

PARCIAL 2

15 DE MAYO DE 2025

En todos los ejercicios se deben explicar los pasos que se siguen en la resolución.

El código python utilizado en la resolución de los ejercicios marcados con "►" se deberá subir a moodle para su evaluación. El envío deberá contar con las siguientes características.

- Los enunciados de los ejercicios 3 y 4 del parcial se entregarán a las 11, en el aula 31.
 - Enviar un solo archivo, que deberá llamarse `apellido_nombre_parcial2.py` o `apellido_nombre_parcial2.ipynb`.
 - El archivo deberá contener las funciones requeridas en los ejercicios 1 y 2 y la ejecución del programa deberá mostrar en pantalla las respuestas solicitadas.
 - Está permitido usar los códigos desarrollados en los prácticos.
-

Ejercicio 1: Considerar una variable aleatoria X con función de densidad f dada por:

$$f(x) = \begin{cases} 30(x^2 - 2x^3 + x^4) & \text{si } 0 \leq x \leq 1 \\ 0 & \text{en cualquier otro caso.} \end{cases}$$

- a) Seleccionar una variable aleatoria Y adecuada para aplicar el método de aceptación y rechazo simular X . Explicar para este caso particular en qué consiste el método, desarrollar los cálculos necesarios y escribir el pseudocódigo correspondiente. Indicar cuál es el número esperado de iteraciones que realiza el algoritmo hasta generar un valor de X .
- b) Suponer que en una iteración del método, la variable Y toma el valor $\frac{1}{3}$. ¿Cuál es la probabilidad de que este valor sea aceptado?
- c) ► Escribir un código en Python `ejercicio1()` que genere valores de X según a). Utilizar este código para estimar el valor esperado de X con 10000 simulaciones.

Ejercicio 2: Sea X una variable aleatoria discreta con probabilidad de masa dada por:

$$P(X = i) = p(1 - p)^{i-10} \quad i = 10, 11, 12, \dots$$

donde $0 < p < 1$.

- a) Dar una fórmula recursiva para calcular $P(X = i + 1)$ en términos de $P(X = i)$.
- b) Explicar cómo se construye un algoritmo para generar valores de X utilizando el método de la transformada inversa. Utilizar a) en el algoritmo.
- c) ► Escribir un código `codigoX(p)` que genere valores de X dada la probabilidad p .
- d) ► Para $p = 0.5$, estimar $E[X]$ con 10000 simulaciones.

PARCIAL 2

15 DE MAYO DE 2025

En todos los ejercicios se deben explicar los pasos que se siguen en la resolución. Se puede utilizar los apuntes del teórico.

Ejercicio 3: Considerar una variable aleatoria X con función de densidad f dada por:

$$f(x) = \begin{cases} \frac{1}{6} & \text{si } 0 \leq x < 1 \\ \frac{2x-1}{6} & \text{si } 1 \leq x < 2 \\ \frac{3}{6} & \text{si } 2 \leq x < 3 \\ 0 & \text{en cualquier otro caso.} \end{cases}$$

- a) Dar la función de distribución acumulada $F(x)$. Explicar cómo se aplica el método de la transformada inversa para obtener un algoritmo que simula valores de X y escribir el pseudocódigo correspondiente.
- b) Considerar $U \sim \mathcal{U}(0, 1)$. Calcular explícitamente el valor de X que devuelve el algoritmo para cada uno de los siguientes valores de U :

■ $U = 0.1,$

■ $U = 0.25$

■ $U = 0.8.$

Ejercicio 4: El siguiente código simula valores de una variable aleatoria discreta X .

```
def variableX():
    U = random()
    V = random()
    if U < 0.5:
        I = int( V * 5) + 1
    elif U < 0.9:
        I = int(V * 2) + 2
    else:
        I = 3
    return I
```

- a) Explicar paso a paso cómo se construyen cuatro variables Bernoulli en el método del alias que sirvan para generar valores de X . La explicación debe referirse a esta variable en particular. Explicitar las cuatro variables Bernoulli.
- b) Escribir el pseudocódigo que utiliza estas cuatro variables Bernoulli para generar la variable X .

Ejercicio 1:

a) Para este caso, selecciono $Y \sim U(0,1)$ como variable p/c el método de Aceptación y Rechazo. Sea f_Y la f.d.p de Y .

El método consiste en generar un valor de Y y aceptarlo con

PROBABILIDAD $\frac{f(Y)}{C \cdot f_Y(Y)} = \frac{f(Y)}{C} \cdot \mathbb{I}_{(0,1)}(Y) = \frac{f(Y)}{C}$ pues $f_Y(Y) = \mathbb{I}_{(0,1)}(Y)$
(Y siempre es 0 < Y < 1)

donde C es un valor fijo

$$\frac{f(Y)}{f_Y(Y)} \leq C \quad \forall Y \text{ donde } f(Y) > 0$$

Entonces vemos para los casos donde $f(Y) > 0$, esto es $0 < Y < 1$

$$\frac{f(Y)}{f_Y(Y)} = 30(Y^2 - 2Y^3 + Y^4)$$

Para encontrar su valor máximo, vemos el máximo de $Y^4 - 2Y^3 + Y^2$ con su derivada:

$$(Y^4 - 2Y^3 + Y^2)' = 4Y^3 - 6Y^2 + 2Y = 4Y(Y^2 - 1.5Y + \frac{1}{2})$$

que tiene raíces en $Y=0$ y en $\frac{1.5 \pm \sqrt{1.5^2 - 4 \cdot \frac{1}{2}}}{2} = \begin{cases} Y_1 = 1 \\ Y_2 = \frac{1}{2} \end{cases}$

Vemos entonces los valores de f en sus extremos y puntos críticos:

$$f(0) = 0$$

$$f(\frac{1}{2}) = 1.875 \rightarrow \text{máximo.}$$

$$f(1) = 0$$

Por lo tanto $C = 1.875 \Rightarrow \frac{f(Y)}{f_Y(Y)} \leq C \quad \forall Y \text{ tal } f(Y) > 0$

Así obtenemos el pseudocódigo del algoritmo está dado por

WHILE TRUE:

GENERAR $Y \sim U(0,1)$

IF RANDOM() < $f(Y)/1.875$:

RETURN Y

y su número esperado de iteraciones es

$$C = 1.875$$

Código: Bien resuelto

Ejercicio 1b)

Si $Y = \frac{1}{3}$, será aceptado con probabilidad

$$16 \left(\left(\frac{1}{3}\right)^2 - 2\left(\frac{1}{3}\right)^3 + \left(\frac{1}{3}\right)^4 \right) \approx 0.79$$

Bien

Ejercicio 2: $P(X=i) = p(1-p)^{i-10}$ $i=10, 11, \dots$ con $0 < p \leq 1$

$$\begin{aligned} a) \quad P(X=i+1) &= p(1-p)^{i+1-10} = p(1-p)^{i-10} (1-p) \\ &= (1-p) P(X=i) \end{aligned}$$

b) Observamos que la distribución acumulada F de X está dada por

$$\begin{aligned} F(x) = \sum_{i=10}^x P(X=i) &= P(X=10) + P(X=11) + P(X=12) + \dots + P(X=x) \quad \text{para } x \geq 10 \\ &= P(X=10) + (1-p)P(X=10) + (1-p)(1-p)P(X=10) + \dots + (1-p)^{x-10}P(X=10) \end{aligned}$$

Para utilizar el método de la transformada inversa, necesitamos $F^{-1}(u)$ para donde

es decir, debemos encontrar x tal que $F(x) = u$ donde $U \sim U(0,1)$

Como F es una función escalonada, podemos generar U y luego, partiendo de

$F(x)$ con $x=10$, aumentar los valores de x hasta que $F(x-1) \leq U \leq F(x)$

en ese caso devolver x , pues $F^{-1}(u) = x$.

Para el algoritmo se calcula $P(X=10)$ y para todos los valores sucesivos se utiliza

$P(X=x+1) = (1-p)P(X=x)$, acumulándose en una variable que representa la distribución acumulada.

En pseudo código, podría, dada una probabilidad p .

```
X = 10
prob = P(X=10)
F = prob
U = random()
while U > F:
    prob = (1-p) * prob
    F += prob
    X += 1
return X
```

$P(X=i+1) = (1-p)P(X=i)$

Bien.

Ejercicio 38

$$f(x) = \begin{cases} \frac{1}{6} & \text{si } 0 \leq x < 1 \\ \frac{2x-1}{6} & \text{si } 1 \leq x < 2 \\ \frac{3}{6} & \text{si } 2 \leq x < 3 \\ 0 & \text{c.c.} \end{cases}$$

a) Dada $F(x)$ y expón cómo se aplica el método de la transf. inversa y escribe el pseudo código correspondiente.

$$F(x) = \int_{-\infty}^x f(t) dt$$

Veamos los casos:

Si $x < 0$, $\int_{-\infty}^x f(t) dt = 0$

Si $0 \leq x < 1$, $\int_{-\infty}^x f(t) dt = \int_0^x \frac{1}{6} dt = \frac{1}{6}(x-0) = \frac{x}{6}$

$\star \rightarrow \int_1^x \frac{2t-1}{6} dt = \frac{x^2-x}{6}$

Si $1 \leq x < 2$,

$$\begin{aligned} \int_{-\infty}^x f(t) dt &= \int_0^1 \frac{1}{6} dt + \int_1^x \frac{2t-1}{6} dt = \frac{1}{6} + \int_1^x \frac{1}{3}t - \frac{1}{6} dt = \frac{1}{6} + \frac{1}{3} \left(\frac{x^2}{2} - \frac{1}{2} \right) - \frac{1}{6}(x-1) \\ &= \frac{1}{6} + \frac{x^2}{6} - \frac{1}{6} - \frac{x}{6} + \frac{1}{6} \\ &= \frac{x^2-x+1}{6} \end{aligned}$$

Si $2 \leq x < 3$,

$$\int_{-\infty}^x f(t) dt = \int_0^1 \frac{1}{6} dt + \int_1^2 \frac{2t-1}{6} dt + \int_2^x \frac{3}{6} dt$$

$$\star \rightarrow \frac{1}{6} + \frac{x^2-2}{6} + \frac{3}{6}(x-2) = \frac{1}{6} + \frac{x^2}{6} - \frac{2}{6} + \frac{x}{2} - 1 = \frac{x^2-x-1}{2}$$

Si $x \geq 3$,

$$\int_{-\infty}^x f(t) dt = \frac{1}{6} + \frac{x^2-1}{6} + \int_2^3 \frac{3}{6} dt = \frac{1}{6} + \frac{x^2}{6} - \frac{1}{6} + \frac{3}{6}(3-2) = 1$$

Por lo tanto

$$F(x) = \begin{cases} 0 & \text{si } x < 0 \\ x/6 & \text{si } 0 \leq x < 1 \\ \frac{x^2-x+1}{6} & \text{si } 1 \leq x < 2 \\ \frac{x-1}{2} & \text{si } 2 \leq x < 3 \\ 1 & \text{si } x \geq 3 \end{cases}$$

Como F es monótona creciente en $F^{-1} = \{x: 0 < F(x) < 1\}$, tiene inversa en este conjunto. Sea U tal $0 \leq U < 1$, luego si x es tal que $F(x) = U$, tenemos: como $F(1) = \frac{1}{6}$, $F(2) = \frac{1}{2}$ y $F(3) = 1$, podemos separar en casos:

$$\text{Si } U < \frac{1}{6}, U = \frac{x}{6} \Rightarrow \boxed{x = 6U}$$

$$\text{Si } \frac{1}{6} \leq U < \frac{1}{2}, U = \frac{x^2 - x + 1}{2} \Rightarrow 2U = x^2 - x + \frac{1}{4} + \frac{3}{4}$$

$$\Rightarrow 2U = (x - \frac{1}{2})^2 + \frac{3}{4}$$

$$\Rightarrow 2U - \frac{3}{4} = (x - \frac{1}{2})^2$$

$$\Rightarrow \boxed{\sqrt{2U - \frac{3}{4}} + \frac{1}{2} = x}$$

1,3 / 1,5

$$\text{Si } \frac{1}{2} \leq U < 1, U = \frac{x-1}{2} \Rightarrow \boxed{x = 2U + 1}$$

$$\text{Luego } F^{-1}(U) = \begin{cases} 6U & \text{si } U < \frac{1}{6} \\ \frac{1}{2} + \sqrt{2U - \frac{3}{4}} & \text{si } \frac{1}{6} \leq U < \frac{1}{2} \\ 2U + 1 & \text{si } U \geq \frac{1}{2} \end{cases} \quad \text{para } 0 \leq U < 1$$

El algoritmo de la transformación inversa consiste entonces de realizar los siguientes pasos:

def ALGORITMO():

$U = \text{RANDOM}()$

IF $U < \frac{1}{6}$:

RETURN $6U$

ELIF $U < \frac{1}{2}$:

RETURN $\frac{1}{2} + \sqrt{2U - \frac{3}{4}}$

ELSE:

RETURN $2U + 1$

b) El algoritmo devuelve los siguientes valores para los valores dados de U :

$$U = 0.1 \rightarrow \boxed{6 \cdot 0.1 = 0.6}$$

$$U = 0.25 \rightarrow \frac{1}{2} + \sqrt{2 \cdot (0.25) - \frac{3}{4}} \approx \boxed{1.366} = 1 \quad \times$$

$$U = 0.8 \rightarrow \boxed{2 \cdot 0.8 + 1 = 2.6}$$

~~0.7 / 1~~

0.7 / 1

Ejercicio 4)

def variable X():

U = random()

V = random()

if U < 0.5:

I = int(V*5) + 1

elif U < 0.9:

I = int(V*2) + 2

else:

I = 3

return I

a) Explica paso a paso cómo se construyen cuatro variables binarias en el método de arriba para generar valores de X. La explicación debe referirse a esta variable en particular, explicita las 4 variables binarias.

b) Escrita el pseudo código que utiliza estas 4 variables binarias para generar la variable X.

Primeros valores $P(X=i)$ para la variable X dada.

para $U < 0.5$, $I = \text{int}(V*5) + 1$, como $0 \leq \text{int}(V*5) \leq 4$ - $(\text{int}(U*5) \sim U \in [0, 4])$,

entonces $1 \leq I \leq 5$ c/u en igual probabilidad.

para $0.5 < U < 0.9$,

$I = \text{int}(V*2) + 2$ como $\text{int}(U*2) \sim U \in [0, 1]$

entonces $2 \leq I \leq 3$ c/u en igual probabilidad

para $U > 0.9$,

$I = 3$

entonces tenemos

$$P(X=1) = 0.5 * \frac{1}{5} = \frac{1}{10}$$

$$P(X=2) = 0.5 * \frac{1}{5} + 0.4 * \frac{1}{2} = \frac{1}{10} + \frac{2}{10} = \frac{3}{10}$$

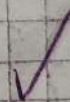
$$P(X=3) = 0.5 * \frac{1}{5} + 0.4 * \frac{1}{2} + 0.1 = \frac{3}{10} + \frac{1}{10} = \frac{4}{10}$$

$$P(X=4) = 0.5 * \frac{1}{5} = \frac{1}{10}$$

$$P(X=5) = 0.5 * \frac{1}{5} = \frac{1}{10}$$

$$P(X=n) = 0 \text{ si } n \notin \{1, 2, 3, 4, 5\}$$

0,8 / 0,8



Con estas probabilidades podemos usar el método de las urnas de la siguiente forma.

Primero, como X toma valores en $\{1, 2, 3, 4, 5\}$, multiplicamos estas urnas por las probabilidades de

$n-1=4$, obteniendo

$$4 \times P(X=1) = 4/10$$

$$4 \times P(X=2) = 12/10$$

$$4 \times P(X=3) = 16/10$$

$$4 \times P(X=4) = 4/10$$

$$4 \times P(X=5) = 4/10$$

→ "TABLA" de urnas

Donde el menor valor está en $X=1$
y el mayor valor en $X=3$

Requiere entonces hasta ahora una u.a.

$$X_1 = \begin{cases} 1 & \text{con probabilidad } 4/10 \\ 3 & \text{con probabilidad } 6/10 \end{cases}$$

Restando estas probabilidades de la tabla, tenemos

X	1	2	3	4	5	
$4 \times P(X=x)$	$4/10$	$12/10$	$16/10$	$4/10$	$4/10$	← TABLA DEL PASO 1 suma=4
	0	$12/10$	$10/10$	$4/10$	$4/10$	← TABLA DEL PASO 2 suma=3

Ahora el menor valor está en $X=4$ y el mayor en $X=2$. Agregamos la u.a.

$$X_2 = \begin{cases} 4 & \text{con probabilidad } 4/10 \\ 2 & \text{con probabilidad } 6/10 \end{cases}$$

Actualizando la tabla restando estos valores:

X	1	2	3	4	5	
$4 \times P(X=x)$	$4/10$	$12/10$	$16/10$	$4/10$	$4/10$	
	0	$12/10$	$10/10$	$4/10$	$4/10$	
	0	$6/10$	1	0	$4/10$	→ TABLA DEL PASO 3, SUMA=2

El menor está en $X=5$ y el mayor en $X=3$, obteniendo la u.a.

$$X_3 = \begin{cases} 5 & \text{con probabilidad } 4/10 \\ 3 & \text{con probabilidad } 6/10 \end{cases}$$

La tabla del paso 4, tras restar estas probabilidades es

X	1	2	3	4	5
	0	$6/10$	$4/10$	0	0

y su suma es 1, por lo que agregamos la u.a.

$$X_4 = \begin{cases} 2 & \text{con prob. } 6/10 \\ 3 & \text{con prob. } 4/10 \end{cases}$$

Así podemos usar el método del árbol de las urnas para obtener X_1, X_2, X_3 y X_4

b) El pseudo código del método del AJA con 15 variables

bernoulli definidos en el paso a) está dado por:

def AJA(X):

I = INT(RANDOM()*4)

V = RANDOM(1)

IF I=0:

IF V < 0.4: RETURN 1

ELSE: RETURN 3

ELSE IF I=1:

IF V < 0.4: RETURN 4

ELSE: RETURN 2

ELSE IF I=2:

IF V < 0.4: RETURN 5

ELSE: RETURN 3

ELSE:

IF V < 0.6: RETURN 2

ELSE: RETURN 3

✓

0.7 / 0.7