

比特币白皮书

笔记本： 区块链

创建时间： 2019/10/10 10:22

更新时间： 2019/10/13 16:22

作者： jyyhermance@163.com

摘要

去中心化的p2p支付系统

通过基于时间戳的随机散列形成的前后相关的序列，解决双重花费问题

优/缺点？ -> 回滚交易代价很大，记录难以更改

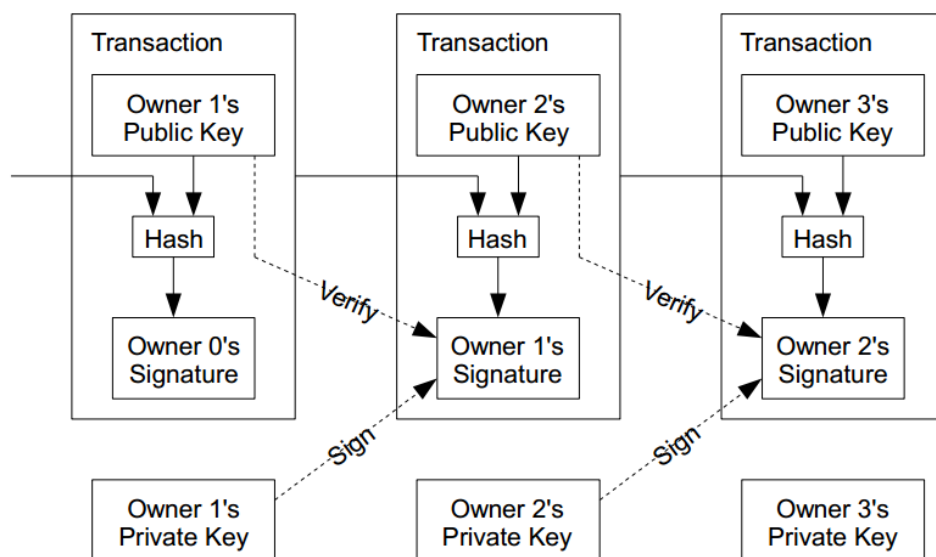
1 简介

阐述可更改交易（通过第三方中介中心实现）的弱点

比特币用密码学代替中心化中介信用 -> 实际上相比中介中心，更相信交易对方的信用

提供不可更改的交易 -> 强卖家保护

2 交易

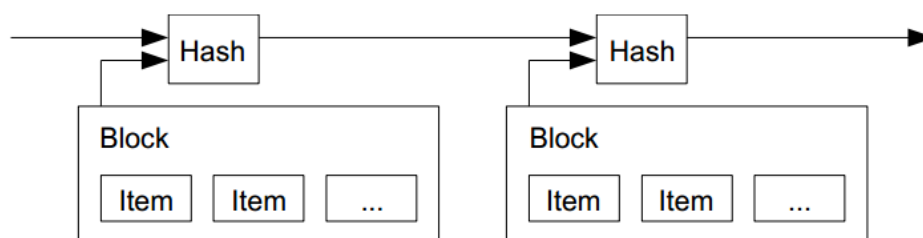


付款人：将收款人的公钥和上一笔交易记录HASH，在最后用付款人的私钥签名

收款人：收到之后，用收款人的私钥解密，用付款人的公钥验证其签名

问题在于，收款人无法验证之前是否有付款人双重支付了该货币 -> 公布交易信息，被多数节点认可的是有效交易

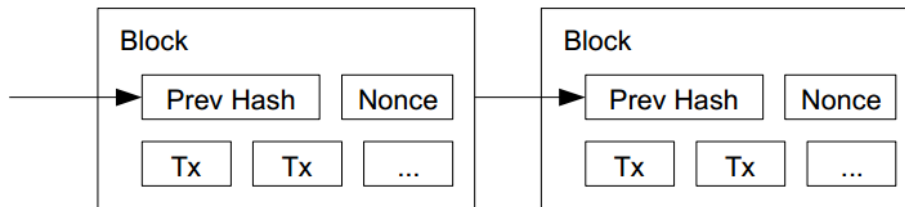
3 时间戳服务器



如何取得时间：来自连接的其他节点的中位数，且与本机时间相差不超过70分钟，否则提醒更新

每个时间戳的哈希值中都包含前一个时间戳 -> 形成链条chain -> 区块链按时间先后顺序组织起来 (存在安全隐患?)

4 工作量证明



设计思想: 提高作恶成本

投票权: one CPU one vote (比one IP one vote更为安全)

弊端: 后期大矿场很多, 个人用户难以参与

5 网络

1. 向所有节点广播交易
2. 节点将交易存入区块
3. 分别找pow
4. 最先找到的向其他节点广播自己的区块
5. 其他节点收到区块, 验证交易的合法性后, 接受区块 (接受后, 本节点不再接受其他节点广播的同一个区块, 也放弃自己之前进行的计算)
6. 接受区块的表现为, 在这个区块的基础上创建下一个新的区块

发生同时广播: 在一个上工作, 记录下另一个备用 (分叉), 直到下一次pow出现, 某个分支变得更长, 则再次合并

6 激励

每个区块的第一笔交易, 会创建一枚新的比特币, 由本区块的创建者获得。

交易费 (交易的确认也占用了节点

如果后期, 比特币停止发行, 但是没有大规模商业应用, 很可能交易量过低, 带来计算节点萎缩, 交易时间过长, 交易费上涨, 甚至崩盘

7 回收磁盘空间

丢弃旧事务中的数据: 剪枝Merkle树

8 简化支付验证

保存最长链的区块头, 获取相关交易的Merkle分支, 最后检查此交易是否被节点接受 --> 诚实节点控制下有效

抵御攻击: 一旦节点发现无效区块, 发出警告

对于业务频繁的公司: 使用私链/联盟链 (更为高效和安全)

9 合并和分割交易额

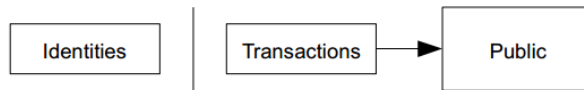
交易可以包含多个输入和两个输出 (付款+找钱)

10 隐私

Traditional Privacy Model



New Privacy Model



保护用户隐私 --> 阻断信息流：公钥匿名

11 计算

攻击者只能拿走已经支付的钱

随着需要赶上的区块数增加，攻击成功概率呈指数下降

为防止攻击者提前准备，交易前收款人重新生成一对密钥