

# Tutorial Gestión de Inventarios



# Tutorial Gestión de Inventarios (#3)

El tutorial contiene pistas de audio; requiere conectar audífonos o parlantes

- El tema debe estudiarse junto con:
- Material de estudio disponible en el Campus
- Guía de TP
- Taha: Investigación de operaciones
- Miguel Miranda: Sistemas de optimización de stocks (Educa)



# Tutorial Gestión de Inventarios (#3)

El tutorial contiene pistas de audio; requiere conectar audífonos o parlantes

- Modelos de demanda aleatoria de un período
- Modelos de demanda aleatoria de múltiples períodos



# Tutorial Gestión de inventarios

## Modelos de demanda aleatoria de un período

### Hipótesis

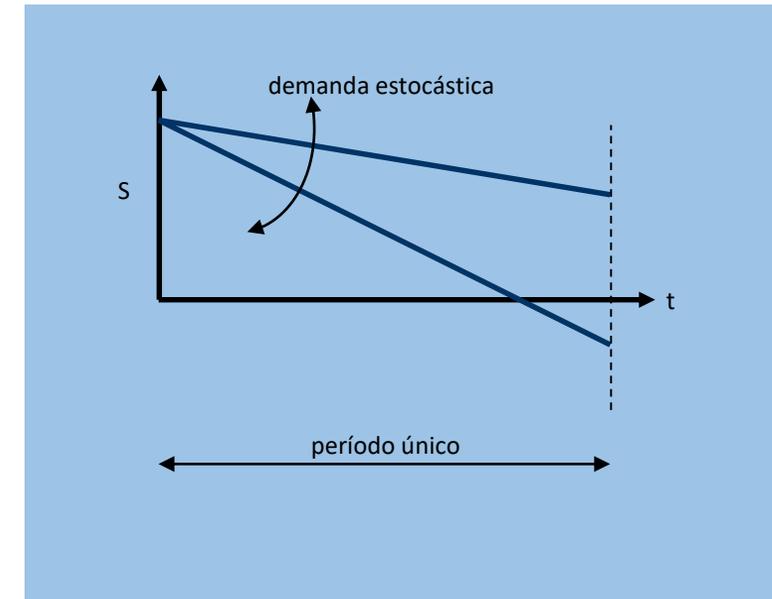
- Período único
- Unidades discretas
- Lote único al comienzo
- Compras individuales al agotarse
- Sin costo de almacenamiento
- Con costo de agotamiento
- Con pérdida por excedente
- Estabilidad monetaria

### Parámetros

- $c_1$ : Costo unitario del excedente (costo de compra – precio de reventa)
- $c_2$ : Costo unitario de agotamiento o lucro cesante (costo de compra posterior – costo de compra)

### Variables

- $x$ : demanda aleatoria en el período asociada a probabilidad  $p(x)$
- $S$ : lote inicial a adquirir

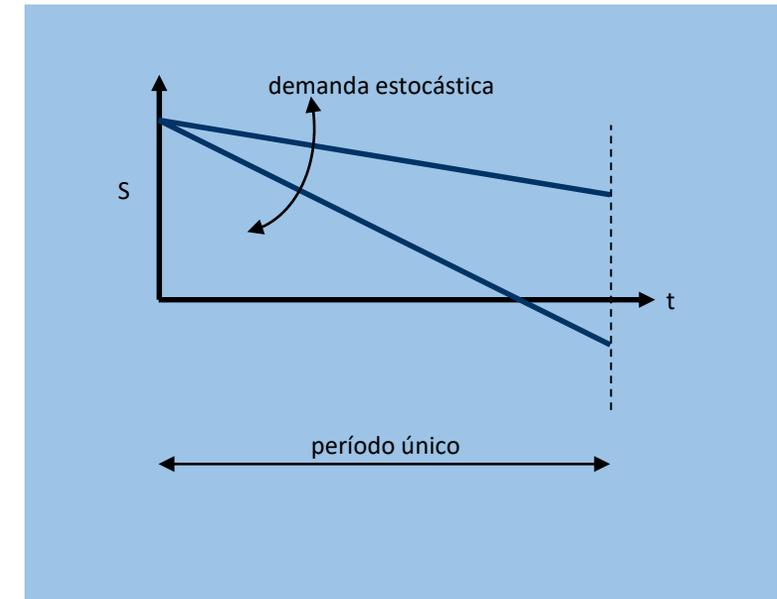


# Tutorial Gestión de inventarios

## Modelos de demanda aleatoria de un período

### Aplicaciones

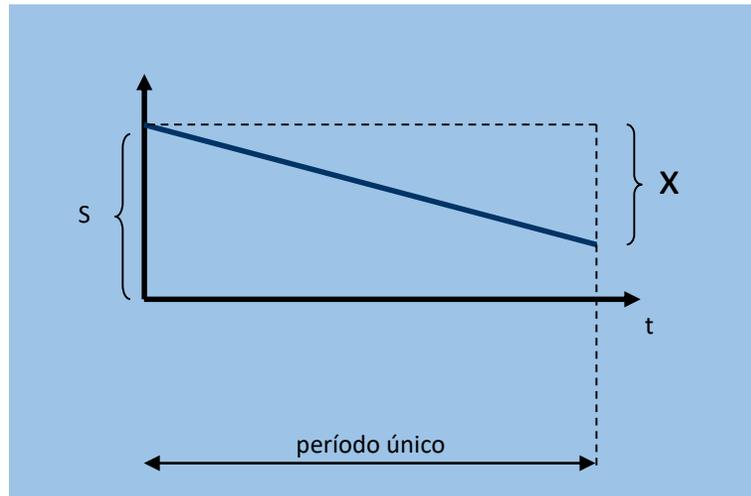
- Compra de repuestos (costosos o críticos) que se deben adquirir juntamente con una máquina o equipo.
- Compra de un producto que será discontinuado próximamente.
- “El problema del canillita”: Determinar cuántas unidades se deben comprar de un semanario a fin de atender la demanda de la semana.



# Tutorial Gestión de inventarios

## Modelos de demanda aleatoria de un período

Situación "A"

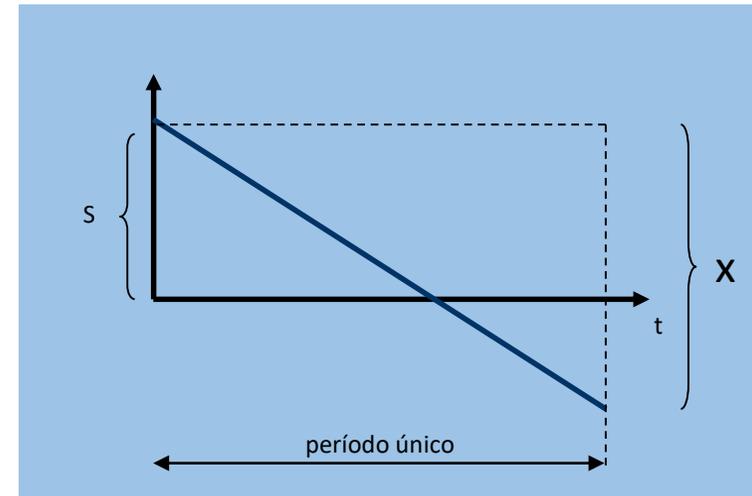


La demanda  $x$  es menor al stock inicial  $S$   
Al final del período hay excedente  $(S-x)$   
Costo =  $c_1(S-x)$

La esperanza del costo es:

$$\sum_{x=0}^{x=S} c_1 (S-x) p(x)$$

Situación "B"



La demanda  $x$  es mayor al stock inicial  $S$   
Al final del período hay un faltante  $(x-S)$   
Costo =  $c_2(x-S)$

La esperanza del costo es:

$$\sum_{x=S+1}^{x=\infty} c_2 (x-S) p(x)$$



# Tutorial Gestión de inventarios

## Modelos de demanda aleatoria de un período

El costo total esperado es:

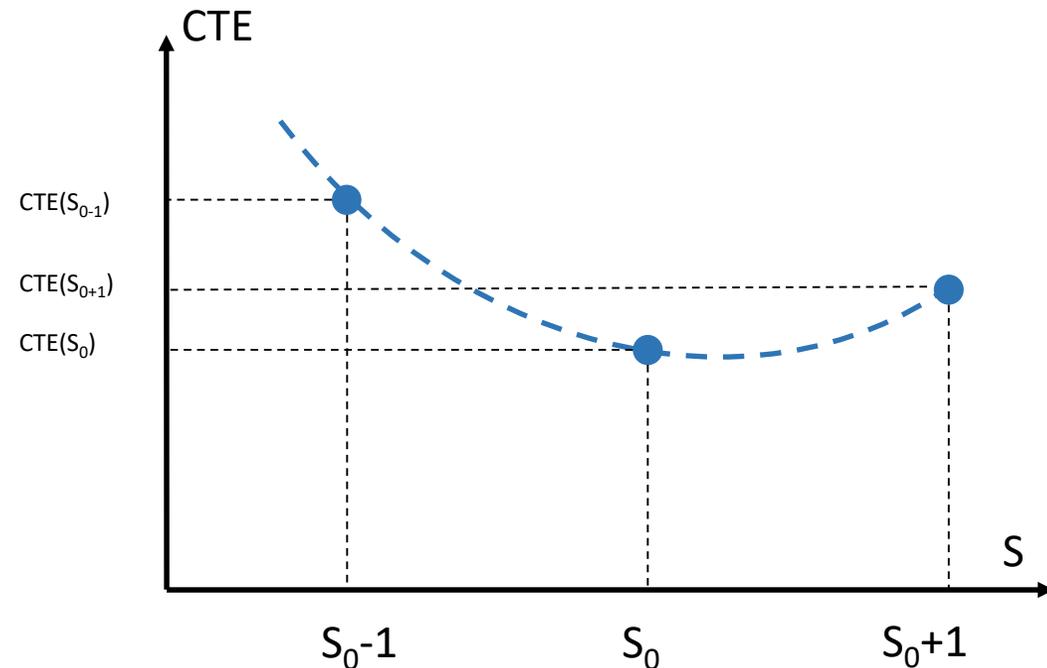
$$CTE(S) = \sum_{x=0}^{x=S} c_1 (S - x) p(x) + \sum_{x=S+1}^{x=\infty} c_2 (x - S) p(x) \longrightarrow \text{mínimo}$$

La condición de mínimo es:

$$CTE(S_0 + 1) - CTE(S_0) \geq 0$$

$$CTE(S_0) - CTE(S_0 - 1) < 0$$

donde  $S_0$  es el lote óptimo a determinar



# Tutorial Gestión de inventarios

## Modelos de demanda aleatoria de un período

$$CTE(S_0 + 1) - CTE(S_0) \geq 0 \dots \dots \dots (1)$$

$$CTE(S_0) - CTE(S_0 - 1) < 0 \dots \dots \dots (2)$$

$$CTE(S) = \sum_{x=0}^{x=S} c_1(S-x)p(x) + \sum_{x=S+1}^{x=\infty} c_2(x-S)p(x)$$

A partir de (1) se puede escribir que:

$$CTE(S_0 + 1) - CTE(S_0) = \sum_{x=0}^{x=S_0+1} c_1(S_0 + 1 - x)p(x) + \sum_{x=S_0+2}^{x=\infty} c_2(x - S_0 - 1)p(x) - CTE(S_0)$$

Los límites de las sumatorias pueden ajustarse ya que cuando  $x=S_0+1$

$$S_0 + 1 - x = S_0 + 1 - S_0 - 1 = 0$$

$$x - S_0 - 1 = S_0 + 1 - S_0 - 1 = 0$$

$$CTE(S_0 + 1) - CTE(S_0) = \sum_{x=0}^{x=S_0} c_1(S_0 + 1 - x)p(x) + \sum_{x=S_0+1}^{x=\infty} c_2(x - S_0 - 1)p(x) - CTE(S_0)$$

$$= \sum_{x=0}^{x=S_0} c_1(S_0 - x)p(x) + \sum_{x=0}^{x=S_0} c_1 p(x) + \sum_{x=S_0+1}^{x=\infty} c_2(x - S_0)p(x) - \sum_{x=S_0+1}^{x=\infty} c_2 p(x) - CTE(S_0)$$



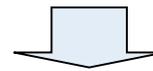
# Tutorial Gestión de inventarios

## Modelos de demanda aleatoria de un período

$$\begin{aligned} &= \sum_{x=0}^{x=S_0} c_1 p(x) - \sum_{x=S_0+1}^{x=\infty} c_2 p(x) \geq 0 \\ &= c_1 P(x \leq S_0) - c_2 P(x \geq S_0 + 1) \geq 0 \\ &= c_1 P(x \leq S_0) - c_2 [1 - P(x \leq S_0)] \geq 0 \\ &= c_1 P(x \leq S_0) - c_2 + c_2 P(x \leq S_0) \geq 0 \\ &= P(x \leq S_0)(c_1 + c_2) - c_2 \geq 0 \\ &= P(x \leq S_0) \geq \frac{c_2}{(c_1 + c_2)} \end{aligned}$$

Del mismo modo a partir de (2) puede demostrarse que:

$$= P(x \leq S_0 - 1) < \frac{c_2}{(c_1 + c_2)}$$



**Regla de decisión:**

$$P(x \leq S_0 - 1) < \frac{c_2}{(c_1 + c_2)} \leq P(x \leq S_0)$$



# Tutorial Gestión de inventarios

## Modelos de demanda aleatoria de un período – Ejemplo 1

Una empresa desea programar la compra de un componente que se utilizará por una única vez durante un proyecto. El requerimiento de este componente responde a una distribución Poisson con media 4. El precio de adquisición antes de comenzar el proyecto es de \$900 por cada componente, mientras que el de cualquier orden posterior al inicio será de \$1.600. Un componente que quede en existencia al final del proyecto tendrá un valor residual de \$800. Calcular cuántos componentes se deberán adquirir antes de iniciar el proyecto

$c_1$ : Costo del excedente (costo de compra – precio de reventa) =  $900 - 800 = 100$  [\$/u]

$c_2$ : Costo de agotamiento o lucro cesante (costo de compra posterior – costo de compra) =  $1600 - 900 = 700$  [\$/u]

$$c_2 / (c_1 + c_2) = 700 / (100 + 700) = \underline{0,875}$$

$p(x) = \frac{\lambda^x e^{-\lambda}}{x!}$ $\lambda = 4$	$\left\{ \begin{array}{l} x \\ 0 \\ 1 \\ 2 \\ 3 \\ 4 \\ 5 \\ 6 \\ 7 \\ 8 \end{array} \right.$	<b>p(x)</b>	<b>F(x)</b>
		0.018	0.018
		0.073	0.092
		0.147	0.238
		0.195	0.433
		0.195	0.629
		0.156	0.785
		0.104	0.889
		0.060	0.949
		0.030	0.979

$$p(x \leq S_0 - 1) < \frac{c_2}{c_1 + c_2} \leq p(x \leq S_0)$$

$$p(x \leq 5) < 0,875 \leq p(x \leq 6)$$

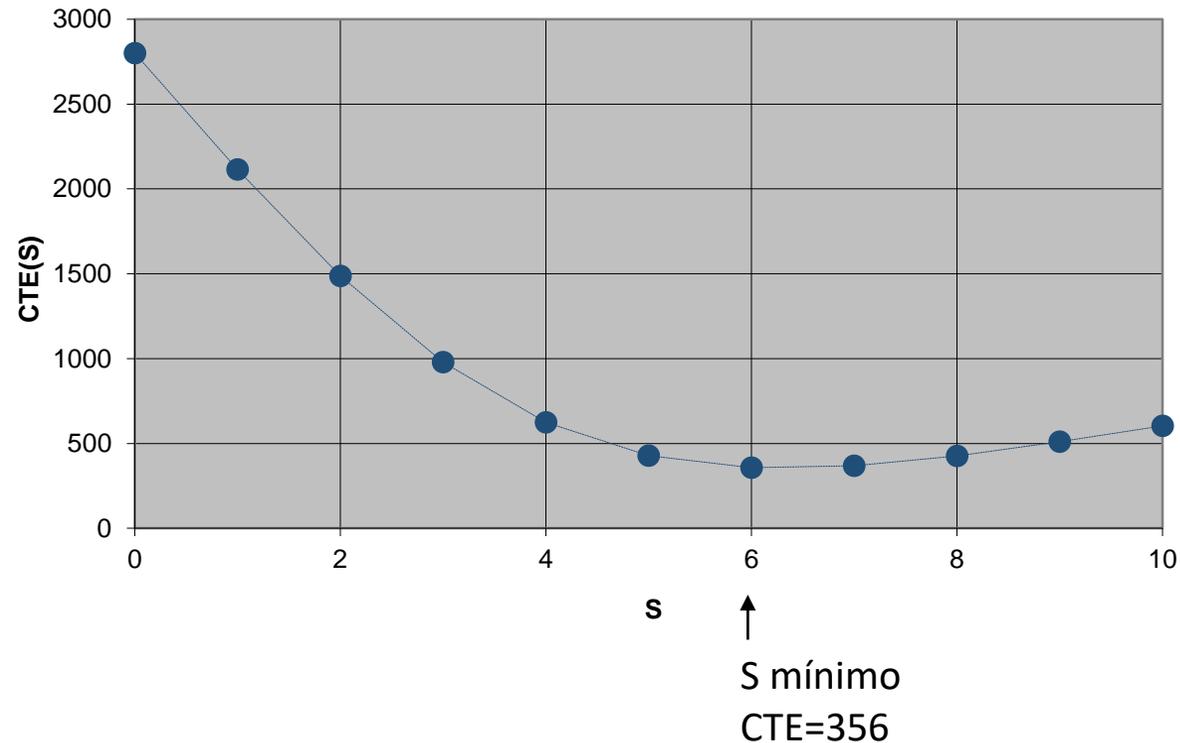
$$S_0 = 6$$



# Tutorial Gestión de inventarios

## Modelos de demanda aleatoria de un período – Ejemplo 1

$$CTE(S) = \sum_{x=0}^{x=S} c_1(S-x)p(x) + \sum_{x=S+1}^{x=\infty} c_2(x-S)p(x)$$



# Tutorial Gestión de inventarios

## Modelos de demanda aleatoria de un período – Ejemplo 2

En el Ejemplo 1 se supone ahora que la demanda es de distribución normal con media 10 unidades y desvío estándar de 2

Los parámetros  $c_1$  y  $c_2$  se mantienen:

$c_1$ : Costo del excedente (costo de compra – precio de reventa) =  $900 - 800 = 100$

$c_2$ : Costo de agotamiento o lucro cesante (costo de compra posterior – costo de compra) =  $1600 - 900 = 700$

$$c_2 / (c_1 + c_2) = 700 / (100 + 700) = \underline{0,875}$$

Cuando la naturaleza de la variable  $S$  es continua, por extensión tendremos que:

$$F(x) = \frac{c_2}{(c_1 + c_2)}$$

donde: 
$$F(x) = \int_0^x f(x) dx$$

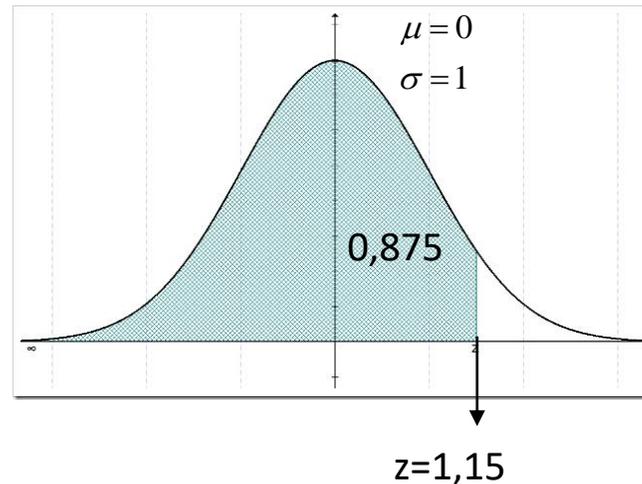


# Tutorial Gestión de inventarios

## Modelos de demanda aleatoria de un período – Ejemplo 2

Se debe hallar el valor de “z” para la función normal estándar correspondiente con una acumulada de:

$$c_2 / (c_1 + c_2) = 700 / (100 + 700) = \underline{0,875}$$



$$\frac{x - \mu}{\sigma} = 1,15 \Rightarrow x = \mu + 1,15\sigma = 10 + 1,15 \cdot 2 = 12,3$$

Resulta entonces  $S_0 = 12,3$  unidades



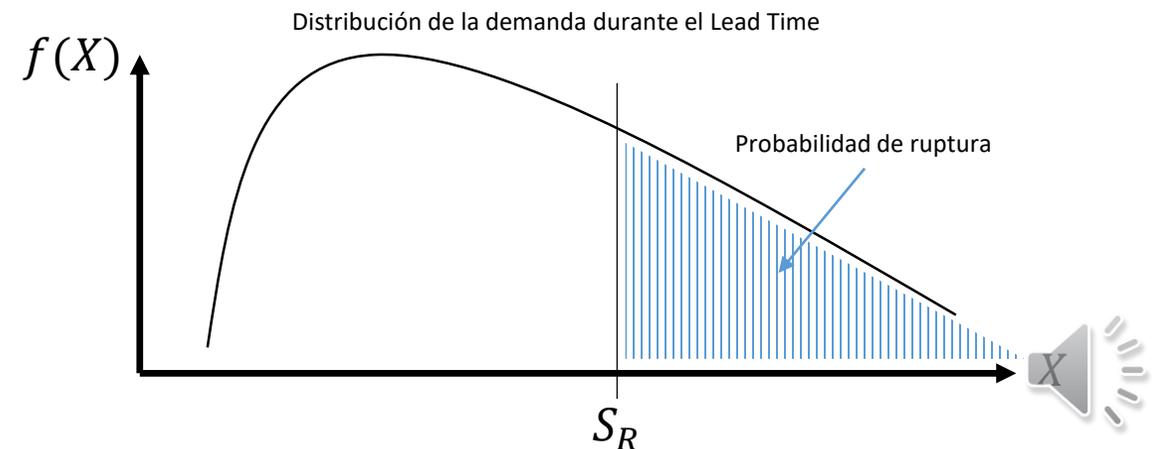
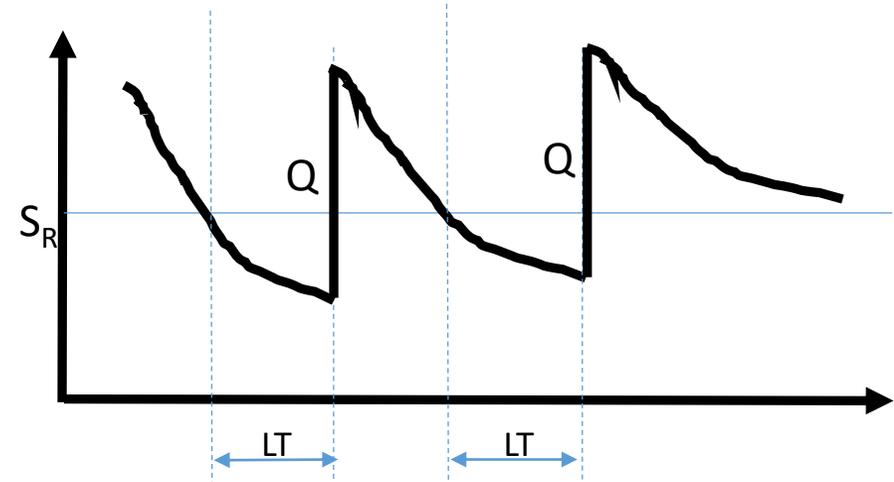
# Tutorial Gestión de inventarios

## Modelos de demanda aleatoria de múltiples períodos

### Revisión continua y costo de faltante

#### Hipótesis

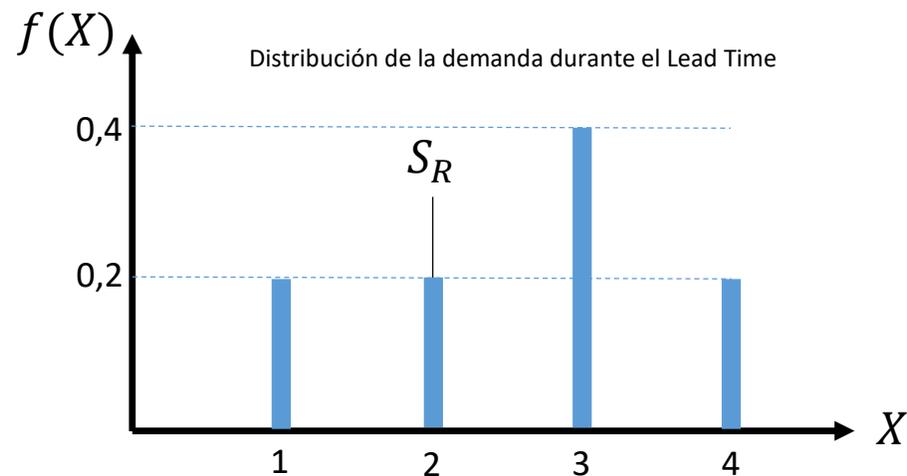
- La demanda es aleatoria. Se conoce la distribución de probabilidad y es estacionaria, es decir que no cambia en el tiempo.
- El tiempo de producción (“lead time”) se conoce y es constante.
- La demanda no satisfecha durante un ciclo se acumula y es entregada cuando ingresa el lote de reposición.
- El costo del faltante (demanda no satisfecha) es por unidad, independiente de la duración del período sin existencias.
- El punto de reposición ( $S_R$ ) es mayor que la demanda media durante el “lead time”.
- El inventario de seguridad, en promedio, siempre está en el inventario.



# Tutorial Gestión de inventarios

## Modelos de demanda aleatoria de múltiples períodos

### Revisión continua y costo de faltante



$n(S_R)$  Número de rupturas = unidades faltantes si el pedido se hace en  $S_R$

$$n(S_R) = \sum_{S_R}^{\infty} (X - S_R) \cdot f(x)$$

$$n(S_R) = n(2) = (3 - 2) \cdot 0,4 + (4 - 2) \cdot 0,2 = 0,8$$

En promedio, en cada ciclo se espera que falten 0,8 unidades

Podemos generalizar para una distribución continua de probabilidad:

$$n(S_R) = \int_{S_R}^{\infty} (X - S_R) \cdot f(X) \cdot dX$$



# Tutorial Gestión de inventarios

## Modelos de demanda aleatoria de múltiples períodos

$$CTE = k \cdot \frac{D}{Q} + \frac{1}{2} \cdot Q \cdot k_c + (S_R - E\{X\}) \cdot k_c + f_2 \cdot \frac{D}{Q} \cdot \int_{S_R}^{\infty} (X - S_R) \cdot f(X) \cdot dX$$

### Costo del stock de protección

$$k_c = c_1 \cdot T$$

$(S_R - E\{X\})$  el stock de seguridad es, en promedio, igual al punto de pedido menos la demanda esperada durante el lead time.

### Costo del faltante

Como hemos supuesto que el costo del faltante es por unidad, el costo del faltante en un ciclo será:  $n(S_R) \cdot f_2$   
Donde  $f_2$  es el costo de las unidades faltantes (\$/unidad)

Para el horizonte de planeamiento T, el costo del faltante será:  $n(S_R) \cdot f_2 \cdot D/Q$

