Crittografia per la privacy nei big-data

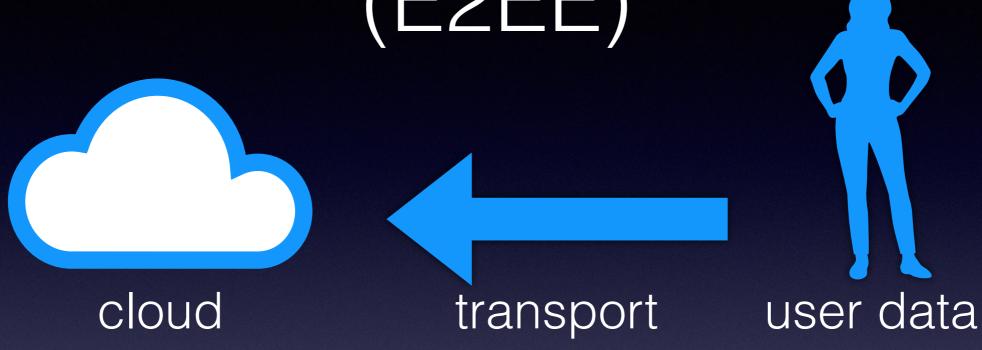
Marco **Pedicini**Dipartimento di Matematica e Fisica
Università Roma Tre

Data out-sourcing

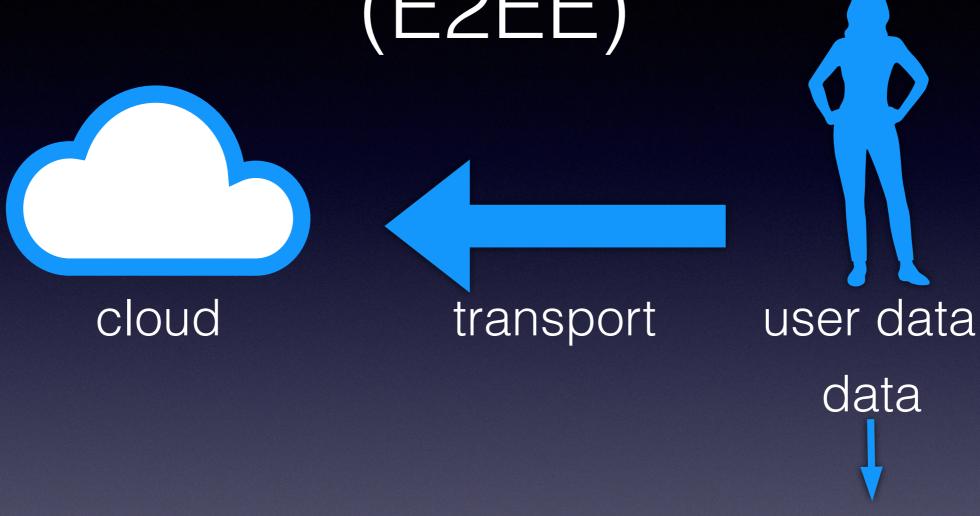
- Big Data per molte organizzazioni significa combattere con una enorme quantità di dati, tanto da essere costretti a conferire tali dati a terze parti.
- Al fine di proteggere questi dati, le basi di dati esterne vengono protette tramite varie tecniche crittografiche, che oltre a garantite la privacy devono permettere l'accesso efficiente ai dati.
- Recentemente abbiamo assistito a vari attacchi a sistemi basati su questi principi — soprattutto a causa del compromesso che viene fatto tra sicurezza ed efficienza.

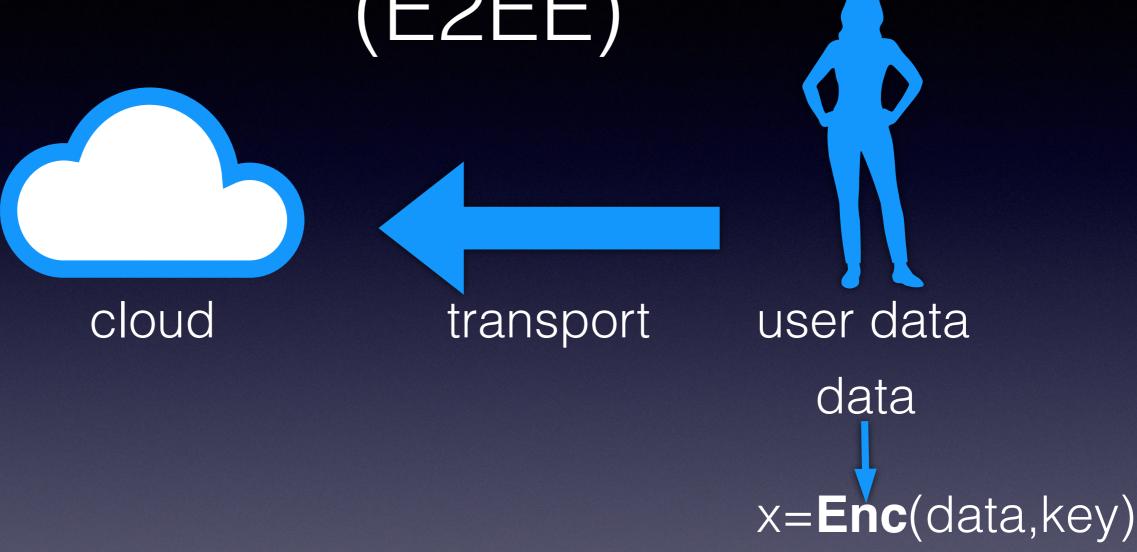
Client Server

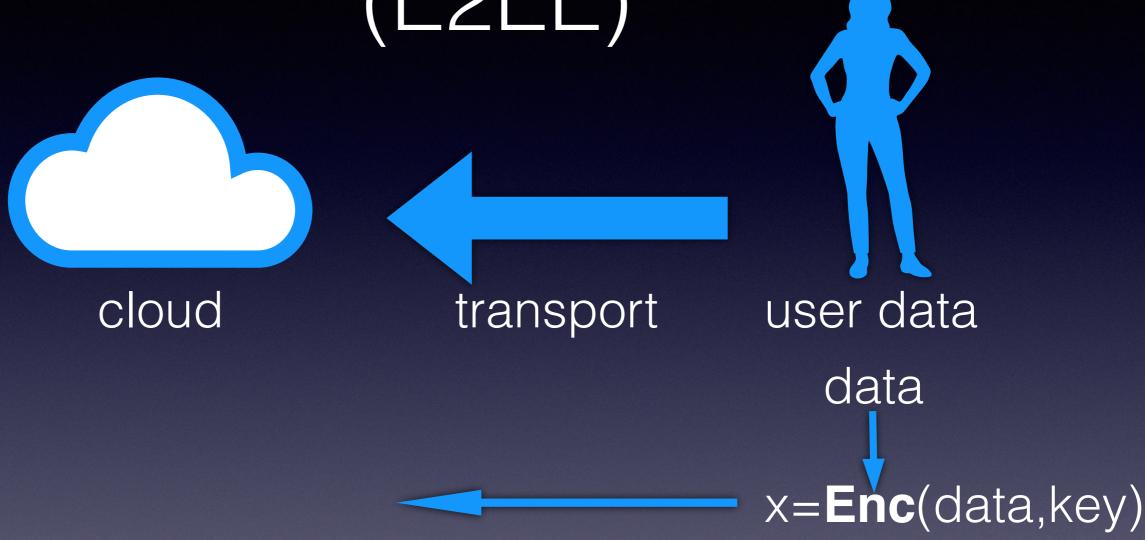
- Nell'architettura client-server i dati vengono trasmessi dal client al server attraverso internet;
- Internet rappresenta un canale di comunicazione insicuro, facilmente intercettabile da terze parti;
- Per questo è importante proteggere i dati durante questa fase di trasferimento.

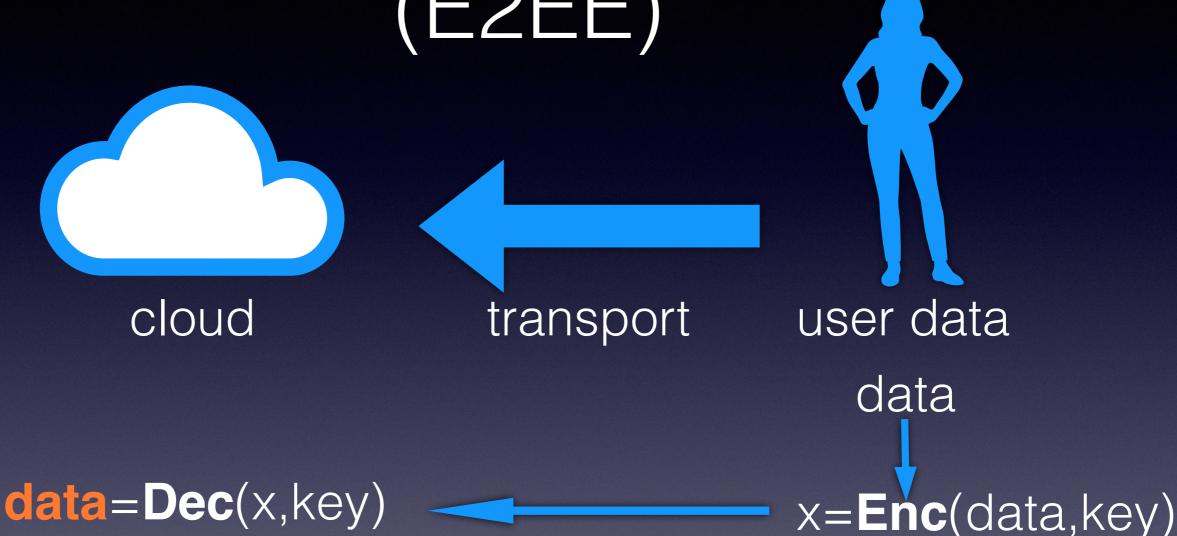


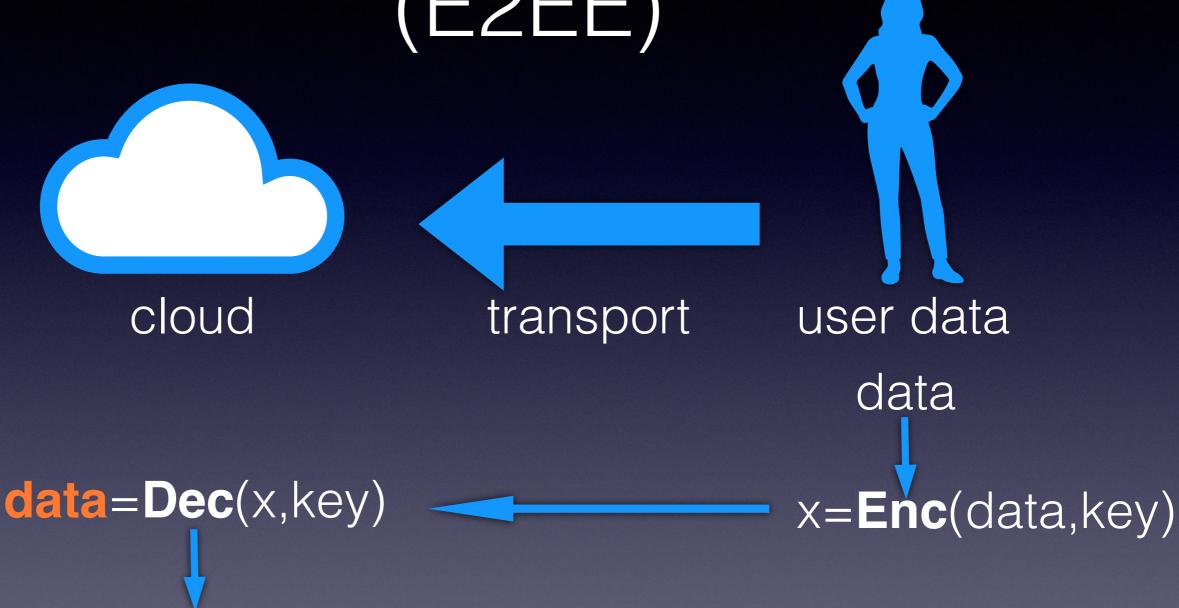


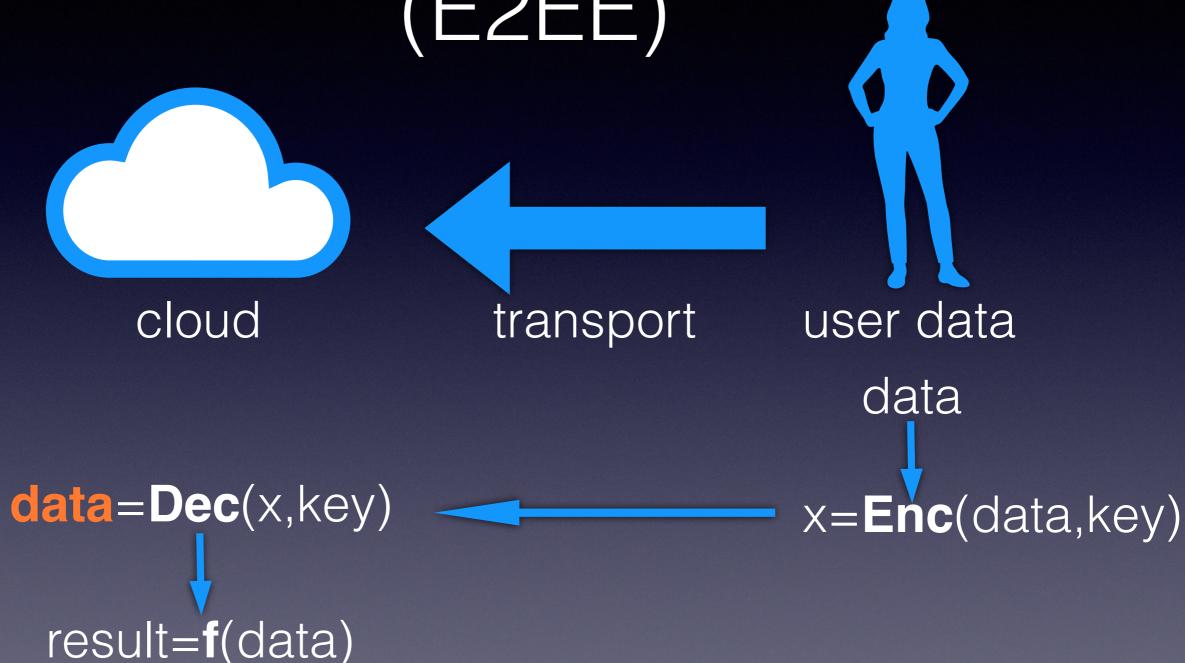


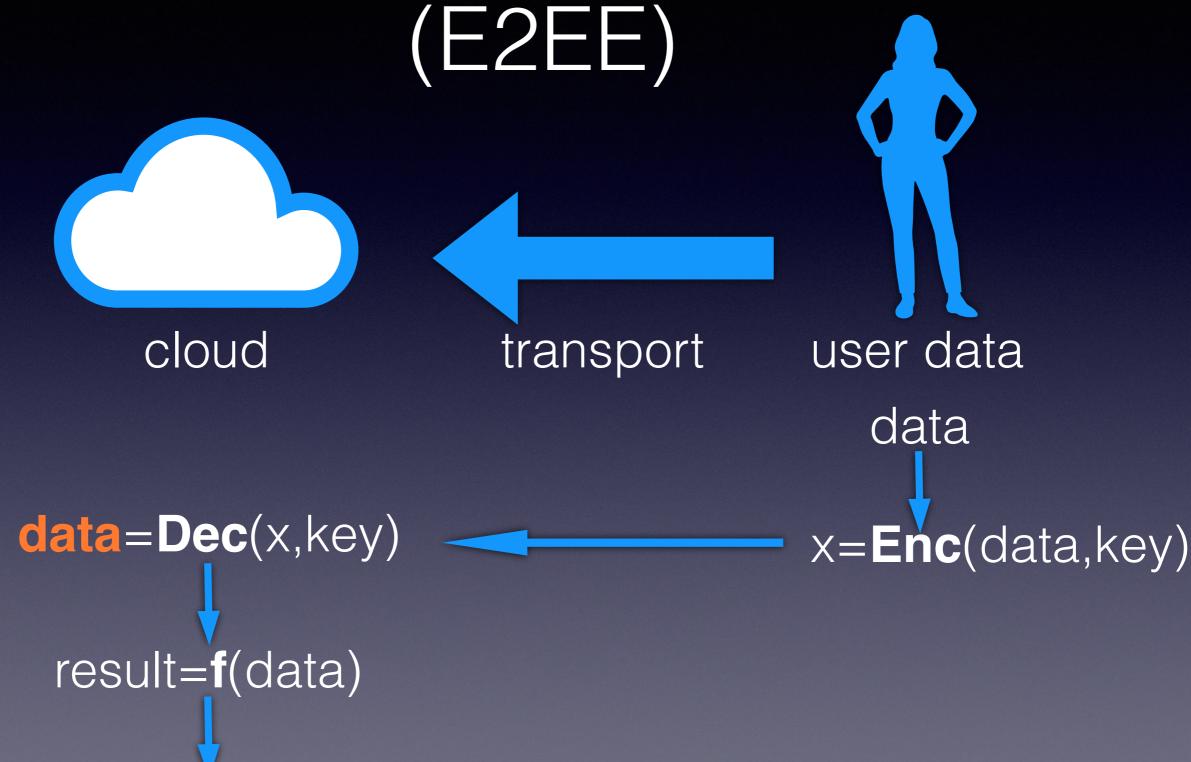




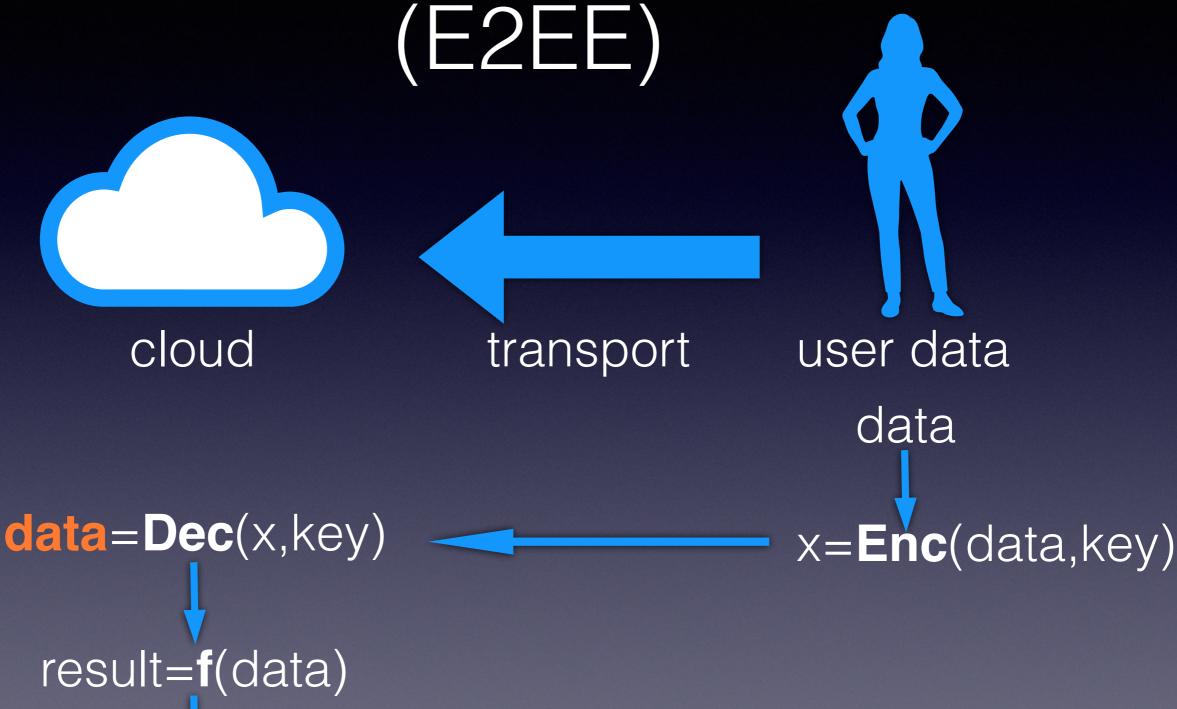






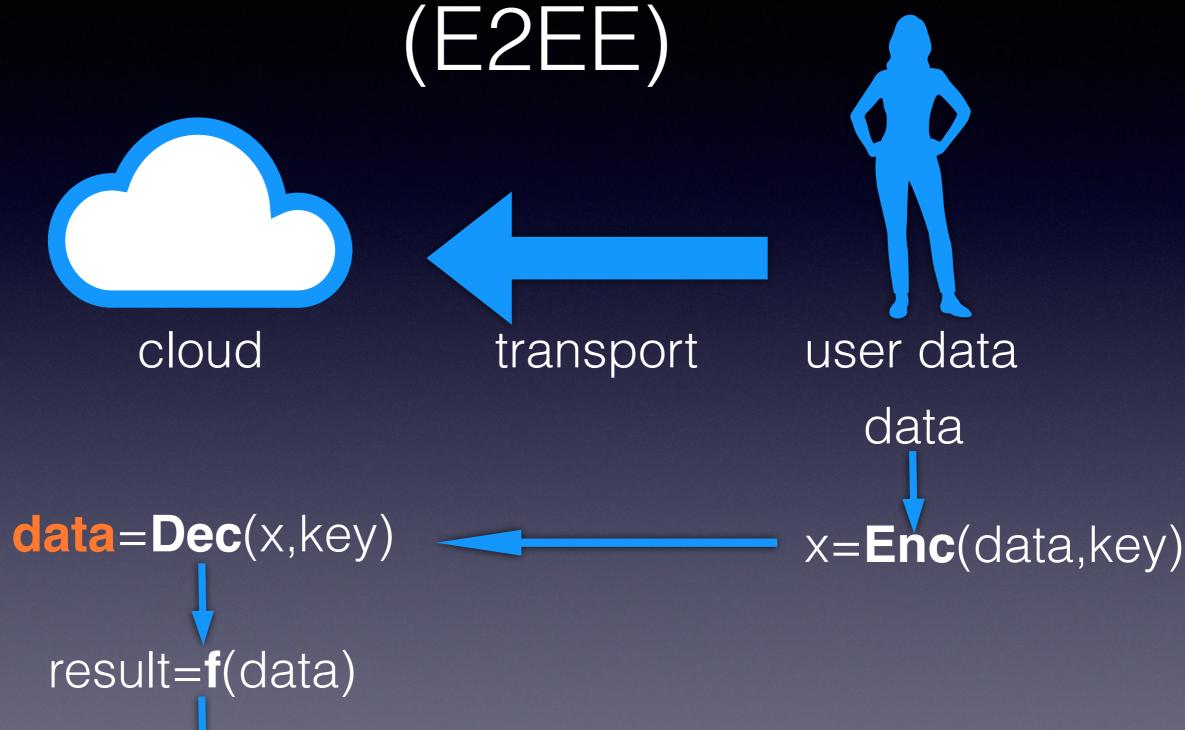


End-to-End Encryption (F2FF)



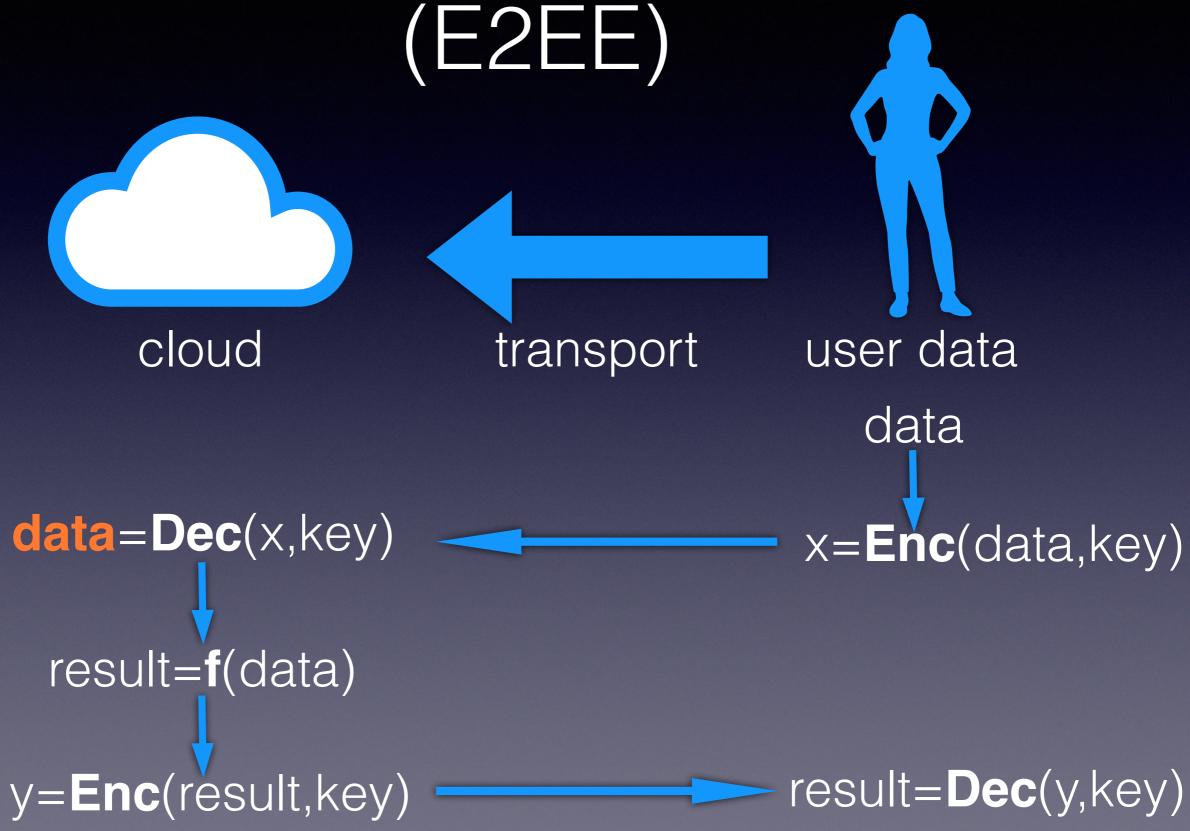
y=**Enc**(result,key)

End-to-End Encryption (F2F)



y=**Enc**(result,key)

End-to-End Encryption







data=**Dec**(x,key)



Quando il dato è a disposizione del fornitore di servizi, l'utente ha già perso il controllo:

data=**Dec**(x,key)



Quando il dato è a disposizione del fornitore di servizi, l'utente ha già perso il controllo:

 il fornitore si può avvalere a sua volta di altri fornitori;

data=**Dec**(x,key)



data=**Dec**(x,key)

- il fornitore si può avvalere a sua volta di altri fornitori;
- può subire attacchi che sottraggono i dati;



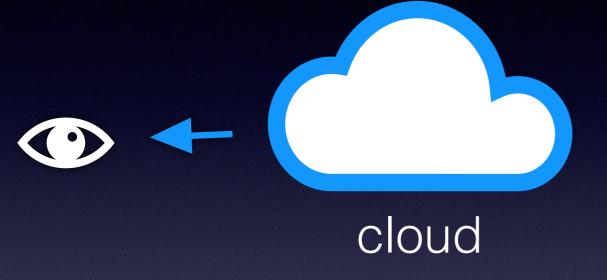
data=**Dec**(x,key)

- il fornitore si può avvalere a sua volta di altri fornitori;
- può subire attacchi che sottraggono i dati;
- può ricevere pressioni dai governi.



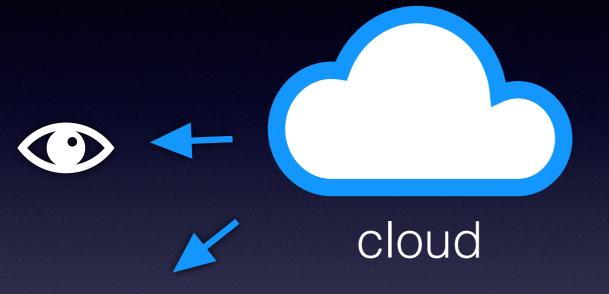
data=**Dec**(x,key)

- il fornitore si può avvalere a sua volta di altri fornitori;
- può subire attacchi che sottraggono i dati;
- può ricevere pressioni dai governi.



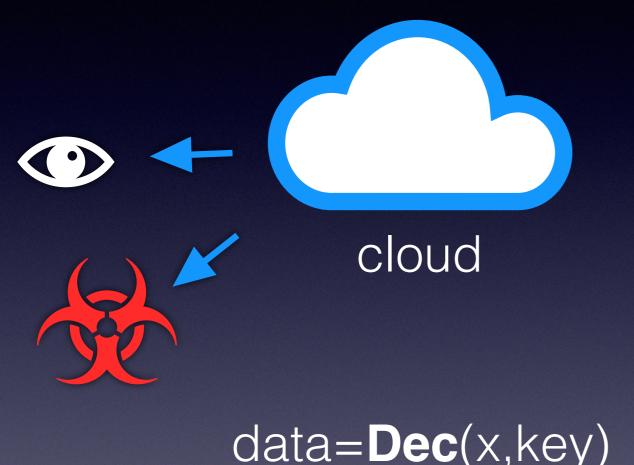
data=**Dec**(x,key)

- il fornitore si può avvalere a sua volta di altri fornitori;
- può subire attacchi che sottraggono i dati;
- può ricevere pressioni dai governi.

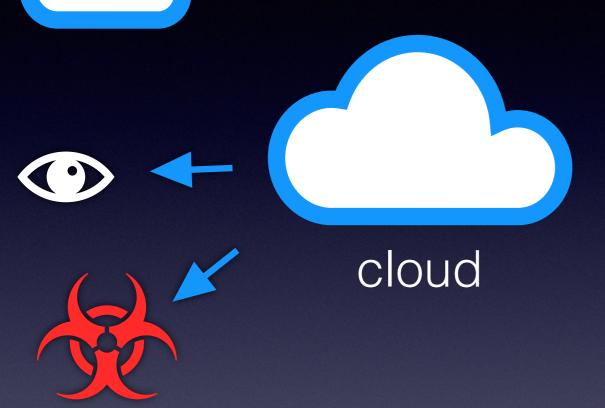


data=**Dec**(x,key)

- il fornitore si può avvalere a sua volta di altri fornitori;
- può subire attacchi che sottraggono i dati;
- può ricevere pressioni dai governi.

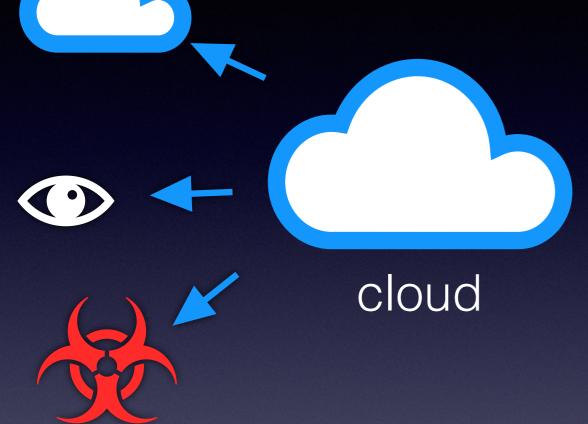


- il fornitore si può avvalere a sua volta di altri fornitori;
- può subire attacchi che sottraggono i dati;
- può ricevere pressioni dai governi.



data=**Dec**(x,key)

- il fornitore si può avvalere a sua volta di altri fornitori;
- può subire attacchi che sottraggono i dati;
- può ricevere pressioni dai governi.



data=**Dec**(x,key)

- il fornitore si può avvalere a sua volta di altri fornitori;
- può subire attacchi che sottraggono i dati;
- può ricevere pressioni dai governi.

Elaborazioni

- Il fornitore mette in campo tutti i mezzi per preservare la privacy, proteggendo i dati dell'utente
- Il punto essenziale è che per poter fornire il servizio deve accedere ai dati in chiaro
- Dati molto sensibili: ad esempio i dispositivi indossabili che effettuano il monitoraggio dei parametri biologici, le telecamere di sorveglianza dei sistemi di allarme di casa...
- Vorremmo che i provider fornissero elaborazioni su questi dati (tipicamente per mezzo di algoritmi di machine learning) senza che avessero accesso agli stessi.

Proteggere la privacy

• E' un *paradosso* voler mantenere la **privacy** e il controllo dei propri dati ed utilizzare fornitori di **servizi** su questi dati ?

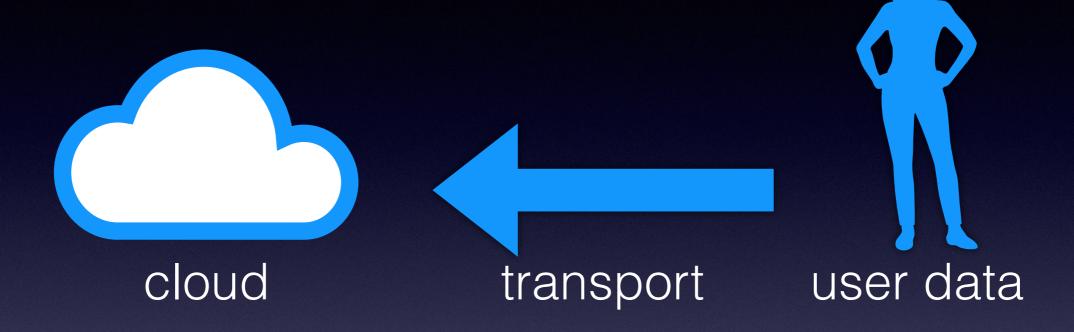
• il lato Client cifra i dati da conferire al Server;

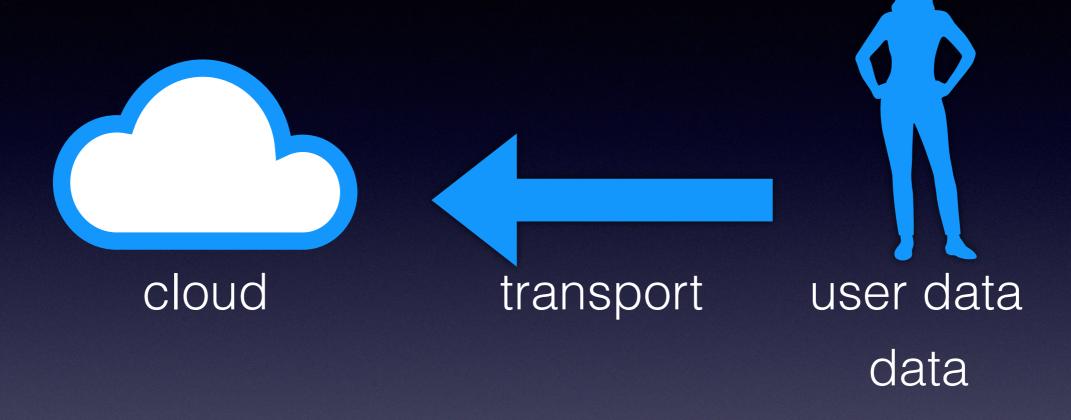
- il lato Client cifra i dati da conferire al Server;
- la chiave resta segreta, conosciuta solo all'utente;

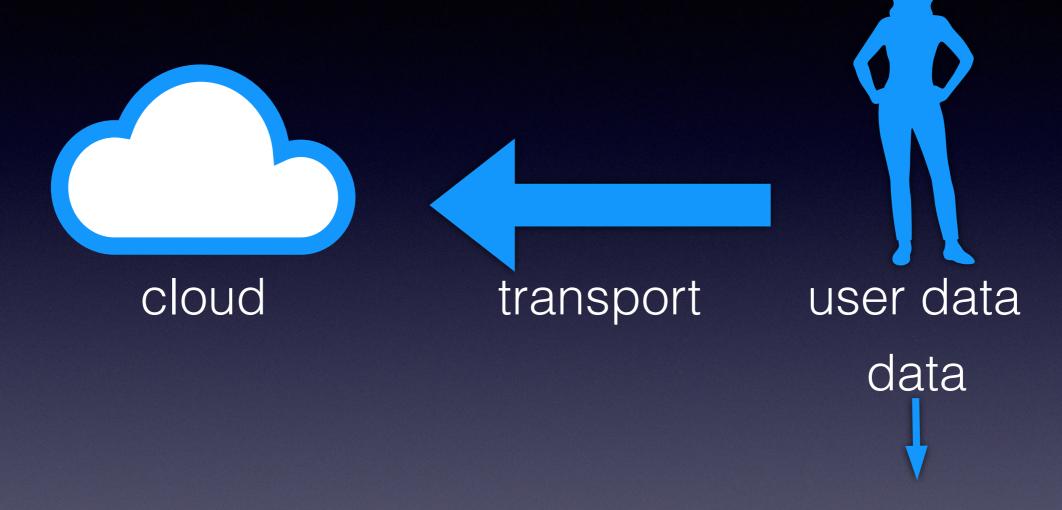
- il lato Client cifra i dati da conferire al Server;
- la chiave resta segreta, conosciuta solo all'utente;
- i dati arrivano al fornitore di servizi cifrati e a differenza dell'E2EE, dal lato server, la chiave non è nota;

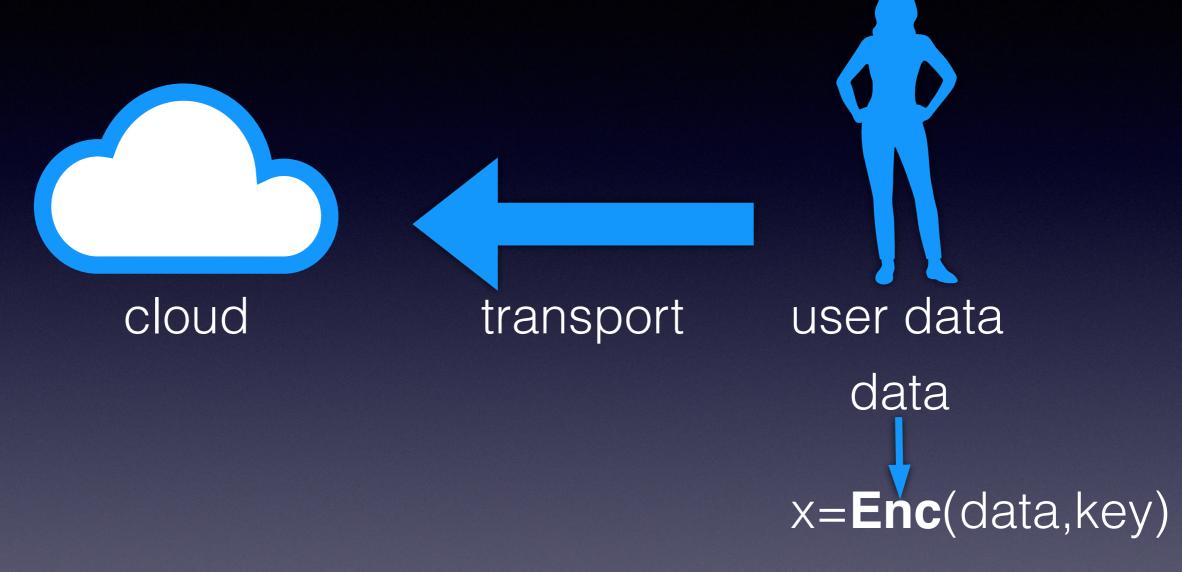
- il lato Client cifra i dati da conferire al Server;
- la chiave resta segreta, conosciuta solo all'utente;
- i dati arrivano al fornitore di servizi cifrati e a differenza dell'E2EE, dal lato server, la chiave non è nota;
- lato server restano solo dati cifrati.

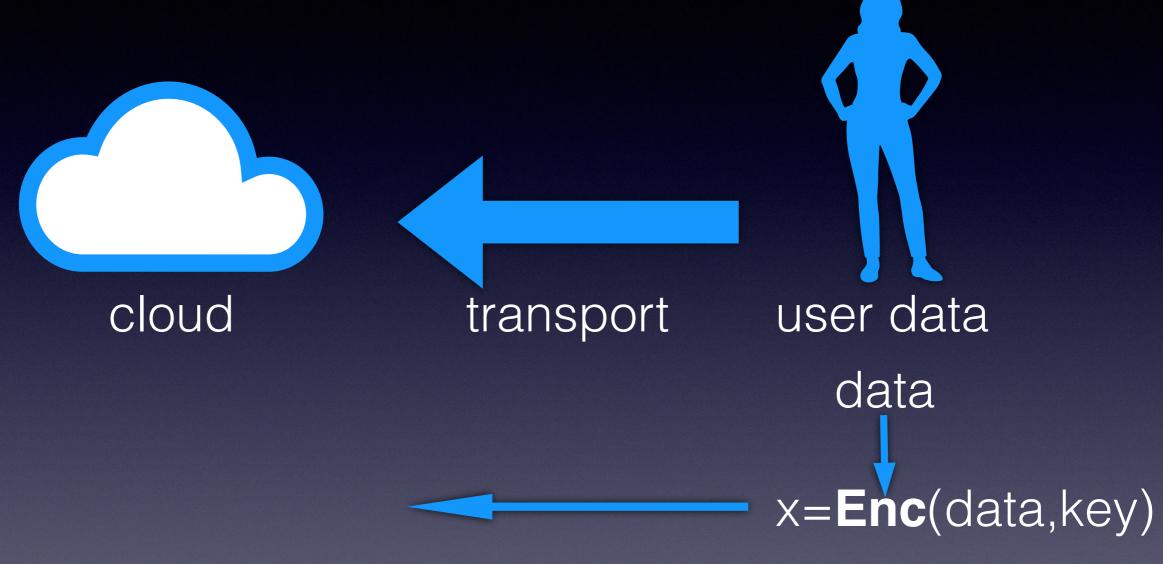
- il lato Client cifra i dati da conferire al Server;
- la chiave resta segreta, conosciuta solo all'utente;
- i dati arrivano al fornitore di servizi cifrati e a differenza dell'E2EE, dal lato server, la chiave non è nota;
- lato server restano solo dati cifrati.
- In questo approccio possiamo pensare di cifrare i dati e poi dimenticare/distruggere la chiave...

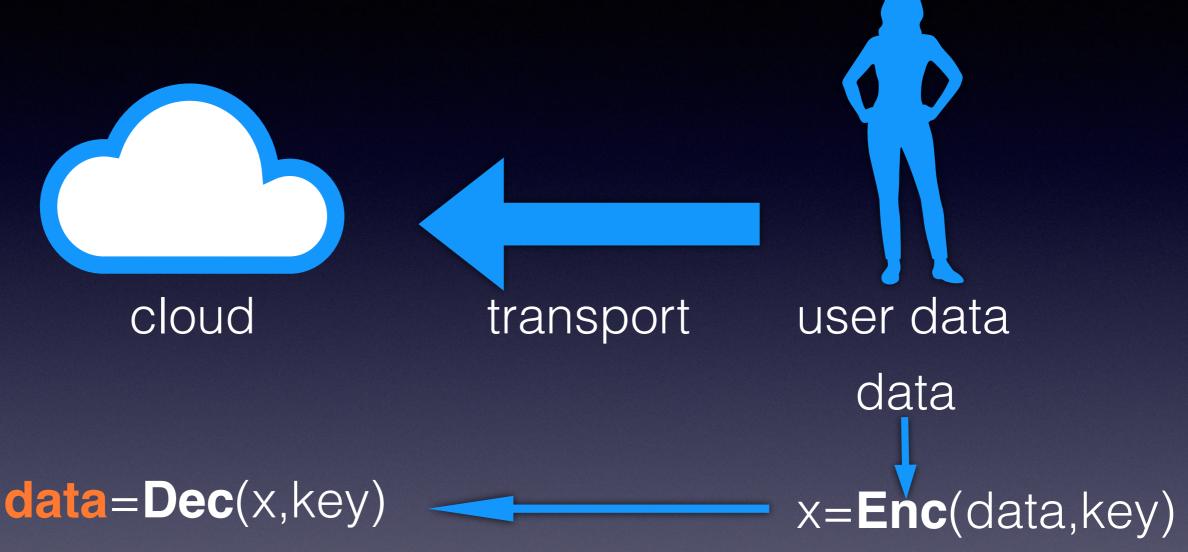


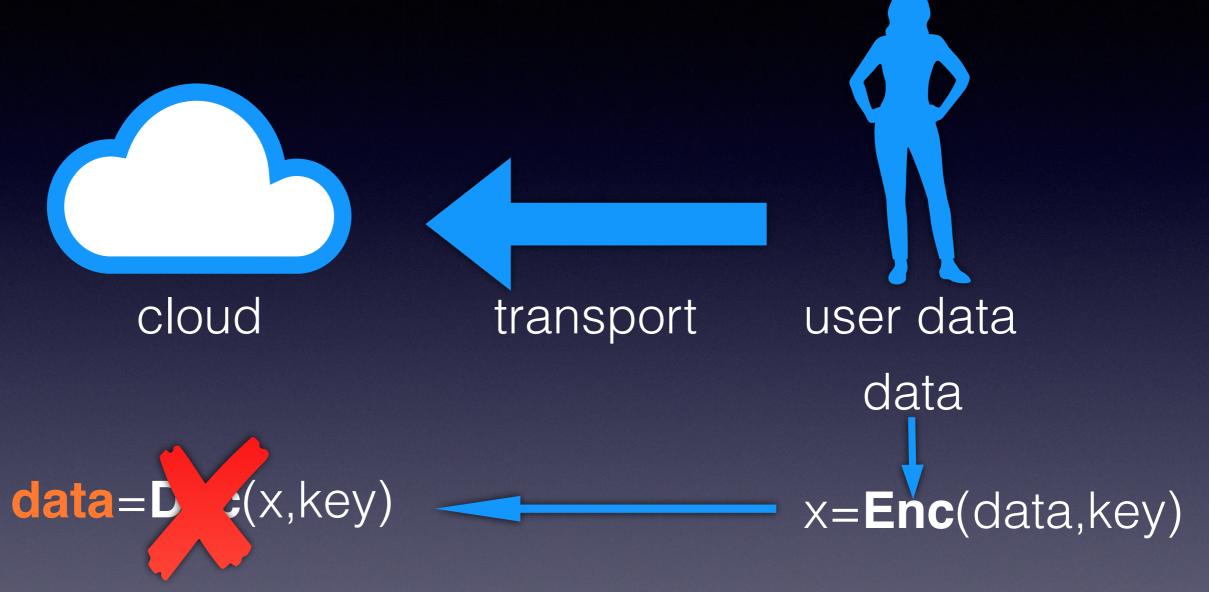


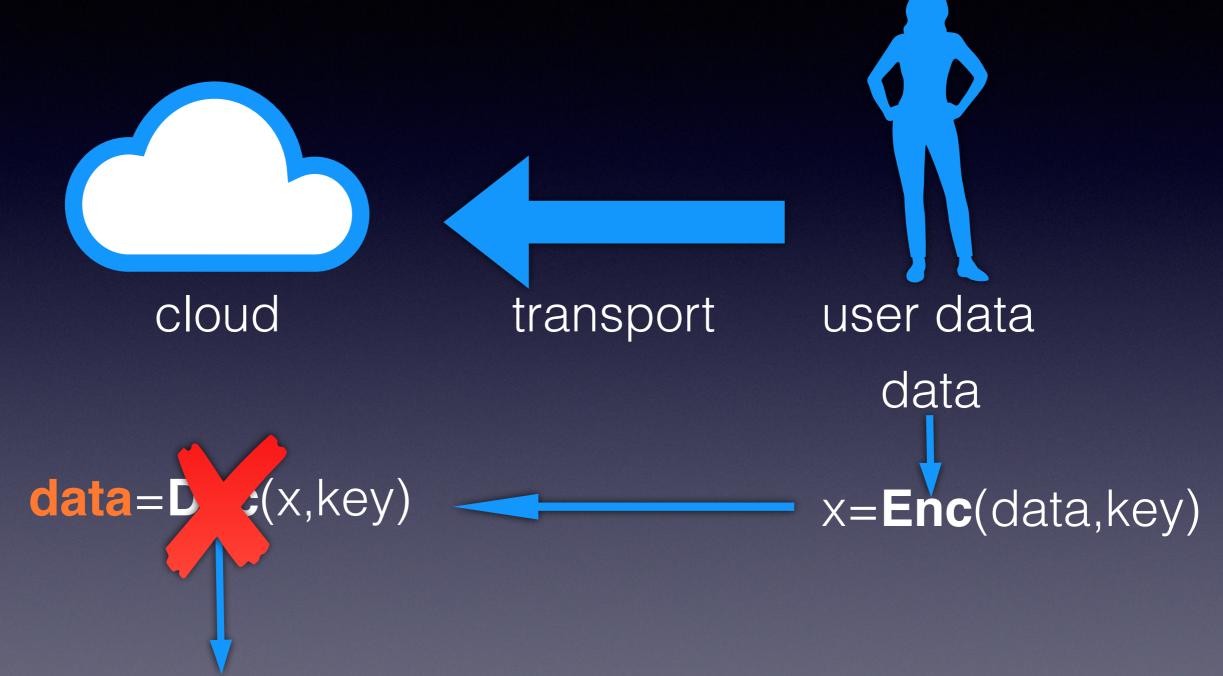


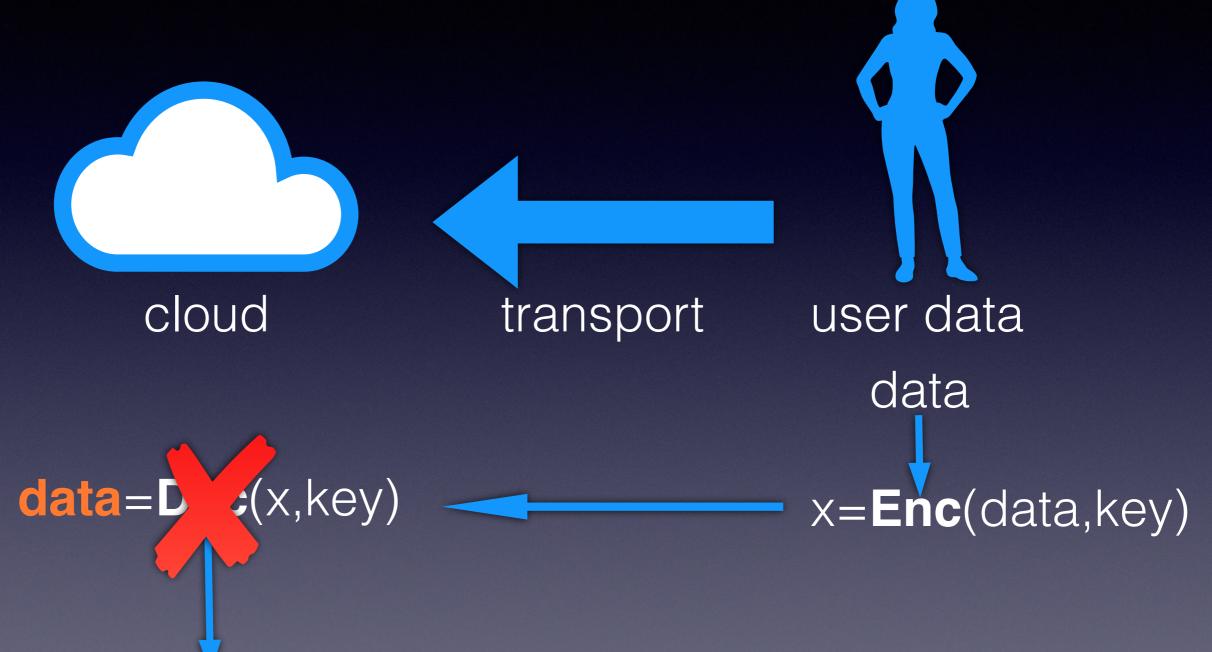












result= $\mathbf{f}(y)$

Nuovo Scenario

- Conferire solo dati cifrati al cloud...
- ...il provider di servizi elabora utilizzando i dati cifrati senza mai decifrare.
- Cosa è f(Enc(data,key)) ?

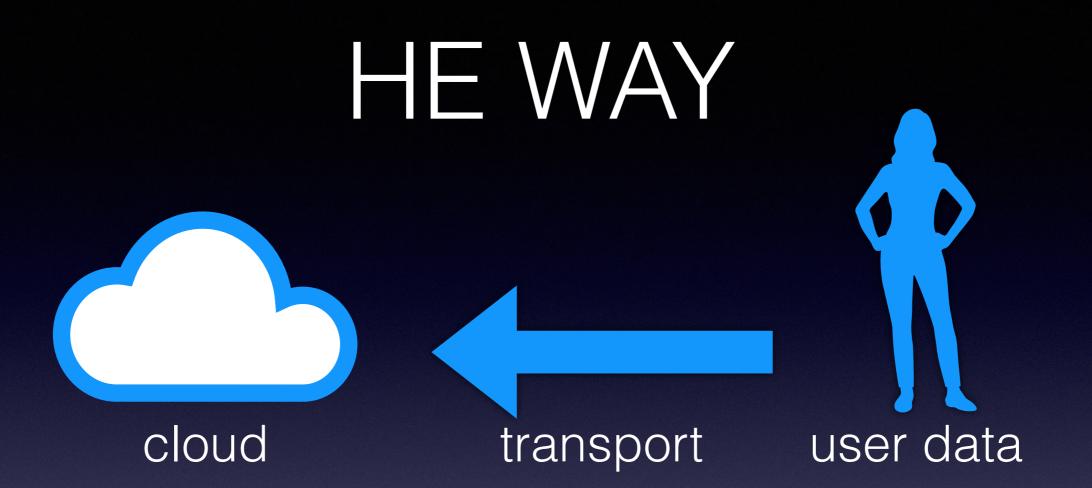
Homomorphic Encryption

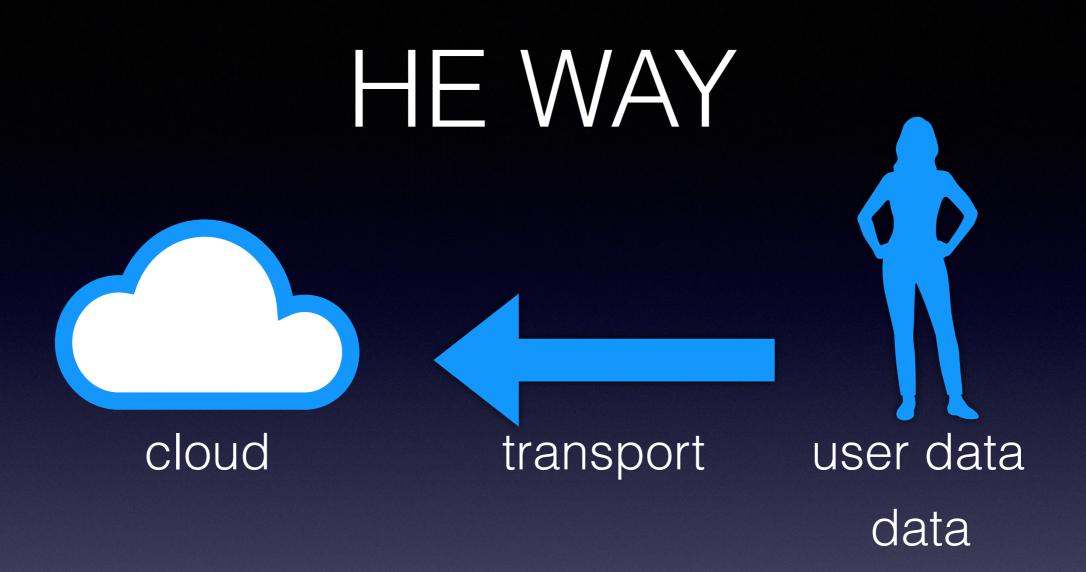
Per casi particolari di funzioni di cifratura Enc()
 e di funzioni f() particolari vale la proprietà:

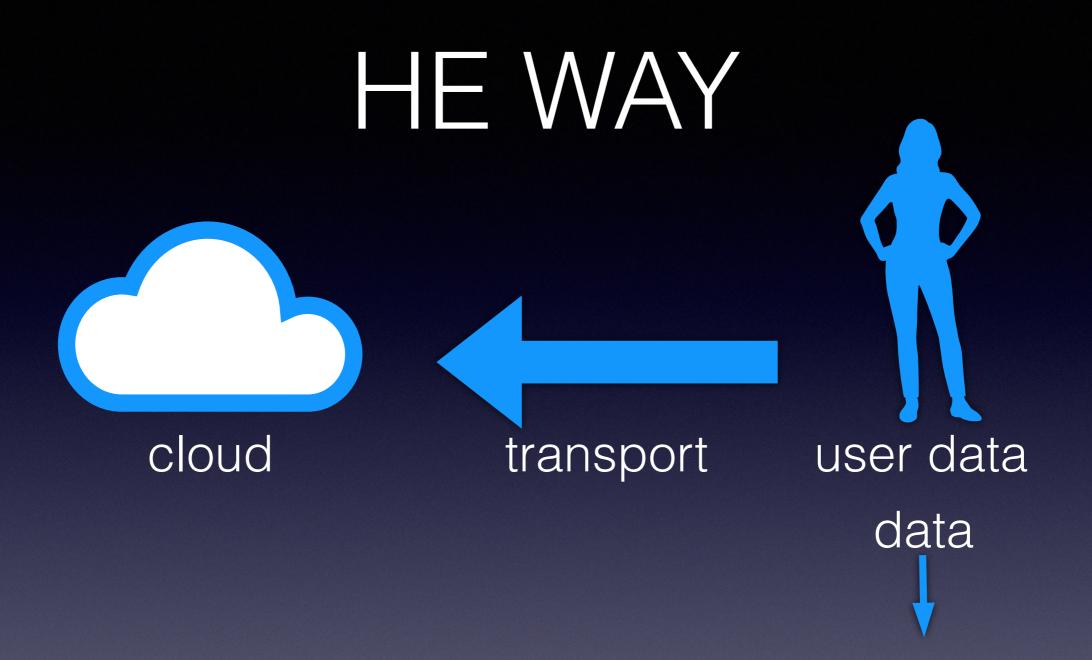
Enc(f(data), key) = f(Enc(data, key))

 dunque il server può effettuare l'elaborazione sul dato cifrato e rinviare il risultato cifrato al client che eventualmente può decrittare il risultato.

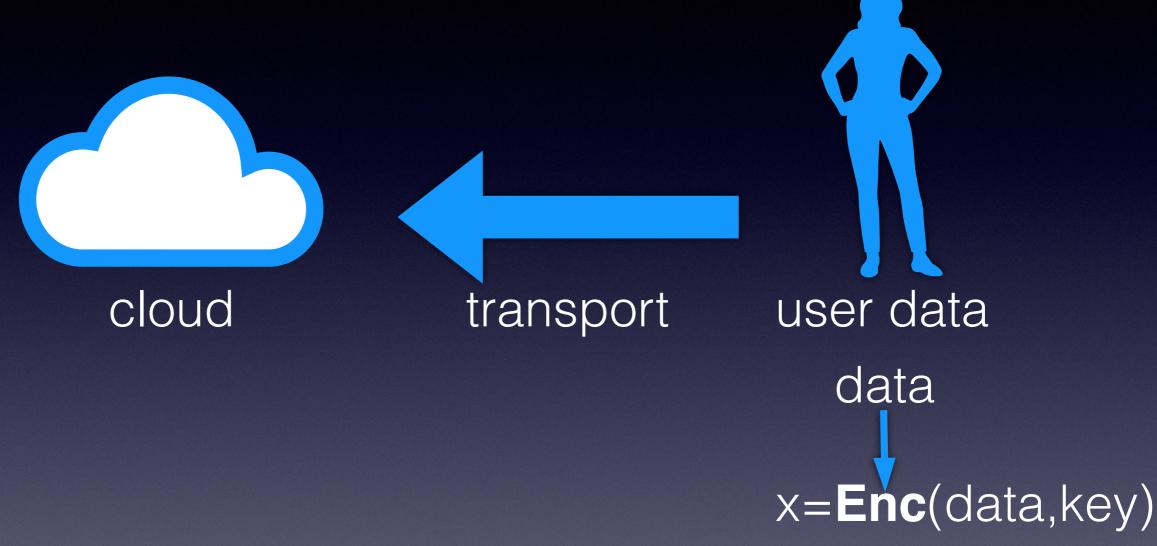
 $\mathbf{Dec}(\mathbf{Enc}(f(data), key), key) = f(data).$

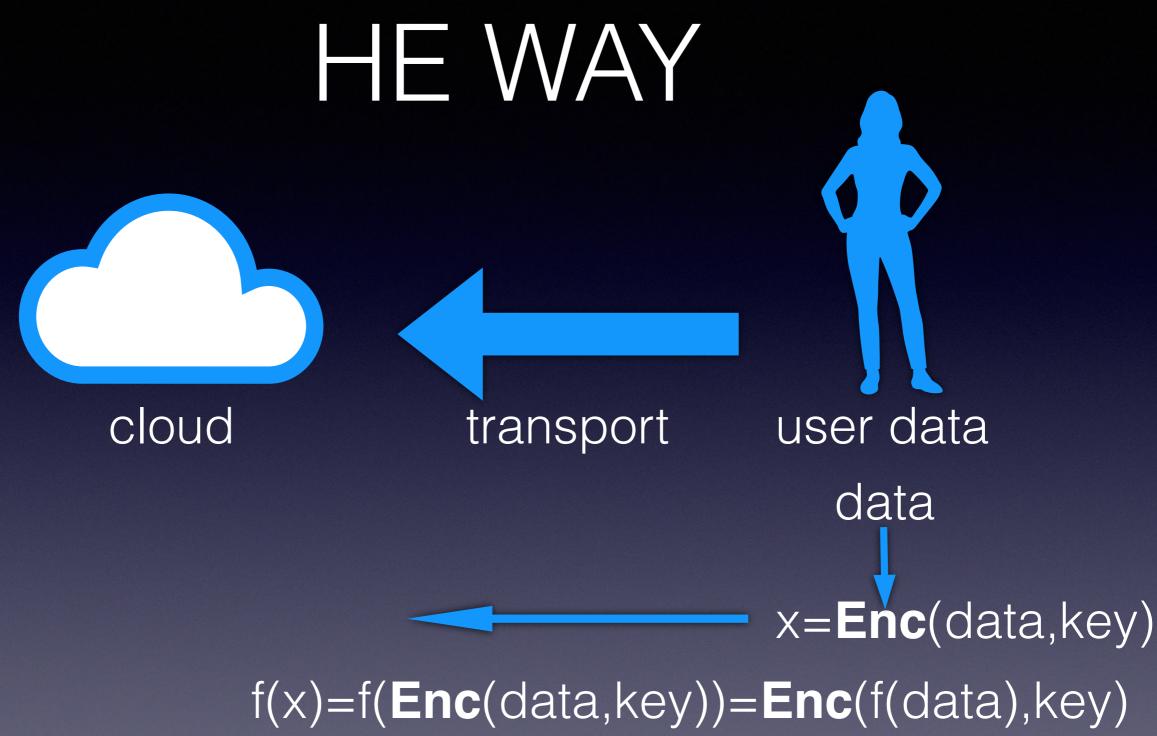




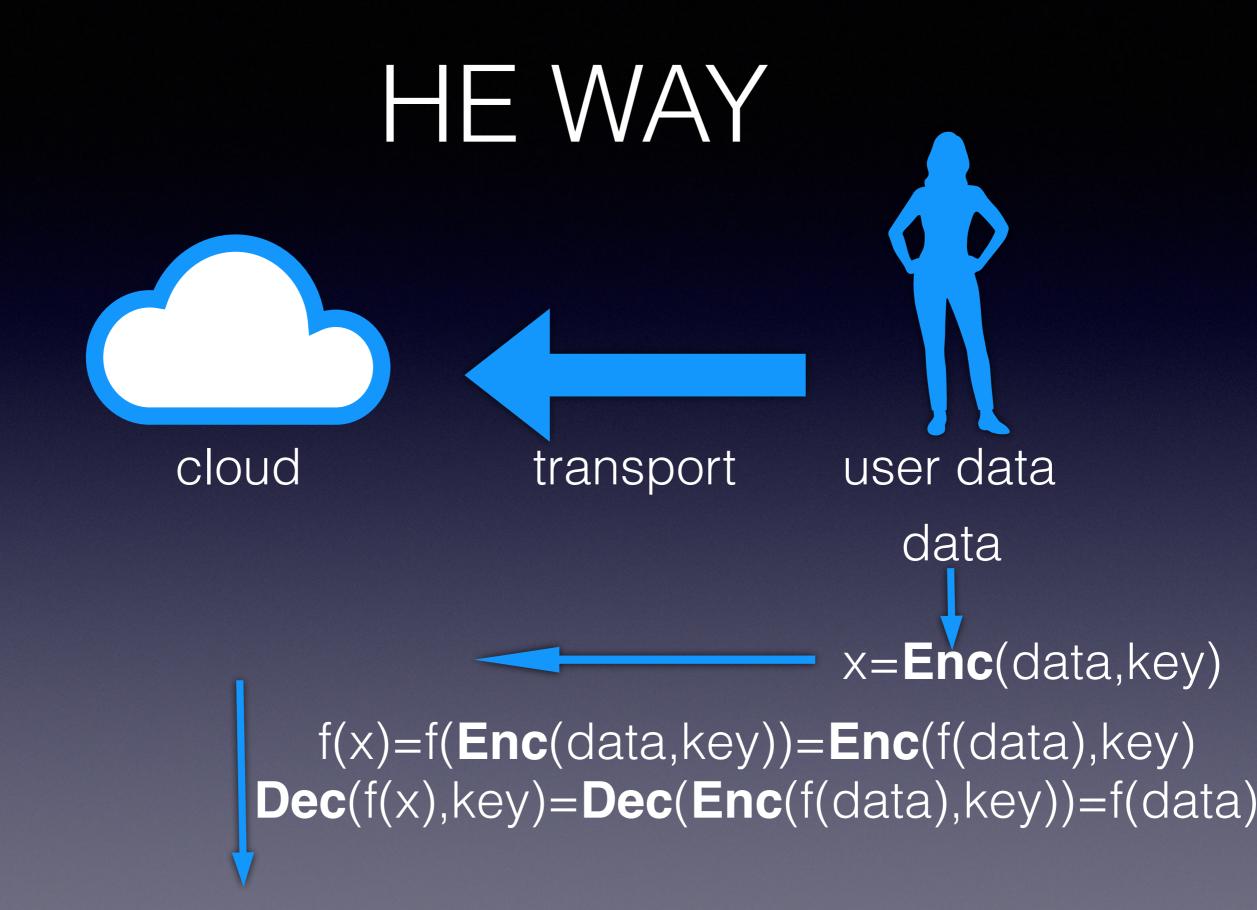


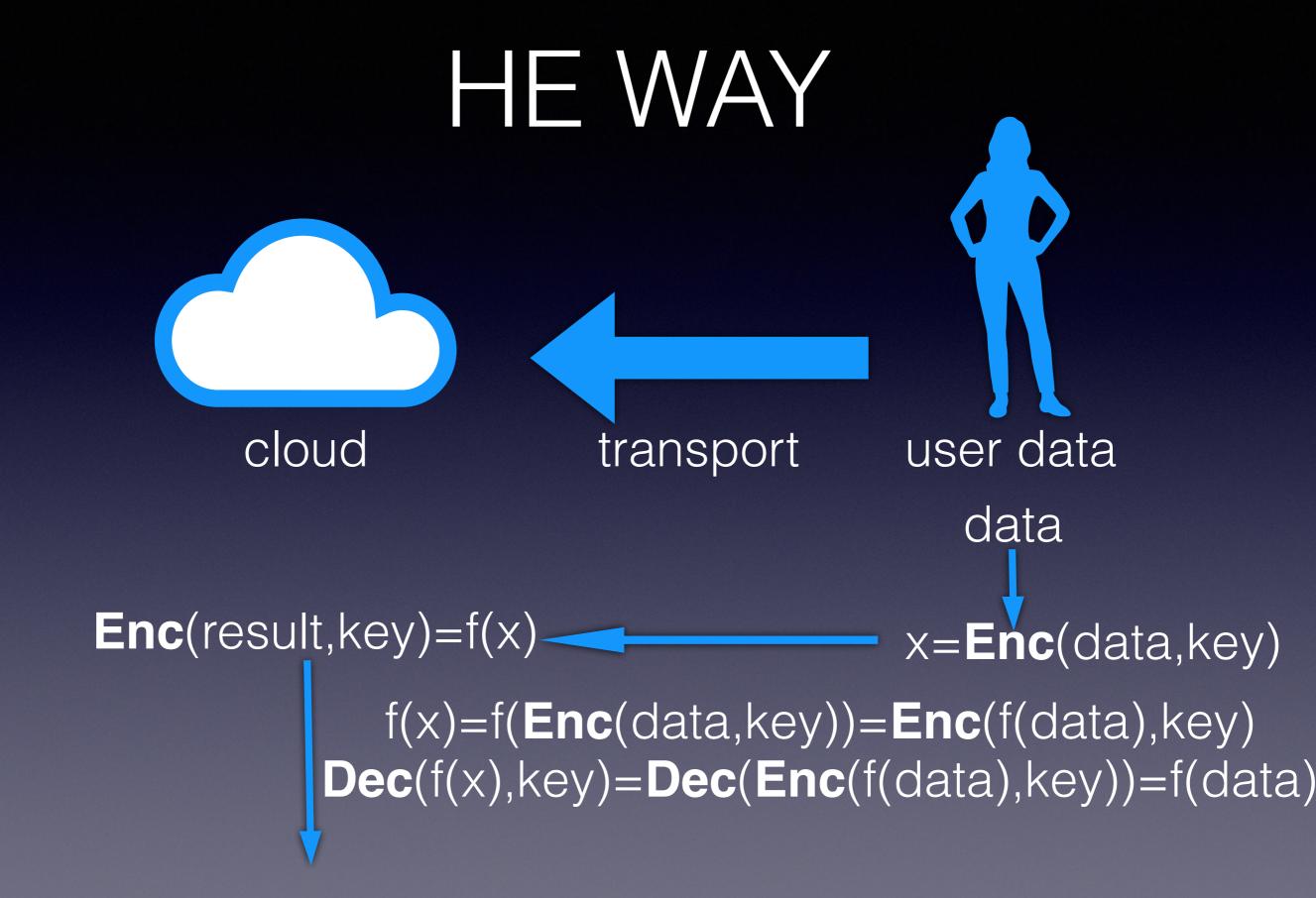


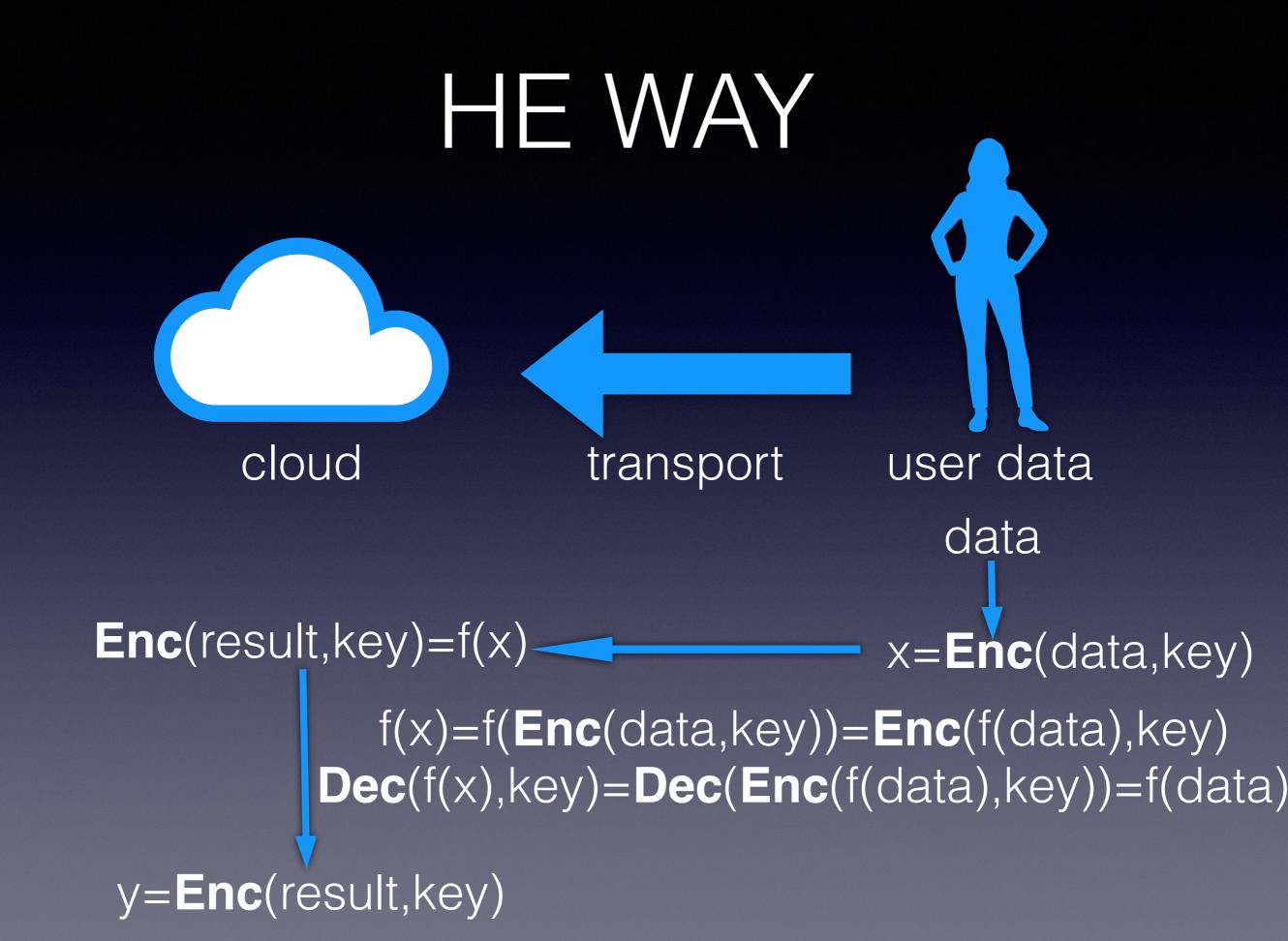


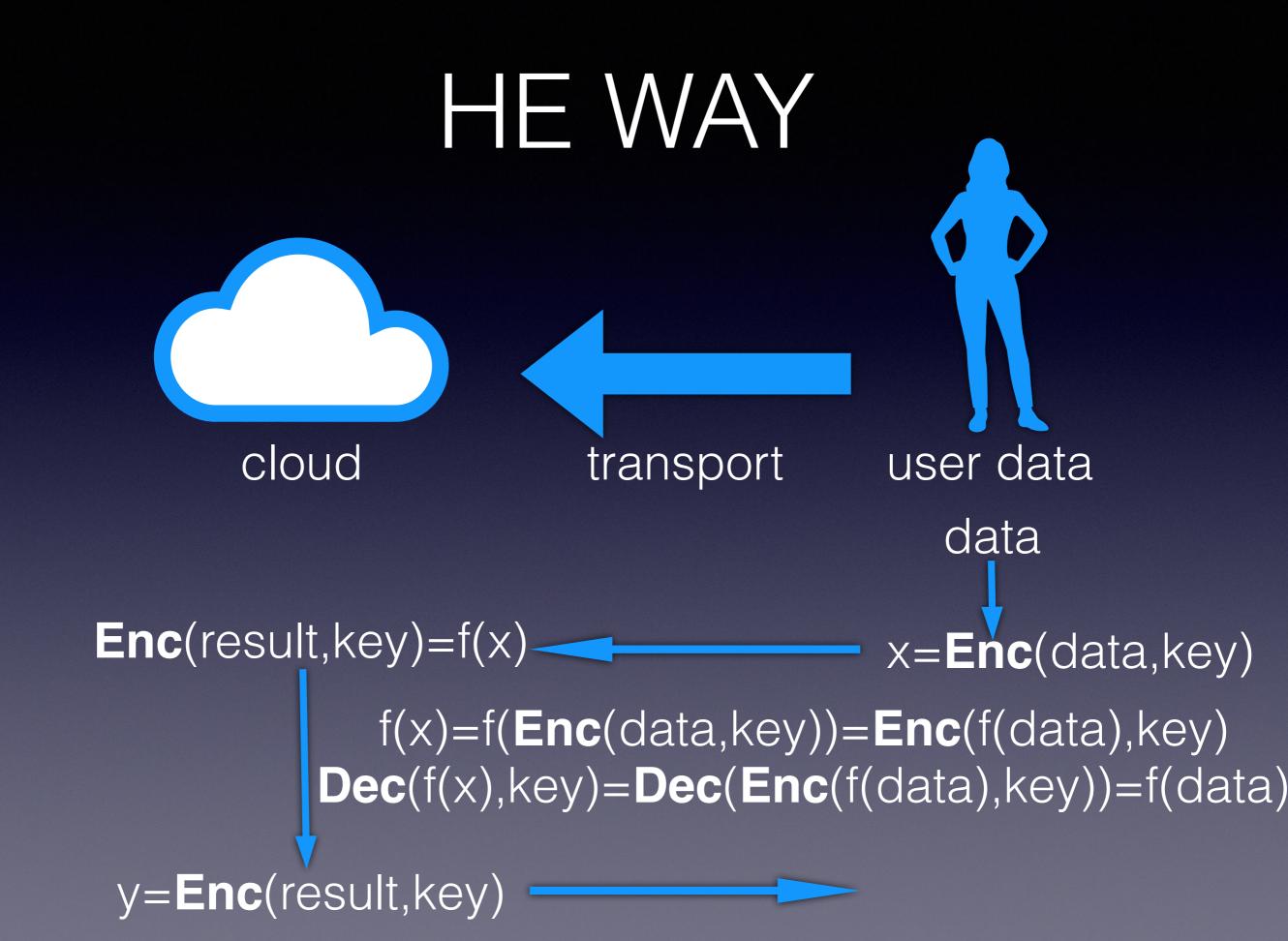


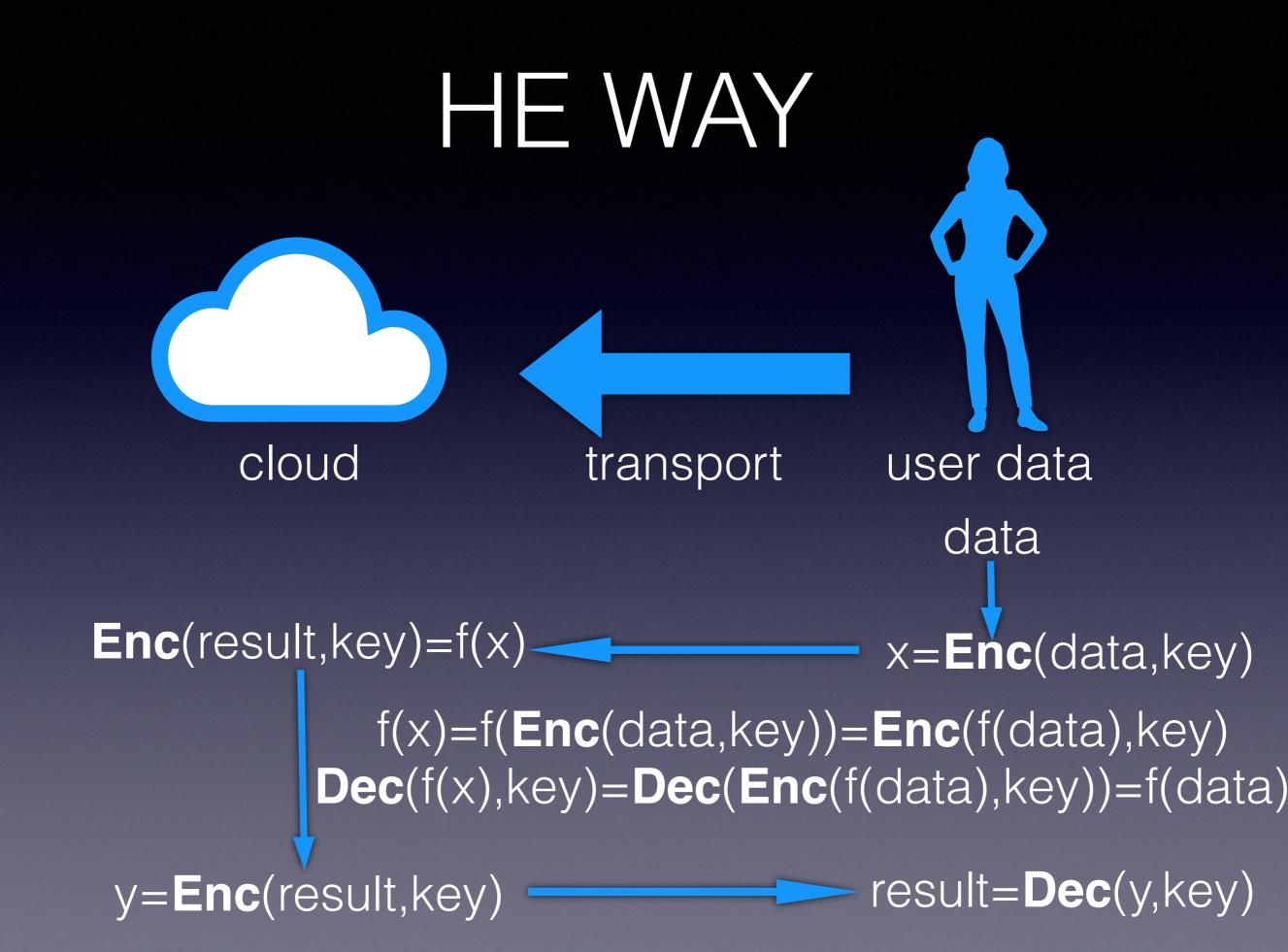
Dec(f(x),key)=Dec(Enc(f(data),key))=f(data)











Esistono sistemi per HE

 Nel 1978 Rivest aveva posto la questione se fosse possibile trovare per qualsiasi funzione un crittosistema con la proprietà della HE:

Enc(f(data),key) = f(**Enc**(data,key))

Negli anni sono state trovate funzioni f con la proprietà
HE rispetto a particolari crittosistemi: addizione
modulo 2, addizione con interi piccoli e
moltiplicazione modulo p (ElGamal1984), addizione di
interi grandi (Paillier1999), successore e
moltiplicazione (Brakereski et al. 2005).

Full Homomorphic Encryption

- La questione del 1978 viene detta Full Homomorphic Encryption (FHE)
- La prova che esistono crittosistemi che sono HE per ogni funzione f() arriva nel 2012 da Craig Gentry.
- Si basa sulla possibilità di avere un crittosistema di HE per somma e prodotto, da cui deriva la possibilità di avere HE per i polinomi e via approssimazione per qualsiasi f().