



Diferentes Funções de Prova de Trabalho em uma Blockchain

Blockchain criada por Satoshi Nakamoto em 2008.

Bitcoin: A Peer-to-Peer Electronic Cash System

Satoshi Nakamoto satoshin@gmx.com www.bitcoin.org

Abstract. A purely peer-to-peer version of electronic cash would allow online payments to be sent directly from one party to another without going through a financial institution. Digital signatures provide part of the solution, but the main benefits are lost if a trusted third party is still required to prevent double-spending. We propose a solution to the double-spending problem using a peer-to-peer network. The network timestamps transactions by hashing them into an ongoing chain of hash-based proof-of-work forming a record that cannot be changed without redoing

JORNAL DA USP



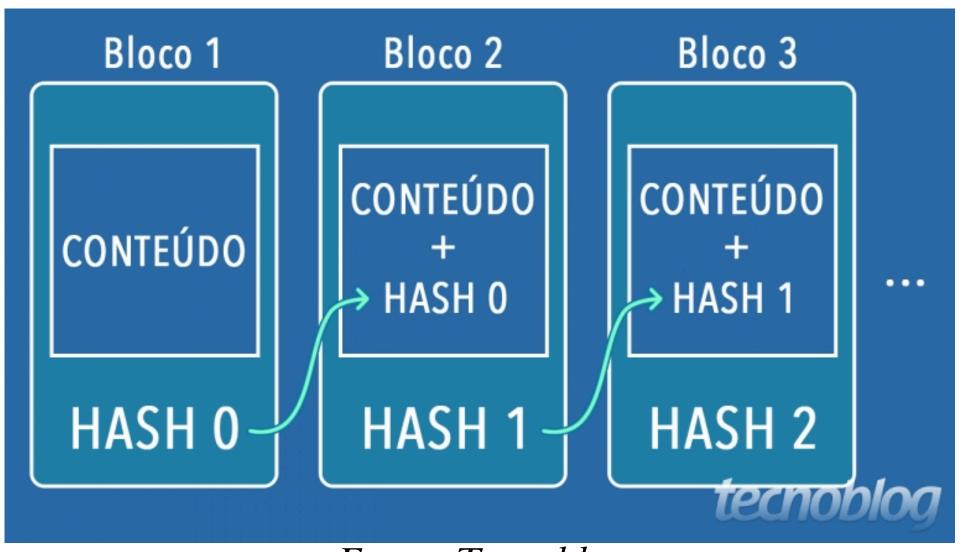
Texto: Ivan Conterno

UALIDADES 🗸 CIÊNCIAS 🗸 CULTURA 🗡 DIVERSIDADE 🗸 EDUCAÇÃO INSTITUCIONAL 🗸 RÁDIO USP 🗸 TECNOLOGIA UNIVERSIDADE 🗸 🔾 BUSCA

Início > Ciências > Tecnologia blockchain pode reduzir risco de roubos e fraudes na área da saúde

Tecnologia blockchain pode reduzir risco de roubos e fraudes na área da saúde

Sistema de rastreabilidade de medicamentos que impede alteração de registros garantiria maior segurança para empresas e pacientes na cadeia nacional de suprimentos



Fonte: Tecnoblog

Para minerar blocos, o usuário deve realizar uma tarefa computacionalmente complexa, denominada prova de trabalho (*Proof-of-Work*, PoW).



Descrição do código

```
lass Blockchain:
 def __init__(self):
     self.current_transactions = []
     self.chain = []
     self.new_block(previous_hash=1, proof=100)
 def new_block(self, proof, previous_hash=None):
    Cria um novo bloco na blockchain
     :param proof: <int> A prova dada pelo algoritmo de prova de trabalho
     :param previous_hash: <string> Hash do último bloco
     :return: <dict> Novo bloco
    block = {
         'index': len(self.chain) + 1,
         'timestamp': time().
         'transactions': self.current_transactions,
         'previous_hash': previous_hash or self.hash(self.chain[-1]),
     self.current_transactions = []
     self.chain.append(block)
     return block
 def new_transaction(self, sender, recipient, amount):
    Cria uma nova transação para ir no próximo bloco minerado
     :param sender: <string> Endereço do pagador
     :param recipient: <string> Endereço do recebedor
     :param amount: <float> Valor
     :return: <int> O índice do bloco que guardará esta transação
    self.current_transactions.append({
         'recipient': recipient,
          'amount': amount,
     return self.last_block['index'] + 1
 @staticmethod
```

Classe Blockchain com os métodos:

- init
- new_block
- new_transaction
- last_block
- hash, proof_of_work, valid_proof

Comunicação via API.

Originalmente criado para conter *spam* de e-mails e ataques de negação de serviço.

 $\begin{array}{c} \textit{Dados (timestamp,} \\ \textit{transações, etc)} \\ \textbf{Nonce (PoW)} \end{array} \longrightarrow \begin{array}{c} \mathbf{SHA-256} \\ \textbf{0000} \mathbf{a} \mathbf{208bf799c60fdccb77e0} \end{array}$

```
def proof_of_work(self, last_block):
    """...
    last_proof = last_block['proof']
    last_hash = self.hash(last_block)

    proof = 0
    while self.valid_proof(last_proof, proof, last_hash) is False:
        proof += 1

    return proof
```

```
def valid_proof(last_proof, proof, last_hash):
    """...

    guess = f'{last_proof}{proof}{last_hash}'.encode()
    guess_hash = hashlib.sha256(guess).hexdigest()
    return guess_hash[:4] == "00000"
```

Tabela 1. Teste de dificuldades do hashcash

Dificuldade	Tempo de mineração	
4 zeros	0,80s	
5 zeros	4,98s	
6 zeros	66,62s	
7 zeros	806,40s ≈ 13,44 min	



Mineradoras de bitcoin gastaram a mesma quantidade de energia que a Austrália no último ano

Órgão da Universidade de Cambridge estima que o gasto para minerar moedas virtuais como o bitcoin representa entre 0,2% a 0,9% da demanda global de energia

Por Gabriela Guido, da Época NEGÓCIOS

10/02/2024 08h01 · Atualizado há 10 meses









Implementa o conceito de prova de trabalho útil. Descobre novas cadeias de Cunningham e bi-gêmeas.

$$egin{aligned} p_2 &= 2p_1 + 1, \ p_3 &= 4p_1 + 3, \ p_4 &= 8p_1 + 7, \ &dots \ p_i &= 2^{i-1}p_1 + (2^{i-1} - 1) \end{aligned}$$

Largest known Cunningham chain of length k (as of 17 March 2023^[2])

k ♦	Kind +	p₁ (starting prime) ▼	Digits +	Year +	Discoverer +
13	1st	106680560818292299253267832484567360951928953599522278361651385665522443588804123392×61# - 1	107	2014	Primecoin (block 368051 ♂)
13	2nd	38249410745534076442242419351233801191635692835712219264661912943040353398995076864×47# + 1	101	2014	Primecoin (block 539977 ♂)
14	2nd	5819411283298069803200936040662511327268486153212216998535044251830806354124236416×47# +	100	2014	Primecoin (block 547276 ₺)
12	1st	288320466650346626888267818984974462085357412586437032687304004479168536445314040×83# - 1	113	2014	Primecoin (block 558800 ₺)
11	1st	73853903764168979088206401473739410396455001112581722569026969860983656346568919×151# - 1	140	2013	Primecoin (block 95569 ₺)
14	1st	4631673892190914134588763508558377441004250662630975370524984655678678526944768×47# - 1	97	2018	Primecoin (block 2659167 ♂)

Fonte: Wikipedia

```
def proof_of_work(self):
    """Busca por uma cadeia de Cunningham válida de acordo com a dificuldade."""
    difficulty = 4
    while True:
        base_number = random.randint(2, 10**5)
        chain = self.find_cunningham_chain(base=base_number, length=difficulty)
        if len(chain) == difficulty:
            return chain
def find_cunningham_chain(self, base, length):
    chain = []
    while len(chain) < length:</pre>
        if self.is_prime(base):
            chain.append(base)
        else:
            break
        base = 2 * base + 1
    return chain
@staticmethod
def is_prime(n):
    if n < 2:
       return False
    for i in range(2, int(n ** 0.5) + 1):
        if n % i == 0:
            return False
    return True
```

Tabela 2. Teste de dificuldades do primecoin

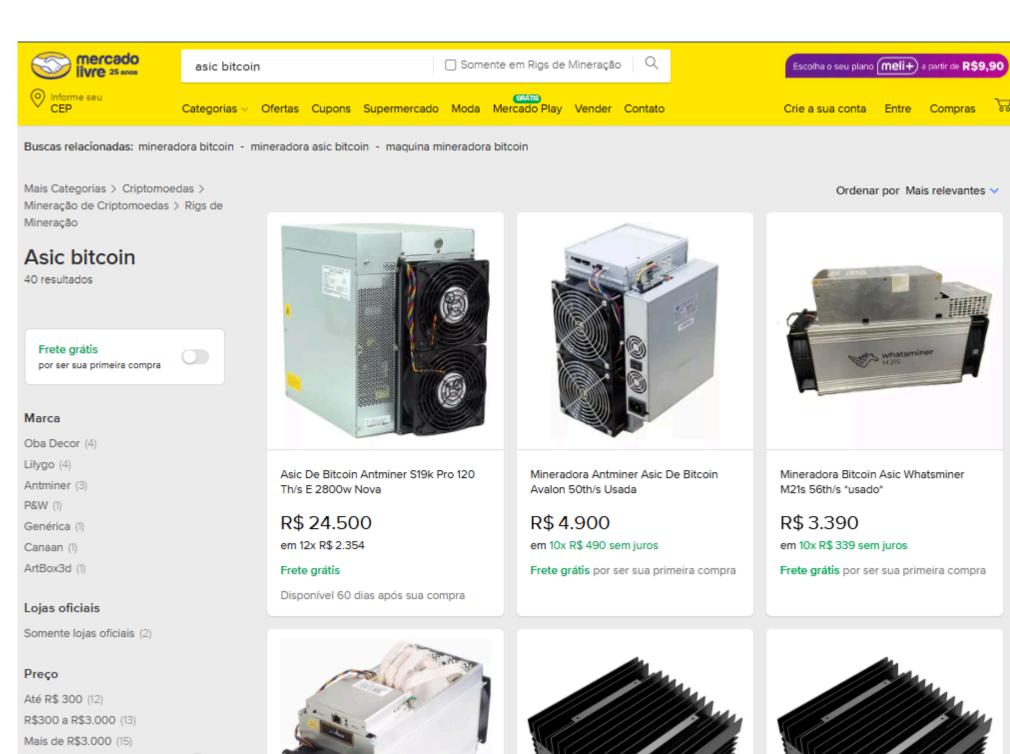
Dificuldade	Tempo de mineração	Sequência
5 números	66749, 133499, 2669	
3 humeros	0,05s	1067999
6 números	0.42s	63419, 126839, 253679, 507359,
o numeros	0,42s	1014719, 2029439

Originalmente uma KDF criada para ser resistente à ASICs.

STRONGER KEY DERIVATION VIA SEQUENTIAL MEMORY-HARD FUNCTIONS

COLIN PERCIVAL

ABSTRACT. We introduce the concepts of memory-hard algorithms and sequential memory-hard functions, and argue that in order for key derivation functions to be maximally secure against attacks using custom hardware, they should be constructed from sequential memory-hard functions. We present a family of key derivation functions which, under the random oracle model of cryptographic hash functions, are provably sequential memory-hard, and a variation which appears to be marginally stronger at the expense of lacking provable strength. Finally, we provide some estimates of the cost of performing brute force attacks on a variety of password strengths and key derivation functions.



Mínimo – Mávimo

Usado em criptomoedas como Litecoin e Dogecoin.

```
def proof_of_work(self, last_block):
    """Busca um hash baseado em scrypt que atenda à dificuldade especificada."""
    data = f"{last_block['proof']}{self.hash(last_block)}"
    difficulty = 4
    prefix = "0" * difficulty
    proof = 0
   while True:
        salt = os.urandom(16)
        result = hashlib.scrypt(
            f"{data}{proof}".encode(),
            salt=salt,
           n=2**14, # parâmetros do scrypt
            r=8,
            p=1,
            dklen=32
        if result.hex().startswith(prefix):
            return proof
        proof += 1
```

Tabela 3. Teste de dificuldades do scrypt

Dificuldade	Tempo de mineração	
2 zeros	30s	
3 zeros	$285,1s \approx 4,75 \text{ min}$	
4 zeros	excedeu 30 min	

Conclusão

Outros algoritmos:

- equihash
- ethash
- cuckoo cycle
- blake2b
- verifiable delay functions

Conclusão

Outras formas de consenso, como a prova de participação (*Proof-of-Stake*, PoS) usada pela Ethereum 2.0.

Obrigado.