

## Normálne rozdelenie

- $\varphi(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{x^2}{2}}$
- $\Phi(x) = \int_{-\infty}^{\infty} \varphi(x) dx$
- $\Phi_0(x) = \int_0^{\infty} \varphi(x) dx$

Platí:

- $\varphi(-x) = \varphi(x)$
- $\Phi(-x) = 1 - \Phi(x)$
- $\Phi(x) = \frac{1}{2} + \Phi_0(x)$
- $\Phi_0(x) = -\Phi_0(x)$

Pre malé  $x$  možno použiť

$$\Phi_0(x) = \varphi(x) \left( x + \frac{x^3}{3} + \frac{x^5}{3 \cdot 5} + \frac{x^7}{3 \cdot 5 \cdot 7} + \dots \right)$$

Pre veľké  $x$  možno použiť

$$1 - \Phi_0(x) = \varphi(x) \left( \frac{1}{x} - \frac{1}{x^3} + \frac{1 \cdot 3}{x^5} - \frac{1 \cdot 3 \cdot 5}{x^7} + \frac{1 \cdot 3 \cdot 5 \cdot 7}{x^9} - \dots \right)$$

kde  $x > 0$ .

Iná aproximácia

$$\Phi_0(x) = \frac{1}{2} \left[ 1 - \left( \sum_{i=0}^6 b_i x^i \right)^{-16} \right],$$

kde  $x > 0$  a

$$\begin{aligned} b_0 &= 1 \\ b_1 &= 0,049\ 867\ 347 \\ b_2 &= 0,021\ 141\ 006 \\ b_3 &= 0,003\ 277\ 626 \end{aligned}$$

## Kvantilová funkcia

Prvotná aproximácia:

$$z = w - \frac{\sum_{i=0}^2 a_i w^i}{\sum_{i=0}^3 b_i w^i},$$

kde  $\alpha \in (0, 0,5)$ ,  $w = \sqrt{-2 \ln(1 - \alpha)}$ .

Taylorov polynóm má tvar

$$u_{\alpha}^{(n)} = z + \sum_{i=1}^n \frac{c_i(z)}{i!} \left[ \frac{\alpha - \Phi(z)}{\varphi(z)} \right]^i$$

kde

$$\begin{aligned} c_1(z) &= 1 \\ c_2(z) &= z \\ c_3(z) &= 2z^2 + 1 \\ &\vdots \\ c_{i+1}(z) &= i \cdot z \cdot c_i(z) + \frac{d}{dz} c_i(z) \end{aligned}$$

## Generátory náhodných čísiel

### Lineárne rekurentné generátory

Nech  $n = k, k+1, \dots, a_1, a_2, \dots, a_k, b$  sú nezáporné celé čísla a  $X_0, \dots, X_{k-1}$  sú počiatočné hodnoty.

$$X_n = a_1 X_{n-1} + a_2 X_{n-2} + \dots + a_k X_{n-k} + b \pmod{m}.$$

Potom definujeme  $U_i = \frac{X_i}{m}$ , teda  $U_i \in (0, 1)$ .

Najčastejšie používané

$$X_n = aX_{n-1} + b \pmod{m} \quad (1)$$

**Tvrdenie 0.1** Nech  $b$  a  $m$  sú nesúdeliteľné,  $a \equiv 1 \pmod{p}$  pre každý prvočiniteľ prvočíselného rozkladu  $m$ . Nech  $a \equiv 4 \pmod{4}$ , ak  $m$  je násobok 4. Potom má generátor  $X_n = aX_{n-1} + b \pmod{m}$  plnú periódu.

**Tvrdenie 0.2** Nech  $b$  a  $m$  sú nesúdeliteľné,  $a \equiv 1 \pmod{p}$  pre každý prvočiniteľ prvočíselného rozkladu  $m$ . Nech  $a \equiv 4 \pmod{4}$ , ak  $m$  je násobok 4. Potom má generátor  $X_n = aX_{n-1} + b \pmod{m}$  plnú periódu.

### 0.0.1 Seriálna korelácia

Pre generátor (1) s plnou periódou platí pre korelačný koeficient susedných čísiel

$$\rho_{X_{n-1}X_n} \doteq \frac{1}{a}$$

## Maticové výpočty

### Miera singularity

$$\text{CN}_1(A) = \|A\| \cdot \|A^{-1}\|,$$

kde  $\|A\| = \max_j \sum_i |a_{ij}|$ .

$$\text{CN}_2(A) = \frac{\lambda_{\max}(AA^T)}{\lambda_{\min}(AA^T)}$$

Väčší koeficient = matica je bližšie k singularite.

### Inverzia symetrickej matice

- inverzia trojuholníkovej matice z rovnice

$$CC^{-1} = I$$

- LU rozklad  $A = U^T U$ , kde  $U$  je horná trojuholníková matica. Potom

$$A^{-1} = U^{-1}(U^T)^{-1}$$

- Choleského metóda. Rozložíme

$$A = U^T D U$$

Potom

$$A^{-1} = U^{-1} D^{-1} (U^T)^{-1}$$

### Symetrická sústava lineárnych rovníc

Riešime sústavu  $Ax = b$ , t. j.

$$x = A^{-1}b.$$

Rozložíme  $A^{-1} = U^{-1} D^{-1} (U^T)^{-1}$ . Riešime dve sústavy

$$\begin{aligned} U^T y &= b \\ Ux &= D^{-1}y \end{aligned}$$

Kontrola správnosti:

Nech  $r = Ax_0 - b$  je reziduum približného riešenia sústavy. Spresnenie riešenia sa získa riešením sústavy  $Ad = r$  a potom  $x = x_0 - d$ .

### MP-inverzia

$$A^+ = A^T U_r \Lambda_r^{-1} U_r^T,$$

kde

$$AA^T = \begin{pmatrix} U_R & U_{m-r} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \Lambda_r & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Podmienky:

- $AA^+A = A$
- $A^+AA^+ = A^+$
- $(AA^+)^T = AA^+$
- $(A^+A)^T = A^+A$

Alternatívne MP inverzia podľa matice  $A^T A$ :

$$A^+ = U_r \Lambda_r^{-1} U_r^T A^T$$

### Ostatné rozdelenia

#### Metóda inverznej transformácie

Nech  $F(x)$  je distribučná funkcia, nech

$$F^{-1}(x) = \sup_{x \in (0,1)} \{x : F(x) \leq y\}$$

nech  $\mathbb{Y} \sim R(0,1)$ . Potom náhodná veličina  $\mathbb{X} = F^{-1}(\mathbb{Y})$  má rozdelenie s distribučnou funkciou  $F(x)$ .

#### Zamietacia metóda

Nech pre hustotu pravdepodobnosti  $f(x)$  platí

$$f(x) \begin{cases} = 0 & \text{ak } x \notin \langle a, b \rangle \\ \leq c & \text{pre } x \in \langle a, b \rangle \end{cases}$$

Nech  $\mathbb{Y} \sim R(a,b)$  a  $\mathbb{Z} \sim R(0,c)$  sú nezávislé náhodné veličiny. Potom náhodná veličiny  $\mathbb{X} = \mathbb{Y}$  za podmienky, že  $f(\mathbb{Y}) \geq \mathbb{Z}$  má rozdelenie s hustotou  $f(x)$ .

*Problémy:* predpoklad konečnosti nosiča, predpoklad ohraničenosti hustoty.

#### Algoritmus:

1. generuj nezávislé veličiny  $\mathbb{U}_1, \mathbb{U}_2 \sim R(0,1)$
2. definuj  $\mathbb{Y} = a + \mathbb{U}_1(b-a)$ ,  $\mathbb{Z} = c\mathbb{U}_2$
3. ak  $f(\mathbb{Y}) \geq \mathbb{Z}$ , potom polož  $\mathbb{X} = \mathbb{Y}$ , inak zamietni dvojicu  $\mathbb{U}_1, \mathbb{U}_2$ .

### Efektívnosť:

Všeobecne:

$$E = \frac{\text{počet nezamietnutých dvojíc}}{\text{počet všetkých dvojíc}}$$

Stredná hodnota efektívnosti:

$$\begin{aligned} E_0 &= \frac{\text{plocha pod hustotou}}{\text{plocha obdĺžnika}} = \frac{1}{c(b-a)} \\ &= P(\text{dvojicu nezamietame}) \end{aligned}$$

### Všeobecná zamietacia metóda

Nech  $\mathbb{Y}$  má rozdelenie s hustotou  $g(x)$  a nech pre hustotu  $f(x)$  existuje konštanta  $c$ , že

$$\forall x : f(x) \leq c \cdot g(x).$$

Nech podmienené rozdelenie náhodnej veličiny  $\mathbb{Z}$  pri danom  $\mathbb{Y}$  je  $R(0, c \cdot g(\mathbb{Y}))$ . Potom náhodná veličina  $\mathbb{X} = \mathbb{Y}$  za podmienky, že  $\mathbb{Z} \leq f(\mathbb{Y})$ , má rozdelenie s hustotou  $f(x)$ .

#### Algoritmus:

1. generuj náhodné číslo  $\mathbb{Y}$  z rozdelenia s hustotou  $g(x)$ .
2. generuj náhodné číslo  $\mathbb{Z} \sim R(0, c \cdot g(\mathbb{Y}))$ .
3. ak  $f(\mathbb{Y}) \geq \mathbb{Z}$ , potom polož  $\mathbb{X} = \mathbb{Y}$ , inak zamietni dvojicu  $\mathbb{U}_1, \mathbb{U}_2$ .

### Podielová metóda

Nech  $G = \left\{ (y, z) : 0 \leq y \leq \sqrt{f\left(a + b\frac{z}{y}\right)} \right\}$ , kde  $f(x)$  je hustota pravdepodobnosti,  $a \in \mathbb{R}$ ,  $b > 0$ . Nech  $(\mathbb{Y}, \mathbb{Z})$  má rovnomerné rozdelenie na ohraničenej množine  $H \supset G$ .

Položme  $\mathbb{W} = a + b\frac{\mathbb{Z}}{\mathbb{Y}}$ . Potom náhodná veličina  $\mathbb{X} = \mathbb{W}$ , za podmienky, že  $\mathbb{Y}^2 \leq f(\mathbb{W})$ , má rozdelenie s hustotou  $f(x)$ .

Maximálne hodnoty súradníc má útvar na hranici

$$y = \sqrt{f\left(a + b\frac{z}{y}\right)}$$

Nech  $t = a + b\frac{z}{y}$ . Potom

$$y \in \left\langle 0, \sup \sqrt{f(t)} \right\rangle = \langle 0, y^* \rangle$$

Potom

$$z = \frac{t-a}{b}y = \frac{t-a}{b}\sqrt{f(t)},$$

teda

$$z = \left\langle \inf \frac{t-a}{b}\sqrt{f(t)}, \sup \frac{t-a}{b}\sqrt{f(t)} \right\rangle$$

teda

$$z \in \langle z_*, z^* \rangle.$$

#### Algoritmus:

1. generuj nezávislé veličiny  $\mathbb{Y} \sim R(0, y^*)$  a  $\mathbb{Z} \sim R(z_*, z^*)$ .
2. definuj  $\mathbb{W} = a + b\frac{\mathbb{Z}}{\mathbb{Y}}$
3. ak  $\mathbb{Y}^2 \leq f(\mathbb{W})$ , potom polož  $\mathbb{X} = \mathbb{W}$ , inak zamietni dvojicu  $\mathbb{Y}, \mathbb{Z}$ .

### Kompozičná metóda

Nech  $H(y)$  je distribučná funkcia a  $\{g_y(x)\}$  systém hustôt pravdepodobnosti závislých od parametra  $y$ . Nech  $\mathbb{Y}$  má rozdelenie s distribučnou funkciou  $H(y)$  a nech podmienené rozdelenie náhodnej veličiny  $\mathbb{X}$  pri danom  $\mathbb{Y}$  má hustotu  $g_{\mathbb{Y}}$ . Potom  $\mathbb{X}$  má rozdelenie s hustotou

$$f(x) = \int_{-\infty}^{\infty} g_y(x) dH(y).$$

### Špeciálne metódy

#### Generátor normálneho rozdelenia

Nech  $\mathbb{U}_1, \mathbb{U}_2 \sim R(0, 1)$  sú nezávislé. Potom

$$\begin{aligned} \mathbb{X}_1 &= \sqrt{-2 \ln(\mathbb{U}_1)} \sin(2\pi\mathbb{U}_2) \\ \mathbb{X}_2 &= \sqrt{-2 \ln(\mathbb{U}_1)} \cos(2\pi\mathbb{U}_2) \end{aligned}$$

sú nezávislé náhodné veličiny s rozdelením  $N(0, 1)$ . Kvôli zníženiu závislosti je vhodné používať dva nezávislé generátory, napr:

$$\begin{aligned} U'_{n+1} &= 5U'_n \pmod{2^{35}} \\ U''_{n+1} &= 131U''_n \pmod{2^{35}} \end{aligned}$$

## Gama rozdelenie

### Generátor pre prirodzené $p$

Nech  $\alpha > 0$ ,  $p \in \mathbb{N}$  a  $U_1, \dots, U_n \sim R(0, 1)$  sú nezávislé NV. Potom NV

$$\mathbb{X} = -\frac{1}{\alpha} \sum_{i=1}^p \ln U_i$$

má rozdelenie  $\Gamma(\alpha, p)$ .

### Generátor pre $p \in (0, 1)$

Nech  $\alpha > 0$ ,  $p \in (0, 1)$  a  $Y \sim B(p, 1-p)$  a  $Z \sim \Gamma(1, 1)$  sú nezávislé NV. Potom NV

$$\mathbb{X} = \frac{1}{\alpha} YZ$$

má rozdelenie  $\Gamma(\alpha, p)$ .

Vo všeobecnosti vieme  $p \in \mathbb{R}^+$  rozdeliť na celú a zlomkovú časť

$$p = [p] + \{p\},$$

a využiť

$$\Gamma(\alpha, p) = \Gamma(\alpha, [p]) + \Gamma(\alpha, \{p\})$$

## Generátor beta rozdelenia z $R(0, 1)$

Nech  $\alpha, \beta > 0$ . Nech  $Y, Z \sim R(0, 1)$  sú nezávislé. Potom NV

$$\mathbb{X} = \frac{Y^{\frac{1}{\alpha}}}{Y^{\frac{1}{\alpha}} + Z^{\frac{1}{\alpha}}}$$

za podmienky, že  $Y^{\frac{1}{\alpha}} + Z^{\frac{1}{\alpha}} < 1$  má rozdelenie  $B(\alpha, \beta)$ .

## Beta rozdelenie

### Generátor beta rozdelenia z $\Gamma$ -rozdelenia

Nech  $\alpha, \beta \in \mathbb{N}$ . Nech  $Y \sim \Gamma(1, \alpha)$  a  $Z \sim \Gamma(1, \beta)$  sú nezávislé. Potom NV:

$$\mathbb{X} = \frac{Y}{Y+Z}$$

má rozdelenie  $B(\alpha, \beta)$ .

## Ostatné rozdelenia

### $\chi^2$ -rozdelenie

Platí

$$\chi_n^2 = \Gamma\left(\frac{1}{2}, \frac{n}{2}\right)$$
$$\chi_n^2 = \sum_1^n (N(0, 1))^2$$

### Studentovo $t$ -rozdelenie

V prípade

$$t_n = \frac{N(0, 1)}{\sqrt{\chi_n^2}} \sqrt{n}$$

treba používať na čitateľa a menovateľa rôzne generátory.

Podielovou metódou s parametrami  $a = 0$ ,  $b = \frac{\sqrt{3}}{2}$  generujeme rozdelenie  $t_3$  s hustotou

$$t_3(x) = \frac{2}{\pi\sqrt{3}} \left(1 + \frac{x^2}{3}\right)^{-2}.$$

V zovšeobecnenej zamietacej metóde hustota  $t_3(x)$  dominuje pri koeficiente  $c = \frac{8}{9} \sqrt{\frac{3\pi}{2e}}$  rozdelenie

$$t_n(x) = \frac{\Gamma\left(\frac{n+1}{2}\right)}{\Gamma\left(\frac{n}{2}\right) \sqrt{n\pi}} \left(1 + \frac{x^2}{n}\right)^{-\frac{n+1}{2}}$$

### $F$ -rozdelenie

Nech  $Y \sim B\left(\frac{\alpha}{2}, \frac{\beta}{2}\right)$ . Potom NV

$$\mathbb{X} = \frac{\beta Y}{\alpha(1-Y)}$$

má rozdelenie  $F(\alpha, \beta)$ .

### log-normálne rozdelenie

$$\text{LN}(\mu, \sigma^2) = e^{N(\mu, \sigma^2)}$$

## Simulácie

Nech  $\mathbb{X}_1, \dots, \mathbb{X}_n$  je náhodný výber z rozdelenia s distribučnou funkciou  $F(x)$ . Ak  $\mathbb{X}_{(1)} \leq \mathbb{X}_{(2)} \leq \dots \leq \mathbb{X}_{(n)}$  je prislúchajúci usporiadaný náhodný výber, potom definujeme empirickú distribučnú funkciu vzťahom

$$F_n(x) = \begin{cases} 0 & \text{ak } x \leq \mathbb{X}_{(1)} \\ \frac{k}{n} & \text{ak } \mathbb{X}_{(r)} < x \leq \mathbb{X}_{(k+1)} \\ a & \\ 1 & \text{ak } \mathbb{X}_{(n)} < x \end{cases}$$

## Približný výpočet integrálu

Majme funkciu  $f(x)$ , kde  $\forall x : f(x) \geq 0$ . Rátame

$$I = \int_0^1 f(x) dx$$

## Všeobecná metóda

Ak  $\mathbb{U}_1, \dots, \mathbb{U}_n \sim R(0,1)$  sú nezávislé NV, potom  $f(\mathbb{U}_1), \dots, f(\mathbb{U}_n)$  sú tiež nezávislé NV a platí

$$E(f(\mathbb{U}_i)) = I$$

Teda sú to nestranné odhady hodnoty  $I$ . Aritmetický priemer je potom tiež nestranným odhadom hodnoty  $I$ .

$$\theta_i = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n f(\mathbb{U}_i)$$

## Zamietacia metóda

Nech  $\forall x \in (0,1) : f(x) \leq c$ . Generujeme náhodné body  $(\mathbb{U}_1, \mathbb{V}_1), \dots, (\mathbb{U}_n, \mathbb{V}_n)$  s rovnomerným rozdelením na  $(0,1) \times (0,c)$ . Teda  $\mathbb{U}_i$  tvoria náhodný výber z  $R(0,1)$  a  $\mathbb{V}_j$  náhodný výber z  $R(0,c)$ . Definujeme funkciu

$$g(x,y) = \begin{cases} 0 & \text{ak } f(x) < y \\ 1 & \text{ak } f(x) \geq y \end{cases}$$

Potom nestranným odhadom  $I$  je

$$\theta_2 = c \cdot \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n g(\mathbb{U}_i, \mathbb{V}_i) = c \cdot \frac{n_1}{n},$$

kde  $n_1$  je počet vygenerovaných bodov ležiacich pod grafom  $f(x)$ .

## Metóda výberu podľa dôležitosti

Nech  $h(x)$  je hustota pravdepodobnosti taká, že  $h(x) = 0$  akk  $f(x) = 0$ . Ak máme náhodný výber  $\mathbb{X}_1, \dots, \mathbb{X}_n$  z rozdelenia s distribučnou funkciou  $H(x)$ , potom nestranným odhadom integrálu  $I$  je

$$\theta_3 = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n \frac{f(\mathbb{X}_i)}{h(\mathbb{X}_i)}$$

## Metóda stratifikovaného výberu

Majme interval  $(0,1)$  rozdelený na  $k$  podintervalov

$$0 = a_0 < a_1 < \dots < a_k = 1$$

Na  $i$ -tom podintervale generujeme  $n_i$  čísiel s rovnomerným rozdelením. Ak  $\sum_{i=1}^k n_i = n$  a  $\mathbb{U}_1, \dots, \mathbb{U}_n$  je náhodný výber z  $R(0,1)$ , potom definujeme

$$\mathbb{U}_{ij} = \mathbb{U}_{n_1 + \dots + n_{i-1} + j}$$

a nestranný odhad  $I$  je

$$\theta_4 = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^k \sum_{j=1}^{n_i} (a_i - a_{i-1}) \cdot \frac{1}{n_i} f(a_{i-1} + (a_i - a_{i-1})\mathbb{U}_{ij})$$

## Metóda riadiacich premenných

Nech  $g(x)$  je funkcia, ktorá dobre aproximuje  $f(x)$  taká, že integrál

$$J = \int_0^1 g(x) dx$$

vieme spočítať analyticky. Neznámym odhadom  $I$  je potom

$$\theta_5 = J + \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n (f(\mathbb{U}_i) - g(\mathbb{U}_i)).$$

## Metóda antitetických premenných

Nech pre  $g(x)$  platí

$$\int_0^1 g(x) dx = I$$

Ak  $\mathbb{U}_1, \dots, \mathbb{U}_n \sim R(0,1)$  sú nezávislé NV, potom nestranný odhad  $I$  je

$$\theta_6 = \frac{1}{2n} \sum_{i=1}^n (f(\mathbb{U}_i) + g(\mathbb{U}_i)).$$

Ak  $f(x)$  je monotónna, potom vezmeme  $g(x) = f(1-x)$  a

$$\theta_6 = \frac{1}{2n} \sum_{i=1}^n (f(U_i) + f(1 - U_i)).$$

## Bootstrap

### Jackknife

Ak  $\mathbb{X}_1, \dots, \mathbb{X}_n$  je náhodný výber a  $S(\mathbb{X}_1, \dots, \mathbb{X}_n)$  je vypočítaná štatistika, potom séria odhadov

$$\begin{aligned} & S_{n-1}(\mathbb{X}_2, \dots, \mathbb{X}_n), \\ & S_{n-1}(\mathbb{X}_1, \mathbb{X}_3, \dots, \mathbb{X}_n), \\ & \quad \vdots \\ & S_{n-1}(\mathbb{X}_1, \dots, \mathbb{X}_{n-1}) \end{aligned}$$

umožňuje vypočítať empirické rozdelenie štatistiky  $S$  (fakticky  $S_{n-1}$ ).

### Bootstrap / MOV

Nech  $\mathbb{X}_1, \dots, \mathbb{X}_n$  je náhodný výber z neznámeho rozdelenia  $F$ . Nech  $\mathbb{X} = (\mathbb{X}_1, \dots, \mathbb{X}_n)$  a  $\mathbf{x} = (x_1, \dots, x_n)$  je realizácia náhodného výberu. Odhadnime rozdelenie  $R = R(\mathbb{X}, F)$  náhodnej veličiny na základe pozorovaného vektora  $\mathbf{x}$ .

Použijeme štatistiku

$$R(\mathbb{X}, F) = t(x) - \theta(F),$$

kde  $\theta(F)$  je parameter, ktorý nás zaujíma (napr. stredná hodnota) a  $t(x)$  je jeho odhad (napr. aritmetický priemer).

- skonštruujeme výberové rozdelenie  $\hat{F} = F_n(x)$ , kde  $F_n(x)$  je empirická distribučná funkcia
- pri pevnom  $\hat{F}$  urobíme náhodný výber rozsahu  $n$  z  $\hat{F}$ . Označíme ho  $\mathbb{X}^*$  a jeho realizáciu  $\mathbf{x}^*$ . Tento výber sa označuje ako MOV-výber.
- rozdelenie  $R(\mathbb{X}, F)$  aproximujeme MOV-rozdelením  $R^* = R(\mathbb{X}^*, \hat{F})$ .

MOV-rozdelenie aproximujeme napr. empirickým rozdelením metódou Monte Carlo. Robíme opakované náhodné výbery  $\mathbb{X}^*$  o rozsahu  $n$  z  $\hat{F}$  a z ich realizácií  $\mathbf{x}_1, \dots, \mathbf{x}_N$  zostrojíme empirické rozdelenie  $G_N(R^*)$ .