

Lineární kongruentní generátor

- smíšený generátor

$$I_{j+1} = aI_j + c \pmod{m}$$

$$a, c, m \in \mathbf{N}$$

$$x_j = I_j / m$$

$$0 \leq x_j < 1 \quad x_j \in U(0,1)$$

- $m \approx 2^{32}$
- maximální perioda m
- I_0 : semínko
- korelace

- čistě multiplikativní generátor

$$I_{j+1} = aI_j \pmod{m}$$

$$a, m \in \mathbf{N}$$

$$x_j = I_j / m$$

$$0 \leq x_j < 1 \quad x_j \in U(0,1)$$

- $a = 7^5 = 16807$
- $m = 2^{31} - 1 = 2147483647$
- perioda $2^{31} - 2 \approx 2.1 \times 10^9$

Lineární kongruentní generátor - implementace

- čistě multiplikatívni generátor

$$I_{j+1} = aI_j \pmod{m}$$

$$a, m \in \mathbf{N}$$

$$x_j = I_j / m$$

$$0 \leq x_j < 1 \quad x_j \in U(0,1)$$

$$a = 7^5 = 16807$$

$$m = 2^{31} - 1 = 2147483647$$

$$q = 127773 \quad r = 2836$$

- Faktorizace m (Schragerův algoritmus)

$$m = aq + r, \quad q = \lfloor m/a \rfloor, \quad r = m \bmod a$$

$$r < q$$

↓

$$0 < I_j < m - 1 \Rightarrow \begin{cases} 0 \leq a(I_j \bmod q) \leq m - 1 \\ 0 \leq r \lfloor I_j/q \rfloor \leq m - 1 \end{cases}$$

$$aI_j \bmod m = \begin{cases} a(I_j \bmod q) - r \lfloor I_j/q \rfloor, & \text{je-li tento výraz} \geq 0 \\ a(I_j \bmod q) - r \lfloor I_j/q \rfloor + m, & \text{jinak} \end{cases}$$

Lineární kongruentní generátor - implementace

```
float ran0(int *p_i0)
{
    #define a (16807)
    #define m (2147483647)
    #define q (127773)
    #define r (2836)

    int k,i0;
    float x;

    i0=*p_i0;
    k=i0/q; // [I0/q]
    i0=a*(i0-k*q)-r*k; // a(I0 mod q)-r[I0/q]
    if(i0<0) i0=i0+m;
    x=(float)i0/m; //converze na realne cislo z intervalu (0,1)
    *p_i0=i0;
    return(x);
}
```

Lineární kongruentní generátor - implementace

```
void main()
{
    FILE *f,*g;
    int iseed;
    int i;
    float x;

    if((f=fopen("iseed.dat","r"))==NULL) iseed=123456789;
        else
        {
            f=fopen("iseed.dat","r");
            fscanf(f,"%d",&iseed);
            fclose(f);
        }

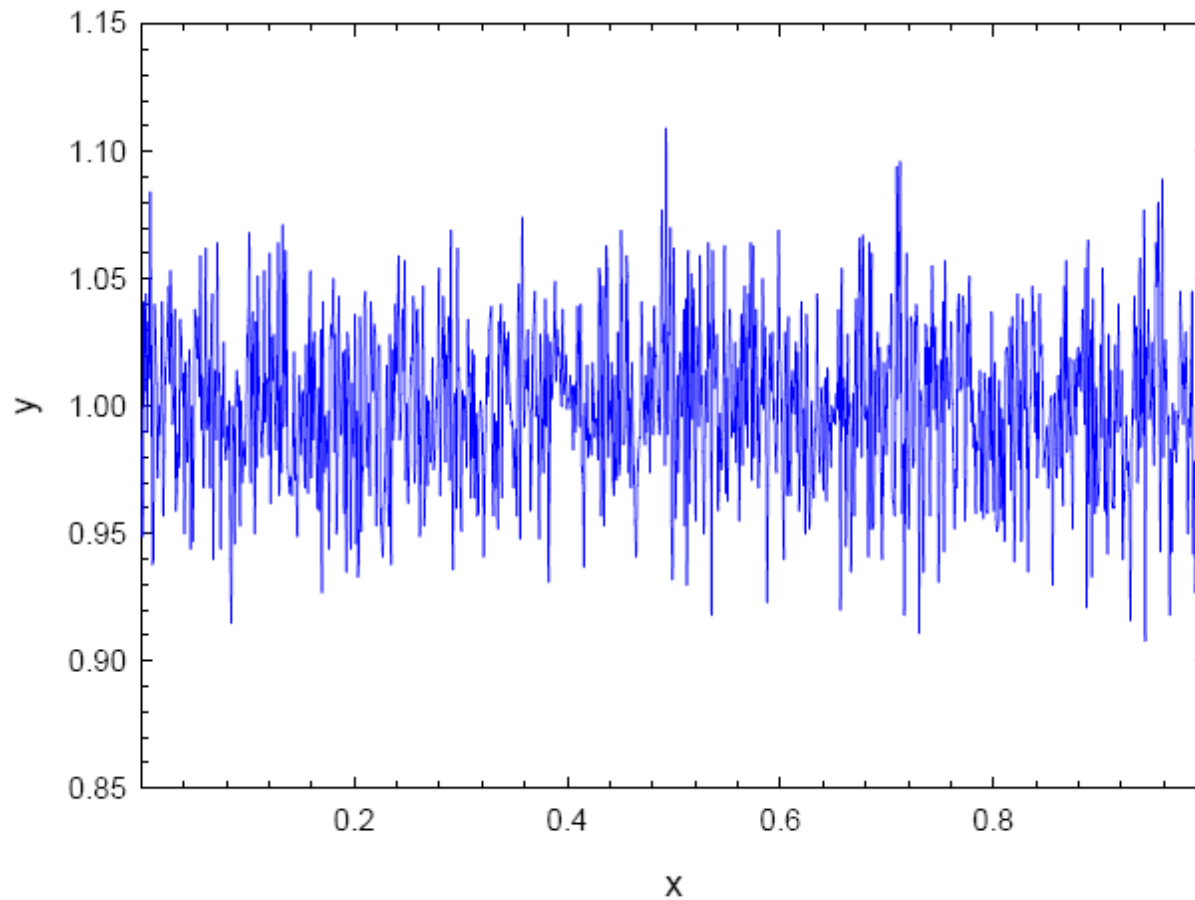
    g=fopen("ran0.dat","w");
    for(i=0;i<1000000;i++)
    {
        x=ran0(&iseed);
        fprintf(g,"%f\n",x);
    }

    f=fopen("iseed.dat","w");
    fprintf(f,"%d",iseed);
    fclose(f);
    fclose(g);
}
```

Lineární kongruentní generátor - implementace

$N = 1000000$

multiplikativní generátor, $a = 16807$, $m = 2^{31} - 1$



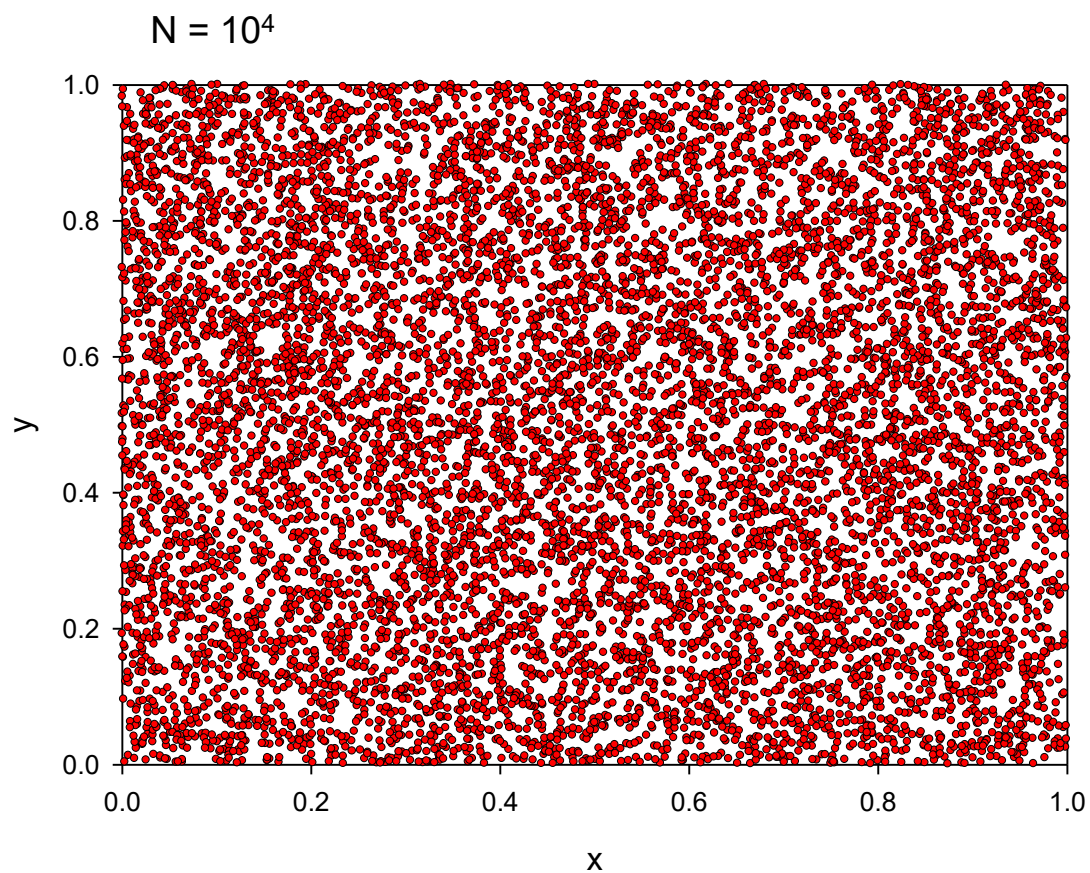
Lineární kongruentní generátor – test

IBM RANDU

$$I_{j+1} = a I_j \pmod{m}$$

$$a = 65539$$

$$m = 2^{31}$$



Lineární kongruentní generátor – test

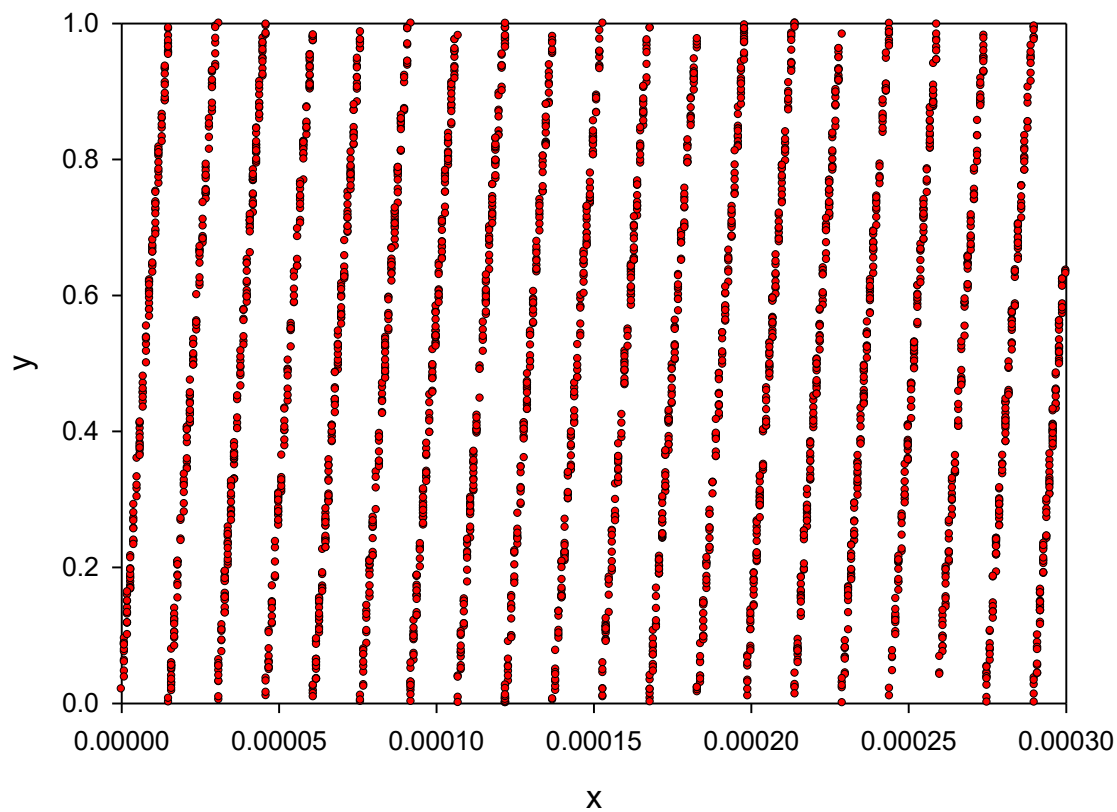
IBM RANDU

$$I_{j+1} = a I_j \pmod{m}$$

$$a = 65539$$

$$m = 2^{31}$$

N = 10⁷



Lineární kongruentní generátor – sériová korelace

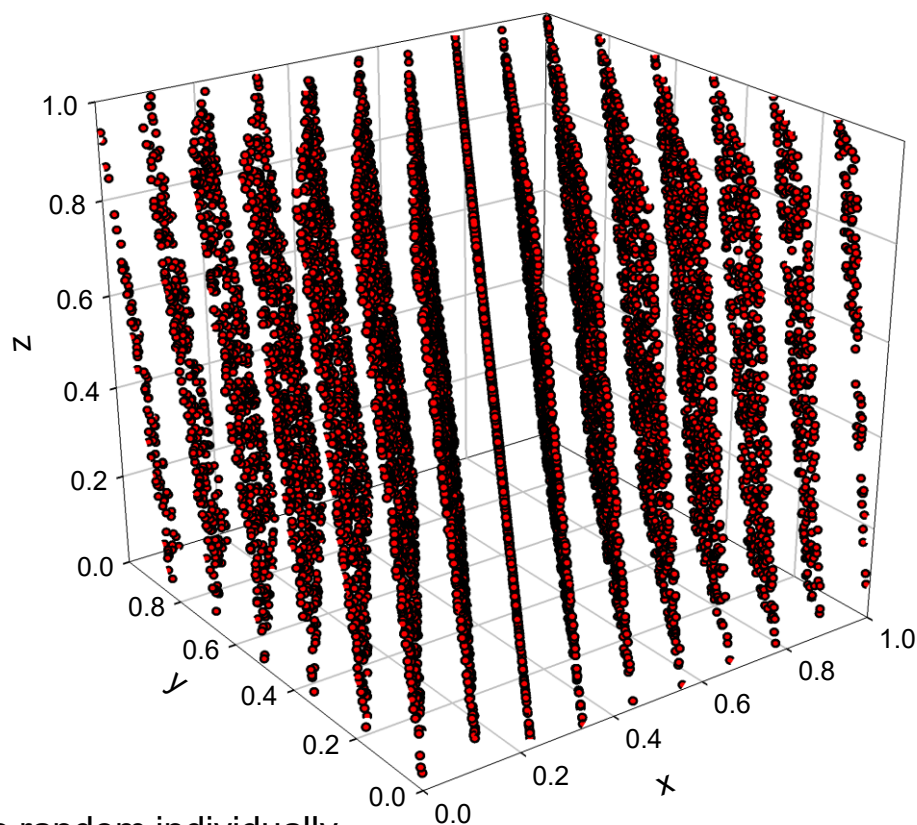
IBM RANDU

$$I_{j+1} = a I_j \pmod{m}$$

$N = 10^4$

$$a = 65539$$

$$m = 2^{31}$$



“ We guarantee that each number is random individually,
but we don't guarantee that more than one of them is random.”

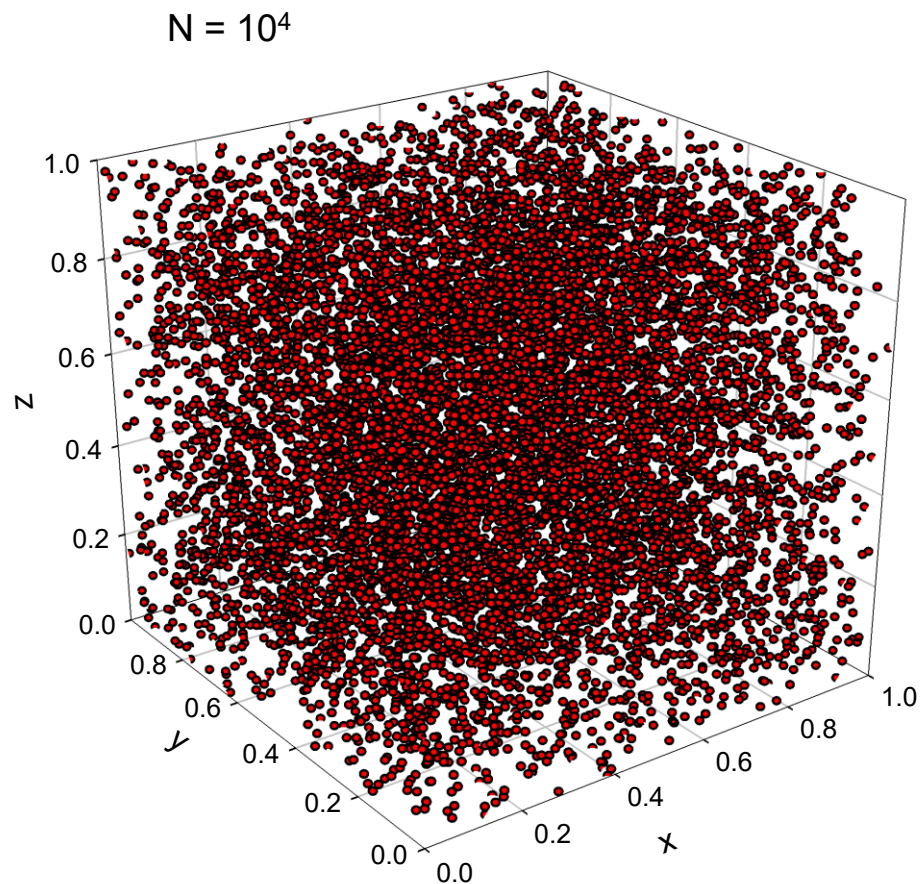
Lineární kongruentní generátor – sériová korelace

RAN0

$$I_{j+1} = a I_j \pmod{m}$$

$$a = 16807$$

$$m = 2^{31} - 1$$



Lineární kongruentní generátor – posuvný registr

RAN2 – L'Ecuyer

$$I_{j+1} = a I_j \pmod{m}$$

$$a_1 = 40014$$

$$m_1 = 2147483563$$

$$a_2 = 40692$$

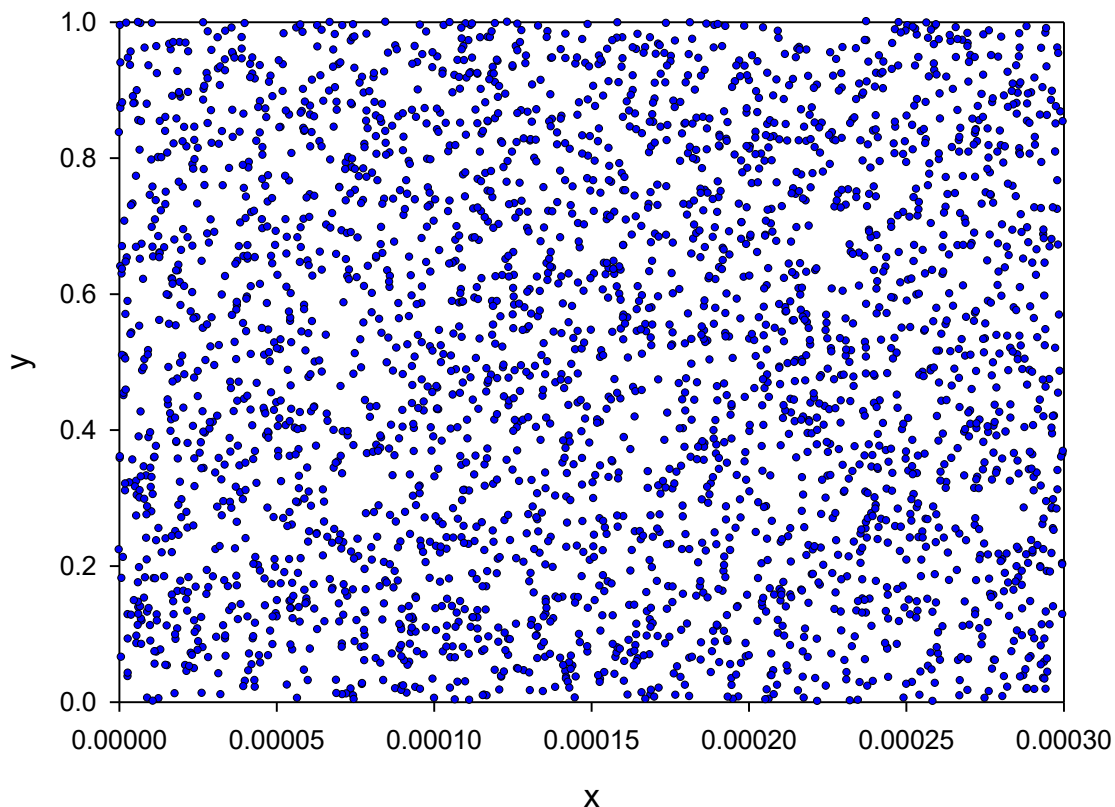
$$m_2 = 2147483399$$

+ posuv registru

perioda $\approx 2.3 \times 10^{18}$

$$I_j = I_{j,1} + I_{j,2} \pmod{m_1 + m_2}$$

N = 10^7



Lineární kongruentní generátor – barevný test

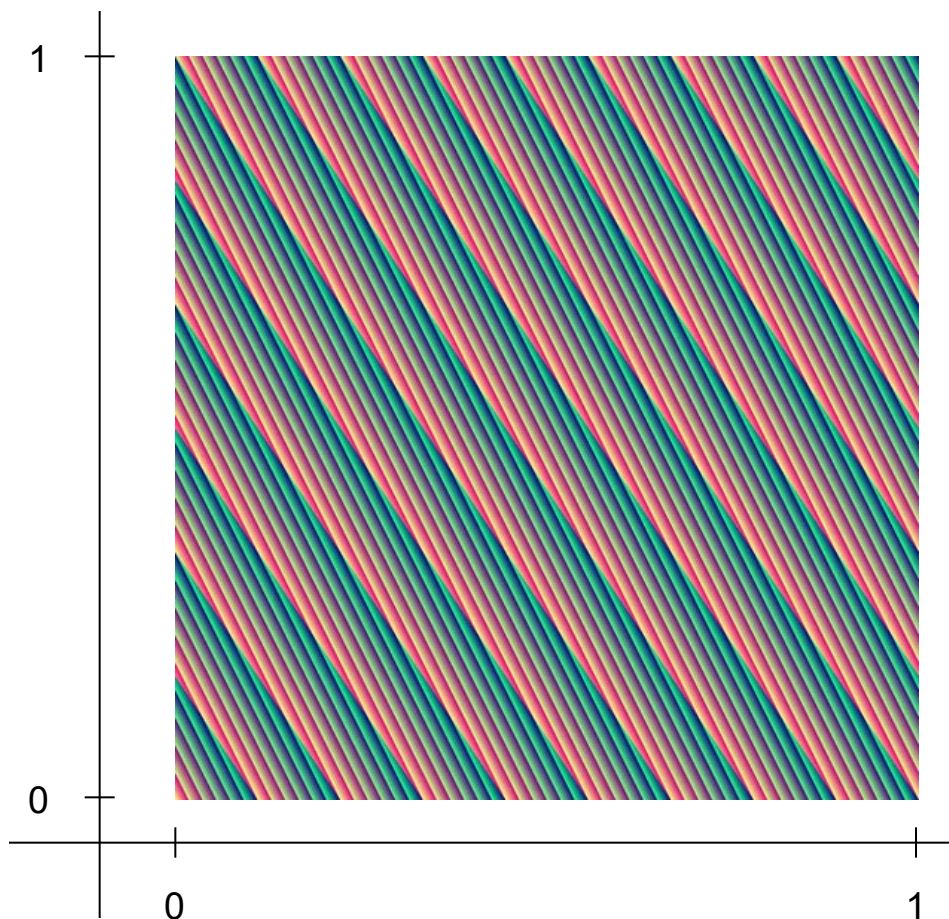
IBM RANDU

$$I_{j+1} = a I_j \pmod{m}$$

$$a = 65539$$

$$m = 2^{31}$$

- ze dvou čísel generován bod ve čtverci $[0,1] \times [0,1]$
- barva náhodně ze stejného generátoru, například pomocí RGB složek v rozsahu 0-255



Lineární kongruentní generátor – barevný test

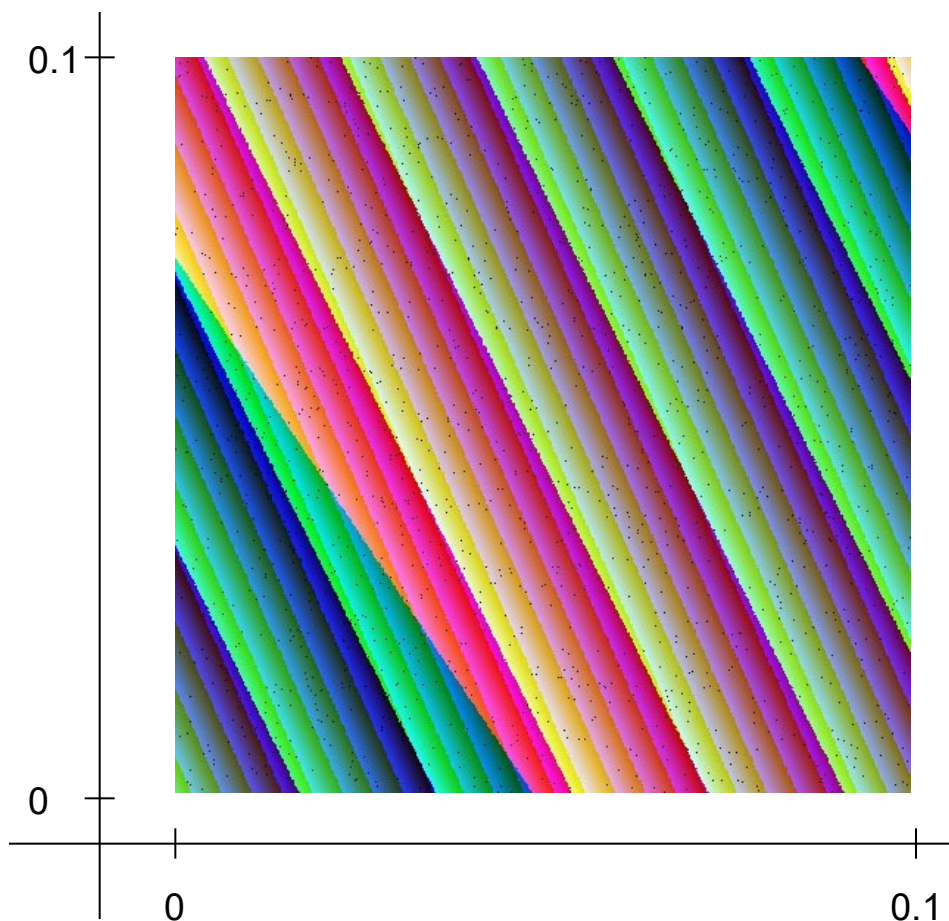
IBM RANDU

$$I_{j+1} = a I_j \pmod{m}$$

$$a = 65539$$

$$m = 2^{31}$$

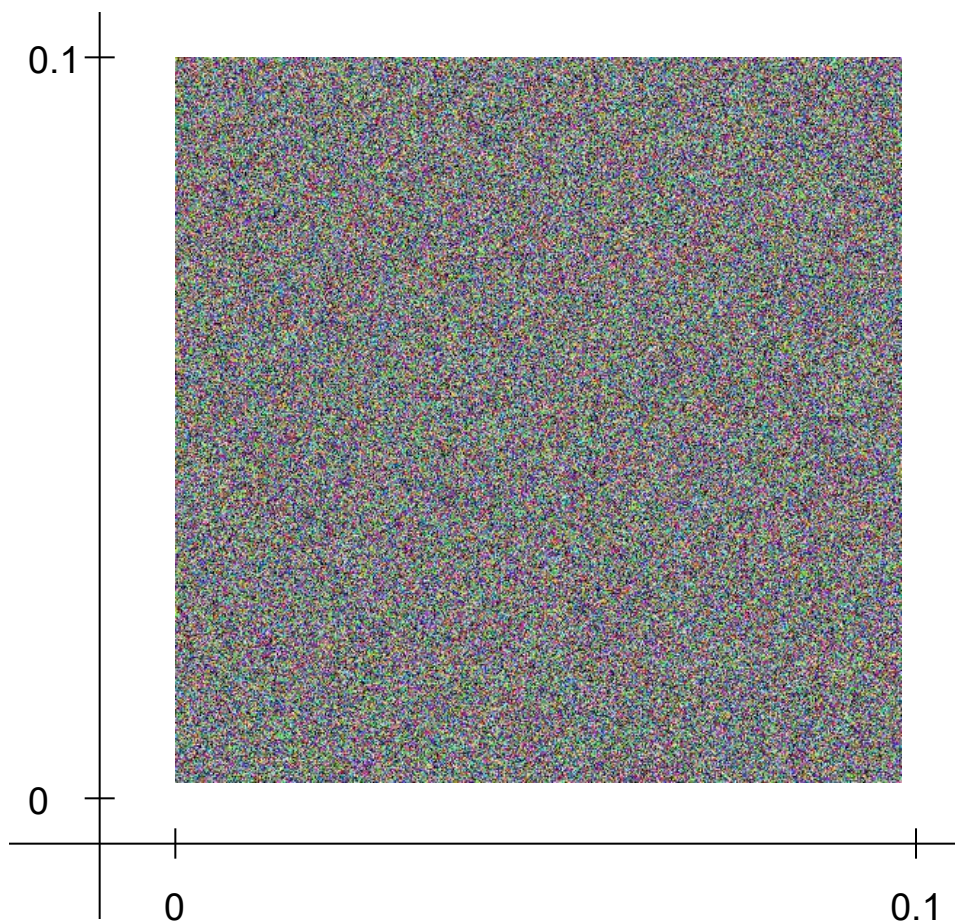
- ze dvou čísel generován bod ve čtverci $[0,1] \times [0,1]$
- barva náhodně ze stejného generátoru, například pomocí RGB složek v rozsahu 0-255



Lineární kongruentní generátor – barevný test

RAND()
MS Visual C++ 6.0

- ze dvou čísel generován bod ve čtverci $[0,1] \times [0,1]$
- barva náhodně ze stejného generátoru, například pomocí RGB složek v rozsahu 0-255

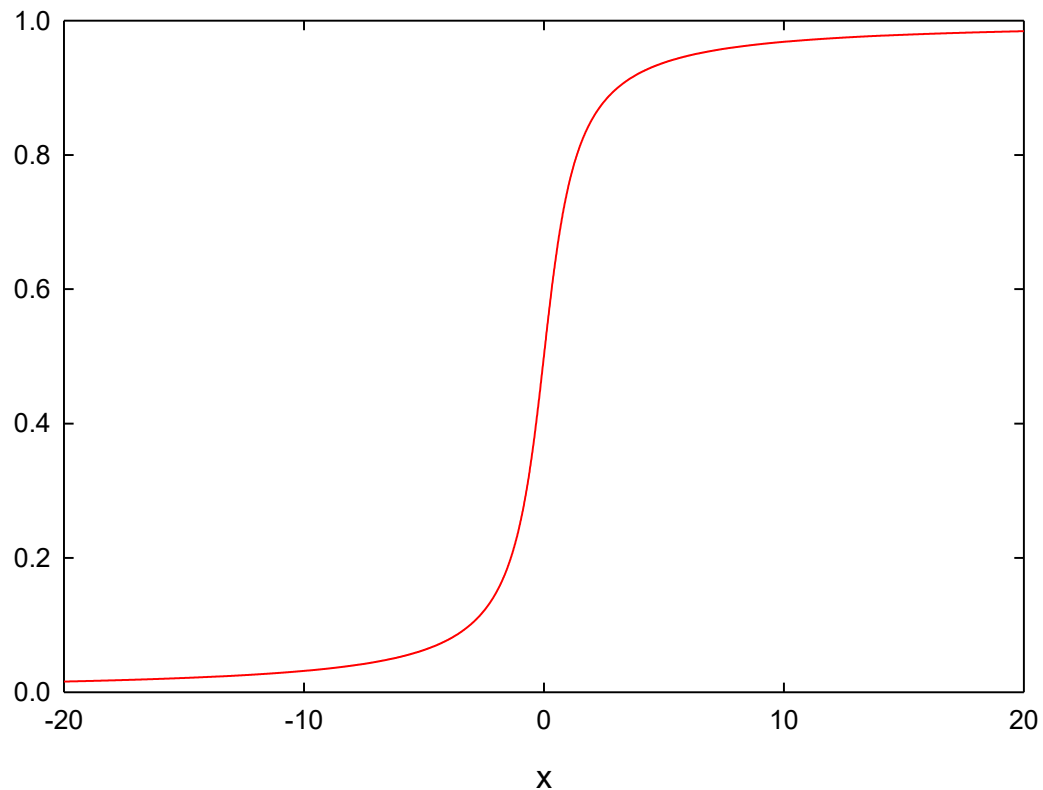


Cauchyho rozdělení – Metoda inverzní funkce

Distribuční funkce

$$F(x) = \frac{1}{\pi} \left(\operatorname{arctg} x + \frac{\pi}{2} \right)$$

$$x = \operatorname{tg} \left[\pi \left(t - \frac{1}{2} \right) \right] \quad t \in U(0,1)$$

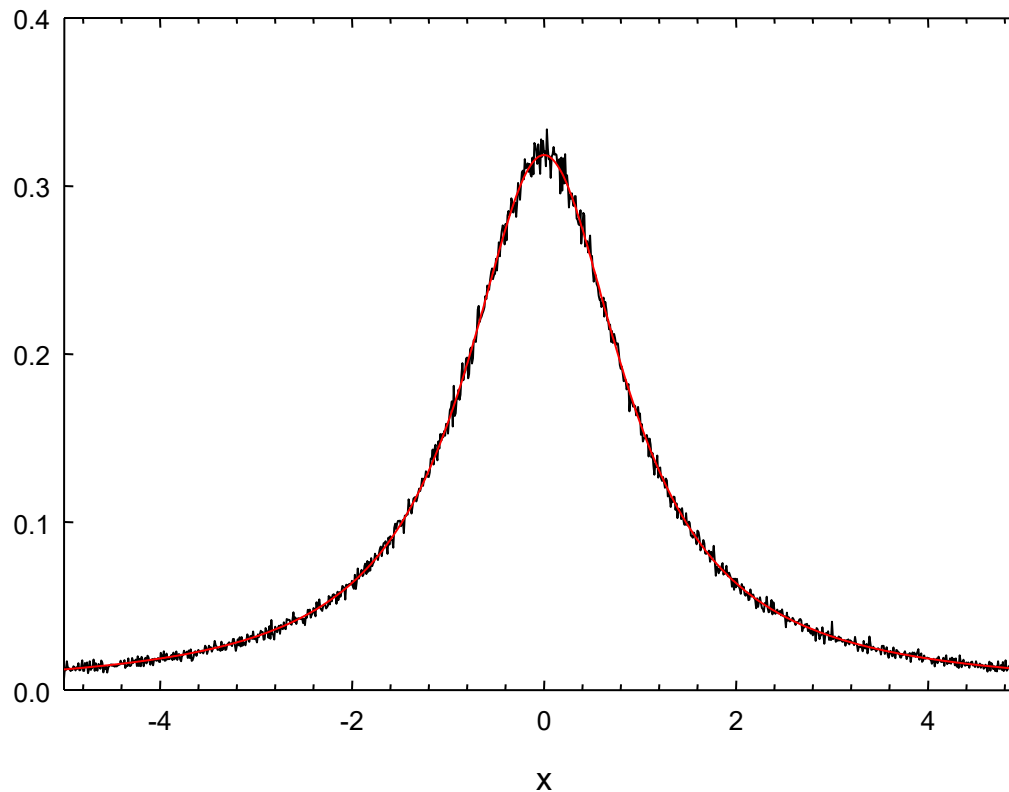


Cauchyho rozdělení – Metoda inverzní funkce

Cauchyho rozdělení

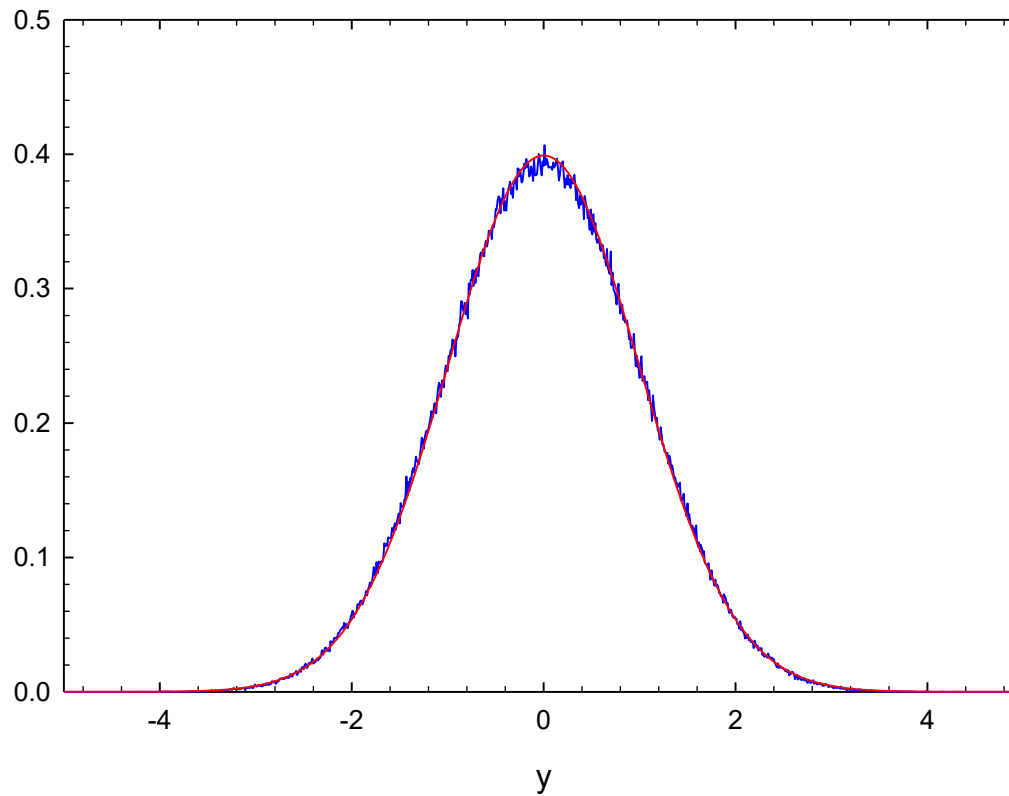
$$f(x) = \frac{1}{\pi(1+x^2)}$$

$$x = \operatorname{tg} \left[\pi \left(t - \frac{1}{2} \right) \right] \quad t \in U(0,1)$$



Normální rozdělení – využití CLT

$$y = \sum_{i=1}^{12} x_i - 6 \quad x_i \in U(0,1) \quad \text{CLT} \Rightarrow \quad y \approx N(0,1)$$



Normální rozdělení – ad hoc generátor

$$\begin{aligned}y_1 &= \sqrt{-2 \ln x_1} \cos 2\pi x_2 \\y_2 &= \sqrt{-2 \ln x_1} \sin 2\pi x_2\end{aligned} \quad x_{1,2} \in U(0,1)$$

$$\begin{aligned}x_1 &= \exp\left(-\frac{y_1^2 + y_2^2}{2}\right) \\x_2 &= \frac{1}{2\pi} \operatorname{arctg}\left(\frac{y_2}{y_1}\right)\end{aligned}$$

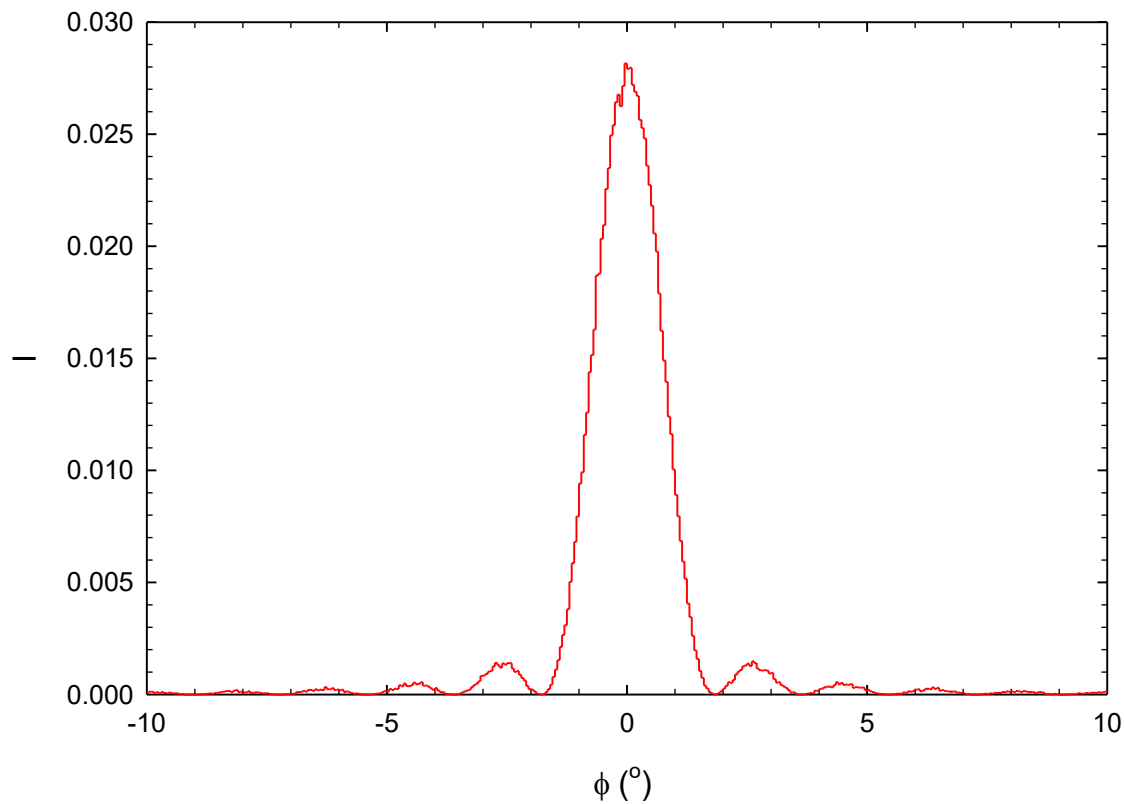
$$g(y_1, y_2) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{y_1^2}{2}} \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{y_2^2}{2}}$$

$$y_{1,2} \in N(0,1)$$

Von Neumannova zamítací metoda

$$f(\phi) = I_0 \left(\frac{\sin u}{u} \right)^2$$

$$u = \frac{\pi}{\lambda} a \phi$$



Monte Carlo integrace

$\pi = 3.141592654$

