

(Ponra 1)

Simulación

David Isaac López Romero

CV: 173993

①

4) Para la distribución triangular $\text{Tri}(a, c, b)$ con densidad $(a < c < b)$

$$f_x(x) = \frac{2(x-a)}{(b-a)(c-a)} \mathbb{I}_{\{a \leq x \leq c\}} + \frac{2(b-x)}{(b-a)(b-c)} \mathbb{I}_{\{c \leq x \leq b\}}$$

Hallar distribución inversa $F^{-1}(u)$ y obtener muestra de $n=3$ con losmilla.Busco F.p.d. por casos: Si $x \in [a, c) \Rightarrow$

$$F_x(x) = \frac{2}{(b-a)(c-a)} \int_a^x (t-a) dt = \frac{2}{(b-a)(c-a)} \left\{ \frac{t^2}{2} - at \right\} \Big|_a^x$$

$$= \frac{2}{(b-a)(c-a)} \left\{ \frac{x^2}{2} - ax - \frac{a^2}{2} + a^2 \right\} = \frac{2}{(b-a)(c-a)} \left\{ \frac{x^2}{2} - ax + \frac{a^2}{2} \right\}$$

$$= \frac{x^2 - 2ax + a^2}{(b-a)(c-a)} = \frac{(x-a)^2}{(b-a)(c-a)} \quad \dots (*)$$

Si $x \in [c, b) \Rightarrow$

$$F_x(x) = \frac{2}{(b-a)(c-a)} \int_a^c (t-a) dt + \frac{2}{(b-a)(b-c)} \int_c^x (b-t) dt$$

$$\stackrel{(*)}{=} \frac{(c-a)^2}{(b-a)(c-a)} + \frac{2}{(b-a)(b-c)} \left\{ bt - \frac{t^2}{2} \right\} \Big|_c^x = \frac{(c-a)}{b-a} + \frac{2}{(b-a)(b-c)} \left\{ bx - \frac{x^2}{2} - bc + \frac{c^2}{2} \right\}$$

$$= \frac{(c-a)(b-c) + 2bx - x^2 - 2bc + c^2}{(b-a)(b-c)} = \frac{(bc - x^2 - ab + ac + 2bx - x^2 + 2bx + c^2)}{(b-a)(b-c)}$$

$$= \frac{bc - ab + ac + 2bx - x^2}{(b-a)(b-c)} = \frac{bc - ab + ac + b^2 - b^2 + 2bx - x^2}{(b-a)(b-c)} \quad \dots (*)$$

Notamos que $(b-a)(b-c) = b^2 - bc - ab + ac$

Por lo que, de (*) resulta que

$$= \frac{(b-a)(b-c) - (b^2 - 2bx + x^2)}{(b-a)(b-c)} = 1 - \frac{(b-x)^2}{(b-a)(b-c)}$$

De esta forma,

$$F_X(x) = \begin{cases} 0 & \text{si } x < a \\ \frac{(x-a)^2}{(b-a)(c-a)} & \text{si } a \leq x < c \\ 1 - \frac{(b-x)^2}{(b-a)(b-c)} & \text{si } c \leq x < b \\ 1 & \text{si } b \leq x \end{cases}$$

Así pues, $F^{-1}(u)$ también es por casos

Si $x \in [a, c)$

$$y = \frac{(x-a)^2}{(b-a)(c-a)} \Leftrightarrow y(b-a)(c-a) = (x-a)^2$$

$$\Leftrightarrow x-a = +\sqrt{y(b-a)(c-a)} \Leftrightarrow x = a + \sqrt{y(b-a)(c-a)}$$

$$\downarrow (x > a) \quad \therefore X = a + \sqrt{U(b-a)(c-a)} \text{ con } U \sim \text{UniF}(0,1)$$

Si $x \in [c, b)$

$$y = 1 - \frac{(b-x)^2}{(b-a)(b-c)} \Leftrightarrow (y-1)(b-a)(b-c) = -(b-x)^2$$

$$\Leftrightarrow b-x = +\sqrt{(1-y)(b-a)(b-c)} \Leftrightarrow x = b - \sqrt{(1-y)(b-a)(b-c)}$$

$$\downarrow (x < b) \quad \therefore X = b - \sqrt{(1-U)(b-a)(b-c)} \text{ con } U \sim \text{UniF}(0,1)$$

Si $U \sim \text{UniF}(0,1) \rightarrow (1-U) \sim \text{UniF}(0,1)$ también,

$$\therefore X = b - \sqrt{U(b-a)(b-c)} \text{ con } U \sim \text{UniF}(0,1)$$

$$\therefore F^{-1}(u) = \begin{cases} a + \sqrt{u(b-a)(c-a)} & \text{si } 0 \leq u < \frac{c-a}{b-a} (*) \\ b - \sqrt{u(b-a)(b-c)} & \text{si } \frac{c-a}{b-a} \leq u \leq 1 \end{cases}$$

($u \in (0,1)$)

Falta evaluar manualmente con
set.seed(1968)

$$a=1, c=2, b=3$$

runIF(3)

$$u_1 = 0.1629056, u_2 = 0.4126848, u_3 = 0.2633616$$

Primero, hallamos donde cambia la $F'(u)$ explícita.

$$u = \frac{2-1}{3-1} = \frac{1}{2}$$

$$F'(u) = \begin{cases} 1 + \sqrt{u(2)(1)} & \text{si } 0 \leq u < \frac{1}{2} \\ 3 - \sqrt{u(2)(1)} & \text{si } \frac{1}{2} \leq u \leq 1 \end{cases}$$

$$\therefore F''(u) = \begin{cases} 1 + \sqrt{2u} & \text{si } 0 \leq u < \frac{1}{2} \\ 3 - \sqrt{2u} & \text{si } \frac{1}{2} \leq u \leq 1 \end{cases}$$

$$\text{Para } u_1 \quad (u_1 < \frac{1}{2})$$

$$F''(u_1) = 1.570798739$$

$$\text{Para } u_2 \quad (u_2 < \frac{1}{2})$$

$$F''(u_2) = 1.908498542$$

$$\text{Para } u_3 = (u_3 < \frac{1}{2})$$

$$F''(u_3) = 1.725756984$$

9) Hay n cartas y n sobres. Cada sobre se diseñó para cada carta. Se meten las cartas al azar. Calcular probabilidad ninguna carta se ponga en su propio sobre considerando $n=10$. (En R).

5) Ver si el GLC alcanza un periodo máximo

$$a = 2,814,744,767,109$$

$$c = 54,482,661,568,307$$

$$m = 2^{48}$$

Demo:

Debemos usar el teorema Hull & Dobell con el caso particular donde el módulo es de la forma $m = 2^k$ (≥ 4)

Un GLC se define

$$Z_i \equiv (a Z_{i-1} + c) \text{ mód } m$$

Ahora, para el GLC que nos dieron,

un GLC tiene periodo completo $\Leftrightarrow c$ es impar y $a \equiv 1 \text{ mod } 4$
($m = 2^k, k \geq 4$)

Vemos que c es impar, Falta ver la segunda condición.

$a \equiv 1 \text{ mod } 4 \Rightarrow 2,814,744,767,109$ se divide por 4
($a-1$ se divide por 4)

5

$$\begin{array}{r}
 703,687,441,777 \\
 4 \overline{) 2,814,749,767,108} \\
 \underline{0.4} \\
 27 \\
 34 \\
 29 \\
 17 \\
 16 \\
 07 \\
 31 \\
 30 \\
 28 \\
 0
 \end{array}$$

$$\begin{aligned}
 \therefore a &= 2,814,749,767,108 \\
 &= 4(703,687,441,777) + 0
 \end{aligned}$$

El residuo de la división es 0

\therefore El GLC tiene periodo máximo completo.

6) Probar si los números $2^\circ, 9^\circ, 16^\circ, \dots$, en la sucesión están autocorrelacionados con $\alpha = 0.05$

Autocorrelación de rezago (lag) j

$$\rho_j = \frac{\text{Cov}(X_i, X_{i+j})}{\text{Desv}(X_i) \text{Desv}(X_{i+j})} = \frac{\text{Cov}(X_i, X_{i+j})}{\text{Var}(X_i)}$$

$2^\circ, 9^\circ, 16^\circ, \dots$ es una sucesión

$$\begin{aligned}
 9 - 2 &= 7 \\
 16 - 9 &= 7
 \end{aligned}
 \left. \vphantom{\begin{aligned} 9 - 2 &= 7 \\ 16 - 9 &= 7 \end{aligned}} \right\} d = \text{distancia entre cada número.}$$

$X_{i+j} = X_i + 7$ es la fórmula de la sucesión. ($j = 7$)

(Ver en R.) Se aplicó la prueba Box-Pierce y, también, se le aplicó la prueba de Ljung-Box para verificar simultáneamente varias autocorrelaciones, pues es una muestra pequeña.

Box-Pierce se obtuvo 0.8085

Ljung-Box se obtuvo 0.7544

\therefore La sucesión está autocorrelacionada con $\alpha = 0.05$

8) Procedimiento aceptación-rechazo para muestras de

$$h(x) = \frac{e^{-x^2/2}}{1+|x|} \quad \mathbb{I}_{\mathbb{R}}$$

Verificar eficiencia pues $\int_{-\infty}^{\infty} h(x) dx = 1.5413$

$$h(x) = \text{Ker}(x)$$

Opciones de v.a.s a usar: Normal, Cauchy, Laplace

Consideremos $Y \sim N(0,1)$ como función mayorizante ($g(x)$)

Buscamos c (mínima) tal que $\frac{h(x)}{g(x)} \leq c$

$$\frac{h(x)}{g(x)} = \frac{\frac{e^{-x^2/2}}{1+|x|}}{\frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-x^2/2}} = \frac{\sqrt{2\pi}}{1+|x|}$$

$$\max_{x \in \mathbb{R}} \left\{ \frac{h(x)}{g(x)} \right\} = \max_{x \in \mathbb{R}} \left\{ \frac{\sqrt{2\pi}}{1+|x|} \right\} \quad (\text{Notemos que } \frac{h(x)}{g(x)} \text{ es par, basta optimizar un lado})$$

$$\text{Si } x > 0 \Rightarrow \frac{h(x)}{g(x)} = \frac{\sqrt{2\pi}}{1+x} = \sqrt{2\pi} (1+x)^{-1}$$

$$\Rightarrow \left(\frac{h(x)}{g(x)} \right)' = -\sqrt{2\pi} (1+x)^{-2} = -\frac{\sqrt{2\pi}}{(1+x)^2} < 0 \quad \forall x > 0$$

$$\text{Análogamente, } \left(\frac{h(x)}{g(x)} \right)' = \frac{\sqrt{2\pi}}{(1-x)^2} > 0 \quad \forall x < 0$$

Falta verificar el punto singular $x=0$

En $x=0$ $\frac{h(0)}{g(0)} = \sqrt{2\pi}$ que es el valor máximo pues la

función decrece si $x \rightarrow -\infty$ y si $x \rightarrow +\infty$

Entonces, si $x=0$, resulta que la $c = \sqrt{2\pi}$

Concluimos que

$$\frac{h(x)}{g(x)} \leq \sqrt{2\pi} \Rightarrow h(x) \leq \sqrt{2\pi} g(x)$$

• Generamos $u \sim \text{Unif}(0,1)$

$$\text{• Si } u \leq \frac{h(x)}{c g(x)} = \frac{\sqrt{2\pi}}{\sqrt{2\pi} (1+|x|)} = \frac{1}{1+|x|} \text{ c. } u \leq \frac{1}{1+|x|}$$

Finalmente, si $u \leq \frac{1}{1+|x|}$ se acepta, sino, se rechaza

Sabemos que el número promedio de iteraciones para aceptar $\frac{1}{c}$. La c que tenemos es muy grande pues envuelve a $h(x)$ la cual $\int_{-\infty}^{\infty} h(x) dx = 1.5413$. Le faltan las constantes para que el ítem integre 1. La c es para el Kernel de esa v.a., no para cada función de densidad de probabilidad.

$$\text{Como } c = \sqrt{2\pi} \Rightarrow \frac{1}{\sqrt{c}} = \frac{1}{\sqrt{\sqrt{2\pi}}} \approx 0.3989$$

Entonces aproximadamente 4 de cada 10 ensayos se acepta la u , lo cual en cuestión de eficiencia de tiempo es muy bueno.