## Governu do digital atentanis e Entegración :

A continuación se describe un que de dimiento para perena digital plevdo-atendonial del de na delhi beión objetivo nediante el netodo como cido croso de transformación invessa.

Esparteenal que es por ble genera digital atentarial delde habitabilidación U(0,1). (elle supelto betale habital y está del pomible en dodes las comp fadores en la actualidad) to ne todo se beta en el signiciale refolhado.

PERULTATION Sea  $KNf_{K}(x)$  of define la vaniable abentonia  $U=f_{K}(x)$  tenton ces. UNU(0,1)

(OBS: R° 
$$f_{\pm}$$
 es estréctamente one viente. En Lon ces  $f_{\pm}'(n) = \pm \iff f_{\pm}(\pm) = \alpha$ . S°  $f_{\pm}$  es constante en algun l'u terrato, entonces.

$$f_{\star}(n) = \{u \neq 1 \neq : f_{\star}(\star) \geq n\}$$

den: (onto estrictanate orecievé). No be que para 
$$U = f_{\pm}(\pm)$$
 signe que (o  $< n < i$ )

$$P(U \leq \alpha) = P(f_{x}(f) \leq \alpha)$$

$$= P(f_{x}(f_{x}(f)) \leq f_{x}(\alpha))$$

$$= f_{x}(f(\alpha)) = f_{x}(f(\alpha))$$

$$= \alpha$$

$$\forall (U \leq a) = m$$
,  $O \leq a \leq 1$ 

(In efecto,
$$f_{\mathcal{V}}(n) = f_{\mathcal{V}}(n) = \frac{d}{dn} n = 1$$
)
wego  $\mathcal{V} \wedge \mathcal{V}(0, 1)$ .

(OBS: 
$$f^{\circ}$$
  $f_{\pm}$  es estréctarente one viente. En Lon ces  $f_{\pm}(a) = \pm \iff f_{\pm}(\pm) = a$ . Si  $f_{\pm}$  es constante en algun su testato, entonces.

$$f_{\star}(n) = \{u \neq 1 \times : f_{\star}(\star) \geq n\}$$

den: (outo estrictanelle orecievé). Note ge para 
$$U = f_{+}(x)$$
 signe ge (o  $< n < i$ )

$$P(U \leq m) = P(f_{\times}(f_{\varepsilon}(x)) \leq f_{\times}(m))$$

$$= P(f_{\times}(f_{\varepsilon}(x)) \leq f_{\times}(m))$$

$$- \ddagger \left( x \in \vec{f}(u) \right) = \vec{f}(\vec{f}(u))$$

$$7(U \le m) = m$$
,  $0 \le m \le 1$ 

$$f_{\mathcal{O}}(n) = f_{\mathcal{O}}(n) = \frac{d}{dn} n = 1$$

El replifado arterior pennite generar digitos atentorios delde x. a traves del higniente pour Innierto.

Algoritaro: Método de transformaion inversa

1. Geeras un divers atentorio n ~ U(0,1).

2. Ancer

$$x = \vec{f}_{\downarrow}(u)$$

3. letormr. PNF.

Ejemplo: (Generación de la Exponencia les)

Considére x 12 car función de dentidad.

$$f(x) = \overline{e}^{x}, x > 0.$$
 (\*)

Es fauil motar que  $f(x) = 1 - \bar{e}^x$ . De este modo, podemos revolver

$$a = 1 - e^{+}$$

for to es duit

$$t = -\log(n-m)$$

Note ademis que  $V \stackrel{d}{=} 1 - V$ . (en efecto, ambas V = 1 - V for V(0, M) be este vodo el algoritaro prede ser escrito como rigre:

1. Generat un where alea donio an a U(0,1).

2 Hacer

 $r = -\log(a)$ 

3. Retornat x. como sur 1.a generada deste.

Un apliancion subsersante de les vetodos para novalar dégitos abentomies cones ponde a la aprotunción de subsegnites, netodo que es conocido como integración Monte Callo. El objetito es aproturas su tegrales del tipo.

# / h(x) } = \[ h(x) f(x) dx

donde on es el especio westral

to rétodo es best do en construir une ouvertre des la destroir 14, 52, ..., xn ), jene re la deste la dutidad f. to to permite aproximar to th(+)? redimbe el prohedio empinico.

$$\frac{1}{h_n} = \frac{1}{n} \frac{1}{k} h(x_k)$$

El cétado es exitoso debido a la leg de los grandes nicros la pe establece pe

Usando el rétodo de monte Carto, quede ser espresado como un problem de estimación con para ve tro de su texes.

$$4 = \int_{\Lambda} h(x) f(x) dx$$

be all ge æle procedimiento "estiva"  $\pm$ , basado en datos "simbados"  $\times_{1}$ ,  $\times_{na}$ , como  $\overline{4} = \overline{h}_{n} = \frac{1}{n} \sum_{p=1}^{n} h(\times_{p})$ 

J'ethogar doda las lerramientas de suferenax estads hica.

Advisional ente, avenge elle possedimiento es apportando, podemos nejorar el error de aportanción simple ente su hando un wiero na jor de digitos alea torios. Una característica inte resambe del netodo es que prede ser guerralizado con facilidad para aprovicar subegrales witiples.

Ejemplo. Considére que desen nos calcular

sous

$$f(\bar{e}^*) = \int_0^1 \bar{e}^* dx$$

con f. h fución de deutidad de sua v.a. U(0,1) Atí, Pronga  $x_1, ..., x_m$ digitos abeatorios siwh dos desde U(0,1)Wego

$$\overline{h}_{n} = \frac{1}{n} \sum_{k=1}^{n} e_{k} \left(-\kappa_{k}\right)$$

Mory wole ge

$$\int_{0}^{1} e^{x} dx = -e^{x} \Big|_{0}^{1} = -e^{1} - (-e^{0})$$

$$= 1 - e^{1} = 0.6321206$$

Contidere el Pignieule fragrente de codigo en

$$n \leftarrow 10000$$

$$\Rightarrow \leftarrow \text{runif}(n).$$

$$2 \leftarrow \text{nean}(exp(-x)).$$

0.6356812

con m=100000 obleve nos  $h_n=0.6324806$ . Wronga re delen nos delavlar h(x) dx

variables de dal vaera que los l'unites de Eulegración scan desde o a 1 tito es.

$$J = \frac{1}{1-\alpha}, \quad J = \frac{1}{1-\alpha} \cdot dx$$

Witi to jen do

$$\int_{a}^{b}h(x)dx=\int_{0}^{1}h(J(1-a)+a)(b-a)J_{J}$$

Avn obra alternative es recomplagar la dutidad U(0,1) for oval guier obra dutidad definita en un Entervalo dudo por los himtes de la legración. Esto es.

$$\int_{a}^{b} h(x) dx = (b-a) \int_{a}^{b} h(x) \frac{1}{1-a} dx$$

es (b-a) veces. el volor esperado de h(x). donde  $\neq N U(a,b)$ . Considere el signierte ejemplo

tjemplo. Soponga que deservos orderlar

to dur, to dured ha cer

$$\int_{2}^{4} e^{x} dx = (4-2) \int_{2}^{4} e^{-x} \frac{1}{4-2} dx$$

Oonlidere 4,..., \*\* digitos alentorios delde U(2,4). I apro-que mos.

In ente

$$\int_{2}^{4} e^{x} dx \approx (4-2) \cdot \frac{1}{n} \int_{k=1}^{n} e_{fp}(-x_{p})$$

$$= 2 \cdot h_{n}$$

El rignierte addigo en l'éprite apornar la lulegral auterior

$$n \leftarrow 10000$$
 $\leftarrow rowif(n, win = 2, wax = 4)$ 
 $2 \leftarrow 2 + rean(exp(-x))$ 

El valor exacto es

$$\int_{0}^{4} e^{x} dx = -e^{x} \Big|_{0}^{4} = e^{2} - e^{4}$$

$$= 0.M70M6$$

por otro Indo 2. hn = 0 M75434

Formas retruit. Il procedimento anterior

$$4 = \int_{a}^{b} h(x) dx$$

noute our lo remple.

- J. Generar 4, .., \*n d.a. III) desde U(n,l)
- 2. Odavler \_ n = 1 I h(xp)
  - 3. Referent  $\overline{J} = (b-a) \overline{h}_n$ .

Suponga que desen mos outablar, la su legral  $\int_{\Lambda} h(x) dx$ 

tutonces, poderas esmilior la auterior cono

$$\int_{A} \frac{h(x) f(x) dx}{f(x)} = \frac{t}{t} \left\{ \frac{h(x)}{f(x)} \right\}$$

donde la dentidad f(x) esta definida en A (esto es  $f(x) \ge 0$  Axe A f(x) dx = i). En Lonces, podemos apoenar.

$$\int_{A} h(x) dx \approx \frac{1}{n} \int_{P=1}^{n} \frac{h(x_{D})}{f(x_{D})}$$

for X1, -, xu v.a. III) delde la dulidad

tjemplo. Doponga que desen mos. salader

donde X N N (0,1). Oblever un valor exacto analytica-erbe prede ser official uniontras que na aproximación Monte Carlo es Atuple. Es duir.

donde  $f_1, ..., f_n$  fou na westre abea four geer de delde N(0, i). For ejemplo podunos.

$$n \leftarrow 10000$$

$$\leftarrow rhorn(n)$$

$$2 \leftarrow nean (cen(x) \land 2)$$

mon te carlo prede ser usado par estrar probabilidases. En efecto par x una variable abeadoria beremos.

$$P(x \in A) = t d I_A(x)$$

$$= \int_{A} I_A(x) I_$$

terre 4,., en liw la dos desde la distribución de t pre un reficiale este grande.

tjemplo: Sex  $f \sim N(0,1)$  j  $a \in \mathbb{R}$ . Enfonces.  $f = f(f \leq a)$  no prede cer orderlado explicitante, pero

$$\frac{1}{n} = \frac{1}{n} \underbrace{T}_{(-\infty, a)}(x_p)$$

prede ser usado cono una opocación pera

$$\frac{1}{(-\infty, n]}(+p) = \frac{1}{0}, \quad +p \in (-\infty, n]$$

$$= \frac{1}{0}, \quad +p \in a$$

$$= \frac{1}{0}, \quad +p \in a$$

$$= \frac{1}{0}, \quad +p > a$$

mentras que el valor exacto es. 0.9750021