# Bitcoin: Fidarsi o non Fidarsi?

Luca Grilli, DI UniPG







#### Sommario

Prologo

• Perché il BTC?

Come funziona il BTC?

Conclusioni



Prologo



# Una storiella per iniziare ...

- nel 2009
  - studente norvegese
  - acquistò 5600 BTC con
     19 € (150 corone)







## Una storiella per iniziare ...

- nel 2009
  - studente norvegese
  - acquistò 5600 BTC con
     19 € (150 corone)

• ... poi dimenticò ...







## Una storiella per iniziare ...

- nel 2009
  - studente norvegese
  - acquistò 5600 BTC con
     19 € (150 corone)
- ... poi dimenticò ...
- nel 2013
  - 1 BTC = 205 €
  - Koch era MILIONARIO!!!

**Kristoffer Koch** 





#### ... ma che cos'è il Bitcoin?

- Possibile definizione
  - il bitcoin è una critto-valuta digitale introdotta nel 2009 da Satoshi Nakamoto



#### ... ma che cos'è il Bitcoin?

- Possibile definizione
  - il bitcoin è una critto-valuta digitale introdotta nel 2009 da Satoshi Nakamoto
- Perché il Bitcoin? Come funziona?
  - speriamo di chiarirlo oggi
  - ... ma molti misteri rimangono



#### ... ma che cos'è il Bitcoin?

- Possibile definizione
  - il bitcoin è una critto-valuta digitale introdotta nel 2009 da Satoshi Nakamoto
- Perché il Bitcoin? Come funziona?
  - speriamo di chiarirlo oggi
  - ... ma molti misteri rimangono
- Primo mistero
  - chi è Satoshi Nakamoto?





è Dorian Satoshi Nakamoto?





Dorian S. Nakamoto NEGA





è Tatsuaki Okamoto, NSA?





è Yuto Nagatomo, ex FC Inter?





per chi vuole fare un regalo!







è ancora un mistero!



### ... BTC e anonimato ...





Deposit Address: Account Balance: 0.00000 Pending: 0.00000

Your Account Your Purchases Forum Logout Helo

#### Categories

Drugs (2814)

Data (676)

Weapons (148)

Collectables (29)

Metals/Stones (19)

Other (244)

Software (144)

Movies (32)

Tobacco (165)

Counterfeits (82)

Alcohol (16)

eBooks (771)

#### Exchange

Exchange

#### User Menu

Home

Inbox (0/0)

Account

Purchases

Favorites

Deposit Addresses

There's no account admin or similar here, if anyone other than backopy (user id 1) addresses you by PM that person has nothing to do with BMR and is most likely just a scanner trying to impersonate





Drugs > Cannabis > Weed 1/2oz. Cosmic OG(FREE 1/4oz, of Indoor Shake Included) Seler: Cal Bud 2012 (1944) 51 BTC



Allowed a Miles ERARE BAROLO 1964 COLLECTOR'S WINE Seller: falce (594)

2,47974 BTC



Services > Money (SSN/DL#/UKDOB SEARCH: GUARANTEED G4

Seller: demonfile (#614071 BTC



Drugs > Ecstasy 1 kpl 200 mg Party Flocker Seller: Prodige (414)

0.34716 BTC



Drugs > Cannabis > Seeds (5) LifeSaver (B.O.G. Seeds) Seller: Toolegit (346)

0.42214 BTC



Drugs > Psychedelics > Others 2C-B 200mg Seller: realibertarian (307)

0.64349 BTC



Drugs > Stimulants > Speed 28.5g Speed / Ounce)

Amphetamine paste (1 Seler: Burgee54 (40)33583 BTC



eBooks > Drugs The Joint Rolling Handbook Seller: capteingicard (0)

0.00938 BTC



Drugs > Ecstasy ("1Gram Dutch MDMA Crystals 82%-Promo Seller: QualityDrug (163)

0.21078 BTC



Data > Dipital Goods [ebook] Dynamite Mentalism by George Anderson Seller: sh4d3r1959/399/814 BTC



[Document] Ohio (OH-USA) Driving License PSD File Seller: sh4d3r1950/260000 BTC



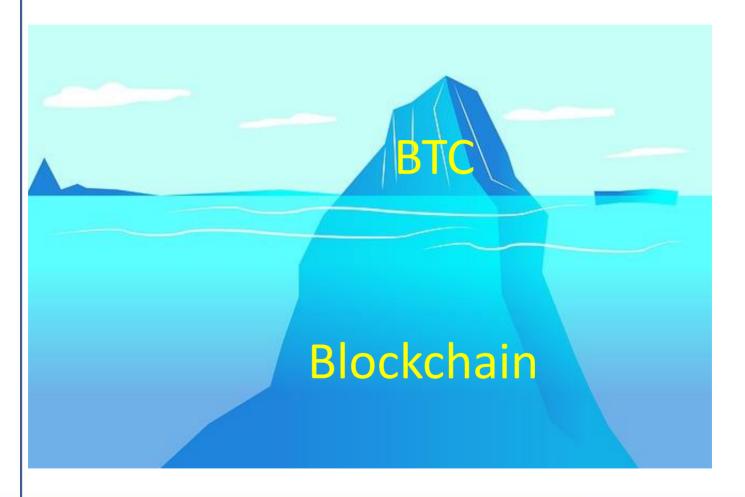
( S EU CC No.1 Seller: fair-deals (74)

3.20000 BTC

BTC e BlackMarket



### Bitcoin vs Blockchain





# Perché il Bitcoin?



### Verità e Fiducia: 2 problemi centrali

- Verità: capacità di ricostruire la storia esatta di come fatti/eventi sono avvenuti
- In informatica: fatti ≡ informazioni
  - verità ⇔ capacità di gestire una struttura dati (logica) rappresentativa della realtà e/o coerente a determinati vincoli di dominio
- Fiducia: credere che una certa entità agisca in un determinato modo, senza poterlo verificare



#### Verità vs Autenticità

 Autenticità: capacità di verificare se una data informazione è stata <u>prodotta</u> e/o <u>sottoscritta</u> da una specifica entità (fonte)





## Autenticità tramite Crittografia

#### **Fiducia**



#### **Prova Crittografica**

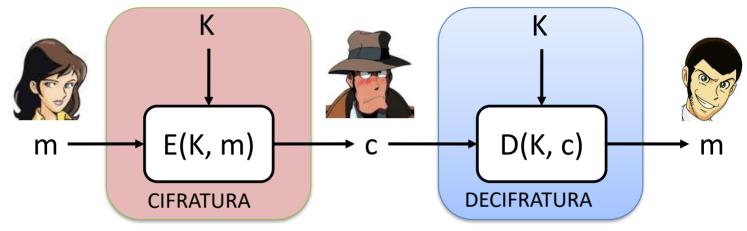




# Come si **realizza** una **prova crittografica**?



# Crittografia a *chiave segreta* (o *simmetrica*)



m: testo in chiaro

c: testo cifrato

K: chiave crittografica segreta

E(K, m): funzione di cifratura

D(K, m): funzione di decifratura

impiego classico: protezione della confidenzialità

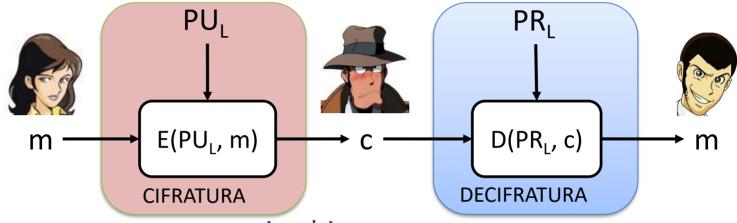


# Crittografia a *chiave pubblica* (o *asimmetrica*)

- Anziché una chiave segreta condivisa K
- Due chiavi accoppiate (PU, PR)
  - PU: chiave pubblica, da divulgare
  - PR: chiave privata, da custodire segretamente
  - Impiego
    - protezione della confidenzialità
    - protezione dell'autenticità (firma digitale)



# Crittografia a *chiave pubblica* (o *asimmetrica*)



m: testo in chiaro

c: testo cifrato

PU<sub>I</sub>: **chiave pubblica** di Lupin

PR<sub>1</sub>: chiave privata di Lupin

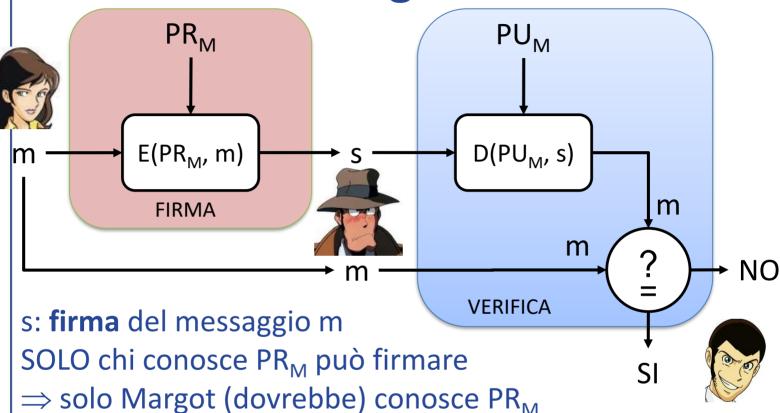
E(PU<sub>1</sub>, m): funzione di cifratura a chiave pubblica

D(PR<sub>1</sub>, m): funzione di decifratura a chiave pubblica

impiego: protezione della confidenzialità



Firma digitale



Lupin (o chiunque) può <u>verificare</u> l'**autenticità** del messaggio effettuando un semplice test

UNIVERSITÀ DEGLI STUDI DI PERLICI



### ... quindi ...

- Firma digitale ⇒ autenticità senza doversi fidare
- Firma digitale ?⇒? verità senza doversi fidare



# ... quindi ...

- Firma digitale ⇒ autenticità senza doversi fidare
- Firma digitale ?⇒? verità senza doversi fidare

#### **NO!!!**

- Esistono le MENZOGNE AUTENTICHE
  - falsità prodotte da fonti (crittograficamente) verificabili



### Verità ⇒ Fiducia

- Verità ottenibile tramite
  - verifiche (crittografiche) di autenticità
  - controlli sulla coerenza logica dei dati
  - accessibilità ai dati (trasparenza)
  - immutabilità dati accettati
  - **—** ...
- ⇒ richiede comunque fiducia in chi esegue queste verifiche/controlli
  - soprattutto in processi fortemente dinamici

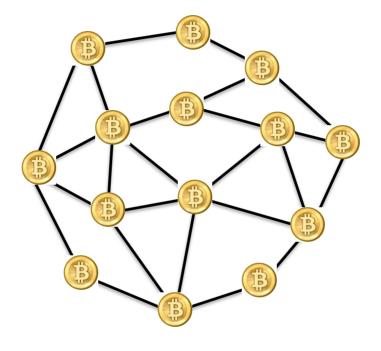


### Modelli per la gestione della fiducia





# Bitcoin/Blockchain



Primo esempio di modello decentralizzato aperto e pubblico



# Altri *ingredienti* crittografici fondamentali



# Funzioni crittografiche di hash

- NON richiedono l'uso di una chiave crittografica
  - INPUT: stringa binaria di qualsiasi lunghezza
  - OUTPUT: stringa binaria di lunghezza prefissata (128 bit, 256 bit, 512 bit)
- Proprietà
  - pseudo-randomicità (instabilità)
  - resistenza alla preimmagine
  - resistenza alle collisioni



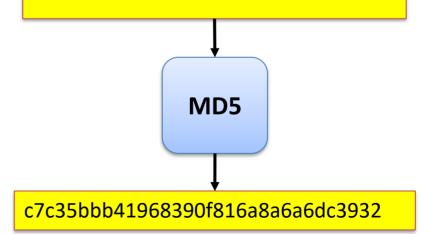
#### Un hash a 128 bit – MD5

**INPUT** 

 $m \in \{0,1\}^*$ 

OUTPUT  $h(m) \in \{0,1\}^{128}$ 

Nel mezzo del cammin di nostra vita mi ritrovai per una selva oscura ché la diritta via era smarrita. Ahi quanto a dir qual era è cosa dura esta selva selvaggia e aspra e forte che nel pensier rinova la paura! Tant'è amara che poco è più morte; ma per trattar del ben ch'i' vi trovai, dirò de l'altre cose ch'i' v'ho scorte.





### Un hash a 256 bit – SHA-256

**INPUT** 

 $m \in \{0,1\}^*$ 

**OUTPUT** 

$$h(m) \in \{0,1\}^{256}$$

Nel mezzo del cammin di nostra vita mi ritrovai per una selva oscura ché la diritta via era smarrita. Ahi quanto a dir qual era è cosa dura esta selva selvaggia e aspra e forte che nel pensier rinova la paura! Tant'è amara che poco è più morte; ma per trattar del ben ch'i' vi trovai, dirò de l'altre cose ch'i' v'ho scorte.



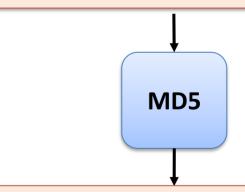
494ac477c5f0b482673dee9d68bfd4d2f41c874a9757a8759ea65b4c79db5c7c



# Hash di messaggi quasi identici

Nel mezzo del cammin di nostra vita mi ritrovai per una selva oscura ché la diritta via era smarrita. Ahi quanto a dir qual era è cosa dura esta selva selvaggia e aspra e forte che nel pensier rinova la paura! Tant'è amara che poco è più morte; ma per trattar del ben ch'i' vi trovai, dirò de l'altre cose ch'i' v'ho scorte. Ne centro del cammin di nostra vita mi ritrovai per una selva oscura ché la diritta via era smarrita. Ahi quanto a dir qual era è cosa dura esta selva selvaggia e aspra e forte che nel pensier rinova la paura! Tant'è amara che poco è più morte; ma per trattar del ben ch'i' vi trovai, dirò de l'altre cose ch'i' v'ho scorte.

C7c35bbb41968390f816a8a6a6dc3932



496849de742cbdc4f7490c25f76ad798



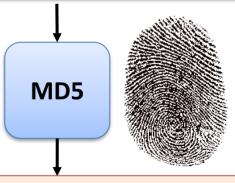
### Hash: impronta digitale di un file

Nel mezzo del cammin di nostra vita mi ritrovai per una selva oscura ché la diritta via era smarrita. Ahi quanto a dir qual era è cosa dura esta selva selvaggia e aspra e forte che nel pensier rinova la paura! Tant'è amara che poco è più morte; ma per trattar del ben ch'i' vi trovai, dirò de l'altre cose ch'i' v'ho scorte. Ne centro del cammin di nostra vita mi ritrovai per una selva oscura ché la diritta via era smarrita.

Ahi quanto a dir qual era è cosa dura esta selva selvaggia e aspra e forte che nel pensier rinova la paura!

Tant'è amara che poco è più morte; ma per trattar del ben ch'i' vi trovai, dirò de l'altre cose ch'i' v'ho scorte.

C7c35bbb41968390f816a8a6a6dc3932



496849de742cbdc4f7490c25f76ad798

Bitcoin: Fidarsi o non Fidarsi?

Prof. Luca Grilli, DI UniPG



# Resistenza alla preimmagine

- Calcolare l'hash h(m) di un messaggio m è relativamente facile
- ... e l'inversione di un hash noto? È ancora facile?
- Fissato un hash h'
- Trovare m tale che h(m) = h'
- ... è un problema MOLTO complesso!
- Unico approccio noto è procedere per tentativi (approccio a forza bruta)



### Invertire un hash ... a forza bruta

• h': hash che si desidera invertire

- PROCEDIMENTO
  - 1. generare un messaggio m<sub>i</sub>
  - 2. calcolare h(m<sub>i</sub>)
  - -3. **TEST**:  $h(m_i)$  coincide con h'?
    - 3.a SE esito TEST posito ⇒ m<sub>i</sub> è una soluzione accettabile
    - 3.b SE esito TEST negativo ⇒ ritornare al punto 1.



### Quanti tentativi (statisticamente)?

- Mediamente circa metà dei possibili hash
  - 2<sup>127</sup> per hash a 128 bit
  - 2<sup>255</sup> per hash a 256 bit
  - Quanto tempo ci vuole, insomma?
    - con una CPU molto potente
    - 1 tentativo in 1 nanosecondo
    - numero medio di tentativi:  $2^{127} \cong 10^{0.3 \cdot 127} \cong 10^{38}$
    - $\Rightarrow$  necessari in media  $10^{29}$  secondi
    - $\Rightarrow$  più di  $10^{21}$  anni



# Inversione parziale

- A volte può interessare trovare
  - un messaggio m
  - tale che h(m) abbia una struttura parzialmente prefissata
- Esempio
  - h(m) deve iniziare con k bit (64 bit) nulli

0000000000000007fe93b67d1f3caf9d76f7973b16049400a1145ff2ad6f38a

- $\Rightarrow$  necessari mediamente  $2^{k-1}$  tentativi
- $k = 64 bit \Rightarrow 2^{63} \cong 10^{0.3 \cdot 63} \cong 10^{18.9}$



### Resistenza alle collisioni

 È computazionalmente infattibile trovare due messaggi m<sub>1</sub> e m<sub>2</sub> tali che h(m<sub>1</sub>) = h(m<sub>2</sub>)

- Anche in questo caso solo approcci a forza bruta sono noti
- Si dimostra che sono richiesti, in media, 2<sup>k/2</sup> tentativi
  - 2<sup>64</sup> per hash a 128 bit
  - 2<sup>128</sup> per hash a 256 bit



# Come funziona il Bitcoin?

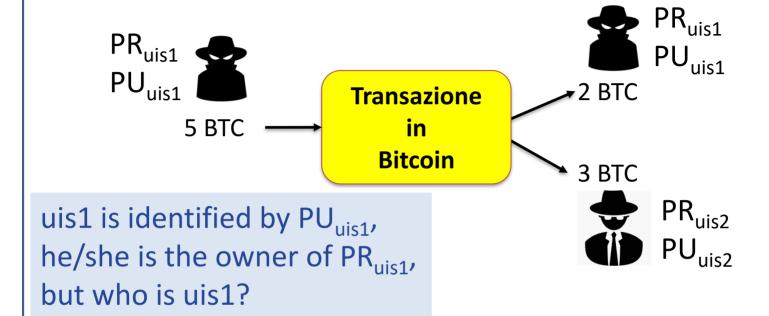


... transazioni in Bitcoin ...

Bitcoin: Fidarsi o non Fidarsi?



### BTC prevede transazioni anonime



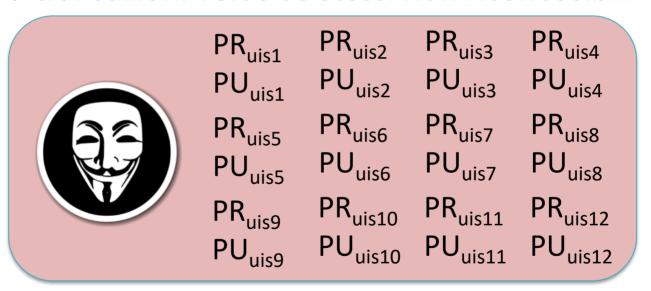
∑ BTC input ≈ ∑ BTC output usati solo codici identificativi anonimi tipicamente chiavi pubbliche

⇒difficile risalire alle identità



### ... anonimato rafforzato da ...

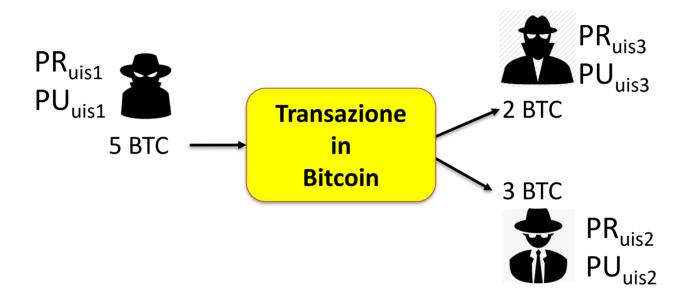
- ogni soggetto può avere un numero arbitrario di codici anonimi (pseudonimi)
- ⇒ transazioni verso se stessi non riconoscibili



una coppia PU, PR **non** viene **assegnata** da una autority ma è **generata** dal suo **proprietario** 



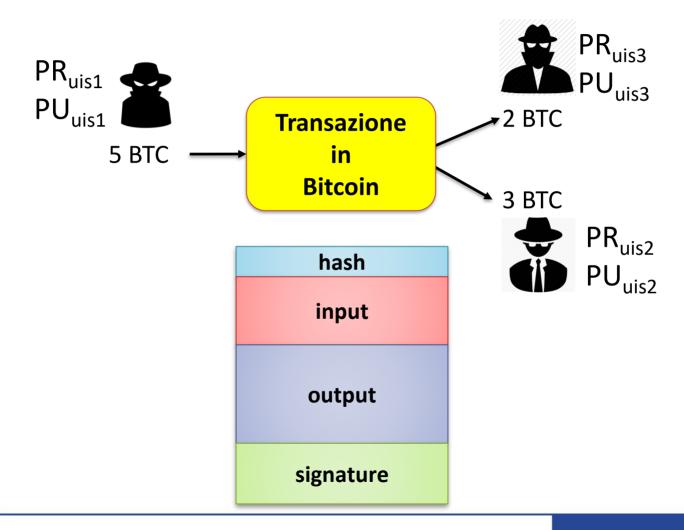
#### ... anonimato rafforzato da ...



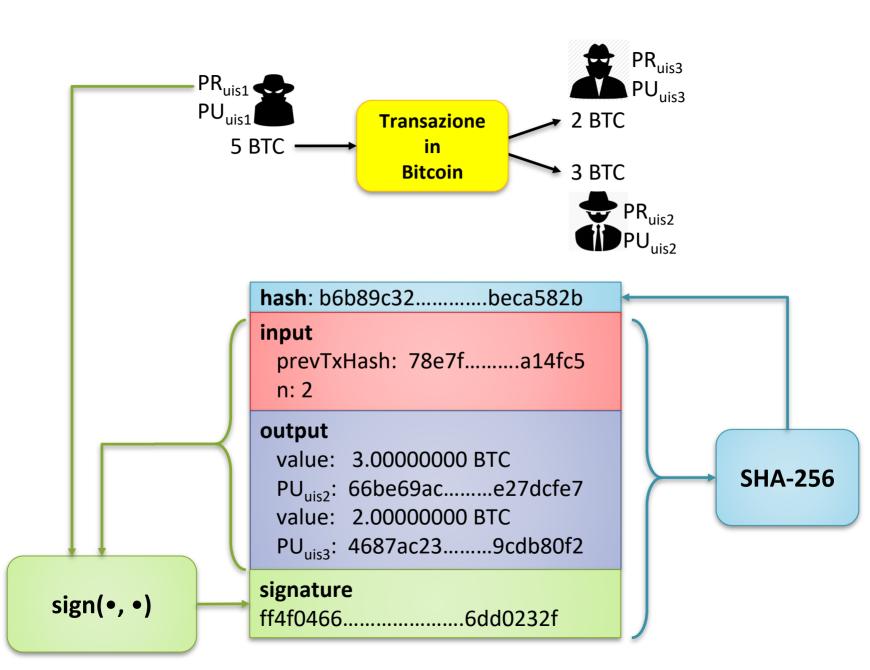
è possibile che uis1, uis2 e uis3 siano la **stessa persona**!!

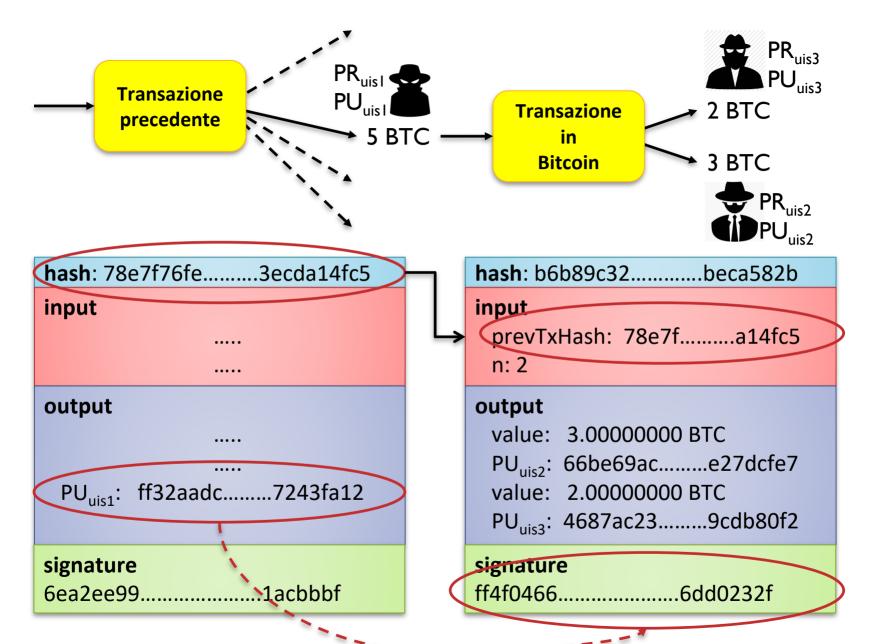


#### Bitcoin: dati di una transazione



Bitcoin: Fidarsi o non Fidarsi?





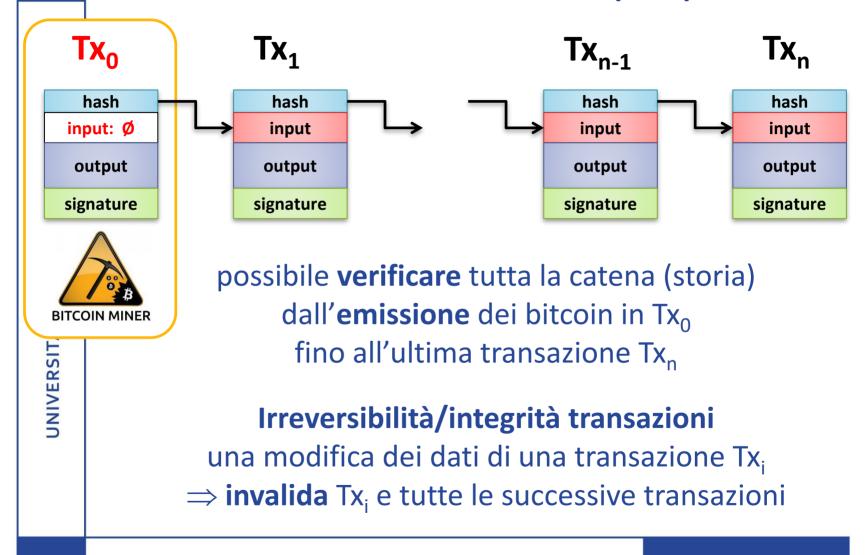


#### Firmatario di una transazione

- Il **proprietario** dei 5 BTC in input alla transazione, **firma** la **transazione** 
  - per verificare l'autenticità della firma serve la chiave pubblica di tale proprietario
    - che deve essere contenuta nella transazione precedente quella corrente
  - nella sezione input della transazione corrente è inserito l'hash della precedente transazione
  - -⇒ concatenamento (o catena) delle proprietà

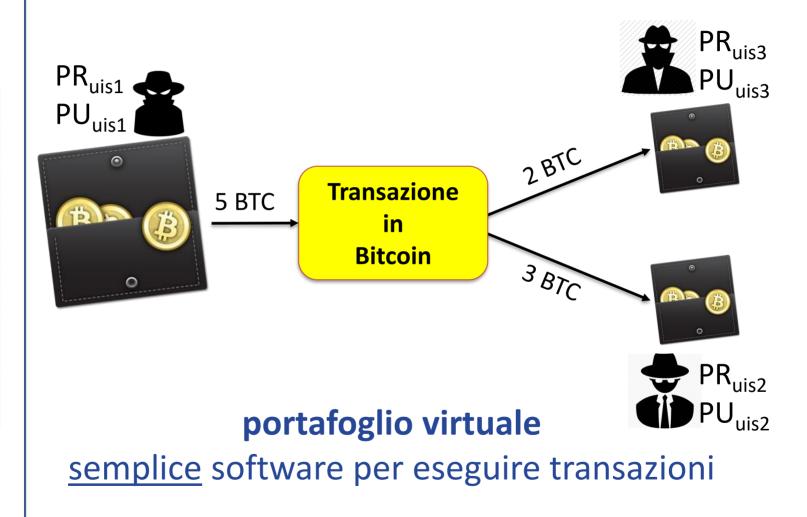


### Emissione e catena delle proprietà





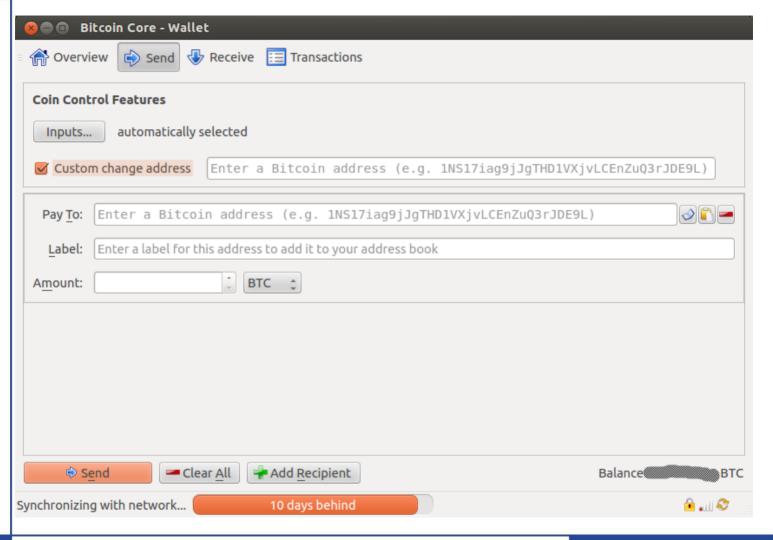
### Portafoglio virtuale (eWallet)



Bitcoin: Fidarsi o non Fidarsi?



### Scegli il tuo portafoglio



Bitcoin: Fidarsi o non Fidarsi?



... ma la firma digitale non risolve tutti i problemi ...

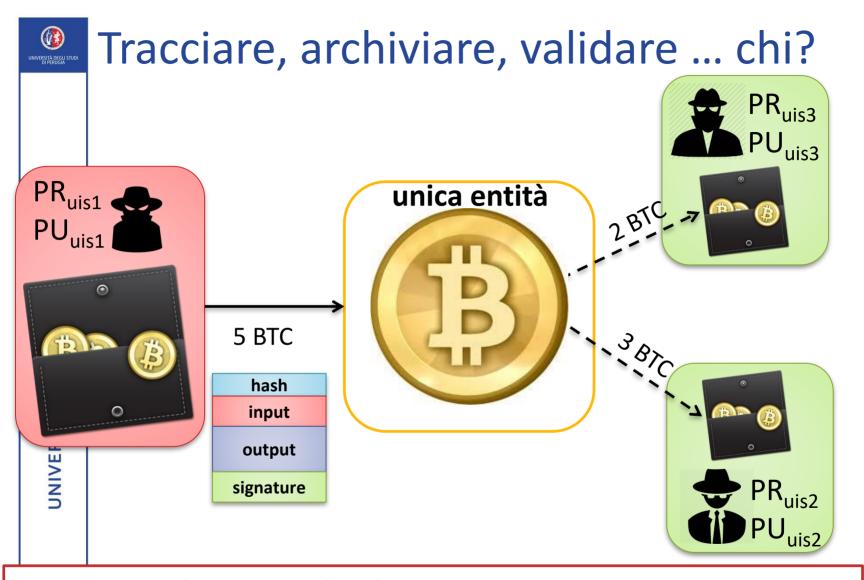


# Attenzione al double spending

- Il problema del double-spending rimane!
  - un utente può effettuare una transazione se è il proprietario dei bitcoin in input
  - — ⇒ la firma digitale non gli impedisce di ripeterla in seguito anche se non è più il proprietario
- Unica soluzione possibile
  - tracciare e archiviare tutte le transazioni valide eseguite da tutti gli utenti
  - una transazione non appartenente all'archivio non può ritenersi valida



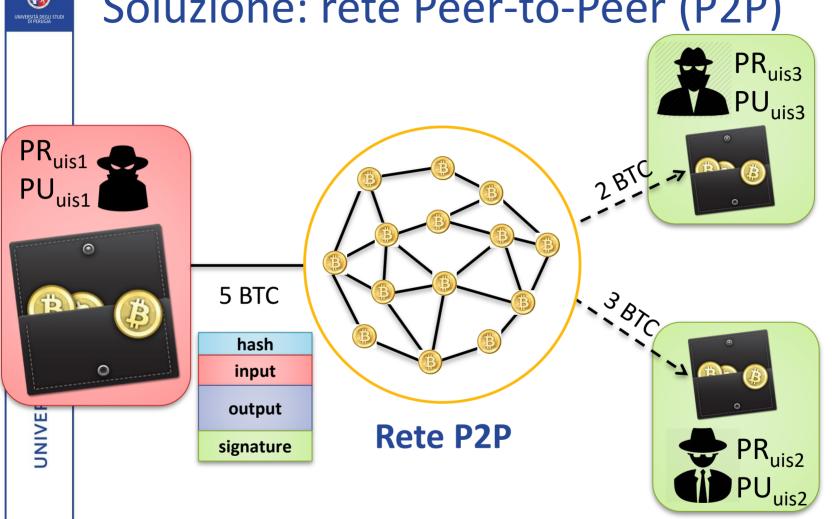
... ma chi traccia, valida e archivia le transazioni?



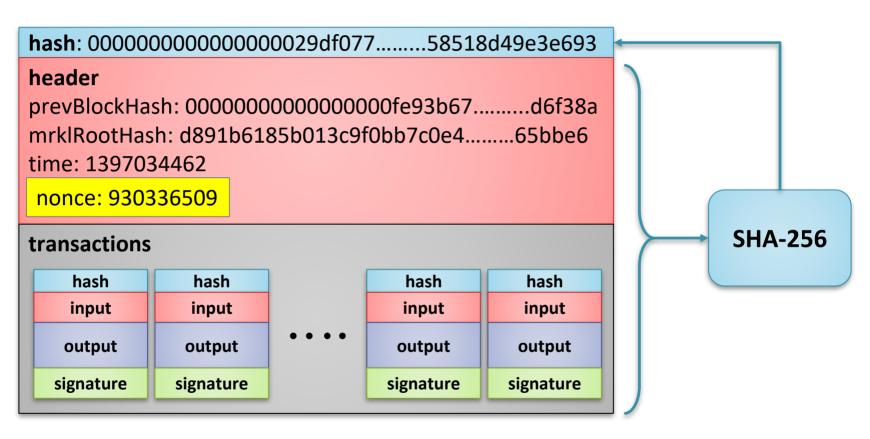
Nakamoto: "soluzione INACCETTABILE si riottiene un unico intermediario"



### Soluzione: rete Peer-to-Peer (P2P)



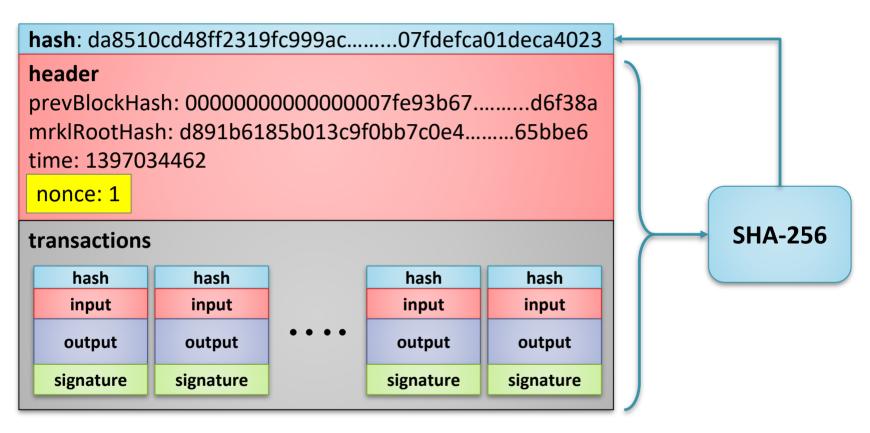
## Blocco (accettabile) di transazioni



l'hash (256 bit) di un blocco deve iniziare con almeno 68 bit a 0

- ⇒ inserito il campo **nonce** nell'header
- ⇒ ad ogni tentativo il **nonce** viene incrementato di una unità

#### Un blocco NON accettabile



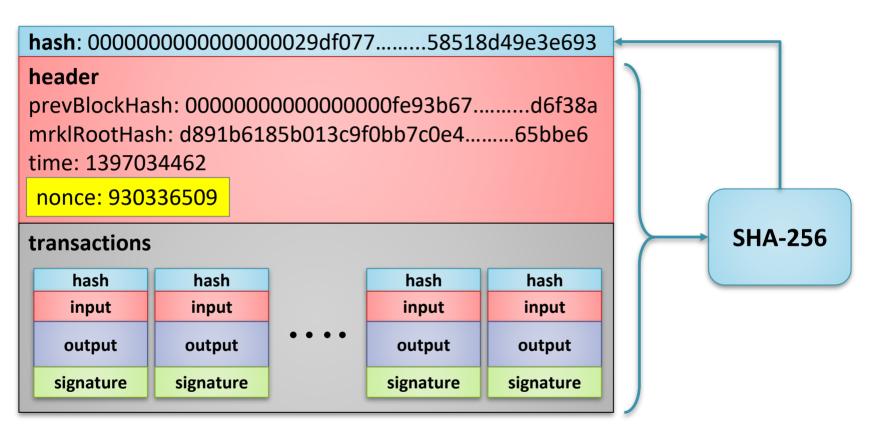
blocco non accettabile: il suo hash non inizia con 68 bit a 0



#### Trovare un blocco accettabile

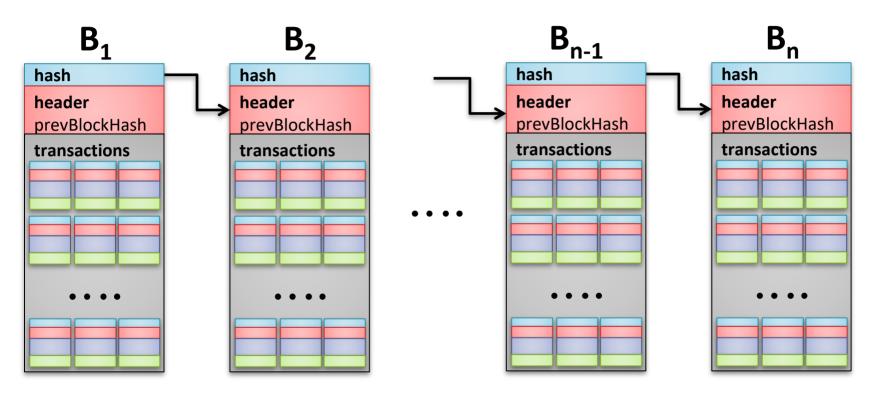
- Approccio a forza bruta
  - 1. poni nonce = 1
  - 2. calcola l'hash del blocco
  - 3. TEST: l'hash ottenuto inizia con almeno 68 bit nulli?
    - 3.a SE esito **positivo**: il blocco è **valido**
    - 3.b SE esito **negativo**: poni nonce = 2 e **ritorna** al punto 2.
- Necessari mediamente 2<sup>67</sup> tentativi
- → tale processo è noto come
   proof-of-work

#### Blocco accettabile di transazioni



time: timestamp del momento in cui il blocco valido (o meglio il nonce) è stato individuato

#### Concatenazione dei blocchi



irreversibilità/integrità transazioni una modifica dei dati di una blocco B<sub>i</sub> ⇒ invalida B<sub>i</sub> e tutti i blocchi successivi



# Rete P2P: algoritmo distribuito

- Catena dei blocchi creata dalla rete P2P
  - 1) transazioni *recenti* (non appartenenti ad alcun blocco della catena) sono annunciate a tutti i nodi
  - 2) ogni nodo colleziona transazioni recenti in un blocco
  - 3) ogni nodo cerca una **proof-of-work** per il suo blocco
  - 4) non appena un nodo trova una proof-ofwork, invia in broadcast il blocco a tutti i nodi



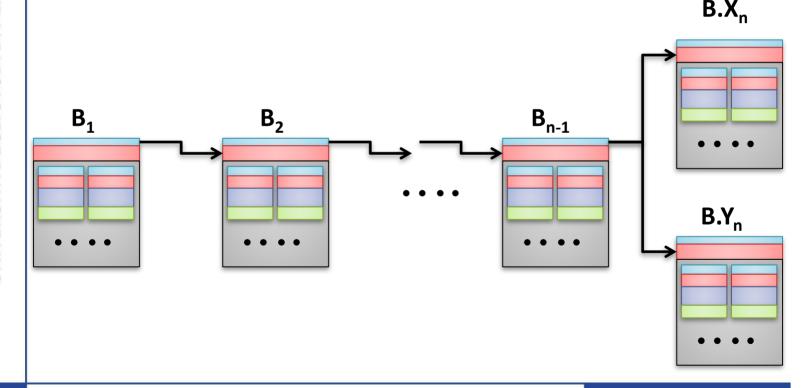
# Rete P2P: algoritmo distribuito

- 5) i nodi accettano il blocco soltanto se tutte le transazioni che contiene sono valide e non già spese
- 6) i nodi esprimono l'accettazione di un blocco
   B<sub>i</sub> cercando il prossimo blocco B<sub>i+1</sub> e
   concatenando questi a B<sub>i</sub>
  - cioè inserendo l'hash di B<sub>i</sub> nel campo prevBlockHash del blocco B<sub>i+1</sub>



#### Verità diverse ... catene diverse

Due nodi X e Y potrebbero annunciare
 "simultaneamente" due versioni distinte
 B.X<sub>n</sub> e B.Y<sub>n</sub> del prossimo blocco della catena



Bitcoin: Fidarsi o non Fidarsi?



### Gestione biforcazioni temporanee

- In caso di biforcazione ogni nodo accetta temporaneamente come ultimo blocco quello ricevuto per primo
  - B.X<sub>n</sub> se riceve prima B.X<sub>n</sub> di B.Y<sub>n</sub>
  - B.Y<sub>n</sub> se riceve prima B.Y<sub>n</sub> di B.Y<sub>n</sub>
- Tuttavia, non rigetta l'altro blocco e temporaneamente gestisce anche l'altro ramo
  - se riceve annunci di blocchi da concatenare a questi esegue la concatenazione



#### Discernere tra due verità

 Il ramo "vero" viene deciso in base alla sua lunghezza

#### EURISTICA

- il ramo che cresce più velocemente è quello accettato
- il ramo (o i rami) più corto viene respinto

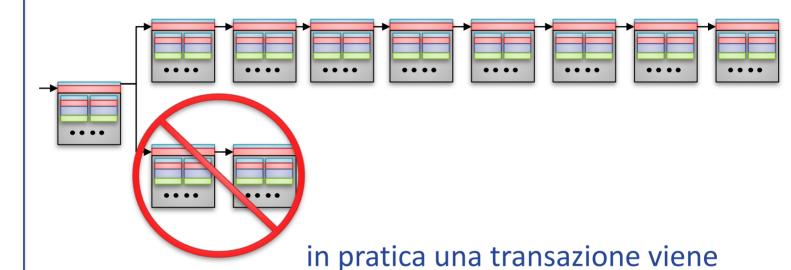


# ... sulla lunghezza delle catene

- Ipotizzando che i nodi onesti dispongano di maggiori risorse di calcolo di quelli disonesti
- Anche nel caso di attacco coordinato (Bizantino)
- Nakamoto mostra che
- la probabilità di accettare una catena con blocchi contraffatti tende a zero rapidamente se il criterio di scelta è quello della lunghezza
  - una differenza di lunghezza pari a 6,7 blocchi è ampiamente sufficiente



# Pochi blocchi in più per decidere



confermata quando appartiene ad un blocco distante almeno 6,7 blocchi dall'estremità della catena



#### Incentivi ai nodi della rete P2P

- Commissione (Fee)
  - ogni nodo riceve una piccola commissione (o donazione) per ogni transazione associata ad una sua proof-of-work
- Emissione di nuovi BTC (Mining)
  - ogni blocco contiene una transazione speciale che emette un valore prefissato di BTC (oggi 12.5 BTC) assegnati al nodo che ha realizzato la proof-of-work



# Chi stampa i BTC?

- L'emissione di BTC non dipende da decisioni "politiche"
- Già è stato stabilito il limite massimo di BTC che saranno emessi (21 milioni)

- Oggi, chi risolve una proof-of-work
   emette 12.5 BTC
  - inizialmente erano 50 BTC
  - ogni quattro anni si dimezza l'incentivo



### Conclusioni

Difficile fare previsioni sul futuro del BTC inteso come critto-valuta

- Riguardo alla tecnologia BTC, cioè la blockchain, già invece possiamo parlare di successo
  - esistono diverse varianti di blockchain
  - alcune che permettono di eseguire task programmabili (smart contract)



#### Alcune fonti consultate

- Bitcoin: A Peer-to-Peer Electronic Cash System Satoshi Nakamoto
- Wikipedia (it,en)
- Bitcoin wiki <a href="https://it.bitcoin.it/wiki">https://it.bitcoin.it/wiki</a>
- Bitcoin Block Explorer <a href="http://blockexplorer.com">http://blockexplorer.com</a>
- Blockchain http://blockchain.info/it



# Grazie per l'attenzione