

# Seguridad de la información

## Encriptado

El encriptado es simplemente el proceso de ocultar información en un mensaje de forma que solo el receptor lo pueda leer.

## Cifrado de Shannon

Un cifrado de shannon es un par  $\xi = (E,D)$  de funciones tales que:

- La función de encriptado  $E: K \times M \rightarrow C$  toma una clave  $K$ , un texto  $M$  y obtiene un texto cifrado  $c$  tal que  $C=E(k,m)$
- La función de desencriptado  $D: K \times C \rightarrow M$  toma la clave  $K$  y un texto cifrado  $C$  y obtiene el mensaje  $m = D(K,C)$ .
- $E$  y  $D$  son inversos: para todo  $K, M: D(K,E(K,M)) = m$

## Sobre Shannon

- El cifrado de shannon es operacional, no se especifican las funciones de encriptado y desencriptado
- Se asume que el texto cifrado  $C$  no ha sido manipulado
- Se asume que  $K$  es una clave secreta
- La comunicación solo es segura si es difícil deducir  $M$  o  $C$  sin saber  $K$ . Para comprobar esto tenemos que:  $P(m=m|c=c) = 1 / |M|$ -E debería ser menor que  $E = 2^{-128}$

## Seguridad Perfecta

Hay muchas formas de definir Seguridad de forma rigurosa, en este caso nos centramos en la seguridad perfecta, que es la noción ideal de la seguridad de la comunicación. Si  $\xi=(E,D)$  es un cifrado de Shannon,  $\xi$  es perfectamente seguro si para todo  $m_0, m_1$  pertenecientes a  $M$  y  $c$  perteneciente a  $C$  tenemos:

- $P(E(K,m_0)=C) = P(E(k,m_1)=c)$

donde  $K$  es una clave aleatoria distribuida de forma uniforme.

$E(k,m_0)$  y  $E(k,m_1)$  son equivalentes en distribución, de forma que no se puede distinguir entre  $m_0$  y  $m_1$  solo mirando el texto cifrado.

## Entendiendo la seguridad perfecta

Asumimos que el mensaje  $m$  se obtiene de forma uniforme de  $M$  y es estadísticamente independiente

de la clave  $K$ , entonces:

- $\xi$  es perfectamente seguro si el texto cifrado y el mensaje son estadísticamente independientes,  $c \perp m$ .
- $\xi$  es perfectamente seguro si no existe un test estadístico que pueda distinguir dos mensajes de sus textos cifrados
- $\xi$  es perfectamente seguro si  $I(m;c) = 0$ ,  $H(c|m,k) = 0$ , siendo  $I$  la información mutua y  $H$  la entropía de Shannon.
- Shannon es seguro siempre y cuando la clave sea tan larga como el espacio del mensaje, por lo que usando una clave más de una vez no es seguro.
- El teorema de Shannon establece que la entropía de la clave debe ser al menos tan grande como la entropía del mensaje por lo que  $H(k) \geq H(m)$ .

From:

<https://knoppia.net/> - **Knoppia**

Permanent link:

<https://knoppia.net/doku.php?id=si&rev=1725983804>

Last update: **2024/09/10 15:56**

