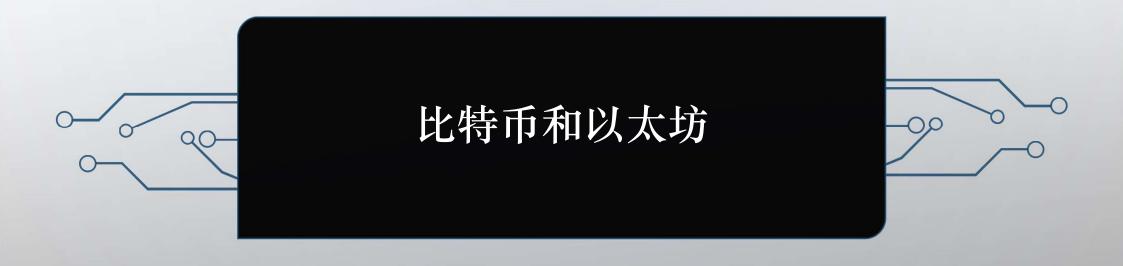
区块链简介 Heyang Zhou Dec 8, 2018

目录

- 两大区块链系统: 比特币和以太坊
- 区块链&密码学
- 区块链 & 共识
- 区块链 & P2P 网络



什么是区块链?

- 区块链=分布式账本=去中心化数据库?
- 保证事务及其局部或全局顺序在全网所有正确节点间的一致性

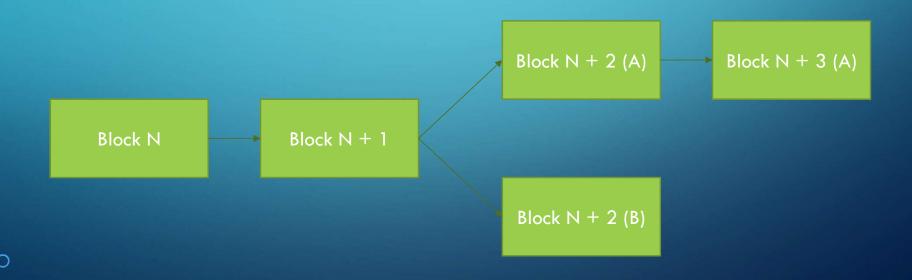
最早的区块链应用: 比特币

- 比特币以区块形式组织交易
- 什么是区块?
- 区块 = 区块头 + 原始交易

字节数	字段名称	数据类型
4	版本	int32_t
32	上一个区块头的 Hash	char[32]
32	Merkle 树根节点 Hash	char[32]
4	区块生成时间	uint32_t
4	目标难度	uint32_t
4	随机数	uint32_t



- 比特币的共识机制:工作量证明 (Proof-of-Work, PoW)
- 最长链原则



交易模型: UTXO

0.1 BTC Owner = Alice

0.1 BTC
Owner = Alice

0.1 BTC
Owner = Alice

Transaction
Signed by Alice

0.05 BTC
Transaction fee

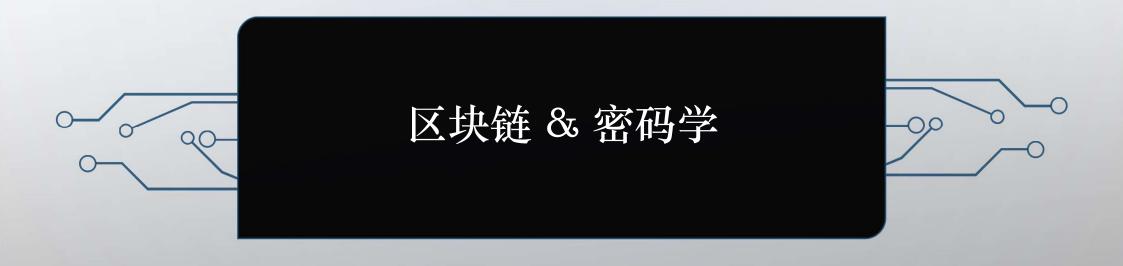
0.25 BTC Owner = Bob

从比特币到以太坊

- 与比特币采用 UTXO 机制处理交易不同,以太坊采用了显式的 RSM (Replicated State Machine) 模型,并引入了账户的概念。
- 每笔交易相当于对相关账户的状态执行一次操作
- RSM 模型使有状态的智能合约变得可能

智能合约 / DApps

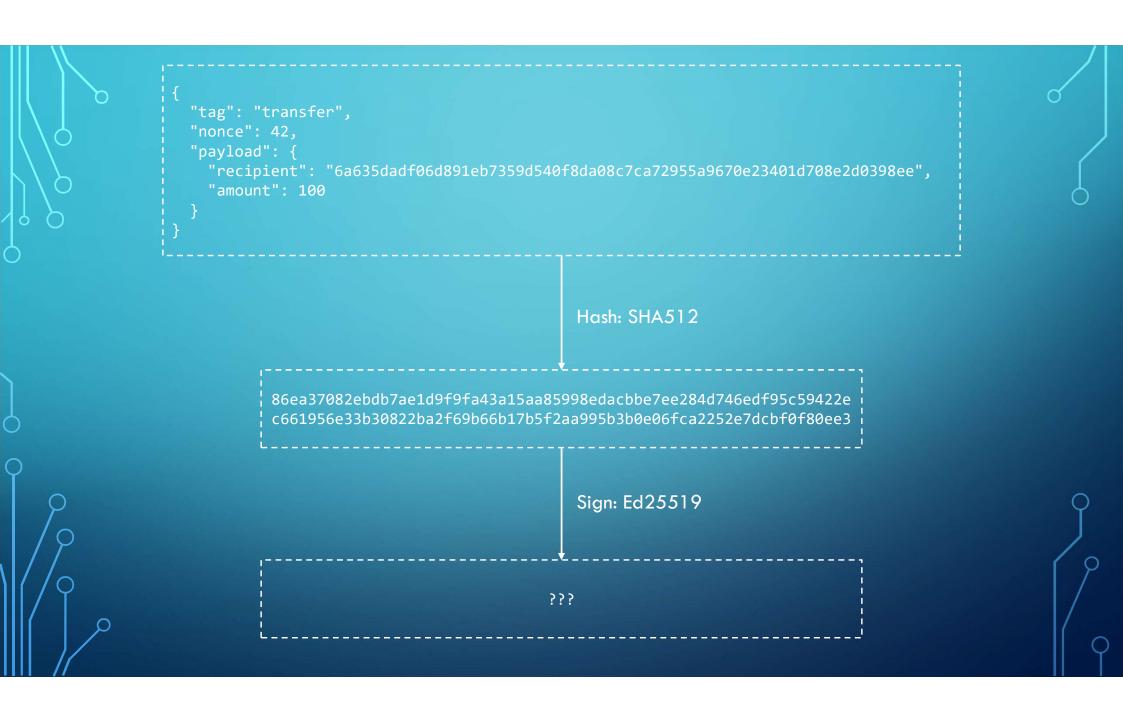
- 一种特殊的账户
- 普通账户受所有者的私钥控制,而智能合约受其自身代码控制
- 智能合约语言: EVM(Solidity), WebAssembly





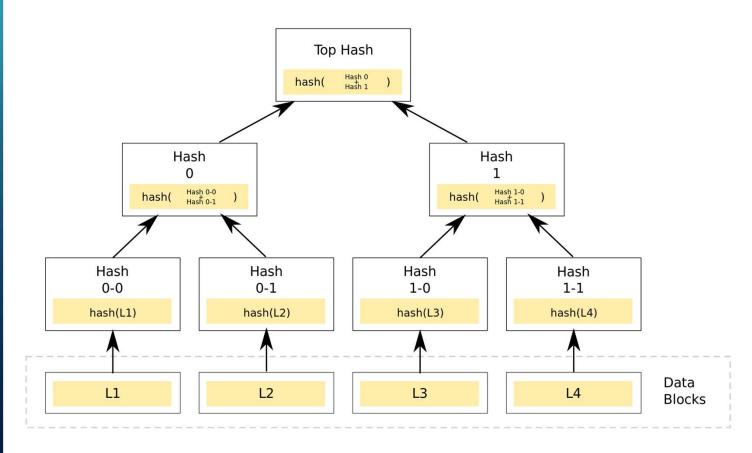
- Hashing
- 数字签名
- Merkle 树





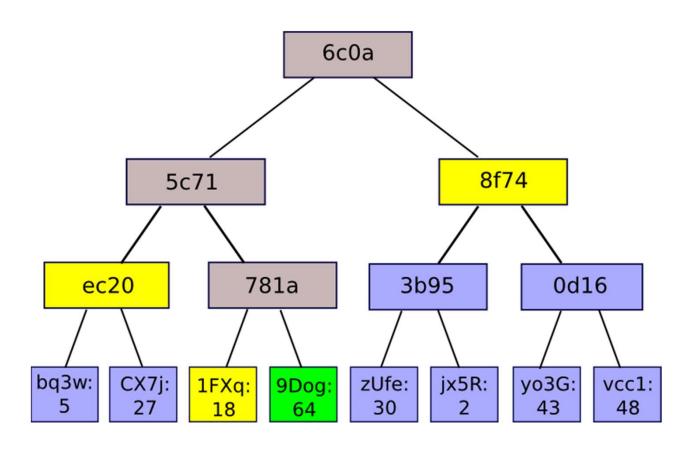
Merkle 树

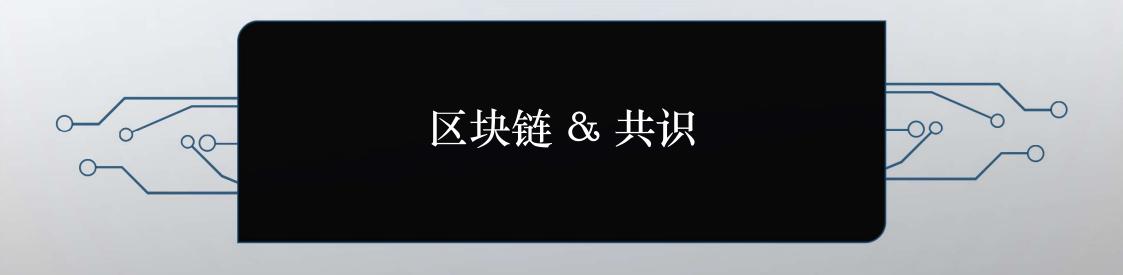
分布式环境下高效的数据验证机制



Merkle 树的一个应用: SPV

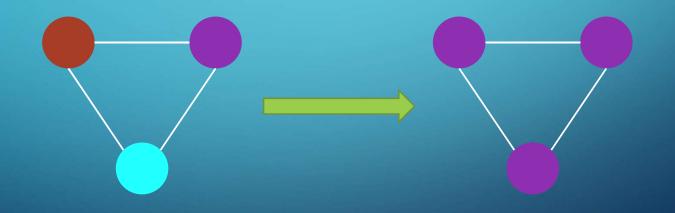
- SPV = Simplified Payment Verification
- 完整的区块链数据需要大量存储空间 (Bitcoin: ~180GB as of Q3 2018)
- 轻量节点可以只保存区块头并 要求为待验证的交易提供 Merkle 证明





什么是共识?

• 在一个分布式系统的不同节点之间对一个值达成一致的机制

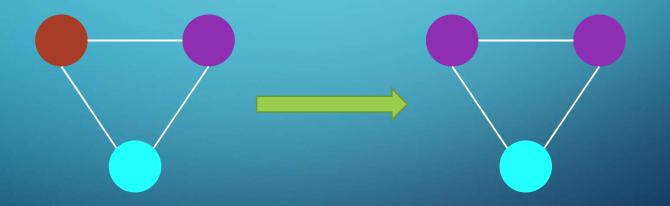


共识要解决的问题

- 当有多个互相冲突的事务"同时"产生时,如何确保所有正确节点只执行其中相同的一个事务? (一致性 / Consistency)
- 如果网络中的部分节点出现错误,如何使其余节点不受影响? (可用性 / Availability)
- 当网络发生分区(通信失败)时,优先保证一致性还是可用性? (分区容错 / Partition Tolerence)
- 当网络中存在恶意节点时,如何确保正确节点仍然能够正确决策? (拜占庭容错 / Byzantine Fault Tolerence (BFT))
- 已经被执行的事务,什么情况下会被回退? (终结性 / Finality)

In the Blockchain Context

· 全网节点最终状态不一致可导致双花 (Double Spending) 攻击



常见的共识机制

Non-BFT

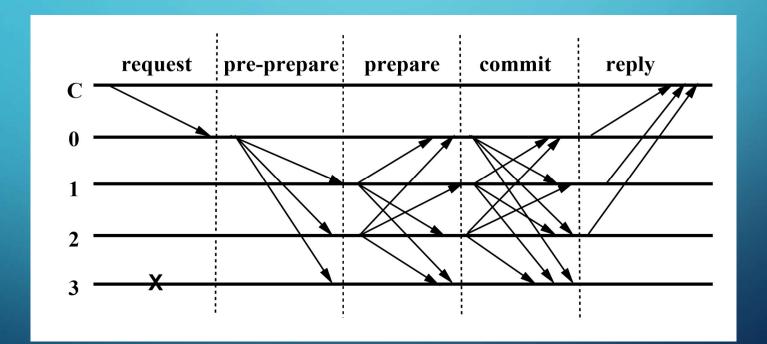
Raft Paxos/Multi-Paxos

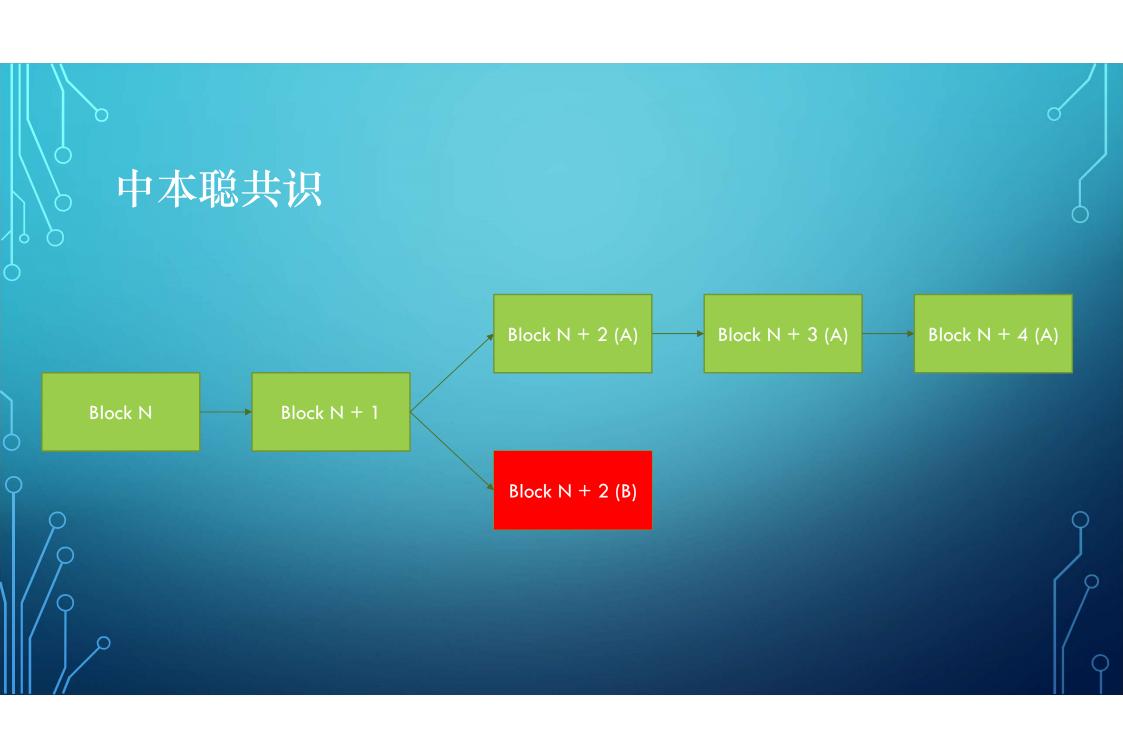
Blockchain Consensus

BFT

PBFT Nakamoto Casper Avalanche

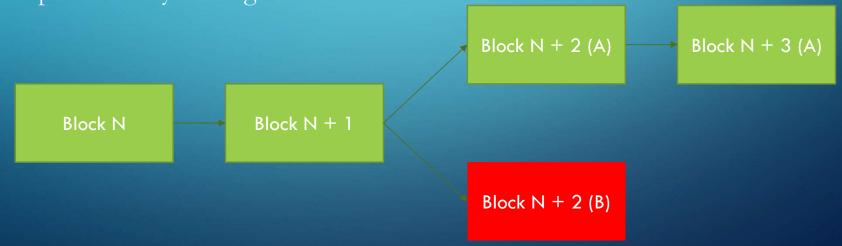
PBFT (Practical Byzantine Fault Tolerence)







- From PoW to PoS
- 早期 PoS 机制的问题: Nothing at stake
- Casper: Vote by betting



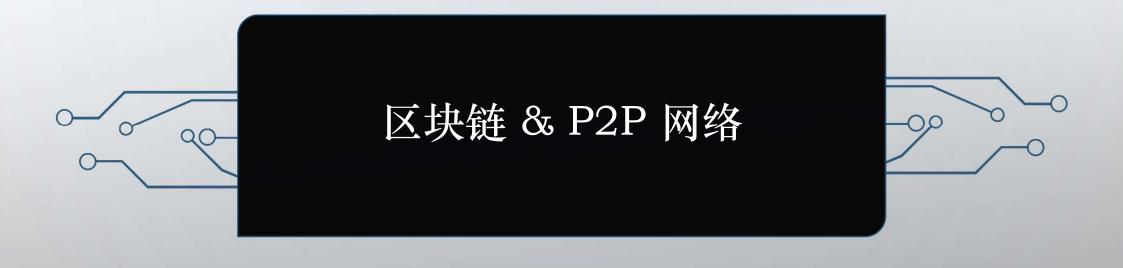
从链到 DAG: 并行交易处理

- 区块"链"的问题: 单一的链结构使共识和交易处理无法并行化
- DAG (有向无环图) 结构的"区块链": 交易并行化+局部顺序一致
- 未解决的问题: 有状态的智能合约?

```
1: procedure on Query (v, col')
          if col = \bot then col := col'
 3:
          RESPOND(v, col)
     procedure \operatorname{slushLoop}(u,\operatorname{col}_0 \in \{R,B,\bot\})
 5:
          col := col_0 // initialize with a color
          for r \in \{1 ... m\} do
 6:
               // if \perp, skip until onQuery sets the color
 7:
               if col = \bot then continue
 8:
               // randomly sample from the known nodes
 9:
               \mathcal{K} \coloneqq \text{sample}(\mathcal{N} \backslash u, k)
10:
               P \coloneqq [\text{QUERY}(v, \text{col}) \text{ for } v \in \mathcal{K}]
11:
               for col' \in \{R, B\} do
12:
                    if P.\text{count}(\text{col}') \geq \alpha \cdot k then
13:
                         col := col'
14:
15:
          ACCEPT(col)
```

Avalanche: Metastability





P2P 在区块链系统中的作用

- 分布式账本需要在全网所有节点之间保持一致
- 这一过程必须是去中心化的
- 怎样设计网络结构和协议, 使交易处理尽可能安全、高效?

DHT (分布式哈希表)

- 键-值查询
- 在区块链中的应用: 节点发现
- Kademlia & S/Kademlia

