# 第一次作业报告

PB18000341 范玥瑶

## A. 作业题目

用 Schrage 方法编写随机数子程序, 用连续两个随机数作为点的坐标值绘出若干点的平面分布图。再用 $<x^k>$ 测试均匀性(取不同量级的 N 值,讨论偏差与 N 的关系)、C(I) 测试其 2 维独立性(总点数 N >  $10^7$ )。

## B. 算法及主要公式

### B.1 主要算法描述

由于内存问题本次作业要求的功能拆分为 2 个程序分别实现。程序 1 可以生成随机数和用<x<sup>k</sup>>测试均匀性,程序 2 可以实现由 C(I) 测试其 2 维独立性。

#### B.1.1 程序1算法

S1:输入实验序号,种子值,随机点的数目 N,需要检验<x<sup>k</sup>>的阶数;

S2:用子程序 RandomNumber 生成(N+1)个随机数, 用连续 2 个随机数作为点的横纵坐标, 生成 N 个随机点。子程序 RandomNumber 的算法是:循环语句开头第 n 个周期用上一个周期生成的 y 得到  $x_n$ (第 0 个周期不同,是由种子值生成  $x_n$ 0),再用 Schrage 方法由变量 l 中保存的  $x_n$ 1,然后赋给 l;再由  $x_n$ 2,有到  $x_n$ 4,输出数对( $x_n$ 4, $x_n$ 5,在下一个循环中将 y 赋给 x 得到  $x_n$ 5。

S3:利用循环语句依次调用子程序 kTest 计算 $|\langle x^k \rangle - \frac{1}{k+1}|$ , 将计算结果保存在"kTest.txt"中。子程序 kTest 的算法是: 先将 S 置零。在循环语句的一个周期中,先由  $x_n = I_n/m$  生成 x,再用 Schrage 方法生成  $I_{n+1}$ ,将此周期的  $x_n^k$  加到 S 里面,利用循环语句执行上述步骤 N 次可以完成 N 个  $xn^k$  的求和;计算 S/N= $\langle x^k \rangle - \frac{1}{k+1}|$ ,和对应的 k 保存在"kTest.txt"中。

#### B.1.2 程序 2 算法

S1:输入实验序号,种子值,随机点的数目 N,用 C(I)检验的 I;

S2:利用循环语句、条件语句调用子程序 ITest、ITest2 计算不同 I 对应的 C(I),将计算结果保存再"ITest.txt"中。若 N>I>1 则调用子程序 ITest,若 I=1 则调用子程序 ITest2,否则报错。ITest 的算法为:先创建长为 I 的动态数组,以生成的前 I 个随机数填充之同时对 x 求和;填充完毕后,除对 x 求和外同时开始对新的 x 和数组中最后一个元素之积 x\_x\_\_\_(n>=I)进行求和,求和完毕调用函数 arrange 对数组进行更新,即将数组前(I-1)个元素的值依次赋给后一个元素,将 x 赋给第一个元素,完成数组的移动;循环语句结束后从总和得到均值,进而计算出 C(I).ITest2 的算法为用 x,y 记录 x\_n, x\_n\_1,然后循环语句开头第 n 个周期用上一个周期生成的 y 得到 x\_n(第 0 个周期不同,是由种子值生成 x0);再用 Schrage 方法由变量 I 中保存的  $I_n$  生成  $I_{n+1}$ ,然后赋给  $I_r$  再由  $I_{n+1}$  例 得到  $I_n$  不知,对 xy 求和即对 x\_n x\_n,在下一个循环中将 y 赋给 x 得到 x=x\_n+1。循环结束后从总和得到均值,进而计算出 C(I)。

#### B.2. 主要公式

(1) Schrage 方法

记 q=[m/a], r=m mod a, 则对 r<q 且 0<z<m-1:

az mod m = 
$$\begin{cases} a(z \mod q) - r[z/q], & \text{if } \ge 0 \\ a(z \mod q) - r[z/q] + m, & \text{otherwise} \end{cases}$$

所以在 b=0 的情况下可以采用上述公式计算线性同余法未归一的随机数。

#### (2) k 阶矩检验

xn 在(0, 1)区间上随机分布的情况下

$$\langle x^k \rangle = \frac{1}{N} \sum_{i=1}^{N} x i^k \approx \frac{1}{k+1}$$

$$\left| x^k - \frac{1}{k+1} \right| \approx O(\frac{1}{\sqrt{N}})$$

#### (3) C(I) 检验

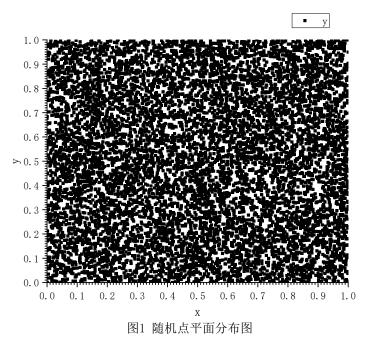
xn, xn+l 在 (0, 1) 区间上近似独立分布的情况下

$$C(l) = \frac{1}{N} \sum_{i=1}^{N} x_i x_{i+1} - \langle x \rangle^2 \approx 0$$
$$|C(l)| \approx O(\frac{1}{\sqrt{N}})$$

## C. 计算结果及具体分析、讨论

## C.1. 随机点的平面分布图

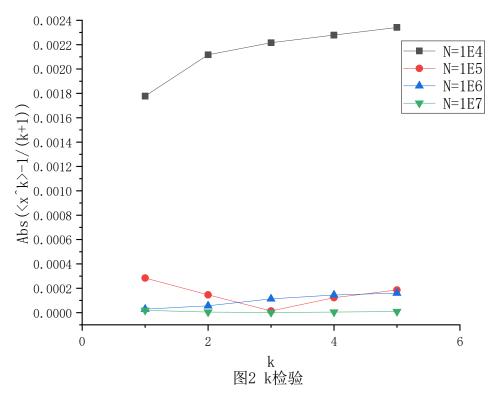
运行程序,取 seed=1,用连续两个随机数作为点的坐标值,生成 N=10^4 个随机点,导入 Origin 绘出 N=1E4 个点的平面分布图如图 1。



观察图 1, 随机点近似于均匀分布, 随机性较好。

## C.2. 用<x<sup>k</sup>>测试均匀性

取 seed=1,分别测试 N=10^4,10^5,10^6,10^7,k=1,2,3,4,5 的 k 阶原点距。 用 Origin 作不同 N 下的|<x $^k>-\frac{1}{k+1}$ |-k 图如图 2 所示。对|<x $^k>-\frac{1}{k+1}$ |, $\frac{1}{\sqrt{N}}$ 列表如表 1.



N	$\frac{1}{\sqrt{N}}$	$ -\frac{1}{2} $	$ <\chi^2>-\frac{1}{3} $	$ <\chi^3>-\frac{1}{4} $	$ <\chi^4>-\frac{1}{5} $	$ <\chi^5>-\frac{1}{6} $
1E4	0.01	0.00178	0.00212	0.00222	0.00228	0.00234
1E5	3.16E-3	0.00028	0.00015	0.00001	0.00012	0.00019
1E6	0.001	0.00003	0.00006	0.00011	0.00015	0.00016
1E7	3.16E-4	0.00002	0.00001	0.00000	0.00001	0.00001

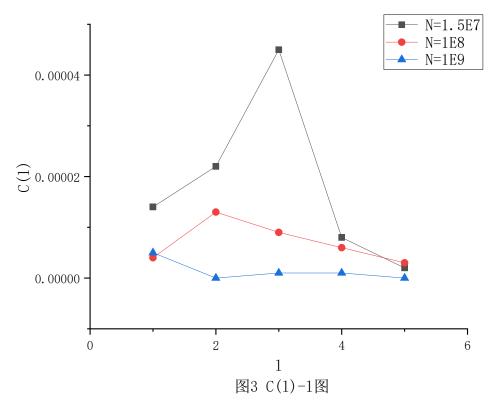
表 1 不同 N,k 的| $< x^k > -\frac{1}{k+1}$ |,  $\frac{1}{\sqrt{N}}$ 表

## 分析:

- (1) 对比相同 N,不同 k, $|\langle x^k \rangle \frac{1}{k+1}|$ 的大小和 k 的大小关系不大。
- (2) 对比相同 k 不同 N,除 k=3,k=4 的 100000 和 N=1000000 外,k 较大时 N 越大  $|\langle x^k \rangle \frac{1}{k+1}|$  越小,分布随机性越高。
- (3) 根据原始数据,符合  $\left|x^k \frac{1}{k+1}\right| \approx O(\frac{1}{\sqrt{N}})$ ,分布均匀性好。

## C.3. 用 C (I) 测试二维独立性

取 seed=1, 分别测试 N=1.5×10 $^7$ , 1×10 $^8$ , 1×10 $^9$ , I=1, 2, 3, 4, 5 的 C(I)。用 Origin2019 作 C(I)-I 图如图 3 所示。



分析:

- (1) N=1.5E7 时 C(I)明显大于另外两组数据,相同 N, C (I) 随 I 变化不显著。
- (2) 测试所得数据均有 $|C(l)|\sim O(\frac{1}{\sqrt{N}})$ ,说明 16807 生成器二维独立性比较好。

# D. 总结

本次作业通过编写 2 个子程序完成了用 Schrage 方法计算线性同余法生成的随机数,由随机数作为坐标的点的平面分布图得到随机数近似均匀分布,进行 $<x^k>(k=1,2,3,4,5)$ 检验得到随机数 x 的均匀性好,进行 C(I) (I=1,2,3,4,5) 检验得到 x 的二维独立性较好。