

## crittosistema: definizione

### Definizione

Un crittosistema è una quintupla  $(\mathcal{P}, \mathcal{C}, \mathcal{K}, \mathcal{E}, \mathcal{D})$ , dove

- ①  $\mathcal{P}$  è un insieme finito di testi in chiaro (plaintext)
- ②  $\mathcal{C}$  è un insieme finito di testi cifrati (ciphertext)
- ③  $\mathcal{K}$  è un insieme finito di chiavi. ( $\mathcal{K}$  è detto spazio delle chiavi)
- ④ per ogni  $k \in \mathcal{K}$  c'è una funzione di cifratura  $e_k \in \mathcal{E}$ ,  
 $e_k : \mathcal{P} \rightarrow \mathcal{C}$  e una funzione di decifratura  $d_k \in \mathcal{D}$ ,  $d_k : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{P}$   
tali che, per ogni  $x \in \mathcal{P}$  si ha

$$d_k(e_k(x)) = x$$

## cifrari a trasposizione

$$\mathcal{P} = \mathcal{C} = \mathbb{Z}_{26}^m$$

abbiamo una  $m$ -pla di lettere;

$$\mathcal{K} = \{ \text{permutazioni di } \{1, 2, \dots, m\} \} = S_m$$

per ogni  $\pi \in \mathcal{K}$ ,  $x = (x_1, x_2, \dots, x_m) \in \mathcal{P}$ ,

$y = (y_1, y_2, \dots, y_m) \in \mathcal{C}$  si ha

$$e_\pi(x) = (x_{\pi(1)}, x_{\pi(2)}, \dots, x_{\pi(m)});$$

$$d_\pi(y) = (y_{\pi^{-1}(1)}, y_{\pi^{-1}(2)}, \dots, y_{\pi^{-1}(m)});$$

## cifrario di Vigenère

- è un cifrario polialfabetico
- $m$  un intero positivo - sarà la lunghezza della chiave
- $\mathcal{P} = \mathcal{C} = \mathcal{K} = (\mathbb{Z}_{26})^m$
- se  $k = (k_1, k_2, \dots, k_m)$  si ha
  - $e_k(x_1, x_2, \dots, x_m) = (x_1 + k_1, x_2 + k_2, \dots, x_m + k_m)$
  - $d_k(y_1, y_2, \dots, y_m) = (y_1 - k_1, y_2 - k_2, \dots, y_m - k_m)$
- tutto modulo 26
- esempio: sia  $m = 5$  e  $k = (5, 8, 14, 17, 4)$
- se  $x = (4, 0, 17, 17, 8)$ , allora  $e_k(x) = (9, 8, 5, 8, 12)$
- la crittoanalisi è molto più difficile!

## cifrario di Hill

- è un cifrario polialfabetico
- $m$  un intero positivo:  $\mathcal{P} = \mathcal{C} = (\mathbb{Z}_{26})^m$  pensati come vettori colonna
- $\mathcal{K} = \{\text{matrici } m \times m \text{ a coefficienti in } \mathbb{Z}_{26} \text{ invertibili in } \mathbb{Z}_{26}\}$
- $K \in \mathcal{K}$  è una matrice  $m \times m$ ,  $x \in \mathcal{P}$  è una  $m$ -pla; la cifratura è il prodotto righe per colonne
  - $e_K(x) = Kx$
  - $d_K(y) = K^{-1}y$
- tutto modulo 26
- la funzioni di cifratura e decifratura sono trasformazioni lineari
- quali sono le matrici invertibili in  $\mathbb{Z}_{26}$ ?

- una matrice  $A$  a coefficienti reali è invertibile  $\iff \det(A) \neq 0$
- una matrice  $A$  a coefficienti in  $\mathbb{Z}_n$  è invertibile  $\iff \det(A)$  è invertibile in  $\mathbb{Z}_n \iff (\det(A), n) = 1$
- esempio:  $n = 26$ ,  $K = \begin{pmatrix} 11 & 3 \\ 8 & 7 \end{pmatrix}$ ,  $\det(K) = 53 = 1$
- $K^{-1} = \begin{pmatrix} 7 & -3 \\ -8 & 11 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 7 & 23 \\ 18 & 11 \end{pmatrix}$
- $e_K \begin{pmatrix} 2 \\ 2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 11 & 3 \\ 8 & 7 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 \\ 2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 28 \\ 30 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ 4 \end{pmatrix}$
- $d_K \begin{pmatrix} 2 \\ 4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 7 & 23 \\ 18 & 11 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 \\ 4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 106 \\ 80 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ 2 \end{pmatrix}$

## cifrario lineare affine

- generalizza il cifrario di Hill
- $m$  un intero positivo:  $\mathcal{P} = \mathcal{C} = (\mathbb{Z}_{26})^m$
- $\mathcal{K} = \{(A, b), A \text{ matrice invertibile}, b \in (\mathbb{Z}_{26})^m\}$
- se  $k = (A, b)$ , si ha
  - $e_k(x) = Ax + b$
  - $d_k(y) = A^{-1}(y - b)$
- tutto modulo 26
- la funzioni di cifratura e decifratura sono trasformazioni affini
- quasi tutti i cifrari visti fino a ora sono di questo tipo!

## crittoanalisi: principio di Kerckhoffs

L'attaccante, Eve, può conoscere il crittosistema usato da Alice e Bob.

Non conosce la chiave.

Vantaggi:

- è più facile tenere segreta la chiave
  - se la sicurezza si basa sulla chiave, e la chiave viene scoperta, basta cambiare chiave
  - si può usare lo stesso crittosistema per far comunicare diverse coppie di persone
- 
- oggi il principio di Kerckhoffs viene inteso in maniera più forte: l'algoritmo deve essere pubblico
  - un sistema che viene molto studiato (e attaccato) è più sicuro
  - meglio che le debolezze, se ci sono, vengano scoperte e rese pubbliche
  - se l'algoritmo è pubblico, non c'è rischio di reverse engineering
  - si possono stabilire standard