{5^c} \leq (m_1 + 1) b$ ；又  $\therefore m_b \leq \frac{2b}{5^c} \leq m_b + 1, \therefore m_1 b \leq m_b \leq m_b + 1 \leq (m_1$

$+ 1) b, \therefore \left[ \frac{m_1 b + 1}{2} \right] \leq \left[ \frac{m_b + 1}{2} \right] \leq \left[ \frac{(m_1 + 1) b}{2} \right]$ 。

又  $\therefore \left[ \frac{m_b + 1}{2} \right] \leq \left[ \frac{(m_1 + 1) b}{2} \right] \leq \left[ \left[ \frac{m_1 + 1}{2} \right] b + \frac{b}{2} \right] \leq \left[ \frac{m_1 + 1}{2} \right] b + \frac{b}{2}, \left[ \frac{m_b + 1}{2} \right] \geq$

$\left[ \frac{m_1 b + 1}{2} \right] = \left[ \frac{m_1 + 1}{2} b - \frac{b - 1}{2} \right] \geq \left[ \frac{m_1 + 1}{2} b \right] - \frac{b - 1}{2} \geq \left[ \frac{m_1 + 1}{2} \right] b - \frac{b - 1}{2}, \therefore \left[ \frac{m_1 + 1}{2} \right] b -$

$\left[ \frac{m_b + 1}{2} \right] \leq \frac{b}{2}, \therefore \left[ \frac{m_1 + 1}{2} \right] b = \left[ \frac{m_b + 1}{2} \right]$ 。由式 (3) 进一步有  $2^{k_b} - (-1)^{m_b} = 2^{k_1} - (-1)^{m_1}$ ，

则  $k_b = k_1$  及  $m_b$  与  $m_1$  奇偶性一致。也就是说  $G_c$  中所有元素周期一样，即  $k_b \mid 2 \times 5^{c-1}$ 。下面证明  $k_b = 2 \times 5^{c-1}$ 。

(I) 若  $k_b = 2 \times 5^\alpha$  (其中  $\alpha < c - 1$ )， $\therefore 2^{2 \times 5^\alpha} = (5 - 1)^{5^\alpha} = 5^{5^\alpha} - 5^\alpha \times 5^{5^\alpha - 1} + \dots - \frac{5^\alpha (5^\alpha - 1)}{2} 5^2 + 5^\alpha$

$\times 5^1 - 1, \therefore 5^c \nmid (2^{2 \times 5^\alpha} \pm 1)$ ，矛盾。结合前面  $5^c \mid \{ 2^{k_b} - (-1)^{m_b} \}$ ，得： $m_b$  必为奇数。即  $5^c \mid (2^{2 \times 5^{c-1}} + 1)$ ，而  $5^c \nmid (2^{2 \times 5^{c-1}} - 1)$ 。

(II) 若  $k_b = 5^\alpha$  (其中  $\alpha \leq c - 1$ )， $\therefore 5^c \nmid (2^{2 \times 5^\alpha} - 1), \therefore 5^c \nmid (2^{5^\alpha} - 1)$ ，矛盾。综上所述，必有  $k_b = 2 \times 5^{c-1}$ 。

**定理 3** (0, 1) 区间上的  $c$  位小数  $0.a_1 a_2 \dots a_c$ ，其中  $a_c \neq 0$ ，①当  $a_c \neq 5$  时，经  $c$  次迭代后进入周期轨道  $G_c$ ；②当  $a_c = 5$  时，若整数  $a_1 a_2 \dots a_c$  被  $5^a$  整除但不能被  $5^{a+1}$  整除 (其中  $1 < a < c, a \in \mathbb{Z}^+$ )，则经  $c$  次迭代后进入周期轨道  $G_{c-a}$ 。

**证明** 化小数为分数： $0.a_1 a_2 \dots a_c = \frac{a_1 \times 10^{c-1} + a_2 \times 10^{c-2} + \dots + a_c}{2^c \times 5^c}$ 。

由式 (2) 知，经  $c$  次迭代后变为分数  $\frac{2h}{5^c}$  ( $h < 5^c$ )。当  $a_c \neq 5$  时， $\frac{2h}{5^c}$  为既约分数，即  $\frac{2h}{5^c} \in G_c$ ；

当  $a_c=5$  时, 若整数  $a_1 a_2 \dots a_c$  被  $5^a$  整除但不能被  $5^{a+1}$  整除,  $\frac{2h}{5^c} = \frac{2s \times 5^a}{5^c} = \frac{2s}{5^{c-a}} \in G_{c-a}$ .

用  $\frac{5^c}{2}$  乘以  $G$  中所有数, 得正整数集  $H_c = \{n | 1 \leq n \leq 0.5(5^c - 1), 5 \nmid n, n \in Z^+\}$ . 设递推公式 ( $n=0, 1, 2, \dots, x_n \in [1, 0.5(5^c - 1)]$ ):

$$x_{n+1} = \frac{5^c}{2} - |2x_n - \frac{5^c}{2}| = \begin{cases} 2x_n & 0 < x_n < 0.25 \times 5^c \\ 5^c - 2x_n & 0.25 \times 5^c < x_n < 0.5 \times 5^c \end{cases} \quad (4)$$

由定理 2 和定理 3 易得:

**定理 4** 设初值  $x_0$ , 当  $5 \nmid x_0$  时, 迭代式 (4) 进入周期  $2 \times 5^{c-1}$  的轨道  $H_c$ ; 当  $5^a | x_0$  但  $5^{a+1} \nmid x_0$  (其中:  $1 < a < c, a \in Z^+$ ) 时, 迭代式 (4) 进入周期  $2 \times 5^{c-a-1}$  的轨道  $H_{c-a}$ .

## 2 迭代 $x_{n+1} = \frac{5^c}{2} - |2x_n - \frac{5^c}{2}|$ 产生随机数

利用迭代式 (4), 产生随机数的方法:

取定范围参数  $c$ , 初值  $x_0$  ( $x_0 \in [1, 0.5 \times 5^c], 5 \nmid x_0$ ), 迭代次数  $N$  ( $N \leq 2 \times 5^{c-1}$ ), 平移参数  $h$  ( $h \in [1, 2 \times 5^{c-1}]$ ), 迭代式 (4) 得,  $x_1, x_2, x_3, \dots, x_N$ . 输出:

$$y_{n+1} = x_{n+1} - [x_{n+1}/5] + h \pmod{2 \times 5^{c-1}} \quad (n=0, 1, \dots, N-1) \quad (5)$$

当  $5 \nmid x_0$  时, 迭代式 (4) 产生的数集不含 5 的倍数, 为此将迭代后的每一数进行移位处理:  $y_{n+1} = x_{n+1} - [x_{n+1}/5]$  这样一来, 当  $N = 2 \times 5^{c-1}$  时, 输出的刚好是 1 至  $2 \times 5^{c-1}$  的某一全排列. 另一方面, 若初值或中途出现小数, 则其后将会是一定长度的连续递增数列. 为此, 增添平移参数  $h$ . 当  $h \neq 0$  时, 如果 1 出现在输出数中, 其后必定不再是 2; 原来的 1, 2, 4, ..., 变为  $h+1, h+2, h+4, \dots \pmod{2 \times 5^{c-1}}$ .

如果将式 (5) 输出的数两两配对  $(y_1, y_2), (y_3, y_4), \dots$ , 易知: 在坐标平面上这些点都落在 2 条直线段 ( $h=0$ ) 或 4 条直线段 ( $h \neq 0$  时) 上, 即二维平面上点分布相关明显. 为此, 我们作如下处理 (仅讨论  $h=0$ ).

先取定初值  $x_0$ , 记  $xa = x_0$ , 迭代  $2.4 \times 10^8$  次 (不进行移位处理,  $2 \times 5^{12} = 488\,281\,250$ ), 最后输出值记为  $xc$ ; 再以  $xa, sc$  为初值, 分别迭代  $N/4$  次 (不进行移位处理), 最后输出值分别记为  $xb, xd$ ; 最后以  $xa, xb, xc, xd$  为初值, 分别迭代  $N/4$  次 (进行移位处理), 依次交错输出:

$$ya_1, yb_1, yc_1, yd_1, ya_2, yb_2, yc_2, yd_2, \dots \quad (6)$$

图 1 为了取  $c=13, x_0=31\,415\,926, N=8000$ , 按 (6) 顺序输出, 用 MATLAB5.3 画出散点图. 从图 1 中很难看出有网格之类规律.

## 3 伪随机数统计检验

为检验按 (6) 顺序输出的伪随机数 (下面公式中的  $y_i$  为输出的第  $i$  项) 的质量如何, 我们采用常用检验方法<sup>[1,2]</sup>: 参数检验、Pearson  $\chi^2$  检验与 Kolmogorov 检验、自相关系数检验、列联表检验和  $k$  重量法检验. 选取  $c=13, h=0$ , 迭代次数分别为  $N=10^2, 10^3, 10^4, 10^5, 10^6, 10^7, 10^8$ , 初值分别为  $x_0 = 271\,828\,182 = [10^8 \times e], x_0 = 31\,415\,926 = [10^7 \times \pi]$  和  $x_0 = 6\,180\,339 = [10^7 \times \frac{\sqrt{5}-1}{2}]$ . 用 C 语言编写程序, 输出相应的检验统计量值. 因现有检验公式多针对  $[0, 1]$  上的伪随机数, 故需略作修改.



图 1 截断迭合产生随机数  
Figure 1 Random number generated by breaking in and superposing re-r-z mapping

### 3.1 参数检验

一阶矩:  $\bar{y} = \frac{1}{N} \sum_{i=1}^N \frac{y_i}{2 \times 5^{c-1}}$ ; 二阶矩:  $\bar{y}^2 = \frac{1}{N} \sum_{i=1}^N \frac{y_i^2}{2 \times 5^{c-1}}$ ; 方差:  $s^2 = \frac{1}{N} \sum_{i=1}^N \left( \frac{y_i}{2 \times 5^{c-1}} - \frac{1}{2} \right)^2$ .

需检验它们是否分别等于  $\frac{1}{2}$ ,  $\frac{1}{3}$ ,  $\frac{1}{12}$ , 检验统计量:  $U_1 = \sqrt{12N} \left( \bar{y} - \frac{1}{2} \right)$ ,  $U_2 = \frac{\sqrt{45N}}{2} \left( \bar{y}^2 - \frac{1}{3} \right)$ ,  $U_3 = \sqrt{180N} \times \left( s^2 - \frac{1}{12} \right)$  均渐近服从标准正态分布, 拒绝域  $|U_j| \geq u_{0.05} = 1.96$  ( $j=1, 2, 3$ ).

### 3.2 Pearson $\chi^2$ 拟合优度检验与 Kolmogorov 检验

当  $N=10^2, 10^3$  时, 10 等分区间  $[1, 2 \times 5^{12}]$ ; 当  $N=10^4$  时, 20 等分区间  $[1, 2 \times 5^{12}]$ ; 当  $N=10^5, 10^6, 10^7$  时, 100 等分区间  $[1, 2 \times 5^{12}]$ ; 当  $N=10^8$  时, 1 000 等分区间  $[1, 2 \times 5^{12}]$ . 记  $n_i$  为第  $i$  组伪随机数个数 ( $i=1, 2, \dots, m$ ). Pearson  $\chi^2$  检验统计量:  $\chi^2 = \frac{m}{N} \sum_{i=1}^m \left( n_i - \frac{N}{m} \right)^2$ , 拒绝域:  $\chi^2 \geq \chi_{0.05}^2 (m-1)$ . Kolmogorov 检验统计量:  $\lambda = \sqrt{N} \max_{1 \leq i \leq m} \left\{ \left| \sum_{i=1}^m n_i - \frac{i}{m} \times N \right| \right\}$ , 拒绝域  $\lambda \geq \lambda_{0.05} = 1.358$ .

### 3.3 自相关性检验

自相关系数  $r_j = \frac{1}{N-j} \sum_{i=1}^{N-j} \left\{ \frac{y_i y_{i+j}}{4 \times 5^{2c-2}} - (\bar{y})^2 \right\}$ , 检验统计量  $U_j = r_j \sqrt{N-j}$ , ( $j=1, 2, \dots, 10$ ),

拒绝域  $|U_j| \geq u_{0.05} = 1.96$ .

### 3.4 列联表检验

将  $[1, 2 \times 5^{12}]^2$  分为  $m^2$  个相等的小正方形, 当  $N=10^2, 10^3$  时,  $m=4$ ; 当  $N=10^4$  时,  $m=5$ ; 当  $N=10^5, 10^6, 10^7$  时,  $m=10$ ; 当  $N=10^8$  时,  $m=20$ . 二维点列:  $(y_1, y_{1+1}), (y_2, y_{1+2}), (y_3, y_{1+3}), \dots$ , 落入第  $ij$  小正方形的个数  $n_{ij}$ ,  $n_i = \sum_{j=1}^m n_{ij}$ ,  $n_j = \sum_{i=1}^m n_{ij}$ , ( $l=1, 2, 3; i, j=1, 2, \dots$ ). 统计量  $\chi_1^2 = \frac{N}{2} \left[ \sum_{i,j=1}^k \frac{n_{ij}^2}{n_i \cdot n_j} - 1 \right]$ , 拒绝域  $\chi_1^2 \geq \chi^2_{0.05} (k-1)^2$ .

### 3.5 k 重量法

将  $[1, 2 \times 5^{12}]^k$  分为  $m^k$  个相等小立方体 ( $k=2, 3$ ), 当  $N=10^3, 10^4$  时,  $m=3$ ; 当  $N=10^5, 10^6, 10^7$  时,  $m=5$ ; 当  $N=10^8$  时,  $m=8$ .  $k$  维点列:  $(y_1, y_2, \dots, y_k), (y_{k+1}, y_{k+2}, \dots, y_{2k}), \dots$ , 落入  $[1, 2 \times 5^{12}]^k$  的第  $j$  个小立方体的点数为  $n_j$  ( $j=1, \dots, m^k$ ). 统计量  $\chi_{2k}^2 = \frac{m^k}{N} \sum_{j=1}^{m^k} \left( n_j - \frac{N}{m^k} \right)^2$ , 拒绝域  $\chi_{2k}^2 \geq \chi_{0.05}^2 (m^k - 1)^2$ .

表 1 和表 2 说明:  $I_j, II_j, III_j$  分别表示初值  $x_0=271\ 828\ 182, 31\ 415\ 926$  和  $6\ 180\ 339$  时, 迭代运算  $10^j$  次 ( $j=2, 3, \dots, 7$ ); 显著性水平统一取 0.05, 加下划波浪线表示落入拒绝域. ( $\chi^2$  临界值:  $\chi_{0.05}^2(8) = 15.51, \chi_{0.05}^2(9) = 16.92, \chi_{0.05}^2(15) = 25.00, \chi_{0.05}^2(16) = 29.30, \chi_{0.05}^2(19) = 30.14, \chi_{0.05}^2(24) = 36.42, \chi_{0.05}^2(26) = 38.89, \chi_{0.05}^2(81) \approx 122.9, \chi_{0.05}^2(99) \approx 122.9, \chi_{0.05}^2(124) \approx 156.2, \chi_{0.05}^2(361) \approx 415.0, \chi_{0.05}^2(399) \approx 455.8, \chi_{0.05}^2(511) \approx 575.0, \chi_{0.05}^2(999) \approx 1\ 088.0$ ).

由表 1 和表 2 可见, 本算法产生的伪随机数基本通过所选定的几种常见统计检验.

## 4 结论

理论上讲  $c$  值可取任何正整数, 因此本算法能产生任意长周期的伪随机数. 在实际操作中, 可根据具体情况选取合适的  $c$  值. 譬如在容量为  $M$  的总体中进行不重复抽样试验, 只要选使  $2 \times 5^{c-1} \geq M$  成立的最小  $c$  值即可. 如  $M=10^4$ , 则有  $c=7$ ; 如  $M=10^8$ , 则有  $c=13$ . 文中主要列举  $c=13$  时的统

表1 自相关系数检验

Table 1 Self-related coefficient test

	<i>N</i>	<i>U</i> <sub>1</sub>	<i>U</i> <sub>2</sub>	<i>U</i> <sub>3</sub>	<i>U</i> <sub>4</sub>	<i>U</i> <sub>5</sub>	<i>U</i> <sub>6</sub>	<i>U</i> <sub>7</sub>	<i>U</i> <sub>8</sub>	<i>U</i> <sub>9</sub>	<i>U</i> <sub>10</sub>
I	2	-0.28	0.84	-0.36	0.59	-1.55	1.75	-0.81	1.07	-0.69	1.03
	3	-0.83	0.95	<u>-2.02</u>	0.34	<u>-2.51</u>	-1.32	-0.40	-0.01	0.35	1.54
	4	1.14	<u>-2.28</u>	<u>2.37</u>	-0.36	0.95	1.32	-0.71	-0.80	-0.02	0.18
	5	-0.07	-0.79	0.16	1.35	-0.67	-0.32	0.01	0.80	1.70	-1.63
	6	-0.05	0.79	0.91	0.76	-0.55	0.65	0.02	0.15	-0.23	-0.74
	7	-0.69	0.94	0.29	<u>2.99</u>	-0.93	0.39	1.84	<u>2.21</u>	-0.13	1.12
	8	-0.90	0.06	1.21	1.21	<u>-2.29</u>	0.50	0.52	0.98	0.62	-0.71
	II	2	-0.43	-1.54	0.53	0.13	1.82	-0.18	-0.41	1.37	0.85
3		-0.49	-0.66	-0.62	1.49	1.56	1.45	-0.33	1.53	-1.23	1.63
4		0.22	-0.67	-0.04	-0.11	1.50	-0.48	-1.21	1.09	0.21	-1.58
5		0.04	0.61	-0.91	0.44	0.89	-0.61	-0.96	0.87	0.53	1.17
6		-0.52	0.19	-0.49	0.19	0.43	-1.40	-0.48	-0.32	0.02	-0.35
7		0.99	1.58	-0.63	0.29	1.18	<u>2.00</u>	0.51	0.10	1.27	1.51
8		0.03	0.19	-0.46	-0.35	-0.05	-0.88	0.23	-1.01	1.14	1.16
III		2	0.85	-0.27	0.56	1.51	-0.26	<u>3.44</u>	1.89	1.67	<u>3.07</u>
	3	0.11	0.14	1.33	1.33	<u>-2.04</u>	-1.01	-0.004	0.99	0.60	1.16
	4	1.41	1.01	-0.22	0.52	-0.63	-0.40	-0.64	0.09	-0.48	-0.97
	5	1.00	-0.76	0.003	-0.98	0.58	0.61	-0.53	-1.35	-0.16	-0.05
	6	-1.01	0.60	1.60	1.07	1.09	-0.82	-0.98	-0.19	-0.56	-0.72
	7	-1.03	<u>-2.20</u>	-0.67	-0.51	-0.36	-0.49	-0.42	0.02	0.40	-0.29
	8	-0.14	1.27	0.09	-0.02	1.06	1.12	0.13	-0.38	1.03	-0.93

表2 参数检验和  $\chi^2$  检验

Table 2 Parameter test and  $\chi^2$  test

	<i>N</i>	<i>U</i> <sub>1</sub>	<i>U</i> <sub>2</sub>	<i>U</i> <sub>3</sub>	$\chi^2$	$\chi$	$\chi^2_1$	$\chi^2_2$	$\chi^2_3$	$\chi^2_{22}$	$\chi^2_{23}$
I	2	-0.14	-0.08	0.23	3.60	0.20	<u>24.20</u>	12.40	<u>19.00</u>		
	3	-0.23	-0.13	0.39	5.26	0.35	<u>16.90</u>	11.00	<u>17.00</u>	13.50	19.20
	4	0.13	0.10	-0.14	16.50	0.32	18.70	<u>39.50</u>	22.00	15.40	35.10
	5	-0.32	-0.20	0.42	101.00	0.57	79.80	60.30	67.80	99.30	125.00
	6	-0.94	-0.60	1.21	60.90	0.65	70.30	94.70	65.60	119.00	116.00
	7	-2.51	-1.62	<u>3.24</u>	<u>155.00</u>	<u>1.45</u>	68.80	66.80	76.80	84.20	114.00
	8	-0.61	-0.08	0.17	869.00	0.65	336.00	304.00	304.00	371.00	538.00
	II	2	-0.05	-0.19	-0.55	6.00	0.30	2.84	14.20	6.86	
3		-1.06	-0.70	1.30	1.88	0.44	12.70	7.05	5.02	10.30	22.20
4		0.43	0.26	-0.63	19.10	0.59	8.38	12.70	9.15	30.40	19.50
5		-0.37	-0.25	0.46	81.10	0.36	79.30	76.00	75.80	<u>126.00</u>	<u>157.00</u>
6		0.11	0.07	-0.16	87.40	0.41	75.30	90.90	79.20	108.00	123.00
7		-0.51	-0.33	0.66	110.00	0.53	86.30	96.50	71.20	66.60	93.70
8		-0.92	-0.13	0.25	856.00	0.97	309.00	347.00	286.00	381.00	494.00
III		2	-1.04	-0.84	0.69	2.40	0.50	11.20	9.37	14.70	
	3	-0.92	-0.61	1.14	3.02	0.51	3.82	1.24	7.47	13.30	19.80
	4	-0.41	-0.27	0.48	7.76	0.36	9.01	13.90	10.80	21.00	<u>40.00</u>
	5	0.80	0.52	-1.04	95.30	0.68	65.90	64.50	77.00	87.20	155.00
	6	-0.64	-0.42	0.82	101.00	0.64	76.00	116.20	67.10	104.00	124.00
	7	1.15	0.74	-1.49	83.50	0.95	66.50	79.90	78.60	104.00	132.00
	8	-0.13	-0.02	0.04	786.00	0.40	320.00	389.00	293.00	354.00	504.00

计检验结果, 其他情形时结果类似, 故不一一列出。

根据大量数据运算结果可能初步得到如下结论: 式 (5) 输出的伪随机数, 其一维空间的参数检验、均匀性和自相关性检验合格; 式 (6) 输出的伪随机数, 其一维、二维和三维空间常见统计检验均能通过。另外本算法对初值不作任何限制, 当然最好不要取得太小。因此本算法不失为一种良好的随机数发生器。如果需要  $[0, 1]$  上的均匀随机数, 只要再除以 488 281 250 即可。

#### 参考文献:

- [1] 陈希孺, 郑忠国. 现代数学手册·随机数学卷[M]. 武汉: 华中科技大学出版社, 2000. 445-460.
- [2] 肖云茹. 概率统计计算方法[M]. 天津: 南开大学出版社, 1994. 130-172.
- [3] 杨自强, 魏公毅. 常见随机数发生器的缺陷及组合随机数发生器的理论与实践[J]. 数理统计与管理, 2001, 20(1): 45-52.
- [4] 周燕, 覃朝玲. 用混沌法产生随机数发生器的研究[J]. 西南师范大学学报(自然科学版), 2000, 25(2): 150-154.
- [5] 郝柏林. 从抛物线谈起——混沌动力学引论[M]. 上海: 上海科学教育出版社, 1993. 100-101.

Iterating  $x_{n+1} = 5^c / 2 - |2x_n - 5^c / 2|$  generate random number

GUAN Yu, XU Qun-fang

(Department of Basic Science, Zhejiang Forestry College, Lin'an 311300, Zhejiang, China)

**Abstract:** In this paper, iterating  $x_{n+1} = 5^c / 2 - |2x_n - 5^c / 2|$  in  $[1, 2 \times 5^{c-1}]$ , the authors generated random number  $y_{n+1} = x_{n+1} - [x_{n+1} / 5]$  ( $n = 0, 1, 2, \dots, N-1$ ). The authors proved that random number of period for  $2 \times 5^{c-1}$  could be generated so long as  $5 \setminus x_0$  (initial value). It gets through parameter test, Pearson  $\chi^2$  test, Kolmogorov test, self-correlation test, contingency test and  $k$ -gravimetric method.

**Key words:** random number; iterate; statistical tests; ren-zi mapping !