

## Propiedades de falta de memoria

**Distribución geométrica:** a) Sea  $X \sim G(p)$ ,  $0 < p < 1$ .

$$P(X \geq s + t / X > t) = P(X \geq s) \quad \forall s, t \in N \quad (1)$$

b) Mostrar que si  $X$  es una v.a. a valores naturales que satisface (1),  $X$  tiene distribución geométrica de parámetro  $p := P(X = 1)$ .

**Demostración:** a)

$$\begin{aligned} P(X \geq s + t / X > t) &= \frac{P(X \geq s + t \wedge X > t)}{P(X > t)} = \frac{P(X \geq s + t)}{P(X > t)} = \\ &= \frac{P(X > s + t - 1)}{P(X > t)} = \frac{(1 - p)^{s+t-1}}{(1 - p)^t} = (1 - p)^{s-1} = P(X > s - 1) = P(X \geq s). \end{aligned}$$

b) Sabemos que  $\forall s, t \in N$ ,  $P(X \geq s + t / X > t) = P(X \geq s)$ . En particular, si  $t = 1$ ,  $P(X \geq s + 1 / X > 1) = P(X \geq s) \quad \forall s \in N$  y, llamando  $p := P(X = 1)$ ,

$$P(X \geq s + 1) = P(X > 1) P(X \geq s) = (1 - p) P(X \geq s) \quad \forall s \in N \quad (2)$$

Del mismo modo,

$$P(X \geq s + 2) = (1 - p) P(X \geq s + 1) \quad \forall s \in N \quad (3)$$

y restando miembro a miembro (2) y (3),

$$P(X = s + 1) = (1 - p) P(X = s) \quad \forall s \in N.$$

Se obtiene en forma recursiva,

$$P(X = 2) = (1 - p) p$$

$$P(X = 3) = (1 - p)^2 p$$

y, en general,  $P(X = n) = (1 - p)^{n-1} p \quad \forall n \in N$ , es decir  $X \sim G(p)$ .

**Distribución exponencial:** a) Sea  $X \sim E(\lambda)$ ,  $\lambda > 0$ .

$$P(X > s + t | X > t) = P(X > s) \quad \forall s, t > 0 \quad (4)$$

b) Mostrar que si  $X$  es una v.a. a valores reales positivos que satisface (4),  $X$  tiene distribución exponencial de parámetro  $\lambda$  para algún  $\lambda > 0$ .

**Demostración:** a)

$$\begin{aligned} P(X > s + t | X > t) &= \frac{P(X > s + t \wedge X > t)}{P(X > t)} = \frac{P(X > s + t)}{P(X > t)} = \\ &= \frac{1 - F_X(s + t)}{1 - F_X(t)} = \frac{e^{-\lambda(s+t)}}{e^{-\lambda t}} = e^{-\lambda s} = P(X > s). \end{aligned}$$

b) Sea  $G(x) = P(X > x)$ ,  $G$  es monótona no creciente, continua a derecha y satisface

$$\lim_{x \rightarrow \infty} G(x) = 0 \quad \lim_{x \rightarrow -\infty} G(x) = 1.$$

La propiedad (4) equivale a

$$G(s + t) = G(s)G(t).$$

En primer lugar, probaremos que  $0 < G(1) < 1$ . Como  $G(n) = [G(1)]^n$ , si

$$G(1) = 1 \implies \lim_{n \rightarrow \infty} G(n) = 1$$

lo cual es un absurdo. Por otro lado, como  $G(\frac{1}{n}) = [G(1)]^{1/n}$ , si

$$G(1) = 0 \implies \lim_{n \rightarrow \infty} G(1/n) = 0$$

lo cual también es un absurdo. Por lo tanto, existe  $\lambda > 0$ , tal que

$$G(1) = e^{-\lambda}.$$

Sea  $q \in \mathbb{Q}^+$  (racional positivo), entonces  $q = m/n$  con  $m$  y  $n$  naturales y

$$G(q) = G(m/n) = [G(1/n)]^m = [G(1)]^{m/n} = [G(1)]^q.$$

Sea  $t \in R^+$  (real positivo), existen dos sucesiones racionales positivas  $\{q_k\}$  y  $\{q_k^*\}$ , tales que  $q_k \downarrow t$  y  $q_k^* \uparrow t$ , entonces

$$G(q_k^*) \geq G(t) \geq G(q_k) \quad \forall k$$

$$[G(1)]^{q_k^*} \geq G(t) \geq [G(1)]^{q_k} \quad \forall k.$$

Tomando límite,

$$\lim_{k \rightarrow \infty} [G(1)]^{q_k^*} \geq G(t) \geq \lim_{k \rightarrow \infty} [G(1)]^{q_k} \quad \forall k,$$

y por lo tanto,

$$G(t) = [G(1)]^t = e^{-\lambda t} \quad \forall t > 0.$$

Finalmente, resulta

$$F(x) = 1 - e^{-\lambda x} \quad \forall x > 0 \implies X \sim E(\lambda).$$