

Monoalfabetici a sostituzione

Una lettera viene sempre sostituita con la stessa lettera

- **Cesare (precedente il 150 aC)**

Alfabeto: A B C D E F G H I J K L M N ...
Sostituzioni: Z A B C D E F G H I J K L M ...

Plaintext: B E F F A
Chipertext: A D E E Z

Monoalfabetici a sostituzione

Una lettera viene sempre sostituita con la stessa lettera

- **Il quadrato di Polibio (150 aC)**

	<i>A</i>	<i>B</i>	<i>C</i>	<i>D</i>	<i>E</i>
<i>A</i>	<i>A</i>	<i>B</i>	<i>C</i>	<i>D</i>	<i>E</i>
<i>B</i>	<i>F</i>	<i>G</i>	<i>H</i>	<i>I</i>	<i>K</i>
<i>C</i>	<i>L</i>	<i>M</i>	<i>N</i>	<i>O</i>	<i>P</i>
<i>D</i>	<i>Q</i>	<i>R</i>	<i>S</i>	<i>T</i>	<i>U</i>
<i>E</i>	<i>V</i>	<i>W</i>	<i>X</i>	<i>Y</i>	<i>Z</i>

B **E** **F** **F** **A**
BA **EA** **AB** **AB** **AA**

Monoalfabetici: Crittosistemi affini

La lettera a_i viene sostituita con la lettera

$$a_{ki+h} \pmod{26}$$

La chiave è la coppia (k, h) con:

$$k, h \in \{0, 1, 2, \dots, 25\} \quad \text{e}$$

$$\underline{\text{MCD}(k, 26) = 1}$$

Quante chiavi ha un crittosistema affine?

$$12 \times 26 = 312$$

Ci sono anche chiavi banali...

Crittosistemi affini: attacco frequenze

Attacco basato sull'analisi delle frequenze

Italiano	
<i>E</i>	11 ,79
<i>A</i>	11 ,74
<i>I</i>	11 ,28
<i>O</i>	9 ,83
<i>N</i>	6 ,88
<i>L</i>	6 ,51
<i>R</i>	6 ,37
<i>T</i>	5 ,62
<i>S</i>	4 ,98

Inglese	
<i>E</i>	12 ,31
<i>T</i>	9 ,59
<i>A</i>	8 ,05
<i>O</i>	7 ,94
<i>N</i>	7 ,19
<i>I</i>	7 ,18
<i>S</i>	6 ,59
<i>R</i>	6 ,03
<i>H</i>	5 ,14

Polialfabetici a sostituzione: Quadr. Vigenère

Inventato nel XVI Secolo

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P
B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q
C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R
D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S
E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T
F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U
G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V
H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W
I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X
.....																
Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N
Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O

Vigenère: Codifica e Decodifica

Una parola chiave mnemonica (lettere distinte) serve a selezionare l'alfabeto di codifica

Chiave	C H I A V E C H I A V E C H I ...
Plaintext	A R R I V I A M O D O M A N I ...
Chiphertext	C Y Z I Q M C T W D J Q C U Q ...

Decodifica: processo inverso

Vigenère: Attacco di Kasiski

A R R I V I A M O ... C A R R I A R M A

C H I A V E C H I ... E C H I A V E C H

C Y Z I Q M C T G ... G C Y Z I V



Lettere che nel crittotesto occupano la stessa posizione modulo p , probabilmente usano lo stesso Cesare

Polialfabetici a sostituzione: Autoclave

Girolamo Cardano, XVI secolo.

Il plaintext viene accodato chiave ed usato come estensione della chiave stessa

E	C	C	O	I	L	T	E	M	A	D	E	S	A	M	E ...
O	A	S	I	S	E	C	C	O	I	L	T	E	M	A	D ...
S	C	U	W	A	P	V	G	A	I	O	X	W	M	M	H ...

Polialfabetici a sostituzione: Playfair

Inventato nel 1854 da Wheatstone. Le 25 lettere dell'alfabeto ($i=j$) sono disposte in una matrice 5x5:

Chiave mnemonica da trascrivere nel quadrato tralasciando eventuali ripetizioni: BAFFI → BAFI

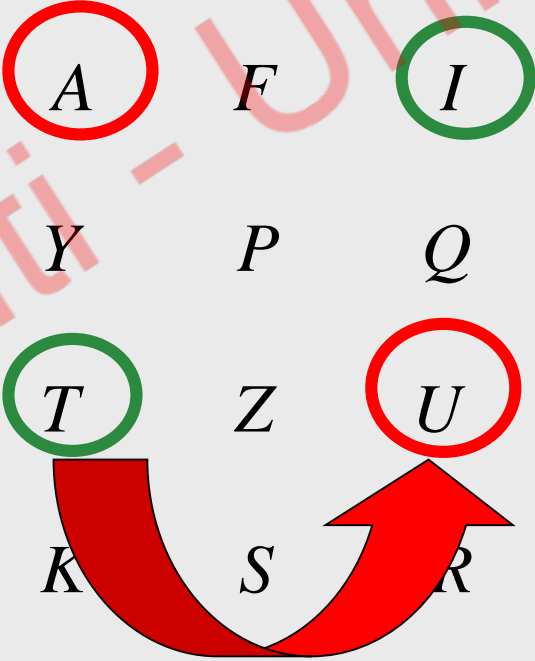
<i>B</i>	<i>A</i>	<i>F</i>	<i>I</i>	<i>O</i>
<i>M</i>	<i>Y</i>	<i>P</i>	<i>Q</i>	<i>D</i>
<i>E</i>	<i>T</i>	<i>Z</i>	<i>U</i>	<i>N</i>
<i>H</i>	<i>K</i>	<i>S</i>	<i>R</i>	<i>G</i>
<i>L</i>	<i>C</i>	<i>X</i>	<i>W</i>	<i>V</i>

Polialfabetici a sostituzione: Playfair

Per cifrare prendo 2 lettere alla volta dopo aver tolto spazi e punteggiatura.

Due lettere su righe e colonne diverse. Cifro *ti* con *UA*.

<i>B</i>	<i>A</i>	<i>F</i>	<i>I</i>	<i>O</i>
<i>M</i>	<i>Y</i>	<i>P</i>	<i>Q</i>	<i>D</i>
<i>E</i>	<i>T</i>	<i>Z</i>	<i>U</i>	<i>N</i>
<i>H</i>	<i>K</i>	<i>S</i>	<i>R</i>	<i>G</i>
<i>L</i>	<i>C</i>	<i>X</i>	<i>W</i>	<i>V</i>

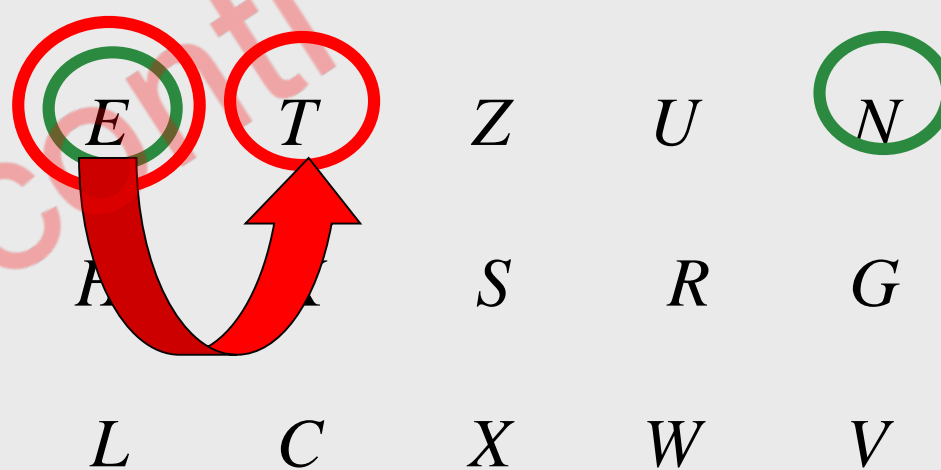


Polialfabetici a sostituzione: Playfair

Due lettere sulla stessa riga. Cifro *en* con ***TE***.

NB: Attenzione allo shift a dx!!

<i>B</i>	<i>A</i>	<i>F</i>	<i>I</i>	<i>O</i>
<i>M</i>	<i>Y</i>	<i>P</i>	<i>Q</i>	<i>D</i>
<i>E</i>	<i>T</i>	<i>Z</i>	<i>U</i>	<i>N</i>
<i>H</i>	<i>K</i>	<i>S</i>	<i>R</i>	<i>G</i>
<i>L</i>	<i>C</i>	<i>X</i>	<i>W</i>	<i>V</i>



Polialfabetici a sostituzione: Playfair

Due lettere sulla stessa colonna. Cifro **fz** con **PS**. **Attenzione allo shift in basso!!**



Per decifrare invertito il procedimento mettendo le frecce al contrario. **PS** andra' in **fz**.

Hill: codifica/decodifica

Insieme delle chiavi

$$K = \{\text{matrice } K \mid \text{ord } K = n \times n \wedge \exists K^{-1} \pmod{26}\}$$

$$E_K : \quad K \mathbf{d}^T = \mathbf{c}^T$$

$$D_K : \quad K^{-1} \mathbf{c}^T = \mathbf{d}^T$$

Esempio: decodifica

$$\mathbf{c} = \mathit{hiat} \Rightarrow [\mathbf{h}, \mathbf{i}], [\mathbf{a}, \mathbf{t}] \Rightarrow [7, 8], [0, 19]$$

$$K^{-1} [7, 8]^T = [7, 4]^T \Rightarrow [\mathbf{h}, \mathbf{e}]$$

$$K^{-1} [0, 19]^T = [11, 15]^T \Rightarrow [\mathbf{l}, \mathbf{p}]$$

$$\Rightarrow \mathbf{p} = \mathit{help}$$

One-time pad - Verme

- **Chiave:** un vettore binario CASUALE \underline{k} di lunghezza n "sufficientemente grande", usato una sola volta
- **Plaintext:** un vettore binario \underline{p} di lunghezza $l \leq n$
- **Crittotesto:** la somma binaria $\underline{c} = \underline{p} + \underline{k}'$, dove \underline{k}' è il vettore formato dalle prime l componenti di \underline{k}