

# Crittografia - Cenni



Damiano Carra

Università degli Studi di Verona  
Dipartimento di Informatica

## La crittografia

---

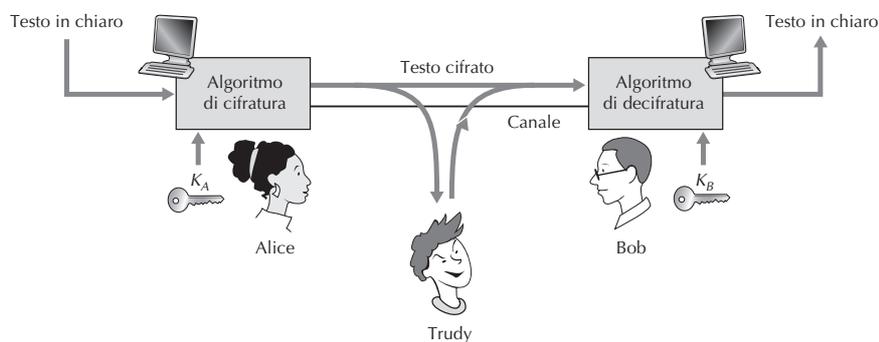
- Scienza che si occupa di proteggere l'informazione rendendola sicura, in modo che un utente non autorizzato che ne entri in possesso non sia in grado di comprenderla
  
- La crittoanalisi è invece la scienza che cerca di aggirare o superare le protezioni crittografiche, accedendo alle informazioni protette
  - L'insieme di crittografia e crittoanalisi è detto crittologia



# Elementi del processo crittografico

## ❑ Algoritmo crittografico

- Funzione che prende in ingresso un messaggio e un parametro detto **chiave**, e produce in uscita un messaggio trasformato
- Cifratura
  - Testo in chiaro (plaintext o cleartext) → Testo cifrato (ciphertext)
- Decifrazione
  - Testo cifrato → Testo in chiaro



3



# Elementi del processo crittografico

## ❑ Se le chiavi di cifratura e decifrazione sono uguali

- Algoritmo simmetrico
- La chiave deve essere segreta

## ❑ Se le chiavi sono diverse

- Algoritmo asimmetrico
- Una chiave è pubblica, l'altra privata (segreta)

4



## Robustezza crittografica

---

- Non deve essere possibile (facilmente...):
  - Dato un testo cifrato ottenere il corrispondente testo in chiaro senza conoscere la chiave di decifratura
  - Dato un testo cifrato e il corrispondente testo in chiaro ottenere la chiave di decifratura
- In generale, nessun algoritmo crittografico è assolutamente sicuro, quindi si dice che è computazionalmente sicuro se:
  - il costo necessario a violarlo è superiore al valore dell'informazione cifrata
  - il tempo necessario a violarlo è superiore al tempo di vita utile dell'informazione cifrata

5



## Crittoanalisi

---

- La crittoanalisi tenta di ricostruire il testo in chiaro senza conoscere la chiave di decifratura
- L'attacco più banale è quello "a forza bruta"
  - Tentare di decifrare il messaggio provando tutte le chiavi possibili.
  - Applicabile a qualunque algoritmo, ma la sua praticabilità dipende dal numero di chiavi possibili.
  - È comunque necessario avere informazioni sul formato del testo in chiaro, per riconoscerlo quando si trova la chiave giusta.
- Principio di Kerckhoffs
  - Nel valutare la sicurezza di un algoritmo crittografico si assume che il crittoanalista conosca tutti i dettagli dell'algoritmo
  - La segretezza deve risiedere nella chiave, non nell'algoritmo!

6



## Crittografia a chiave simmetrica

---

- ❑ La crittografia simmetrica, altrimenti detta crittografia a chiave segreta, utilizza una chiave comune e il medesimo algoritmo crittografico per la codifica e la decodifica dei messaggi
- ❑ Due utenti che desiderano comunicare devono accordarsi su di un algoritmo e su di una chiave comuni
  - La chiave deve essere scambiata su un canale sicuro

7



## Cifrario di Cesare

---

- ❑ Sostituisce ogni lettera del testo in chiaro con quella che si trova  $K$  posizioni più avanti nell'alfabeto
  - $K$  è la chiave
- ❑ Esempio:  $K = 3$ 
  - In chiaro:           A B C D E F G H I L M N O P Q R S T U V Z
  - Cifrate:             D E F G H I L M N O P Q R S T U V Z A B C
  - Esempio di messaggio in chiaro / cifrato:   CIAO / FNDR
- ❑ Le chiavi possibili sono solamente 20

8



## Cifratura monoalfabetica

---

❑ Ogni carattere viene sostituito da un altro (permutazione), secondo un certo alfabeto che costituisce la chiave

❑ Esempio:

- In chiaro:           A B C D E F G H I L M N O P Q R S T U V Z
- Cifrate:             M Z N C B V L A H S G D F Q P E O R I T U
- Esempio di messaggio in chiaro / cifrato:   CIAO / NHMF

❑ Le chiavi possibili sono pari al numero di permutazioni possibili

- $21!$  ovvero circa  $5,1 \times 10^{19}$

9



## Analisi delle frequenze

---

❑ Spazio delle chiavi di un algoritmo monoalfabetico molto grande

- Ma la crittoanalisi è semplice tramite l'[analisi delle frequenze](#)

❑ In un testo scritto in una determinata lingua (italiano, inglese...) ogni lettera dell'alfabeto si presenta secondo una certa frequenza:

- Ad esempio in italiano E ed A sono molto comuni, Q e Z sono poco comuni
- E poi ci sono gruppi di 2 o 3 lettere ("ch", "che", "qu", ...)

❑ Contando il numero di occorrenze di ogni lettera nel testo cifrato è possibile ipotizzare con buona probabilità quale sia la lettera corrispondente

10



# Cifrari a blocchi

## ❑ Tecniche di cifratura simmetrica

- Usati in molti protocolli sicuri di Internet, compreso PGP (posta elettronica), SSL (connessione TCP) e IPsec (trasmissione a livello di rete)
- Chiamati anche cifrari a flusso

## ❑ Dati $k$ bit, i possibili $2^k$ ingressi vengono permutati

## ❑ Esempio: $k = 3$

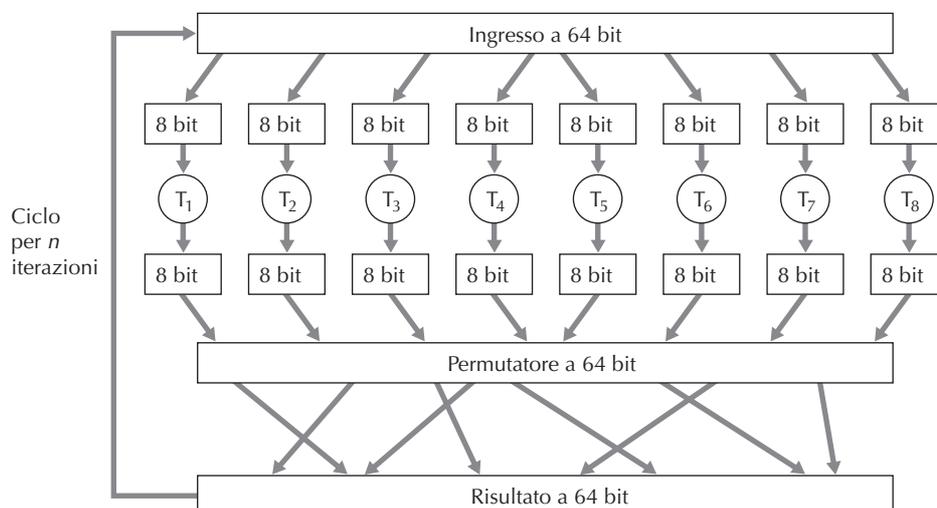
Ingresso	Uscita	Ingresso	Uscita
000	110	100	011
001	111	101	010
010	101	110	000
011	100	111	001

11



# Cifrari a blocchi (cont'd)

## ❑ Le permutazioni possono essere combinate tra loro per creare schemi più complessi



12



## Esempi

---

### ❑ DES (Data Encryption Standard)

- È il più noto algoritmo crittografico simmetrico moderno, Nato negli anni '70 a seguito di un progetto di IBM
- Adottato ufficialmente nel '77 come standard dal governo americano
- Utilizza chiavi di 56 bit → da considerarsi ormai obsoleto

### ❑ Triplo-DES

- Per aumentare la sicurezza del DES lo si applica tre volte con chiavi diverse
- Esistono due varianti
  - con chiave da 112 bit ( $56 \times 2$ )
  - con chiave da 168 bit ( $56 \times 3$ )

13



## AES - Rijndael

---

### ❑ Nel 1997 il NIST (National Institute of Standards and Technology) ha bandito una gara per trovare il successore del DES come algoritmo standard

- AES: Advanced Encryption Standard

### ❑ Nell'ottobre 2000 è stato scelto come vincitore l'algoritmo Rijndael, sviluppato da due crittologi belgi

- Joan Daemen e Vincent Rijmen

### ❑ AES è un algoritmo simmetrico che può utilizzare chiavi di 128, 192 o 256 bit (AES-128, AES-192, AES-256).

### ❑ AES sta gradualmente soppiantando il triplo DES.

14



## Distribuzione delle chiavi

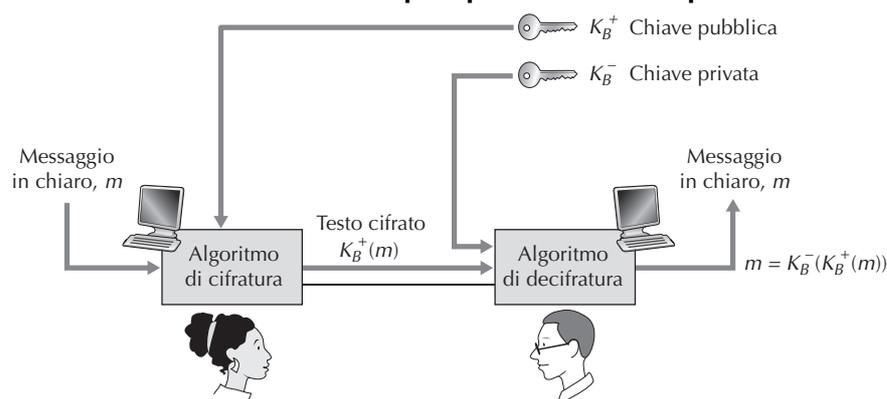
- ❑ Negli algoritmi **simmetrici** la chiave è la stessa in cifratura e decifratura
  - Dunque deve essere segreta
- ❑ Esiste quindi il problema della distribuzione delle chiavi
  - Serve un canale di comunicazione sicuro per trasmettere la chiave
- ❑ Nel 1976 Diffie e Hellman propongono uno schema che supera questa limitazione
  - Crittografia a chiave pubblica (o asimmetrica)



15

## Chiave pubblica / chiave privata

- ❑ Nella crittografia asimmetrica ogni utente ha una coppia di chiavi, costituita da una **chiave pubblica** e una **chiave privata**
  - La chiave pubblica viene resa nota, quella privata deve rimanere segreta
- ❑ Il dato viene cifrato con la chiave pubblica del destinatario, che potrà decifrarlo con la propria chiave privata



16

# Crittografia asimmetrica

---

## ❑ Vantaggi:

- Non è più necessario incontrarsi per scambiare chiavi.
- La stessa chiave (pubblica) può essere usata da più utenti.

## ❑ Requisiti:

- Deve essere semplice la generazione di una coppia di chiavi pubblica/privata
- Deve essere semplice l'operazione di cifratura e decifratura se si è a conoscenza della relativa chiave
- Deve essere computazionalmente impraticabile ricavare la chiave privata da quella pubblica
- Deve essere computazionalmente impraticabile ricavare il testo in chiaro avendo il testo cifrato e la chiave pubblica

17



# Algoritmo RSA

---

❑ RSA (1977), così chiamato dalle iniziali dei suoi inventori (Rivest, Shamir, Adleman), è sicuramente il più noto algoritmo crittografico asimmetrico

❑ Si basa sulla difficoltà di *scomporre un numero in fattori primi*

❑ La chiave in RSA ha di solito dimensioni di almeno  $2^{10}$  bit

- Oltre 300 cifre decimali

❑ Un attacco a forza bruta contro RSA non consiste nel provare tutte le chiavi possibili, ma nel fattorizzare il prodotto di due numeri primi

18



## Algoritmo RSA (cont'd)

---

- ❑ Per capire come avviene la cifratura e la decifratura con RSA ci si deve avvalere della **matematica a modulo**
- ❑ Scelti due primi  $p, q$  si calcola
  - $n = p \cdot q$
  - $z = (p-1) \cdot (q-1)$
  - un numero  $1 < e < n$  relativamente primo a  $z$
  - un numero  $d$  tale che  $(e \cdot d - 1)$  sia multiplo di  $z$
- ❑ Chiave pubblica  $\rightarrow (n, e)$       Per cifrare  $m \rightarrow c = m^e \bmod n$
- ❑ Chiave privata  $\rightarrow (n, d)$       Per decifrare  $c \rightarrow m = c^d \bmod n$

19



## Algoritmo RSA: esempio

---

- ❑  $p = 5, q = 7$
- ❑ Segue:
  - $n = p \cdot q = 35$
  - $z = (p-1) \cdot (q-1) = 24$
  - $e = 5$  (relativamente primo a 24; andavano bene anche 7, 9, 11, ...)
  - $d = 29$  (infatti  $5 \cdot 29 - 1 = 144 \rightarrow$  multiplo di 24)
- ❑ Messaggio da inviare: la parola "love"
  - Supponiamo di rappresentare le lettere con numeri da 1 a 26 (incluse le lettere x, y, w, ...)

20



## Algoritmo RSA: esempio

Lettere in chiaro	$m$ : rappresentazione numerica	$m^e$	Testo cifrato $c = m^e \bmod n$
l	12	248832	17
o	15	759375	15
v	22	5153632	22
e	5	3125	10

Testo cifrato $c$	$c^d$	$m = c^d \bmod n$	Lettere in chiaro
17	481968572106750915091411825223071697	12	l
15	12783403948858939111232757568359375	15	o
22	851643319086537701956194499721106030592	22	v
10	10000000000000000000000000000000	5	e



21

## Algoritmi asimmetrici: considerazioni

- Richiedono molte risorse computazionali
  - 100-1000 volte più lenti degli algoritmi simmetrici
- Vengono utilizzati per scambiarsi una chiave di sessione
  - La chiave di sessione verrà poi usata con un algoritmo simmetrico sicuro e computazionalmente più efficiente
- Con RSA ciò che viene cifrato con la chiave pubblica si può decifrare con la chiave privata...
- ...ma vale anche l'inverso: ciò che è cifrato con la chiave privata si può decifrare con la chiave pubblica!
- Questo fornisce un mezzo per garantire l'autenticazione
  - Argomento della prossima lezione



22