crittografia a chiave pubblica

Whitfield Diffie

Martin Hellman

New Directions in Cryptography

We stand today on the brink of a revolution in cryptography. The development of cheap digital hardware . . . has brought the cost of high grade cryptographic devices down to where it can be used in . . . remote cash dispensers and computer terminals. At the same time, theoretical developments in information theory and computer science show promise of providing provably secure cryptosystems, changing this ancient art into a science.

Diffie e Helmann, IEEE IT **22** (1976)

- nel 1976, Diffie e Hellman pubblicano “New directions in cryptography”

- nel 1976, Diffie e Hellman pubblicano “New directions in cryptography”
- viene considerato l’inizio della crittografia a chiave pubblica (PKC)

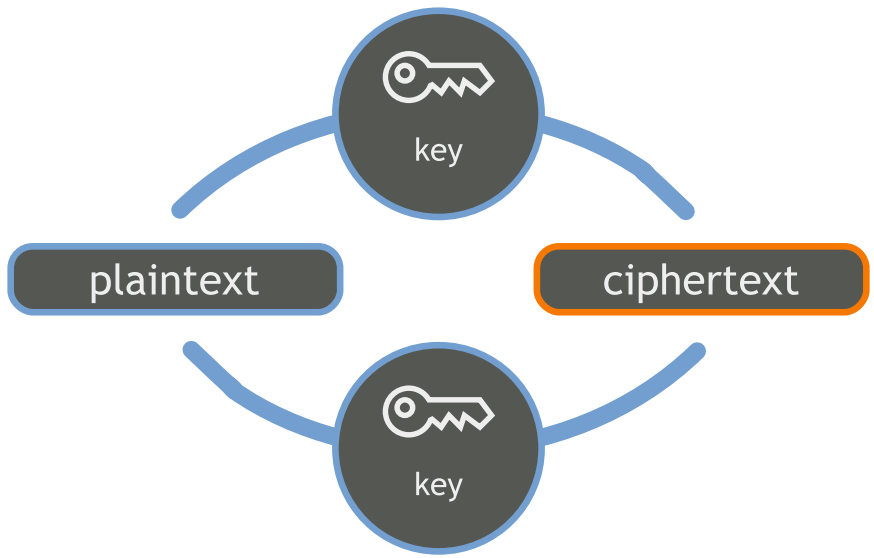
- nel 1976, Diffie e Hellman pubblicano “New directions in cryptography”
- viene considerato l’inizio della crittografia a chiave pubblica (PKC)
- propongono uno schema di scambio della chiave basato sul logaritmo discreto

- nel 1976, Diffie e Hellman pubblicano “New directions in cryptography”
- viene considerato l’inizio della crittografia a chiave pubblica (PKC)
- propongono uno schema di scambio della chiave basato sul logaritmo discreto
- introducono l’idea di un crittosistema a chiave pubblica

- nel 1976, Diffie e Hellman pubblicano “New directions in cryptography”
- viene considerato l’inizio della crittografia a chiave pubblica (PKC)
- propongono uno schema di scambio della chiave basato sul logaritmo discreto
- introducono l’idea di un crittosistema a chiave pubblica
- la prima realizzazione di un crittosistema di questo tipo si ha nel 1978 con l’RSA

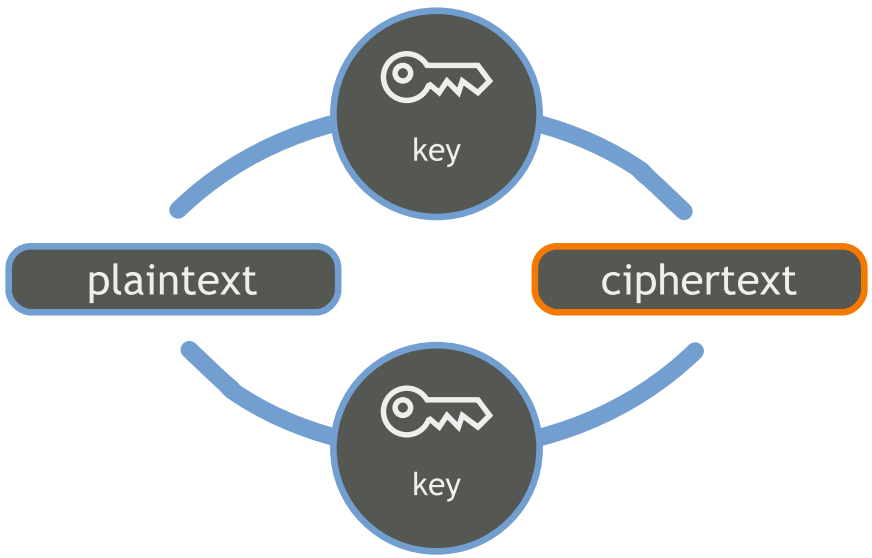
crittografia simmetrica

- Alice e Bob condividono la stessa chiave k – scelta e scambiata fra loro prima di cominciare a comunicare



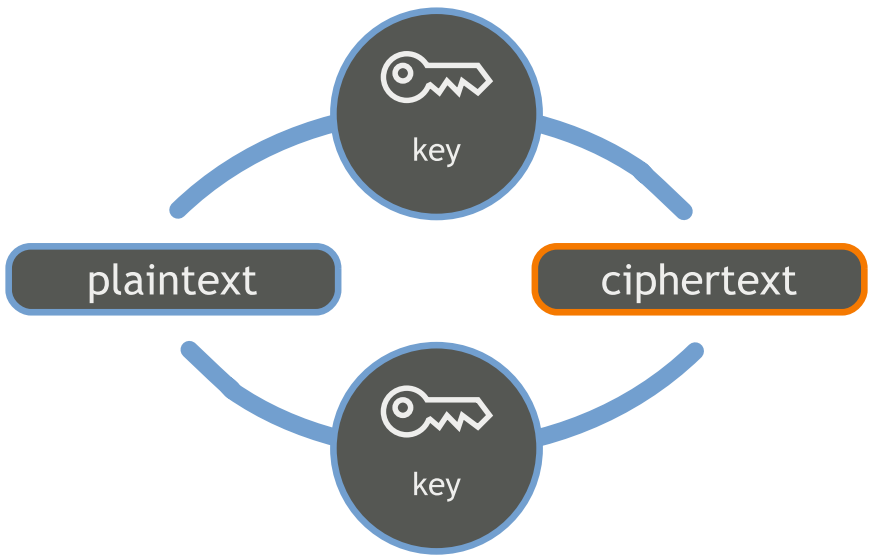
crittografia simmetrica

- Alice e Bob condividono la stessa chiave k – scelta e scambiata fra loro prima di cominciare a comunicare
- la chiave dà luogo a una funzione di cifratura e_k e una funzione di decifratura d_k



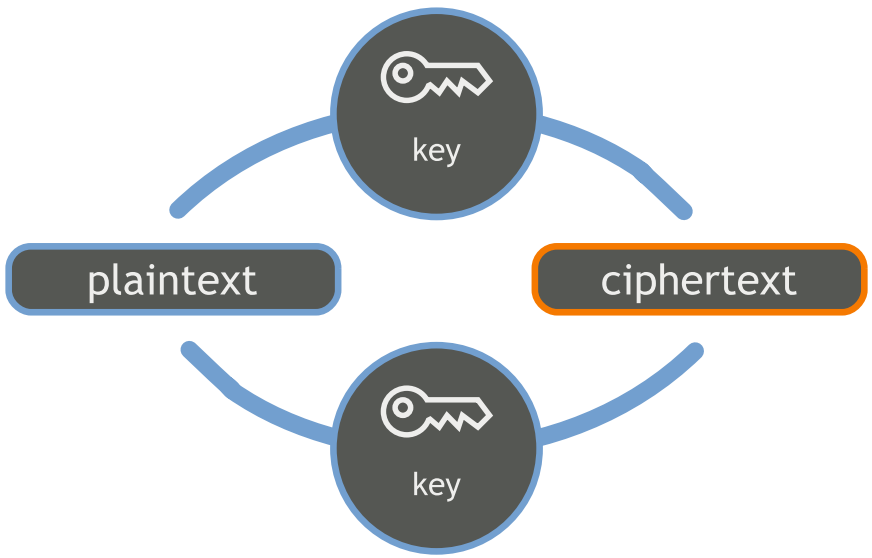
crittografia simmetrica

- Alice e Bob condividono la stessa chiave k – scelta e scambiata fra loro prima di cominciare a comunicare
- la chiave dà luogo a una funzione di cifratura e_k e una funzione di decifratura d_k
- è facile ricavare d_k da e_k



crittografia simmetrica

- Alice e Bob condividono la stessa chiave k – scelta e scambiata fra loro prima di cominciare a comunicare
- la chiave dà luogo a una funzione di cifratura e_k e una funzione di decifratura d_k
- è facile ricavare d_k da e_k
- se si sa cifrare, si sa anche decifrare



come condividere la chiave?

- prima di cominciare a comunicare Alice e Bob devono scegliere una chiave segreta

come condividere la chiave?

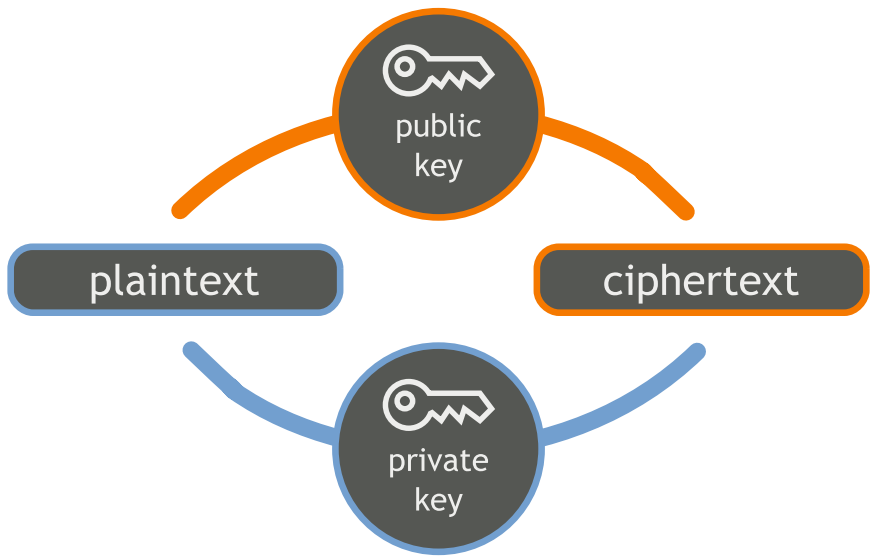
- prima di cominciare a comunicare Alice e Bob devono scegliere una chiave segreta
- usando un canale sicuro

come condividere la chiave?

- prima di cominciare a comunicare Alice e Bob devono scegliere una chiave segreta
- usando un canale sicuro
- se l'avversario intercetta la chiave, la comunicazione è completamente compromessa

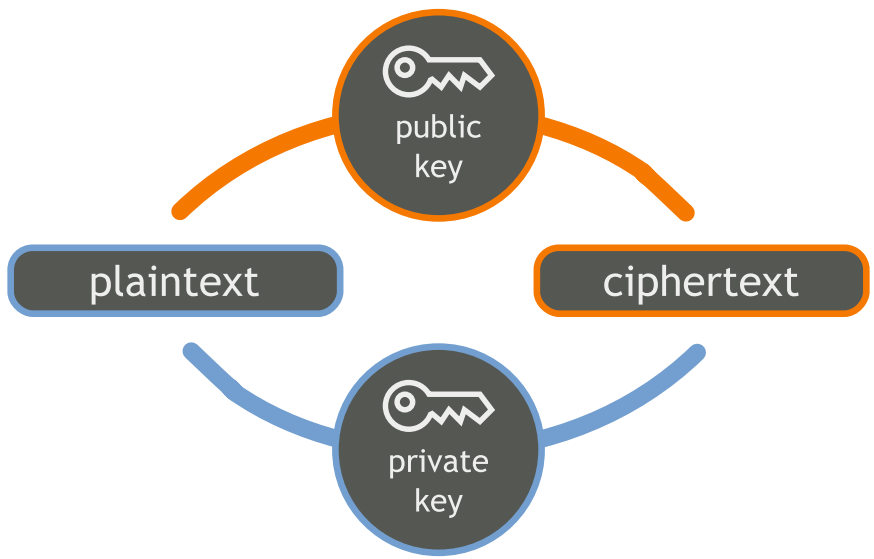
idea della crittografia a chiave pubblica

- sviluppare un crittosistema in cui data la funzione di cifratura e_k sia computazionalmente difficile determinare d_k



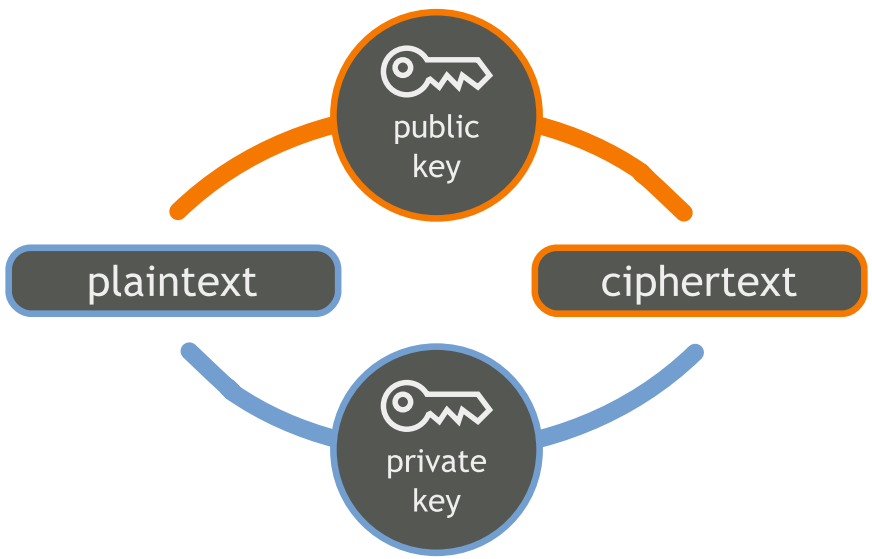
idea della crittografia a chiave pubblica

- sviluppare un crittosistema in cui data la funzione di cifratura e_k sia computazionalmente difficile determinare d_k
- Bob rende pubblica la sua funzione di cifratura e_k



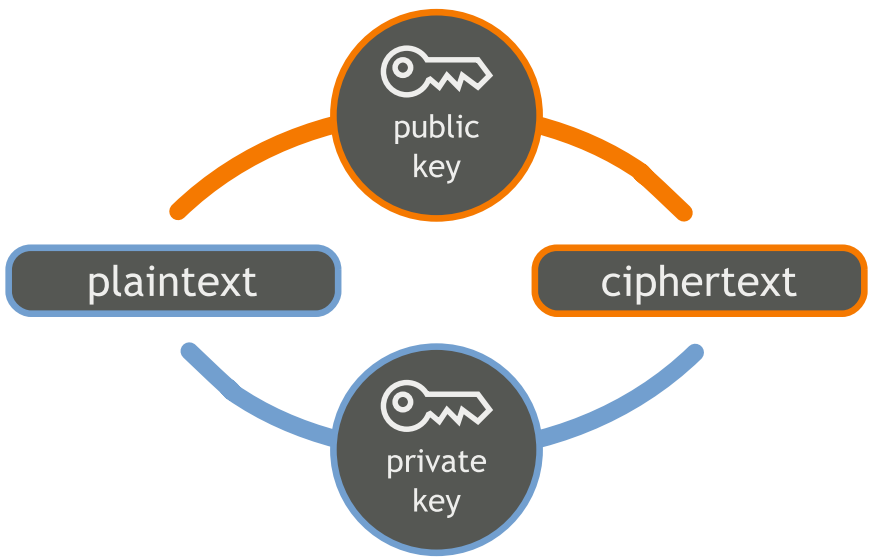
idea della crittografia a chiave pubblica

- sviluppare un crittosistema in cui data la funzione di cifratura e_k sia computazionalmente difficile determinare d_k
- Bob rende pubblica la sua funzione di cifratura e_k
- Alice (e chiunque altro) può scrivere a Bob, cifrando il messaggio con la e_k senza bisogno di accordi preliminari



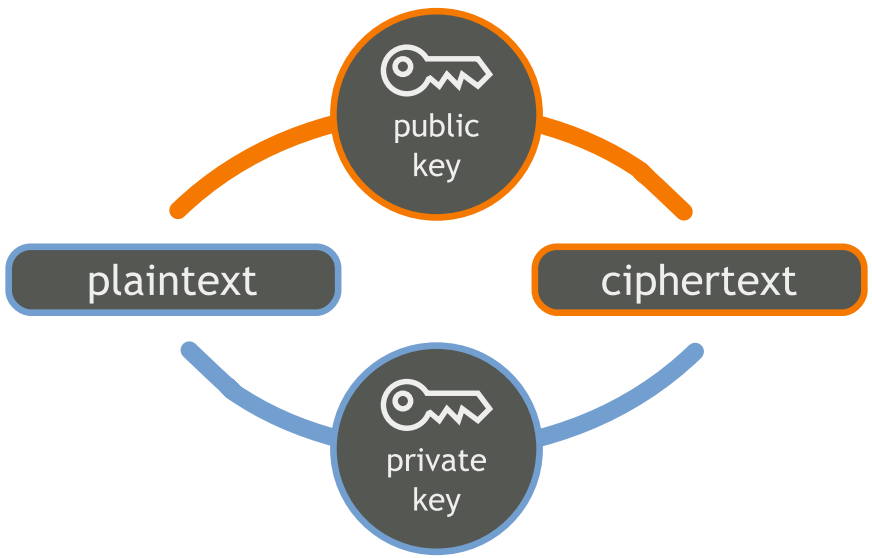
idea della crittografia a chiave pubblica

- sviluppare un crittosistema in cui data la funzione di cifratura e_k sia computazionalmente difficile determinare d_k
- Bob rende pubblica la sua funzione di cifratura e_k
- Alice (e chiunque altro) può scrivere a Bob, cifrando il messaggio con la e_k senza bisogno di accordi preliminari
- Bob è l'unico che può decifrare il messaggio



idea della crittografia a chiave pubblica

- sviluppare un crittosistema in cui data la funzione di cifratura e_k sia computazionalmente difficile determinare d_k
- Bob rende pubblica la sua funzione di cifratura e_k
- Alice (e chiunque altro) può scrivere a Bob, cifrando il messaggio con la e_k senza bisogno di accordi preliminari
- Bob è l'unico che può decifrare il messaggio
- analogia con un lucchetto, che chiunque può usare, ma di cui solo Bob ha la chiave



funzioni unidirezionali

- bisogna che la funzione di cifratura e sia una funzione unidirezionale (one-way function)

funzioni unidirezionali

- bisogna che la funzione di cifratura e sia una funzione unidirezionale (one-way function)
- informalmente, una funzione invertibile $f : \mathcal{P} \to \mathcal{C}$ si dice unidirezionale se

funzioni unidirezionali

- bisogna che la funzione di cifratura e sia una funzione unidirezionale (one-way function)
- informalmente, una funzione invertibile $f : \mathcal{P} \to \mathcal{C}$ si dice unidirezionale se
  - dato $x \in \mathcal{P}$, il calcolo di $f(x)$ è facile

funzioni unidirezionali

- bisogna che la funzione di cifratura e sia una funzione unidirezionale (one-way function)
- informalmente, una funzione invertibile $f : \mathcal{P} \to \mathcal{C}$ si dice unidirezionale se
  - dato $x \in \mathcal{P}$, il calcolo di $f(x)$ è facile
  - per quasi tutti gli $y \in \mathcal{C}$ il calcolo di $f^{-1}(y)$ è difficile

funzioni unidirezionali

- bisogna che la funzione di cifratura e sia una funzione unidirezionale (one-way function)
- informalmente, una funzione invertibile $f : \mathcal{P} \to \mathcal{C}$ si dice unidirezionale se
  - dato $x \in \mathcal{P}$, il calcolo di $f(x)$ è facile
  - per quasi tutti gli $y \in \mathcal{C}$ il calcolo di $f^{-1}(y)$ è difficile
  - dato $x \in \mathcal{P}$, il calcolo di $f(x)$ è realizzabile con una complessità polinomiale

funzioni unidirezionali

- bisogna che la funzione di cifratura e sia una funzione unidirezionale (one-way function)
- informalmente, una funzione invertibile $f : \mathcal{P} \to \mathcal{C}$ si dice unidirezionale se
  - dato $x \in \mathcal{P}$, il calcolo di $f(x)$ è facile
  - per quasi tutti gli $y \in \mathcal{C}$ il calcolo di $f^{-1}(y)$ è difficile
  - dato $x \in \mathcal{P}$, il calcolo di $f(x)$ è realizzabile con una complessità polinomiale
  - per quasi tutti gli $y \in \mathcal{C}$ il calcolo di $f^{-1}(y)$ non è realizzabile con una complessità polinomiale

funzioni unidirezionali

- bisogna che la funzione di cifratura e sia una funzione unidirezionale (one-way function)
- informalmente, una funzione invertibile $f : \mathcal{P} \to \mathcal{C}$ si dice unidirezionale se
  - dato $x \in \mathcal{P}$, il calcolo di $f(x)$ è facile
  - per quasi tutti gli $y \in \mathcal{C}$ il calcolo di $f^{-1}(y)$ è difficile
  - dato $x \in \mathcal{P}$, il calcolo di $f(x)$ è realizzabile con una complessità polinomiale
  - per quasi tutti gli $y \in \mathcal{C}$ il calcolo di $f^{-1}(y)$ non è realizzabile con una complessità polinomiale
- Esempio una funzione ritenuta unidirezionale: sia $n = pq$, p e q numeri primi "abbastanza grandi", b un intero coprimo con $\phi(n)$; sia $f : \mathbb{Z}_n \to \mathbb{Z}_n$ t.c.

$$f(x) = x^b \pmod{n}$$

trapdoor

- se la funzione è unidirezionale, anche per Bob è impossibile decifrare il messaggio

trapdoor

- se la funzione è unidirezionale, anche per Bob è impossibile decifrare il messaggio
- una trapdoor (botola) one-way function è una funzione unidirezionale che diventa facile da invertire, se si conosce un'informazione supplementare

trapdoor

- se la funzione è unidirezionale, anche per Bob è impossibile decifrare il messaggio
- una trapdoor (botola) one-way function è una funzione unidirezionale che diventa facile da invertire, se si conosce un'informazione supplementare
- l'informazione supplementare viene tenuta segreta da Bob, e usata per decifrare

trapdoor

- se la funzione è unidirezionale, anche per Bob è impossibile decifrare il messaggio
- una trapdoor (botola) one-way function è una funzione unidirezionale che diventa facile da invertire, se si conosce un'informazione supplementare
- l'informazione supplementare viene tenuta segreta da Bob, e usata per decifrare
  - ci sarà una chiave pubblica nota a tutti – che serve per cifrare

trapdoor

- se la funzione è unidirezionale, anche per Bob è impossibile decifrare il messaggio
- una trapdoor (botola) one-way function è una funzione unidirezionale che diventa facile da invertire, se si conosce un'informazione supplementare
- l'informazione supplementare viene tenuta segreta da Bob, e usata per decifrare
  - ci sarà una chiave pubblica nota a tutti – che serve per cifrare
  - e una chiave privata nota solo a Bob – che serve per decifrare