

## **REPASO DE PROBABILIDAD DISCRETA**

ALAN REYES-FIGUEROA

CRIPTOGRAFÍA Y CIFRADO DE INFORMACIÓN

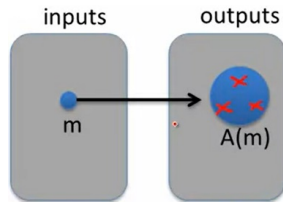
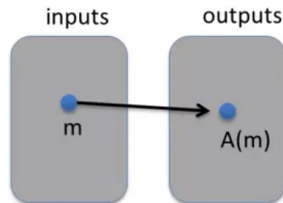
(AULA 04) 22.JULIO.2021

# Algoritmos Aleatorios

## Algoritmos deterministas vs. algoritmos aleatorios

Un **algoritmo determinista** es una función  $\mathbf{x} \mapsto \mathbf{y} = A(\mathbf{x})$ . Dada una entrada  $\mathbf{x}$ , siempre devuelve el mismo valor al repetirlo.

Un **algoritmo aleatorio** es una función  $\mathbf{xy} = A(\mathbf{x}, \mathbf{r})$ , donde  $\mathbf{r} = R(\mathbf{z})$  es una variable aleatoria. Siempre devuelve distintos valores cada vez que se repite.



# Algoritmos Aleatorios

**Ejemplo:** Algoritmo que encripta un mensaje  $E(m, \mathbf{k})$ , donde  $\mathbf{k}$  se define como una clave aleatoria.

Por ejemplo  $\mathbf{k}$  se elige con distribución uniforme dentro de un conjunto de cadenas de bits  $\Omega = \{0, 1\}^n$ .

# Independencia

La idea de **independencia** es determinar si hay o no relación entre dos eventos  $A$  y  $B$ .

En otras palabras, si al conocer  $A$ , cambia nuestro conocimiento sobre  $B$  (o al conocer  $B$  cambia nuestro conocimiento sobre  $A$ ).

## Definición

Dos eventos  $A$  y  $B$  son **independientes** si, y sólo si,

$$\mathbb{P}(A \cap B) = \mathbb{P}(A) \mathbb{P}(B).$$

# Ejemplo

Lanzamiento de dos dados  $D_1$  y  $D_2$ . Consideremos los eventos

$A = \{D_1 + D_2 \text{ es par}\}$ ,  $B = \{D_1 < 5\}$ ,  $C = \{D_1 \leq 3, D_2 \leq 3\}$ .

Sabemos que  $\mathbb{P}(A) = \frac{1}{2}$ ,  $\mathbb{P}(A \cap B) = \frac{1}{2}$ ,  $\mathbb{P}(A \cap C) = \frac{5}{9}$ .

$D_1 \setminus D_2$	1	2	3	4	5	6
1	X		X		X	
2		X		X		X
3	X		X		X	
4		X		X		X
5						
6						

$D_1 \setminus D_2$	1	2	3	4	5	6
1	X		X			
2		X				
3	X		X			
4						
5						
6						

Luego,  $A$  y  $B$  son independientes; mientras que  $A$  y  $C$  no lo son.

## Definición

*Dos variables aleatorias discretas  $X$  y  $Y$  definidas sobre el mismo espacio  $\Omega$  son **independientes** si*

$$\mathbb{P}(X = a, Y = b) = \mathbb{P}(X = a) \mathbb{P}(Y = b), \quad \forall a, b \in \mathbb{R}.$$

*En general, las v.a. discretas  $X_1, \dots, X_n$  son **mutuamente independientes** si*

$$\mathbb{P}(X_1 = x_1, \dots, X_n = x_n) = \prod_{i=1}^n \mathbb{P}(X_i = x_i), \quad \forall x_1, x_2, \dots, x_n \in \mathbb{R}.$$

# Independencia

**Ejemplo:**  $\Omega = \{0, 1\}^3 = \{000, 001, 010, 011, 100, 101, 110, 111\}$  y  $p$  la distribución uniforme.

Definimos las variables aleatorias  $X = \mathbf{lsb}_1(\mathbf{x})$ ,  $Y = \mathbf{msb}_1(\mathbf{x})$ .

- Para  $X = 0, Y = 0$ :  $\mathbb{P}(X = 0, Y = 0) = \frac{1}{4} = \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} = \mathbb{P}(X = 0) \mathbb{P}(Y = 0)$ .
- Para  $X = 0, Y = 1$ :  $\mathbb{P}(X = 0, Y = 1) = \frac{1}{4} = \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} = \mathbb{P}(X = 0) \mathbb{P}(Y = 1)$ .
- Para  $X = 1, Y = 0$ :  $\mathbb{P}(X = 1, Y = 0) = \frac{1}{4} = \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} = \mathbb{P}(X = 1) \mathbb{P}(Y = 0)$ .
- Para  $X = 1, Y = 1$ :  $\mathbb{P}(X = 1, Y = 1) = \frac{1}{4} = \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} = \mathbb{P}(X = 1) \mathbb{P}(Y = 1)$ .

Esto comprueba que  $X$  y  $Y$  son independientes.

# Propiedad del XOR

## Teorema (Propiedad de la función XOR)

Si  $X$  es una variable aleatoria en  $\{0, 1\}^n$ , y  $Y$  es otra v.a. independiente de  $X$ , con  $Y \sim U(\{0, 1\}^n)$ , entonces  $Z = X \oplus Y \sim U(\{0, 1\}^n)$ .

**Comentario:** Si a una cadena de bits  $X$  le hacemos XOR con una cadena de bits aleatoria  $Y$  (donde la probabilidad de que los bits en  $Y$  sean 0 ó 1 es la misma:  $\mathbb{P}(Y_i = 0) = \mathbb{P}(Y_i = 1) = \frac{1}{2}$ ), entonces la cadena de bits

$$Z = X \oplus Y = \text{XOR}(X, Y),$$

también cumple que  $\mathbb{P}(Z_i = 0) = \mathbb{P}(Z_i = 1) = \frac{1}{2}$ .

Así, la función XOR esconde las probabilidades de ocurrencia de caracteres en la cadena de bits original  $X$ .



# Otra Propiedad Importante

## Teorema (Paradoja del cumpleaños)

Sean  $\mathbf{x}_1, \mathbf{x}_2, \dots, \mathbf{x}_k \in \Omega$  variables aleatorias independientes con distribución uniforme en  $\Omega$ ,  $|\Omega| = n$ .

Entonces, para  $k \approx 1.2\sqrt{n}$ , se tiene con probabilidad  $\mathbb{P} \geq \frac{1}{2}$ , existen  $1 \leq i, j \leq k$ ,  $i \neq j$ , tales que  $\mathbf{x}_i = \mathbf{x}_j$ .

