

# introdução ao protocolo Bitcoin

orientador: André A. Villela

bruno cuconato

EBEF/FGV

## o protocolo Bitcoin

### Traditional Privacy Model



### New Privacy Model

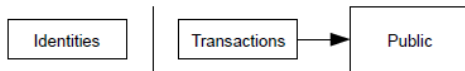


Figura 1: novo modelo de segurança

## o protocolo Bitcoin

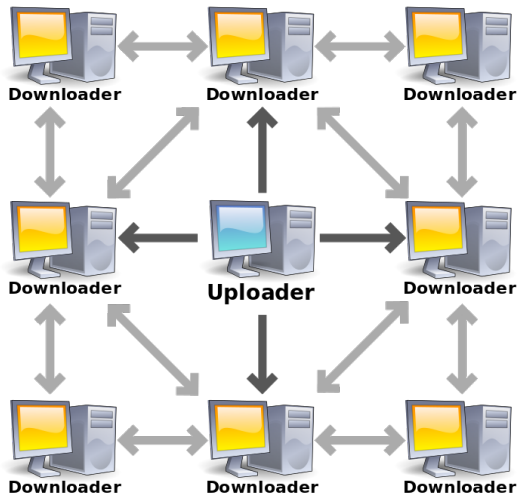


Figura 2: um protocol P2P

## o protocolo Bitcoin

“A purely peer-to-peer version of electronic cash”

► mas como?

## o protocolo Bitcoin

“A purely peer-to-peer version of electronic cash”

- ▶ mas como?
- ▶ dois problemas principais

# overview de criptografia

# assinaturas digitais

- ▶ autenticação

# assinaturas digitais

- ▶ autenticação
- ▶ não-repudiação



# assinaturas digitais

- ▶ autenticação
- ▶ não-repudiação
- ▶ integridade

# criptografia de chave pública

*Can the reader say what two numbers multiplied together will produce the number 8616460799? I think it unlikely that anyone but myself will ever know. (William Stanley Jevons, 1874)*

- ▶ trabalho inovador de Rivest et al.<sup>1</sup>

---

<sup>1</sup>R.L. Rivest, A. Shamir, and L. Adleman. "A Method for Obtaining Digital Signatures and Public-Key Cryptosystems". Communications of the ACM. 21 (2): 120–126. (1978)

## criptografia de chave pública

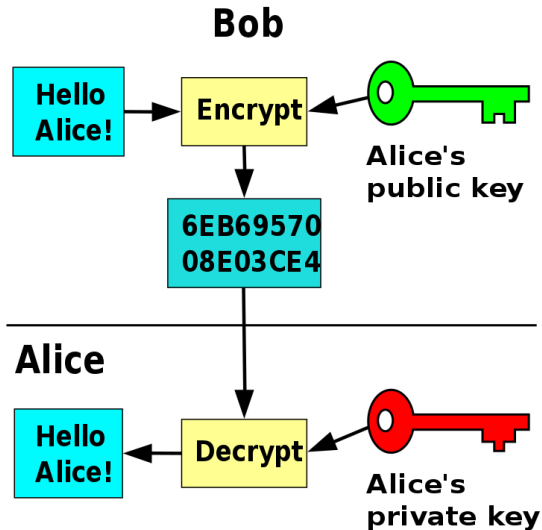


Figura 3: autenticação em criptografia de chave pública

## hashing

*def: uma função hash é uma função que projeta um valor pertencente a um conjunto (possivelmente infinito) em um conjunto de tamanho fixo (menor do que o do conjunto original).*

# hashing

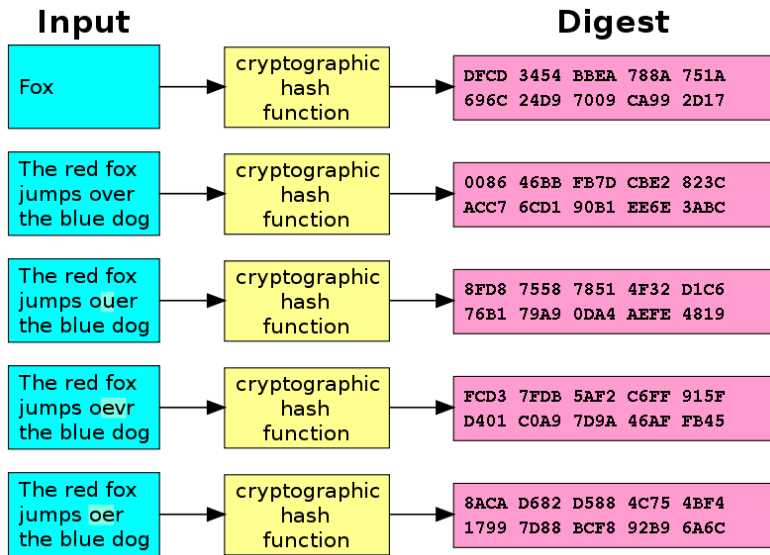


Figura 4: exemplo de output de uma função hash

# hashing

- ▶ determinística

# hashing

- ▶ determinística
- ▶ eficiente

# hashing

- ▶ determinística
- ▶ eficiente
- ▶ irreversível (na prática)



# hashing

- ▶ determinística
- ▶ eficiente
- ▶ irreversível (na prática)
- ▶ imprevisível

# hashing

- ▶ determinística
- ▶ eficiente
- ▶ irreversível (na prática)
- ▶ imprevisível
- ▶ sem colisões

## transações

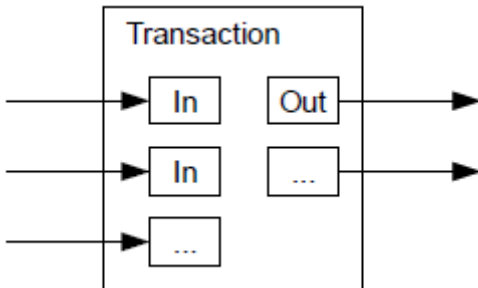


Figura 5: entradas e saídas de uma transação Bitcoin

# transações

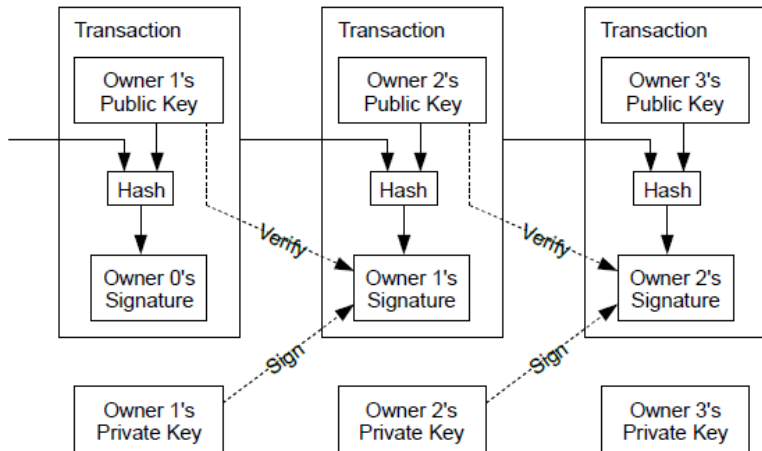


Figura 6: exemplo de transações Bitcoin

# transações

- ▶ toda transação especifica outras transações como inputs e outputs tal que:

$$\text{input\_txs} \equiv \text{output\_txs} + \text{tx\_fees}$$

# transações

- ▶ toda transação especifica outras transações como inputs e outputs tal que:

$$\text{input\_txs} \equiv \text{output\_txs} + \text{tx\_fees}$$

- ▶ segurança de uma transação

e o gasto duplo?

e se ao mesmo tempo alguém enviar duas transações com os mesmos inputs e outputs diferentes? qual delas vale?

# blockchain

- ▶ discretização do tempo em blocos



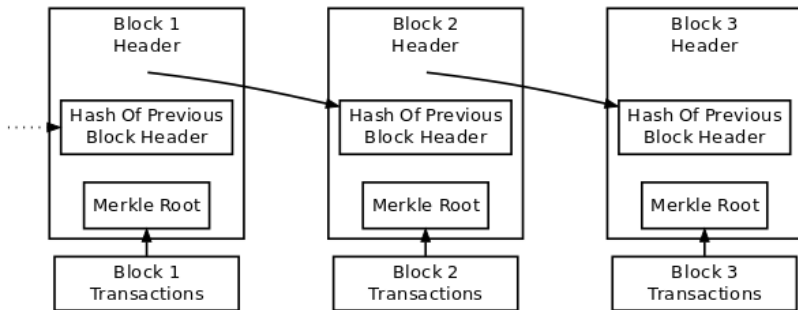
# blockchain

- ▶ discretização do tempo em blocos
- ▶ blocos reúnem transações

# blockchain

- ▶ discretização do tempo em blocos
- ▶ blocos reúnem transações
- ▶ um mesmo bloco tem de ser consistente internamente e com seus predecessores

# blockchain



Simplified Bitcoin Block Chain

Figura 7: exemplo de blockchain

blockchain

mas qual bloco vale?

# proof-of-work (PoW)

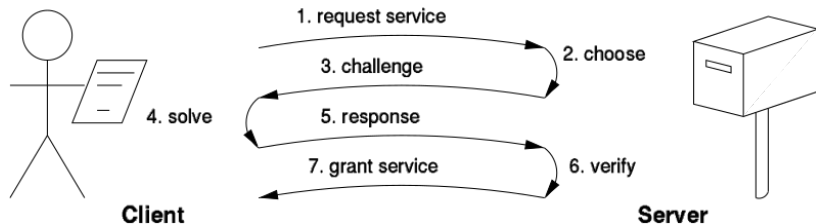


Figura 8: challenge-response PoW

## proof-of-work (PoW)

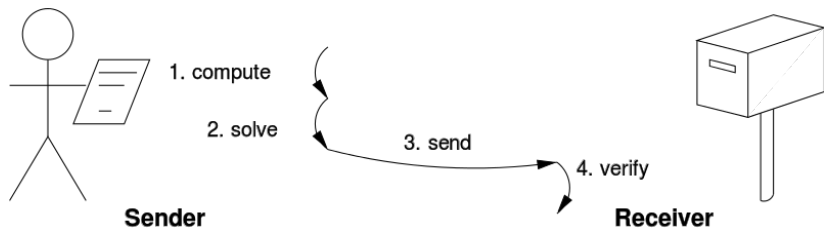


Figure 9: solution-verification PoW

# proof-of-work (PoW)

## Proof of Work

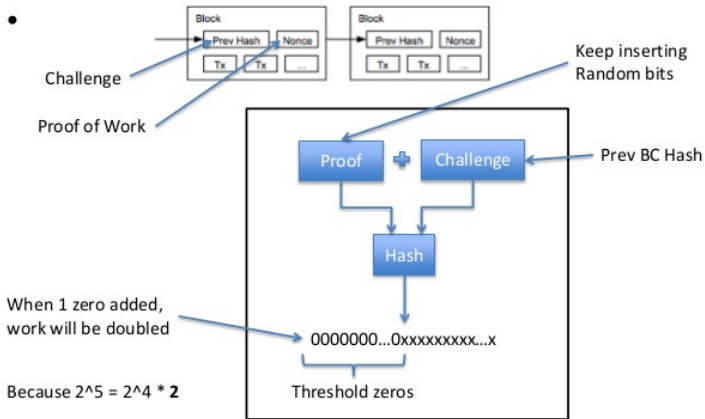


Figura 10: PoW in Bitcoin

## proof-of-work (PoW)

```
trying hash input: "cabeçalho de bloco-candidato número 0"  
hash digest: 18b34598d215b1103f4cd2313b89a2258e2ee0c[...]  
trying again...  
trying hash input: "cabeçalho de bloco-candidato número 1"  
hash digest: 57cc3a304f9e4eb246a10c82d08840738c126f8[...]  
trying again...  
trying hash input: "cabeçalho de bloco-candidato número 2"  
hash digest: 091519f78f862828d112bc9460ee53dfc324c1e[...]  
found!
```



## proof-of-work (PoW)

- ▶ competição entre mineradores para decidir qual bloco entrará para a blockchain

## proof-of-work (PoW)

- ▶ competição entre mineradores para decidir qual bloco entrará para a blockchain
- ▶ os mineradores são indenizados pelo seu custo computacional por meio da emissão de novas bitcoins e pelas taxas de transação

# forking

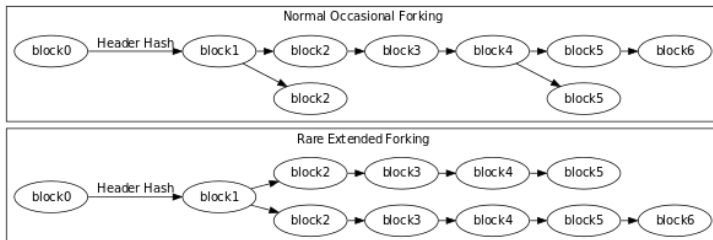


Figura 11: exemplos de fork na blockchain

# mineração

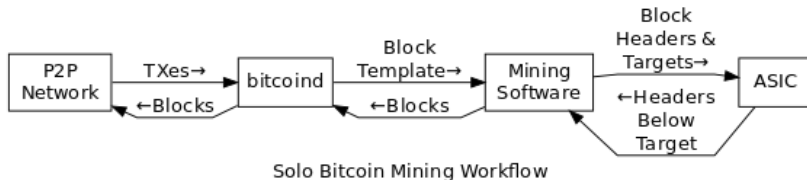


Figura 12: *workflow* de um minerador

# modelo de mineração

Kroll et al.

- ▶ custo para a mineração de bitcoins é de  $C_i$  USD por segundo

# modelo de mineração

Kroll et al.

- ▶ custo para a mineração de bitcoins é de  $C_i$  USD por segundo
- ▶  $P_i = f(C_i)$  hashes por segundo

# modelo de mineração

Kroll et al.

- ▶ custo para a mineração de bitcoins é de  $C_i$  USD por segundo
- ▶  $P_i = f(C_i)$  hashes por segundo
- ▶  $G$  tentativas esperadas para minerar bloco (depende da dificuldade, constante no modelo)

# modelo de mineração

Kroll et al.

- ▶ custo para a mineração de bitcoins é de  $C_i$  USD por segundo
- ▶  $P_i = f(C_i)$  hashes por segundo
- ▶  $G$  tentativas esperadas para minerar bloco (depende da dificuldade, constante no modelo)
- ▶  $V$  dólares pela mineração de um bloco (altamente variável, mas marginalmente constante)



# modelo de mineração

Kroll et al.

- ▶ custo para a mineração de bitcoins é de  $C_i$  USD por segundo
- ▶  $P_i = f(C_i)$  hashes por segundo
- ▶  $G$  tentativas esperadas para minerar bloco (depende da dificuldade, constante no modelo)
- ▶  $V$  dólares pela mineração de um bloco (altamente variável, mas marginalmente constante)
- ▶ valor esperado de  $R$  blocos por segundo (variável aleatória do protocolo)

# modelo de mineração

Kroll et al.

- ▶ custo para a mineração de bitcoins é de  $C_i$  USD por segundo
- ▶  $P_i = f(C_i)$  hashes por segundo
- ▶  $G$  tentativas esperadas para minerar bloco (depende da dificuldade, constante no modelo)
- ▶  $V$  dólares pela mineração de um bloco (altamente variável, mas marginalmente constante)
- ▶ valor esperado de  $R$  blocos por segundo (variável aleatória do protocolo)
- ▶ hipótese: tecnologia igual para todos os mineradores

Kroll et al.

conclusão: a mineração é um mercado competitivo sem barreiras à entrada

Kroll et al.

$$\frac{P_i V}{G} \geq C_i \quad (1)$$

com  $N$  mineradores competindo, temos  $\bar{P} = \sum_{i=1}^N P_i$ , e

$$G = \frac{\bar{P}}{R} \quad (2)$$

## Kroll et al.

Unindo as equações 1 e 2, obtém-se a decisão individual entre minerar ou não minerar levando em conta as escolhas dos outros mineradores:

$$\frac{P_i V}{\frac{\bar{P}}{\bar{R}}} \geq C_i \quad (3)$$

Como todos os mineradores tomam a mesma decisão, com  $\bar{C} = \sum_{i=1}^N C_i$ , tem-se:

$$\sum_{i=1}^N \frac{P_i V}{\frac{\bar{P}}{\bar{R}}} \geq \sum_{i=1}^N C_i$$

$$RV \geq \bar{C} \quad (4)$$

## problemas

- ▶ custo de mineração tem componente fixa grande, além da marginal

## problemas

- ▶ custo de mineração tem componente fixa grande, além da marginal
- ▶ a tecnologia pode não ser homogênea entre os mineradores:

## problemas

- ▶ custo de mineração tem componente fixa grande, além da marginal
- ▶ a tecnologia pode não ser homogênea entre os mineradores:
  - ▶ há mineradores que são fabricantes de *hardware*



## problemas

- ▶ custo de mineração tem componente fixa grande, além da marginal
- ▶ a tecnologia pode não ser homogênea entre os mineradores:
  - ▶ há mineradores que são fabricantes de *hardware*
  - ▶ é possível otimizar os códigos de mineração

## problemas

- ▶ custo de mineração tem componente fixa grande, além da marginal
- ▶ a tecnologia pode não ser homogênea entre os mineradores:
  - ▶ há mineradores que são fabricantes de *hardware*
  - ▶ é possível otimizar os códigos de mineração
- ▶ falta levar em conta volatilidade da Bitcoin e a possibilidade de mineração de outras criptomoedas

## referências

- ▶ SATOSHI, N. Bitcoin: A peer-to-peer electronic cash system. <https://bitcoin.org/bitcoin.pdf>, 2008.
- ▶ Bitcoin core: reference implementation. <https://github.com/bitcoin/bitcoin>, Acesso em 2016-11-20.
- ▶ ANTONOPOULOS, A. M. Mastering bitcoin: unlocking digital cryptocurrencies. Sebastopol, CA: O'Reilly Media, Inc., 2014.
- ▶ Bitcoin: Developer documentation. <https://bitcoin.org/en/developer-documentation>, Acesso em 2016-11-20.
- ▶ KROLL, J. A.; DAVEY, I. C.; FELTEN, E. W. The economics of bitcoin mining, or bitcoin in the presence of adversaries. Proceedings of WEIS, Washington, D.C., v. 2013, 2013.

contato

material da IC

site pessoal

Essa apresentação é oferecida com uma licença **Creative Commons Attribution 4.0 International**.