- 一. 概述
- 二. 均匀随机数的生成
- 三. 均匀随机数的检验

第二章 随机数的产生与检验

用系统仿真方法解决实际问题时,首先要解决的是随机数的产生方法(或称随机变量的抽样方法)。

一. 概述

随机数: 从某个分布为*F*(*x*)的总体中随机地抽取 的样本观察值。

1. 均匀分布U(0,1)随机数的特殊作用

$$U(0,1)$$
的概率密度函数:

$$f(x) = \begin{cases} 1, 0 \le x \le 1 \\ 0, 其它 \end{cases}$$



第二章 随机数的产生与检验

均匀分布U(0,1)的分布函数:

$$F(x) = \begin{cases} 0, x \le 0 \\ x, 0 < x \le 1 \\ 1, x > 1 \end{cases}$$

F(x)

均值和方差分别为:

$$E(U) = \int_0^1 x dx = \frac{1}{2}$$

和

$$Var(U) = \int_0^1 (x - \frac{1}{2})^2 dx = \frac{1}{12}$$

第二章 随机数的产生与检验

U(0,1)随机变量与其它形式分布F(x)的随机变量的互相转换。

若随机变量 $U \sim U(0,1)$, F(x)为任一严格单调递增分布函数, F^{-1} 为其反函数, 令 $X = F^{-1}(U)$, 则X的分布函数为F(x), 即 $X \sim F(x)$ 。

$$P\{X \le x\} = P\{F^{-1}(U) \le x\}$$
$$= P\{U \le F(x)\}$$
$$= F(x)$$

第二章 随机数的产生与检验

反之,设随机变量X有严格单调递增连续的分布函数F(x), F^{-1} 为其反函数,令U=F(X),有 $U\sim U(0,1)$ 。显然U是随机变量,且由 $0\leq F(X)\leq 1$ 知 $0\leq U\leq 1$,于是对任一u ($0\leq u\leq 1$),

$$P\{U \le u\} = P\{F(X) \le u\}$$

$$= P\{X \le F^{-1}(u)\}$$

$$= F[F^{-1}(u)]$$

$$= u$$

第二章 随机数的产生与检验

利用U(0,1)随机数生成F(x)随机数的方法:

- (1) 生成相互独立的U(0,1)随机数 u_i (i=1,2,...,n),

类似地,也可以给出由其它分布F(x)的随机数生成U(0,1)随机数的方法。

随机数的生成

随机变量的生成

- 2. 生成随机数的一般方法
- 手工方法 ▶ 抽签
 - ▶ 掷骰子
- 物理方法 ► 摸球
 - ▶ 噪声发生器
 - ▶ 放射源激励计数器
- 数学方法

按照一定的算法(递推公式)来生成"随机数" 序列(也称随机数流)。

第二章 随机数的产生与检验

3. 伪随机数

伪随机数:用数学方法生成的随机数。

随机数发生器: 用数学方法生成随机数所依赖的 算法和程序。

从本质上说伪随机数并不具有真正的随机性, 但如果精心设计算法,可以生成具有真正随机数 的一些统计性质的伪随机数。

通常,只要所生成的伪随机数能通过一系列 统计检验(如独立性、均匀性等),就可以把它们作 为真正的随机数使用。

第二章 随机数的产生与检验

伪随机数发生器应具备的特征:

- ① 生成的随机数流要具有均匀随机数的统计性质,如所服从分布的均匀性,抽样的随机性、序列间的独立性等;
- ② 生成的随机数流要有足够长的周期,以满 足仿真计算的需要;
- ③ 生成随机数流的速度快,占用计算机的内存少,具有完全可重复性。

第二章 随机数的产生与检验

二. 均匀随机数的生成

- 1. 早期的随机数发生器
- (1) 平方取中法 (Mid-Square Approach)

算法:

- ① 任<u>取</u>一个2k位整数 (k为任意正整数)作为种子 值(初值);
- ② 将种子值<u>平方</u>得4k位整数(不足4k位时高位补 0);
- ③ <u>取</u>此4k位的中间2k位整数作为下一个种子值;
- ④ 规范化种子值,可得一均匀随机数。
- 重复上述过程, 即可得一系列随机数。

第二章 随机数的产生与检验

例3.1 取 k = 1, 2k = 2位整数76为第一个种子值 x_0 ,则由平方取中法可得

平力取中法可待					
n	② 平方 $x_{n-1} \cdot x_{n-1}$	③ 取中 x_n	④ 规范化 u_n		
1	$(76)^2 = 5776$	$x_1 = 77$	$u_1 = 0.77$		
2	$(77)^2 = 5929$	$x_2 = 92$	$u_2 = 0.92$		
3	$(92)^2 = 8464$	$x_3 = 46$	$u_3 = 0.46$		
4	$(46)^2 = 2\underline{11}6$	$x_4 = 11$	u_4 =0.11		
5	$(11)^2 = 0121$	$x_5=12$	$u_5 = 0.12$		
11	$(84)^2 = 7056$	$x_{11} = 05$	u_{11} =0.05		
12	$(05)^2 = 0025$	$x_{12} = 02$	$u_{12}=0.02$		
13	$(02)^2 = 0004$	$x_{13} = 00$	u ₁₃ =0.00 退化!!!		
14	$(00)^2 = 0000$	$x_{14} = 00$	$u_{14}=0.00$		
			11		

第二章 随机数的产生与检验

平方取中法的递推公式为:

$$\begin{cases} x_n = \left[\frac{x_{n-1}^2}{10^k}\right] \mod 10^{2k} \\ u_n = x_n / 10^{2k} \end{cases} \quad (n = 1, 2, \dots)$$

初值 x_0

其中 x_0 为2k位的非负整数,[x]表示取x的整数部分, $N \mod M$ 表示对N进行模为M的求余运算,即

$$N \operatorname{mod} M = N - \left[\frac{N}{M}\right] \times M$$

(2) 乘积取中法 (Mid-Multiplication Approach)

乘积取中法需要取两个2k位的(k为任意正整数) 种子值 x_0, x_1 ,其递推公式:

$$\begin{cases} x_{n+1} = \left[\frac{x_{n-1}x_n}{10^k}\right] \mod 10^{2k} \\ u_{n+1} = x_{n+1}/10^{2k} & (n = 1, 2, \cdots) \end{cases}$$
 初值 x_0, x_1

13

第二章 随机数的产生与检验

例3.2 取 k = 2 , $x_0 = 5167$, $x_1 = 3729$,则由乘积取中法可得

n	乘积x _{n-1} ·x _n	取中 x_{n+1}	规范化 u_n
1	$5167 \cdot 3729 = 19\underline{2677}43$	$x_2 = 2677$	$u_2 = 0.2677$
2	$3729 \cdot 2677 = 09\underline{9825}33$	$x_3 = 9825$	$u_3 = 0.9825$
3	$2677 \cdot 9825 = 26\underline{3015}25$	$x_4 = 3015$	u_4 =0.3015
4	$9825 \cdot 3015 = 29\underline{6223}75$	$x_5 = 6223$	$u_5 = 0.6223$
5	$3015 \cdot 6223 = 18\underline{7623}45$	$x_6 = 7623$	$u_6 = 0.7623$
6	$6223 \cdot 7623 = 47\underline{4379}29$	$x_7 = 4379$	$u_7 = 0.4379$
7	$7623 \cdot 4379 = 33\underline{3811}17$	$x_8 = 3811$	u_8 =0.3811

......

第二章 随机数的产生与检验

2. 线性同余法

(Linear Congruence Generator)

线性同余法简称为LCG方法或线性同余 发生器,其递推公式为

$$\begin{cases} x_n = (ax_{n-1} + c) \operatorname{mod} m \\ u_n = x_n / m \\ \overline{\partial} (n = 1, 2, \cdots) \end{cases}$$

其中m为模数, a为乘子(乘数), c为增量(加数), 且 x_0 , m, a, c 均为非负整数。

15

第二章 随机数的产生与检验

显然由上述递推得到的 x_n 满足: $0 \le x_n < m$ 。从而 x_n 至多能取m个不同的整数。

周期: 对初值 x_0 ,同余法 x_n =($a\,x_{n-1}$ +c)mod m产生的数列{ x_n }(n=1,2,...),其重复数之间的最短长度(循环长度)称为此初值下LCG的周期,记为T。若 T=m,则称之为满周期。

注:用线性同余法产生随机数时,参数 a, c, x_0 , m的选取十分关键!

16

第二章 随机数的产生与检验

例3.3 取m=8, a=3, c=1, $x_0=1$, 则由线性同余法可得 x_n , u_n 如下:

$$\begin{cases} x_n = (3x_{n-1} + 1) \mod 8 \\ u_n = x_n / 8 \\ x_0 = 1 \end{cases}$$
 $(n = 1, 2, \dots)$

易见 $x_1=x_5=4$,且从 n=5开始 $x_n(u_n)$ 循环取 $x_1(u_1)$ 到 $x_4(u_4)$ 的值,周期T=4 < m=8,非满周期。

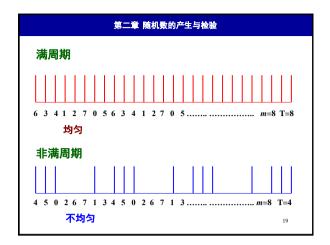
第二章 随机数的产生与检验

例3.4 取 m=8, a=5, c=5, $x_0=5$, 则由线性同余法可得 x_n , u_n 如下:

$$\begin{cases} x_n = (5x_{n-1} + 5) \mod 8 \\ u_n = x_n/8 \\ x_0 = 5 \end{cases}$$
 $(n = 1, 2, \dots)$

u_n 0.75 0.375 0.5 0.125 0.25 0.875 0 0.625 0.75 ...

此例中 $x_1=x_9=6$,且从n=9开始 $x_n(u_n)$ 循环取 $x_1(u_1)$ 到 $x_9(u_9)$ 的值,周期T=8=m,满周期。



线性同余法为满周期的参数的选取准则。

定理 若参数*a*, *c*, *m*满足下列三个条件,则线性同余法LCG可达到满周期:

- ① $c \vdash m \vdash \Delta$ 五素,即可以同时整除 $c \vdash \Delta$ 和 m 的正整数只有1;
- ② 对任一素数 q, 若 q 能整除 m, 则 q 也能整除 a-1:
 - ③ 若 4 能整除m,则 4 也能整除a-1。

条件①,②,③成立 ⇒ LCG满周期

20

第二章 随机数的产生与检验

(1) 混合同余法

在线性同余法的递推公式中当参数 c>0 时的 LCG方法称为混合同余法。

为延长随机数发生器的周期,通常取 $m=2^{b-1}$,b为所用计算机字长。例.b=32, $m=2^{31}=2147483648$. 优点:

- ① 可使随机数的周期尽可能地大,适当选取a, c, 使周期 T = m 取到最大值;
- ② 算法上利用计算机的"整数溢出"原理可简 化计算、提高产生随机数的效率。

第二章 随机数的产生与检验

(2) 乘同余法

在线性同余法的递推公式中当参数 c= 0 时的 LCG方法称为乘同余法, 其递推公式为:

$$\begin{cases} x_n = (ax_{n-1}) \operatorname{mod} m \\ u_n = x_n/m \\ \overline{\partial} \text{if } x_0 \end{cases}$$
 $(n = 1, 2, \cdots)$

乘同余法不可能达到满周期。

关注问题: 乘同余法的最大周期T=? 如何选取参数可使乘同余法达到最大周期? 统计特征?

22

第二章 随机数的产生与检验

三. 均匀随机数的检验

1. 均匀性检验(频率检验)

该方法检验经验频率与理论频率的差异是否显著。

设 $u_i(i=1,...,n)$ 是待检验的随机数,作统计假设:

$$H_0, u_i \sim U(0, 1)$$

(1) χ² 检验

χ²检验的具体步骤如下:

① 将[0,1]区间分成 m 个不相交的小区间:

$$\left[\frac{i-1}{m},\frac{i}{m}\right)(i=1,2,\cdots,m)$$

23

第二章 随机数的产生与检验

② 由假设 $\{u_j\}$ 落入第 i 个小区间的概率为 $p_i=1/m$,计 章理论频数

$$np_i = n\left(\frac{i}{m} - \frac{i-1}{m}\right) = \frac{n}{m} \ (i = 1, 2, \dots, m)$$

③ 计算 $\{u_j\}$ 落在第i 个区间中的个数 n_i (i=1,2,...,m), 称之为经验频数。

④ 由于统计量

$$\chi^{2} = \sum_{i=1}^{m} \frac{(n_{i} - np_{i})^{2}}{np_{i}} = \frac{m}{n} \sum_{i=1}^{m} (n_{i} - \frac{n}{m})^{2}$$

渐近服从 $\chi^2(m-1)$ 分布,对给定水平 α ,查 χ^2 分布表得临界值 $\chi^2_\alpha(m-1)$: $P\{\chi^2>\chi^2_\alpha(m-1)\}=\alpha$ 。

⑤ 利用④计算出 χ² 的值, 若

$$\chi^2 \le \chi_\alpha^2(m-1)$$

则可认为经验频数与理论频数没有显著差异;否则差异显著, 从而认为假设不成立。

例3.5 给定水平 α =0.05,试检验下面随机数序列(n=100))的均匀性:

 $\begin{array}{c} 0.34\ 0.90\ 0.25\ 0.89\ 0.87\ 0.44\ 0.12\ 0.21\ 0.46\ 0.67\ 0.83\ 0.76\ 0.79\\ 0.64\ 0.70\ 0.81\ 0.94\ 0.74\ 0.22\ 0.74\ 0.96\ 0.99\ 0.77\ 0.67\ 0.56\ 0.41\\ 0.52\ 0.73\ 0.99\ 0.02\ 0.47\ 0.30\ 0.17\ 0.82\ 0.56\ 0.05\ 0.45\ 0.31\ 0.78\\ 0.05\ 0.79\ 0.71\ 0.23\ 0.19\ 0.82\ 0.93\ 0.65\ 0.37\ 0.39\ 0.42\ 0.99\ 0.17\\ 0.99\ 0.46\ 0.05\ 0.66\ 0.10\ 0.42\ 0.18\ 0.49\ 0.37\ 0.51\ 0.54\ 0.01\ 0.81\\ 0.28\ 0.69\ 0.34\ 0.75\ 0.49\ 0.72\ 0.43\ 0.56\ 0.97\ 0.30\ 0.94\ 0.96\ 0.58\\ 0.73\ 0.05\ 0.06\ 0.39\ 0.84\ 0.24\ 0.40\ 0.64\ 0.40\ 0.19\ 0.79\ 0.62\ 0.18\\ 0.26\ 0.97\ 0.88\ 0.64\ 0.47\ 0.60\ 0.11\ 0.29\ 0.78\\ \end{array}$

第二章 随机数的产生与检验

将[0,1)区间等分成10个子区间(即 m=10),并统计出随机数序列落在各子区间中的个数(经验频数) n_i 分别为: 7, 9, 8, 9, 14, 7, 10, 15, 9, 12,易见理论频数为 $np_i=n/m=10$ 。由此计算得

$$\chi^2 = \frac{m}{n} \sum_{i=1}^{m} (n_i - \frac{n}{m})^2 = 0.1 \sum_{i=1}^{10} (n_i - 10)^2 = 7$$

查表得 $\chi_{0.05}^2(9) = 16.92$, $\chi^2 < 16.92$, 故可接受假设 H_0 , 即认为 $\{u_i\}$ 的分布函数与U(0,1)分布没有显著差异。

26

第二章 随机数的产生与检验

(2) 柯尔莫哥洛夫-斯米尔诺夫检验 (Kolmogorov-Smirnov)

K-S检验的具体步骤如下:

① 将随机数{ \mathbf{u}_{i} } 从小到大排序后记为 { $\mathbf{u}_{(i)}$ }, 其经验分布函数为

$$F_n(x) = \begin{cases} 0, & x < u_{(1)} \\ \frac{i}{n}, u_{(i)} \le x < u_{(i+1)} & i = 1, 2, \dots, n-1 \\ 1, & x \ge u_{(n)} \end{cases}$$

② 将 $F_n(x)$ 与U(0,1)的分布函数F(x)=x ($0 \le x \le 1$)比较,计算最大偏差为

$$D_n = \max \{D_n^+, D_n^-\}$$

27

29

第二章 随机数的产生与检验

其中

$$\begin{split} D_n^+ &= \max_{1 \leq i \leq n} \left\{ \left| F_n(u_{(i)}) - F(u_{(i)}) \right| \right\} = \max_{1 \leq i \leq n} \left\{ \left| \frac{i}{n} - u_{(i)} \right| \right\} \\ D_n^- &= \max_{1 \leq i \leq n} \left\{ \left| F(u_{(i)}) - F_n(u_{(i-1)}) \right| \right\} = \max_{1 \leq i \leq n} \left\{ \left| u_{(i)} - \frac{i-1}{n} \right| \right\} \end{split}$$

③ 注意 D_n 渐近服从柯尔莫哥洛夫-斯米尔诺夫分布。 对给定水平 α ,查K-S分布表得临界值

$$D_{\alpha}(n):P\{D_n>D_{\alpha}(n)\}=\alpha$$

④ 若 $D_n \leq D_a(n)$,则可接受假设,即认为经验分布函数与均匀分布函数之间没有显著差异;否则,有显著差异。

例3.6 给定水平α=0.05, 对例3.5中前10个随机数用K-S法检验其均匀性。

第二章 随机数的产生与检验

把随机数由小到大排列,并将相关数据列表如下:

 i
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9
 10

 u(i) 0.12
 0.21
 0.25
 0.34
 0.44
 0.46
 0.67
 0.87
 0.89
 0.90

 i/n 0.1
 0.2
 0.3
 0.4
 0.5
 0.6
 0.7
 0.8
 0.9
 1.0

 |i/n-u(i)| 0.02
 0.01
 0.05
 0.06
 0.06
 0.14
 0.03
 0.07
 0.01
 0.1

 |u(i)-(i-1)/n| 0.12
 0.11
 0.05
 0.04
 0.04
 0.04
 0.07
 0.17
 0.09
 0

由此表可得 D^+ =0.14, D^- =0.17, 故 $Dn=max\{0.14,0.17\}$ =0.17。查K-S分布表得 $D_{0.05}(10)$ =0.41>0.17, 因此可以接受总体分布与均匀分布之间无显著差异的假设。

- 2. 独立性检验
- (1) 相关系数检验
- (2) 游程检验
- (3) 扑克检验
- (4) 连贯性检验

31

第二章 随机数的产生与检验

相关系数检验/自相关检验

自相关检验利用相关系数进行随机数的独立性检验。

相关系数反映了随机变量之间的线性相关程度。

设给定n个随机数 $x_1,x_2,...,x_n$,假设j阶自相关系数为 $ho_i=0~(j=1,2,...,m)$ 。 样本的j阶自相关系数为

$$\rho_i = C_i/C_0$$

$$C_{j} = Cov(X_{i}, X_{i+j}) = E(X_{i}X_{i+j}) - E(X_{i})E(X_{i+j})$$
$$C_{0} = Var(X_{i})$$

对于U(0,1)分布, $\rho_j = 12E(X_iX_{i+j}) - 3$, 考虑滞后m

的自相关系数 ρ_{im} (即 $u_i, u_{i+m}, u_{i+2m}, ..., u_{i+(h+1)m}$)

32

第二章 随机数的产生与检验

$$\widehat{\rho}_{im} = \frac{12}{k+1} \sum_{k=0}^{h} u_{i+km} u_{i+(k+1)m} - 3$$

 $h = \lfloor (n-i)/m \rfloor - 1$ 是使得 $i + (h+1)m \le n$ 成立的最大整数, $\lfloor (n-i)/m \rfloor$ 代表下确界。

当h值很大,如果 $u_i,u_{i+m},u_{i+2m},\dots,u_{i+(h+1)m}$ 之间不相关,则 $\hat{\rho}_{im}$ 近似于正态分布 $N(0,\hat{\sigma}_{im}^2)$,则利用统计量Z可以对数列相关性进行检验。对于给定的显著性水平 α ,若 $|Z| < Z_{\alpha/2}$,则认为 u_n 具有统计上的独立性;反之则不具有独立性。

$$\widehat{\sigma}_{im}^2 = \frac{13h + 7}{(h+1)^2}$$
33

第二章 随机数的产生与检验

游程检验

二分变量

随机排列

1.男\男,女\女\女,男,女\女,男\男\男

2.男\男\男\男\男\男\男, 女\女\女\女\女

3.男, 女, 男, 女, 男, 女, 男, 女, 男, 女, 男∖男 连续出现男或女的区段为游程

扔硬币

正面是1、反面是0。

001101110001001

游程总数检验 或者 最大游程检验