

Sabrina De Capitani di Vimercati

[decapita@ing.unibs.it](mailto:decapita@ing.unibs.it)

DEA - Università di Brescia

# Scopo delle Lezioni

- metodi crittografici moderni
  - a chiave simmetrica
  - a chiave asimmetrica
- loro applicazione alla sicurezza della trasmissione digitale
  - reti

# Cosa è la Crittografia?

È una disciplina che si occupa della protezione dei dati

- Tradizionalmente, la crittografia viene vista come una tecnica per preservare la segretezza (confidentiality) della informazione
- La segretezza è solo uno degli aspetti trattati dalla crittografia moderna

# Applicazioni nella Sicurezza delle Trasmissioni

- Confidenzialità/segretezza
- Integrità
- Autenticità/non-ripudio
- Firma digitale
- Diritto d'autore

# Scenario

## Good Guys...

- Alice vuole comunicare con Bob usando un canale di comunicazione insicuro

## ...and Bad Guys

- Eva vuole “ascoltare” la comunicazione lungo questo canale di comunicazione e:
  - carpire i messaggi tra Alice e Bob
  - alterare il contenuto di questi messaggi

# Terminologia (1)

**Crittografia:**

arte che si occupa della protezione delle informazioni

**Cifratura o crittazione (encryption):**

operazione tramite la quale si proteggono le informazioni; usa una chiave

**Cifrario (cipher):**

algoritmo tramite il quale viene effettuata la cifratura

**Testo in chiaro (plaintext):**

messaggio da cifrare (proteggere)

**Testo cifrato o crittogramma (ciphertext):**

output del processo di cifratura

# Terminologia (2)

**Decifratura o decrittazione (decryption):**

trasformazione del testo cifrato in testo in chiaro; usa una chiave

**Crittosistema:**

ambito nel quale sono effettuate le operazioni di crittazione e decrittazione

**Crittoanalisi:**

pratica del rivelare ciò che la crittografia tenta di proteggere

**Crittologia:**

include sia la crittografia che la crittoanalisi

# Principio di Kerckhoff

Il crittanalista sa sempre quale  
crittosistema è stato usato e ne conosce  
gli algoritmi  
Solo la chiave è segreta

# Scenari Crittoanalitici

- Ciphertext only: noto solo il crittotesto
- Known plaintext: testo in chiaro noto
- Chosen plaintext: testo in chiaro scelto
- Brute force attack: attacco alla chiave

# Un pò di Storia

La crittografia ha una lunga storia.....

Il libro di Geremia nella Bibbia usa un codice monoalfabetico (il cifrario di Atbash) per cifrare la parola Babele

## Alfabeto Ebraico

Alef (prima lettera)	→	Taw (ultima lettera)
Beth (seconda lettera)	→	Shin (penultima lettera)
Ghimel (terza lettera)	→	Sin (terzultima lettera)
...	...	...

# Classificazione Metodi di Cifratura

- Cifrari a sostituzione: operano sostituendo alle lettere del messaggio in chiaro una o più lettere dell'alfabeto in accordo ad uno schema prefissato (chiave segreta)
  - monoalfabetici: ad ogni lettera del messaggio in chiaro corrisponde una unica lettera del crittogramma
  - polialfabetici: ad ogni lettera del messaggio in chiaro corrisponde una lettera scelta in un *insieme di lettere possibili*
- Cifrari a trasposizione: permutano le lettere del messaggio in chiaro in accordo ad una funzione di trasposizione fissata (chiave segreta)

# Monoalfabetico - La Scacchiera di Polibio

Polibio storico greco, 200–118 a.C.

- ogni lettera è cifrata da una coppia di numeri compresi tra 1 e 5 in base ad una scacchiera 5x5
- più che un codice segreto è un sistema di telecomunicazione ottico
- La sua importanza sta nel fatto che è alla base di altri codici di cifratura quali, ad esempio, il Playfair Cipher

# Esempio di Cifratura con la Scacchiera di Polibio

	1	2	3	4	5
1	a	b	c	d	e
2	f	g	h	i	j
3	kq	l	m	n	o
4	p	r	s	t	u
5	v	w	x	y	z

Attenzione agli attacchi → 11 44 44 15 34 55 24 35 34 15  
11 22 32 24 11 44 44 11 13 13 23 24

# Cifrari Affini

La lettera  $a_i$  viene sostituita con la lettera

$$a_{k \cdot i + h} \text{ mod } 26$$

La chiave è la coppia  $(k, h)$  con:

$$k, h \in \{0, 1, \dots, 25\}$$

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

Porre  $\text{MCD}(k, 26) = 1$  serve per garantire che la funzione che fa corrispondere ad  $i$  il valore  $k \cdot i + h$  sia una corrispondenza biunivoca

# Cifrari Affini - Attacco alla Chiave

Quante chiavi ha un crifario affine?

$k$  dispari e  $k \neq 13 \rightarrow 12$  valori di  $k$

$h$  può assumere 26 valori

$12 \times 26 = 312$  chiavi diverse

Un attacco di forza bruta deve in media provare 156 chiavi!

Si osservi che la chiave  $(1,0)$  corrisponde alla sostituzione identica

# Cifrari Affini - Attacco alle Frequenze

Sia  $f(x)$  la frequenza della lettera  $x$  nel crittogramma e supponiamo che:

- G e N siano le lettere più frequenti con  $f(G) > f(N)$
- la lingua è l'italiano

⇒ G e N corrispondono rispettivamente ad E ed A nel testo in chiaro

$$\begin{array}{l} \text{pos}(G) = k \cdot \text{pos}(E) + h \quad 6 = 4k + h \pmod{21} \\ \text{pos}(N) = k \cdot \text{pos}(A) + h \quad 11 = 0k + h \pmod{21} \end{array}$$

La chiave è: (4,11)

# Polialfabetico - Playfair (1)

Inventato dal fisico sir Charles Wheatstone (1802–1875) e diffuso nelle sfere governative da Lyon Playfair

c	o	m	p	u
t	e	r	a	b
d	f	g	h	i
j	k	l	n	q
s	v	x	y	z

Il messaggio da cifrare viene suddiviso in bigrammi di due lettere consecutive sostituite in accordo alle seguenti regole

# Polialfabetico - Playfair (2)

- lettere sulla stessa riga → due lettere che le seguono a destra (ciclico)
- lettera sulla stessa colonna → due lettere sottostanti (ciclico)
- lettere in colonne e linee diverse → si prendono le lettere che costituiscono un rettangolo con esse
- se il bigramma presenta due lettere uguali si cerca di eliminare il raddoppio oppure di romperlo inserendo una lettera rara (k, w, x, y)

# Esempio di Cifratura con il Playfair Cipher

c	o	m	p	u
t	e	r	a	b
d	f	g	h	i
j	k	l	n	q
s	v	x	y	z

Messaggio in chiaro: INVIARE SUBITO NUOVE TRUPPE

Divisione in bigrammi: IN VI AR ES UB IT ON UO VE TR  
UP YP E

Messaggio cifrato: HQ FZ BA TV BI BD PK CM OF EA CU  
PA E

# Cifrari a Trasposizione

Effettuano una permutazione delle lettere che compongono il messaggio

- il messaggio viene permutato lettera per lettera
- singolo passo di trasposizione; altri adottano due passi di trasposizione
- molti si basano su figure geometriche
- metodi di trasposizione a “griglia”

# Esempio di Trasposizione Colonnare

Si fissa la larghezza della matrice ed il messaggio viene inserito per righe ed estratto per colonne

p: enemy tanks approaching hill eight six three

e	n	e	m	y	t	a
n	k	s	a	p	p	r
o	a	c	h	i	n	g
h	i	l	l	e	i	g
h	t	s	i	x	t	h
r	e	e				

c: ENOHHRNKAITEESCLSEMAHLYPIEXTPNITARGGH

# Esempio di Trasposizione a Percorso: Rail-Fence

p: reinforcements arriving now

		N					M				R				G		
		I	F			E	E			A	R			N	N		
	E			O	C			N	S			I	I			O	
R					R					T				V			W

c: NMRGIFEEARNNEOCNSIIORRTVW

# Cifrario a Griglia

- matrice 6x6 nella quale alcune caselle sono piene ed altre sono vuote
- il messaggio viene scomposto in blocchi di lunghezza 36
- le prime 9 lettere del blocco vengono inserite in una matrice 6x6 (nelle caselle bianche della griglia)
- si ruota la griglia di 90 gradi in senso orario e si ripete il procedimento (il tutto deve essere ripetuto 4 volte)

# Esempio Cifrario a Griglia (1)

Schema della griglia: 9 celle sono scoperte mentre le restanti 27 sono coperte (●)

●		●		●	
●	●	●	●		●
●	●		●	●	●
●		●	●	●	●
●	●		●	●	
●	●	●		●	●

# Esempio Cifrario a Griglia (2)

p: non sono io colpevole ma è il tuo amico carlo

•	N	•	O	•	N
•	•	•	•	S	•
•	•	O	•	•	•
•	N	•	•	O	•
•	•	•	•	•	I
•	•	•	O	•	•

**Passo 1**

•	•	•	•	•	•
•	•	C	•	•	O
•	•	•	L	•	•
P	•	•	•	•	E
•	•	V	•	O	•
•	L	•	•	•	E

**Passo 2**

# Esempio Cifrario a Griglia (3)

•	•	M	•	•	•
A	•	•	•	•	•
•	E	•	•	I	•
•	•	•	L	•	•
•	T	•	•	•	•
U	•	O	•	A	•

**Passo 3**

M	•	•	•	I	•
•	C	•	O	•	•
C	•	•	•	•	A
•	•	R	•	•	•
L	•	•	O	•	•
•	•	•	•	•	•

**Passo 4**

# Esempio Cifrario a Griglia (4)

M	N	M	O	I	N
A	C	C	O	S	O
C	E	O	L	I	A
P	N	R	L	O	E
L	T	V	O	O	I
U	L	O	O	A	E

# Cifrari Sicuri: One-time Pad

- Proposto da Vernam e Mauborgne nel 1917
- Usato per le comunicazioni segrete tra Washington e Mosca durante la guerra fredda
- Per usare questo cifrario si deve assumere che i messaggi e le chiavi siano *sequenze di bit*
- Le trasformazioni da  $M$  a  $C$  e viceversa sono basate sulla funzione matematica XOR

		XOR
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

# Cifratura/Decifratura con One-Time Pad

$M = m_1 m_2 \dots m_n$  (lunghezza  $n$ )

$K = k_1 k_2 \dots k_n$  è una chiave dove ogni bit  $k_i$  è scelto perfettamente a caso e che viene comunicata al destinatario di  $M$  (lunghezza  $n$ )

## Cifratura

- $C = c_1 c_2 \dots c_n$  dove  $c_i = m_i \oplus k_i, i = 1, \dots, n$

## Decifratura

- $M = c_i \oplus k_i, i = 1, \dots, n$

# Metriche

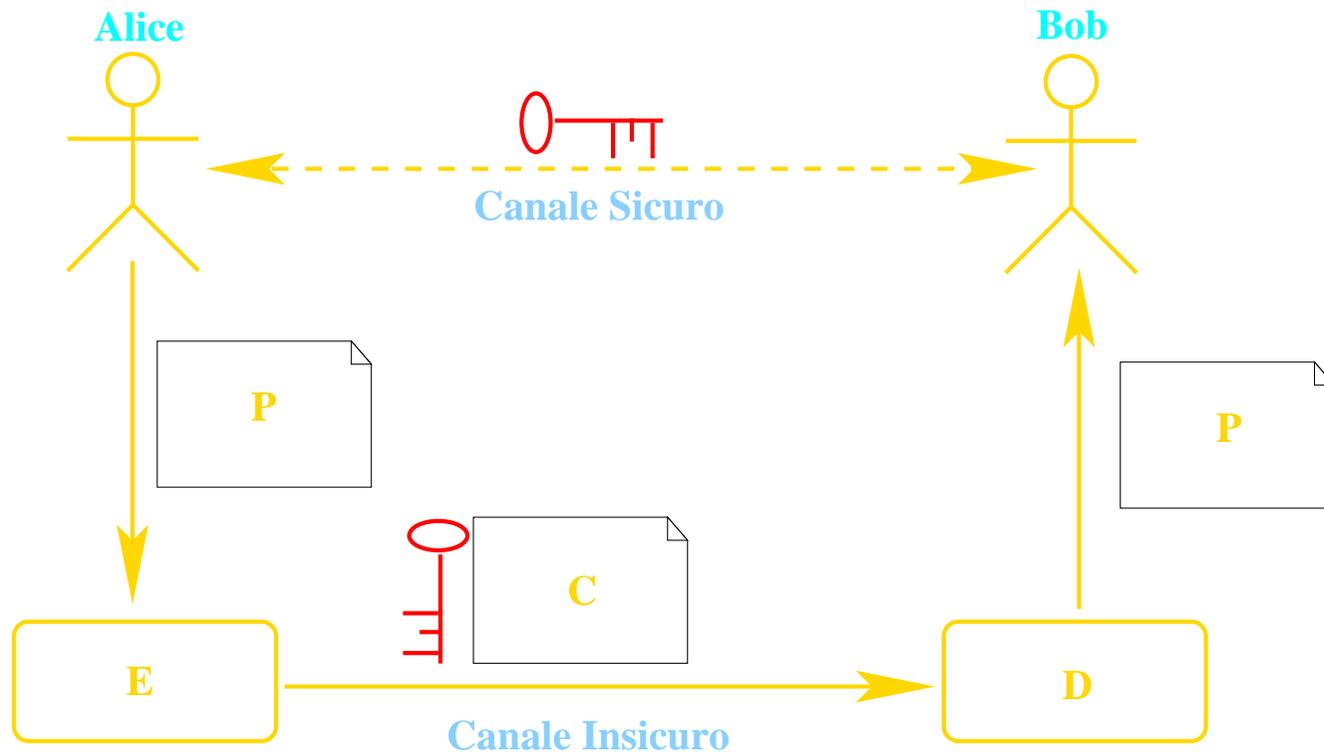
- Incondizionato sicuro: dato un qualsiasi crittogramma è impossibile risalire al corrispondente messaggio in chiaro anche se si dispone di “risorse infinite”  
⇒ One-Time Pad è incondizionato sicuro
- Computazionalmente sicuro: è *difficile in pratica* risalire al messaggio in chiaro sebbene il corrispondente crittogramma contiene abbastanza informazione per risalire al messaggio in chiaro usando un grande quantità di risorse

# Computazionalmente Sicuro

- Da questo momento in poi considereremo crittosistemi che sono computazionalmente sicuri
- Questi crittosistemi sono basati su problemi difficili quali la fattorizzazione di interi, il calcolo del logaritmo discreto
  - Problemi facili: trovare il valore massimo tra  $n$  numeri ( $O(n)$ ) oppure ordinare  $n$  elementi ( $O(n \log n)$ )
  - Problemi difficili: fattorizzare  $N$  (numero lungo  $n$  bit) ( $2^{O(\sqrt{n \cdot \log n})}$ )

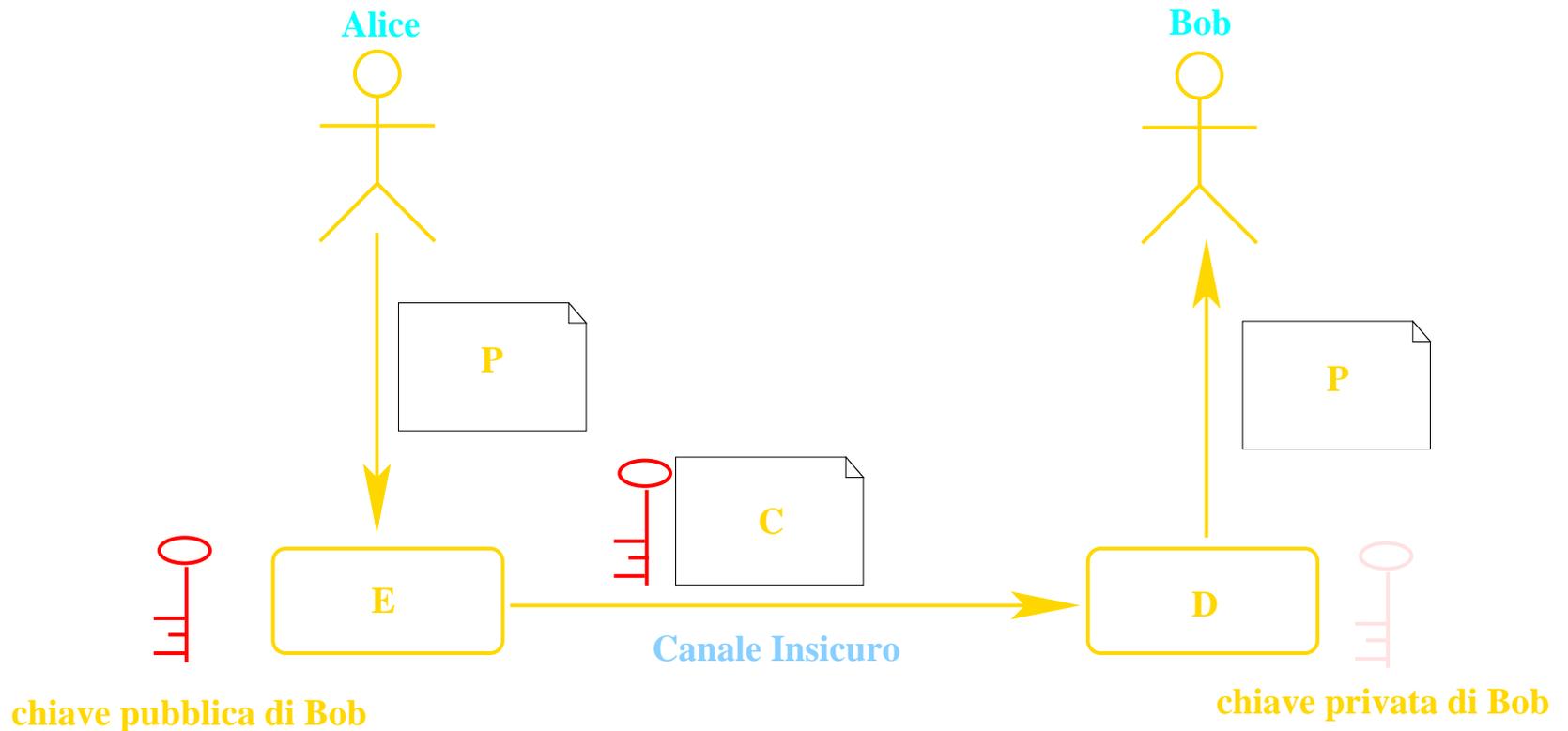
# Crittosistemi a Chiave Simmetrica

Sono anche chiamati crittosistemi a chiave segreta



# Crittosistemi a Chiave Asimmetrica

Sono anche chiamati crittosistemi a chiave pubblica



# Prima Osservazione: Numero di chiavi

Simmetrici:

per  $n$  utenti che comunicano a due a due:

$$\frac{n(n-1)}{2}$$

Asimmetrici:

per  $n$  utenti che comunicano in qualsiasi modo:

$$2n$$

di cui  $n$  pubbliche ed  $n$  private

....la prossima volta DES