Prof. Francesco Bergadano

Dipartimento di Informatica
Università di Torino

Copyright Notice

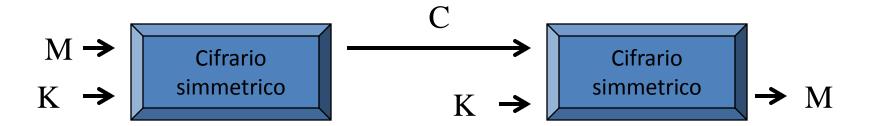
Prof. Francesco Bergadano

Dipartimento di Informatica
Università di Torino

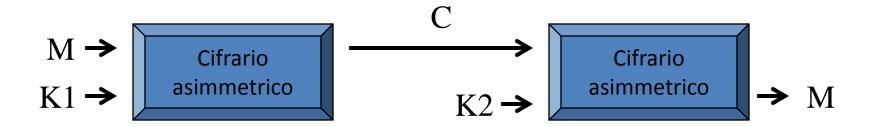
Questo materiale può essere utilizzato e distribuito liberamente, anche in parte, purché non venga modificato il contenuto e non venga rimosso il nome dell'autore

"Per cifrare e decifrare si usano chiavi diverse"

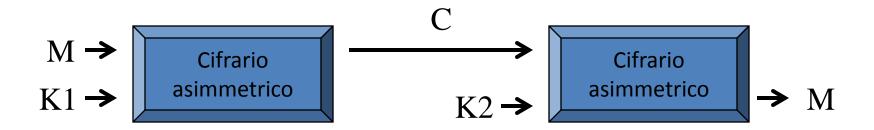
- "Per cifrare e decifrare si
- usa la stessa chiave"



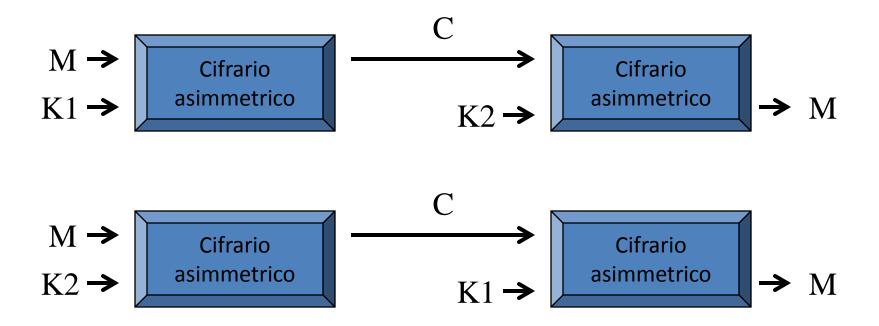
"Per cifrare e decifrare si usano chiavi diverse"



- 1. Non è possibile ottenere K2 da K1, e viceversa
- Non è possibile decifrare, anche se si conosce K1 K1,K2 generate insieme da apposita procedura



Cifrari asimmetrici - è possibile cifrare con entrambe le chiavi



- Basati su principi completamente diversi da quelli della crittografia convenzionale:
 - nei cifrari convenzionali la difficoltà della lettura di un messaggio cifrato consiste nel fatto che la trasformazione realizzata dal cifrario non è conosciuta
 - nei cifrari asimmetrici la trasformazione è conosciuta, ma è troppo difficile da calcolare se non si conosce l'informazione segreta (trapdoor) utilizzata per generare le chiavi e/o per decifrare.

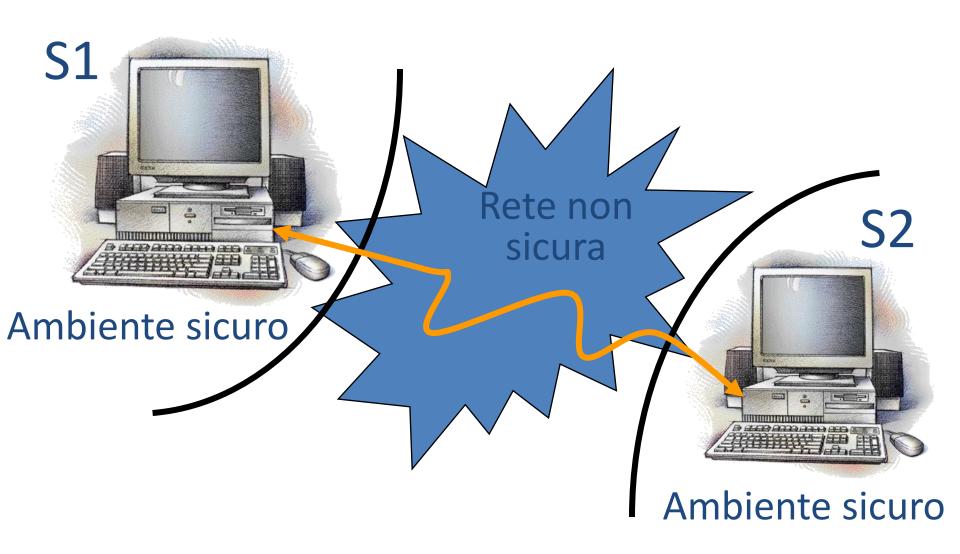
- Compaiono pubblicamente solo a partire dalla fine degli anni 1970, mentre i primi cifrari convenzionali sono antichissimi.
- Richiedono più risorse computazionali sia per cifrare e decifrare, sia per generare le chiavi. Pertanto i cifrari asimmetrici non sostituiscono le tecniche convenzionali, ma generalmente si affiancano ad esse per particolari applicazioni.

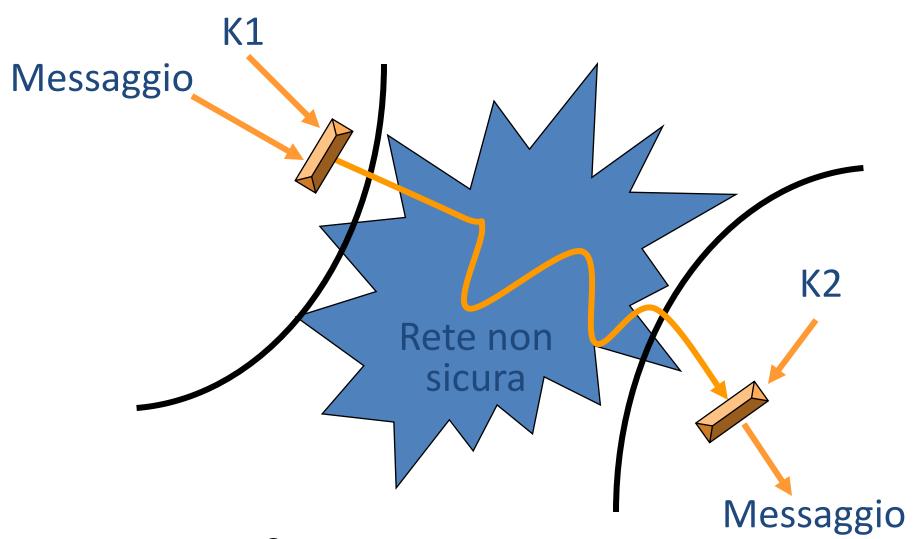
Perché i cifrari asimmetrici rappresentano una importante novità, con notevoli conseguenze applicative?



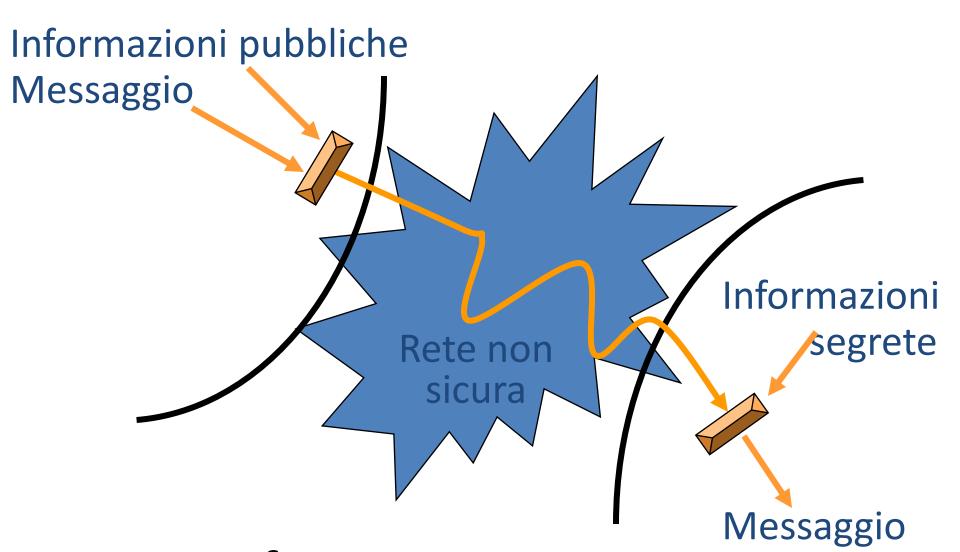
Perché diventa possibile cifrare un messaggio senza condividere un segreto con il destinatario → maggiore facilità nella distribuzione delle chiavi

 Perché solo chi detiene la chiave di cifratura è in grado di produrre un dato messaggio cifrato → possibilità di effettuare operazioni non disconoscibili (non repudiation)

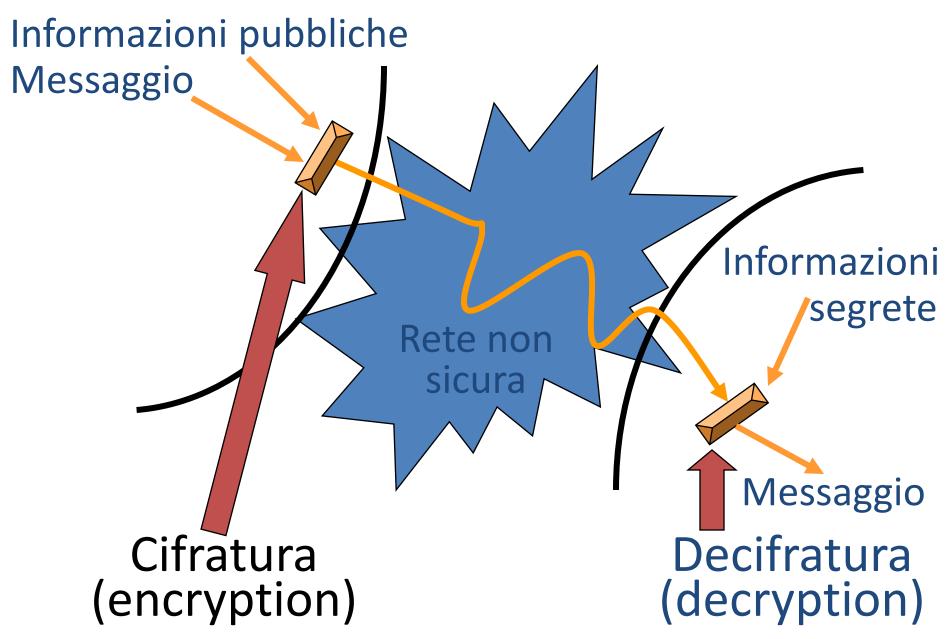


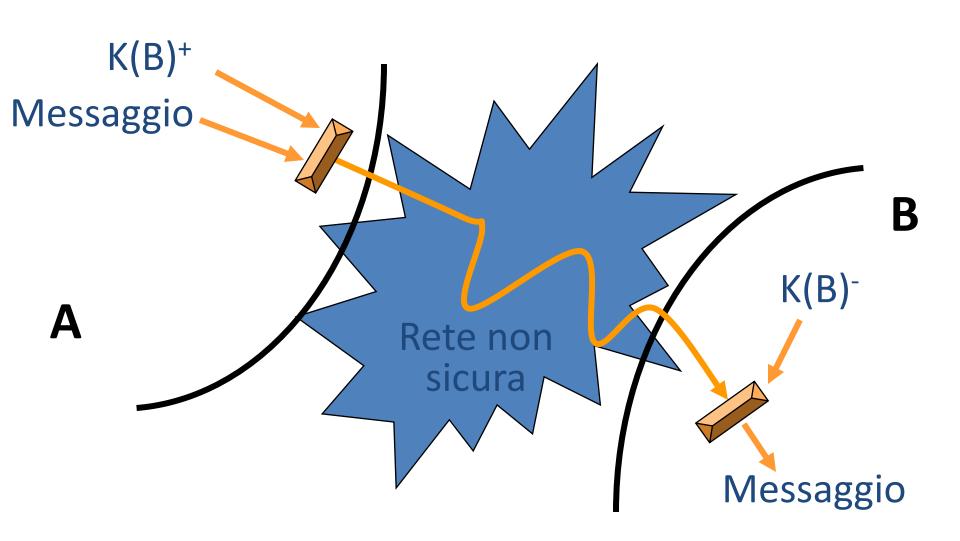


Cifratura asimmetrica



Cifratura asimmetrica





Cifratura asimmetrica

Termini equivalenti

Cifrari asimmetrici

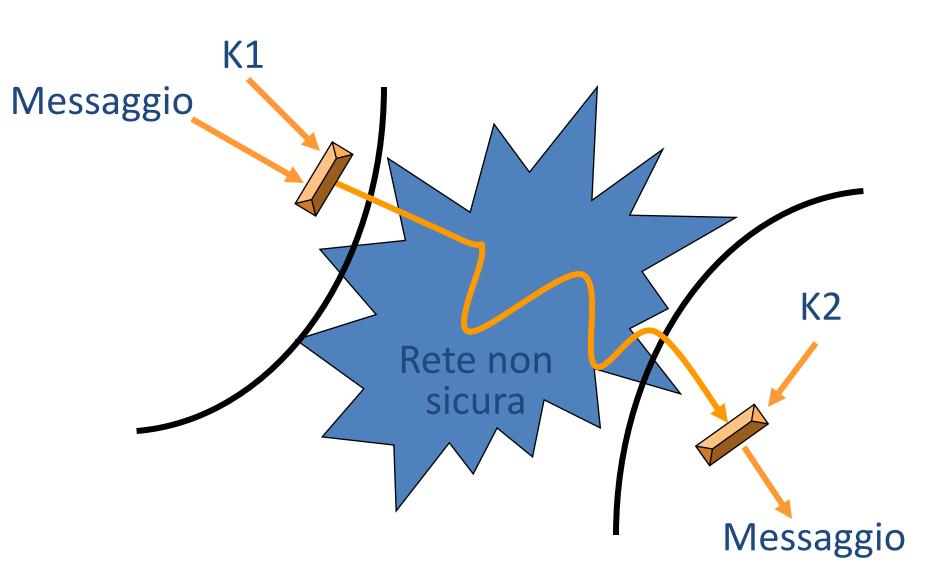
=

Cifrari a chiave pubblica

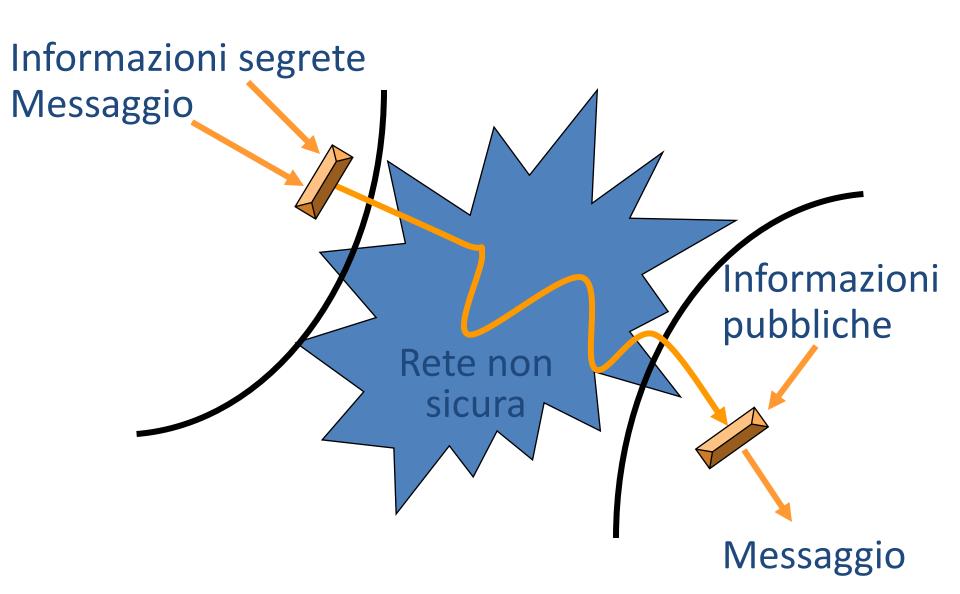
 Perché diventa possibile cifrare un messaggio senza condividere un segreto con il destinatario → maggiore facilità nella distribuzione delle chiavi



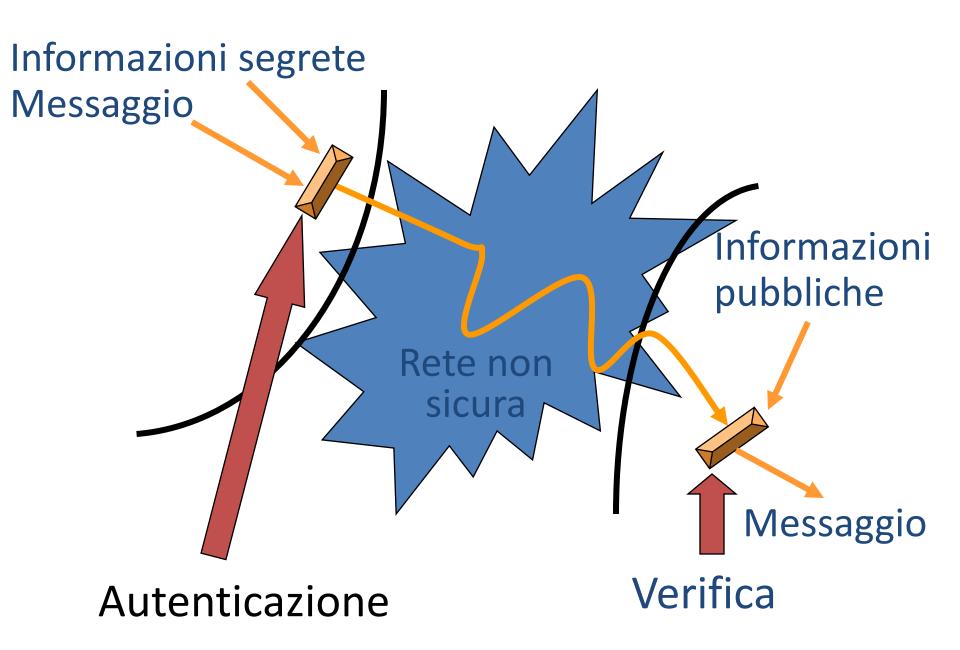
 Perché solo chi detiene la chiave di cifratura è in grado di produrre un dato messaggio cifrato → possibilità di effettuare operazioni non disconoscibili (non repudiation)

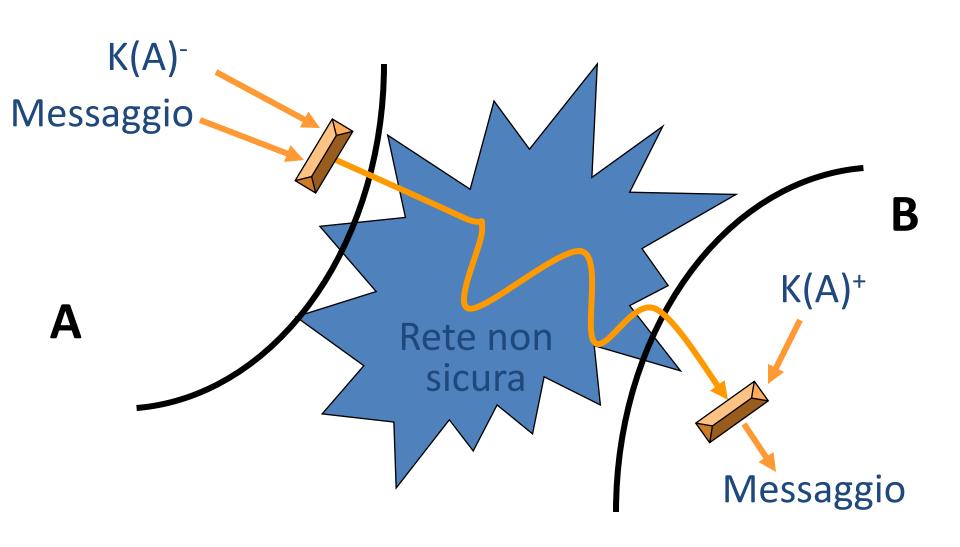


Semplice forma di autenticazione



Semplice forma di autenticazione





Semplice forma di autenticazione

- Questa semplice forma di autenticazione asimmetrica non garantisce in generale l'effettiva provenienza del messaggio dal mittente dichiarato
- Una tecnica più complessa, ma basata sugli stessi principi, porta invece ad un forma di autenticazione sicura e non disconoscibile (firma elettronica)

Caratteristiche dei cifrari asimmetrici

- Mittente e ricevente non condividono chiavi
- Per cifrare e decifrare si usano chiavi diverse
- Cifratura e decifratura sono relativamente inefficienti
- E' difficile o praticamente impossibile decifrare senza conoscere la chiave, perché questo richiede eccessive risorse computazionali

Esistono cifrari asimmetrici sicuri e utilizzabili in pratica?

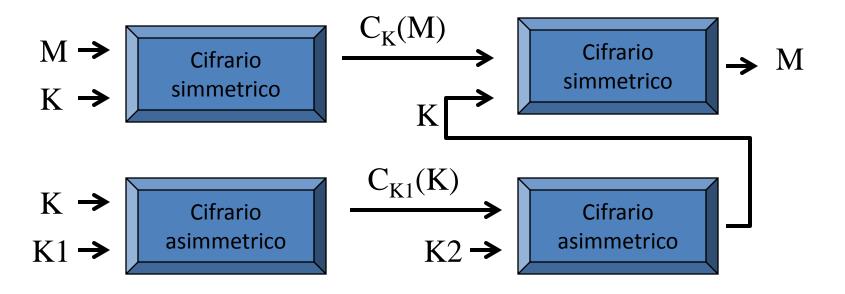
Si ritiene che vari cifrari a chiave pubbica presentati nella letteratura siano sicuri anche rispetto ad attacchi molto sofisticati. Il cifrario più utilizzato e conosciuto è RSA.

I cifrari asimmetrici conosciuti sono tutti abbastanza lenti e devono essere combinati con cifrari simmetrici e con funzioni di hash

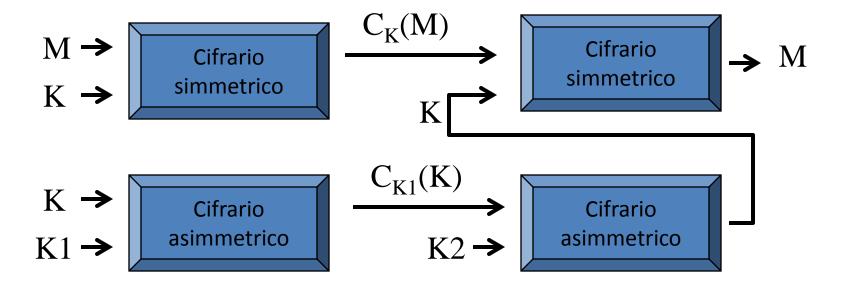
Combinazione di cifrari simmetrici e asimmetrici

Per inviare un messaggio cifrato si prepara un 'digital envelope' che consiste nel messaggio cifrato con una chiave simmetrica K, e nella chiave K stessa cifrata mediante un cifrario asimmetrico

Combinazione di cifrari simmetrici e asimmetrici



Digital envelope = $< C_K(M), C_{K1}(K) >$



I protocolli effettivamente usati sono più complessi in modo da identificare il mittente e per evitare forme di attacco (replay) basate sul riutilizzo della chiave K in momenti diversi.