



比特币关键技术 Bitcoin Key Technology

北京交通大学 计算机与信息技术学院 信息安全系

李超 (li.chao@bjtu.edu.cn) 段莉 (duanli@bjtu.edu.cn)

比特币关键技术

- HASH算法

数字签名



- ·比特币P2P网络
- **共识机制**

哈希函数

- 定义:输入任意大小的字符串,产生固定 大小的输出
 - SHA256 (Everything goes well!) = 7465ac6a6f6e86ba6a0564a4158ee02787d5ead5 d016b8a2d1abb2818d094adf
- ●特征
 - >正向迅速
 - >逆向困难
 - >输入敏感
 - > 强碰撞性

哈希函数

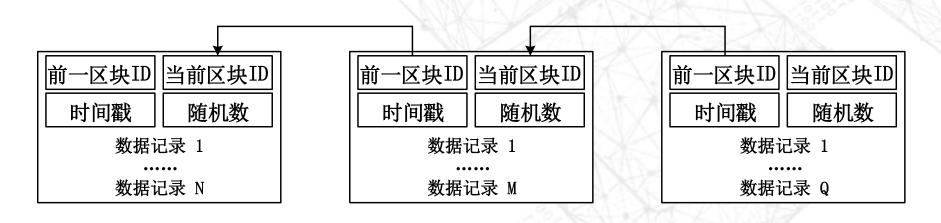
- ●SHA-256函数在比特币中使用的位置:
 - •工作量证明
 - •比特币公钥转换为公钥哈希
- •交易的输入输出部分(Transaction id,交 易脚本等)
 - •比特币区块头Previous Block Hash
 - •Merkle树



哈希函数

● 哈希指针链:

- ◆ 基于SHA-256的哈希值是将众多区块连接成链的保障
- ◆ 每个区块的ID其实就是基于SHA-256得到的哈希值
- ◆ 每个区块会记录前一个区块链的ID(SHA-256哈希值),从而连接 成链





数字签名

- 签名证明私钥的所有者,即资金所有者, 已经授权支出这些资金;
- ●授权证明是不可否认的(不可否认性);
- 签名证明交易(或交易的具体部分)在签字之后没有也不能被任何人修改。

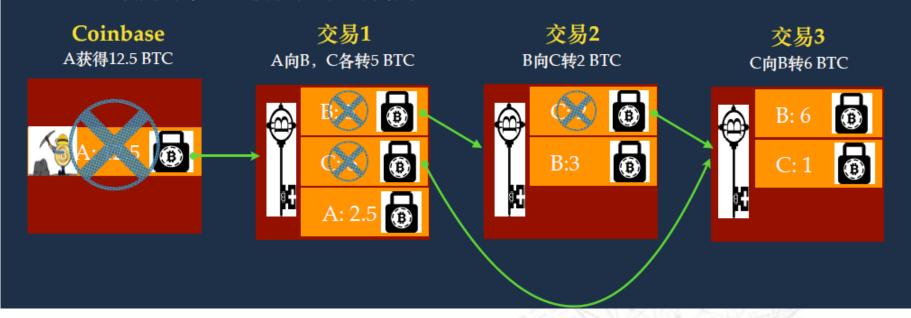
数字签名

比特币需要利用公钥进行加锁,利用私钥签名进行解锁,从而实现数字货币的交易. 解锁过程实际上是利用ECDSA算法的产生数字签名. 给定交易信息m,签名过程如下:

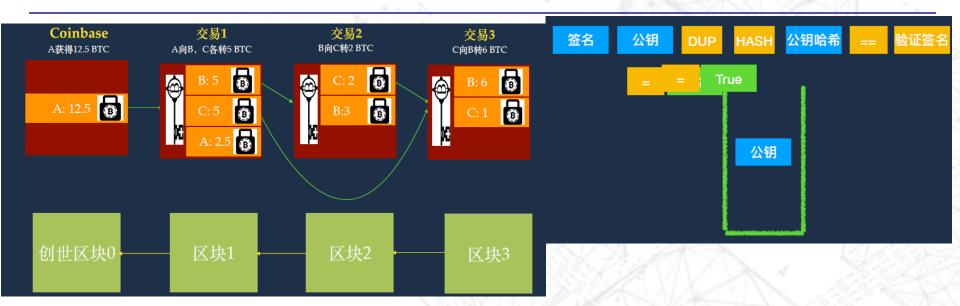
- ①选择一个随机数k;
- ②计算点 $R = k * G = (x_R, y_R)$, 计算 $r = x_R \mod n$;
- ③利用私钥d计算 $s = k^1 * ((H(m) d * r)) mod n;$
- ④输入签名(r, s).

交易

- ♦ 交易的输入(UTXO+解锁脚本)
 - ♦ 解锁脚本(签名,发送者公钥)
- ❖ 交易的输出 (UTXO)
 - ♦ 锁定的比特币数量
 - ♦ 锁定脚本(用接收者的公钥哈希)



交易的确认



- ❖ 锁定脚本
 - ❖ OP_DUP OP_HASH160 <发送者公钥哈希> OP_EQUALVERIFY OP_CHECKSIG
- ❖ 解锁脚本
 - ❖ <发送者签名> <发送者公钥>
- ❖ 验证脚本: 运行解锁脚本+锁定脚本 => True



数字签名算法

比特币、以太币等数字货币均采用ECDSA算法保证交易的安全性.简单的说法是:用户利用私钥对交易信息进行签名,并把签名发给旷工,旷工通过验证签名确认交易的有效性.

▶ 比特币交易流程

一笔交易信息的形成有输入和输出,输入是UTXO、解锁脚本(包含付款人对本次交易的签名(<sig>)和付款人公钥(<PubK(A)>))、UTXO序号(来源的),输出是发送数量、锁定脚本、UTXO序号(生成的).

其实交易的原理,就是使用原有的UTXO生成新的UTXO,所以输入输出都有UTXO序号, 别搞混.然后脚本,有解锁脚本和锁定脚本,通常把解锁脚本和锁定脚本串联起来,才能用于 验证交易的可行性.

交易的验证目的有两个: 1、输入的UTXO确实是付款人的; 2、交易信息没有被篡改过.

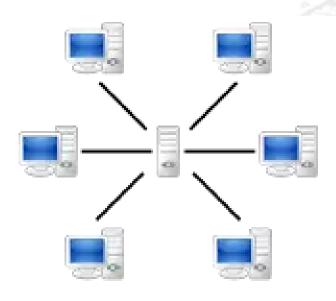
```
tx format version - currently at version 1
"hash": 90b18aa54288ec610d83ff1abe90f10d8ca87fb6411a72b2e56a169fdc9b0219".
"ver":1,
                                                                                                    in-counter - number of input amounts
"vin_sz":1,
"vout sz":2,
                                                                                                    out-counter - number of output amounts
"lock_time":0,
"size":226.
in":
                                                                                                    tx lock_time - should be 0 or in the past
                                                                                                                   for the tx to be valid and
 "prev_out":{
                                                                                                                   included in a block
  "hash":"18798f8795ded46c3086f48d5bdabe10e1755524b43912320b81ef547b2f939a",
  "n":0
                                                                                                    size - of the transaction in bytes
 "scriptSig":"3045022100c1efcad5cdcc0dcf7c2a79d9e1566523af9c7229c78ef71ee8b6300ab...[snip]
out"
 "value": "5.93100000".
 "scriptPubKey": "OP_DUP OP_HASH160 4b3S8739fc7984b8101278988beba0cc00867adc OP_EQUALVERIFY OP_CHECKSIG"
 "value": "1678.06900000",
 "scriptPubKey": "OP_DUP OP_HASH160 55368b388ccfe22a3f837c9eee93d053460db339 OP_EQUALVERIFY OP_CHECKSIG"
```

比特币

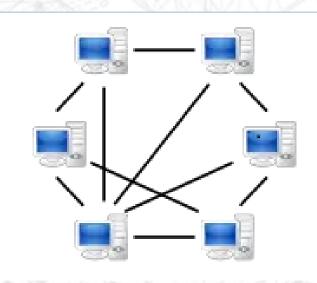
- 去中心化的对等网络(比特币协议)
- · 公共交易总账(区块链)
- 独立交易确认和货币发行的一套规则(共 识机制)
- 实现有效的区块链全球去中心化共识的机制(工作量证明算法)

比特币P2P网络

● 网络架构



有中心服务器的中央网络系统

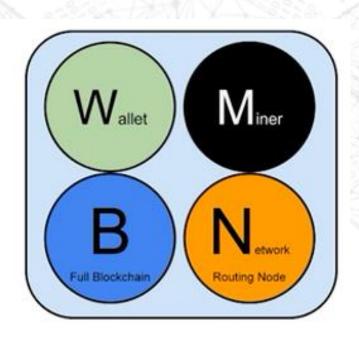


P2P网络

● P2P协议:建立在传输层的TCP协议之上,并采用8333端口进行通信

比特币节点类型/分工

- 钱包管理Wallet
- 挖矿管理Miner
- 区块链数据Full Blockchain
- 网络路由节点Network Routing Node



扩展比特币节点类型/分工



核心客户端 (Bitcoin Core)

在比特币P2P网络中,包含钱包、矿工、完整区块链数据库、网络路由节点。





矿池协议服务器

将运行其他协议的节点(例如矿池挖矿节点、Stratum节点),连接至P2P网络的网关路由器。



完整区块链节点

在比特币P2P网络中,包含完整区块链以及网络路由节点。





钱包 Stratum 服务器

挖矿节点

包含不具有区块链、但具备Stratum协议节点(S)或其他矿池挖矿协议节点(P)的挖矿功能。

轻量(SPV) Stratum 钱包

包含不具有区块链的钱包、运行 Stratum 协议的网络节点。



独立矿工

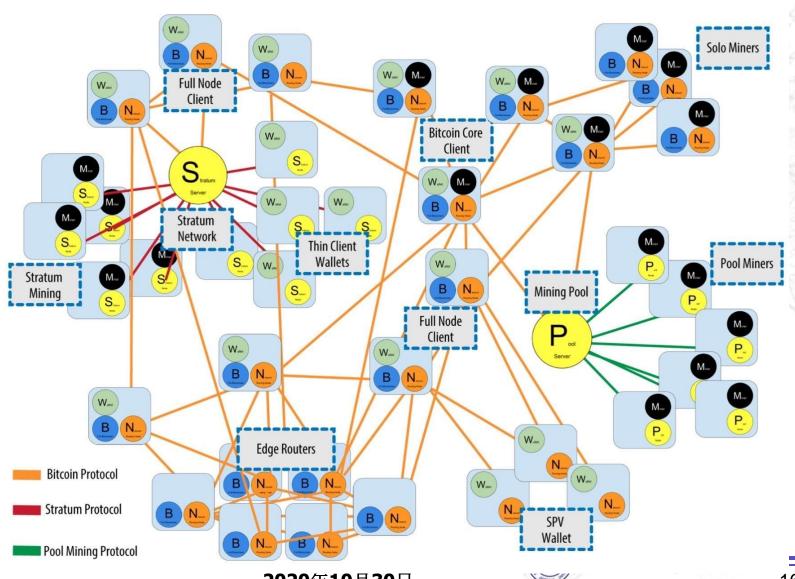
包含具有完整区块链副本的挖矿功能、以及比特币P2P网络路由节点。



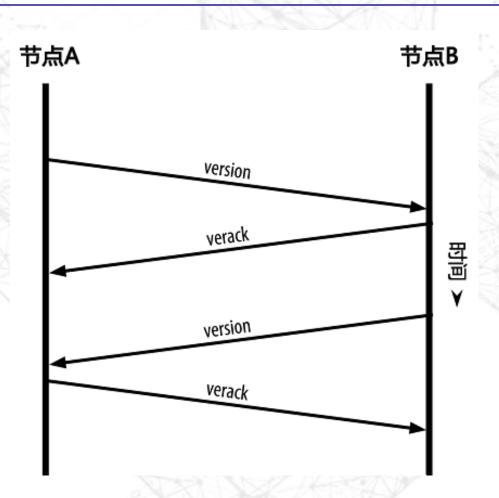
轻量(SPV)钱包

包含不具有区块链的钱包以及比特币P2P网络节点。

扩展比特币网络



- version: 有关程序版本号和区 块数量等信息。用于节点之间初 次建立连接时交换信息
- verack: 当有节点接收到 version消息后,如果该节点愿 意进行连接,则可以通过回复 verack消息进行确认。

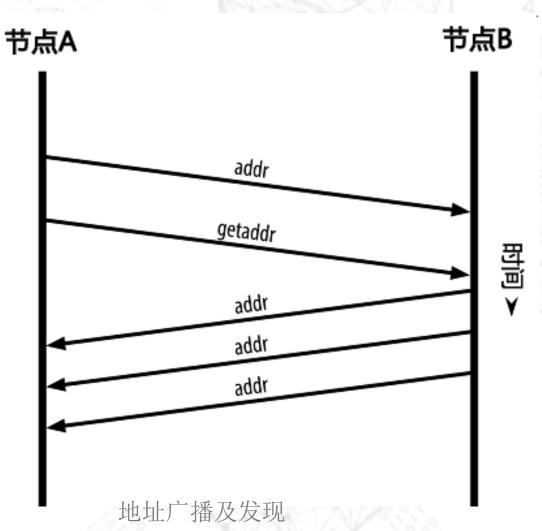


对等节点之间的初始"握手"通信



- addr 列出一个或多个IP地址和对应的 端口号。
- getaddr

包含一些已知的活跃节点,用于请求一个addr消息从而获取活跃节点的IP和端口号,通常在新节点刚加入进行网络初始化启动时(bootstrapping)调用。



inv

库存清单,取"inventory"的前3个字母。 "我有这些区块/交易: ·····",通常在一 个新的区块或交易被转发的时候发送inv消 息。它只是一个清单,并不包括实际的交易 数据。

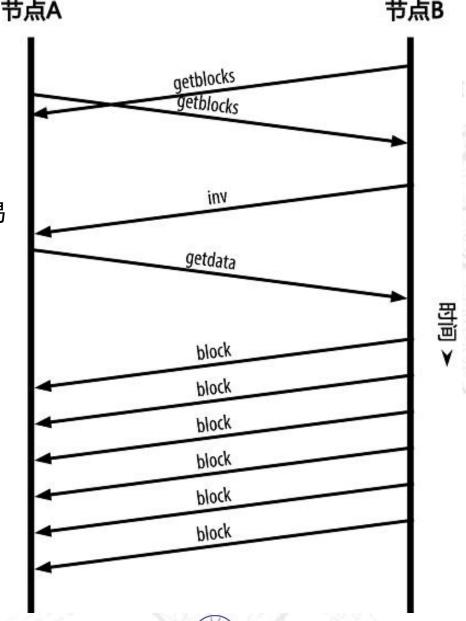
getdata

通过hash值请求一个单独的区块或交易。 节点收到邻居节点的getdata消息后,向邻 居节点返回tx消息或block消息。

● getblocks 请求inv库存清单中的所有区块。

● tx 发送一笔交易。它只用于响应getdata请求 消息。

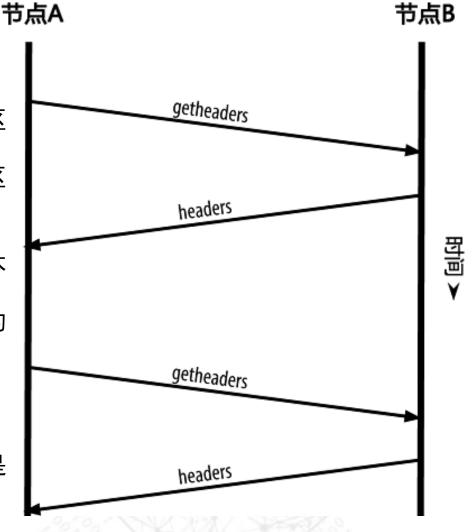
● block 发送一个区块。同上,它只用于响应 getdata请示消息。



● getheaders

请求获取指定范围内的区块的区块头信息。

- headers 发送区块头消息,最多一次能发送2000个区 块头。非"全节点"(例如SPV节点)可以 用它下载区块头信息,而不用下载完整的区 块信息。
- submitorder, checkorder, and reply 这些消息只在"基于IP交易"的比特币版本中使用,因为它容易受到"中间人攻击",因此"基于IP交易"的功能在比特币core的v0.8.0版本中被删除了。
- alert 发送网络警告。
- ping 不做任何事情。它只是用来检测网络连接是 否仍然有效。如果连接失效会报一个TCP异 常。



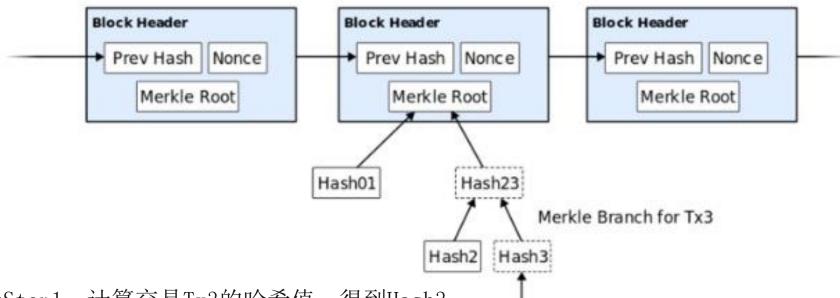
SPV的支付验证

- SPV节点进行的是支付验证,而不是交易验证。
- 交易验证: (复杂)包括账户余额验证、双花判断等,由全节点完成。
- 支付验证: (简单)验证交易是否等到其他节点的共识验证,即是否上链验证得到多少确认数(一般是在这笔交易所在区块之后,有6笔交易上链即可确认这笔交易是有效交易)

SPV节点验证过程

- 根据交易体计算待验证支付的交易hash
- SPV节点获取最长链所有区块头、储存在本地
- SPV请求得到merkle树hash认证路径
- 根据hash认证路径,计算得出merkle根hash值, 与本地区块头中的merkle根hash做对比,找到待 验证交易所在的区块
- 验证该区块是否在最长链上、得到6次以上的确认

区块链



•Step1: 计算交易Tx3的哈希值,得到Hash3

•Step2: 通过Hash2和Hash3的哈希值,得到父节点的哈希值Hash23

•Step3: 同上,通过计算Hash23和Hash01哈希值,得到根节点的哈希值。

•Step4:将上一步得到的根哈希值对比区块头中MerkleTree的根哈希值,如果相同,则证明该区块中存在交易Tx3,否则说明不存在。

SPV节点的安全性?

SPV节点

加密与认证连接

- > Tor 网络传输
 - --Tor代表洋葱路由网络,通过提供匿名, 不可追踪和隐私的随机网络路径提供数据 的加密和封装;
- > 对等认证和加密



交易池

- ●交易池(transcation pool)
- ●孤立交易池(orphan pool)
- UXTO池(UTXO pool)
- 交易池与孤立交易池包含的是未确认的交易,而UTXO池包含的是已确认的交易。

区块链

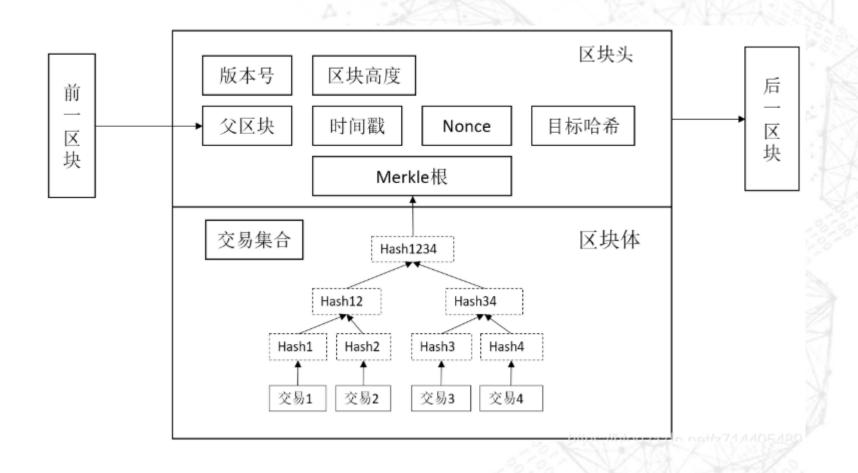
■区块信息

Block 654625 1

Hash	0000000000000000001a0f03d43f3d7ea2ce13a599880df4d9980c2ce1e8c67		
Confirmations	1		
Timestamp	2020-10-29 12:14		
Height	654625		
Miner	F2Pool		
Number of Transactions	2,033		
Difficulty	19,997,335,994,446.11		
Merkle root	8ffb170cfca64226b23bbd98774b87b641ea751a54b2d40e7e55e561f4e1a72e		
Version	0x3fffe000		
Bits	386,798,414		

区块结构

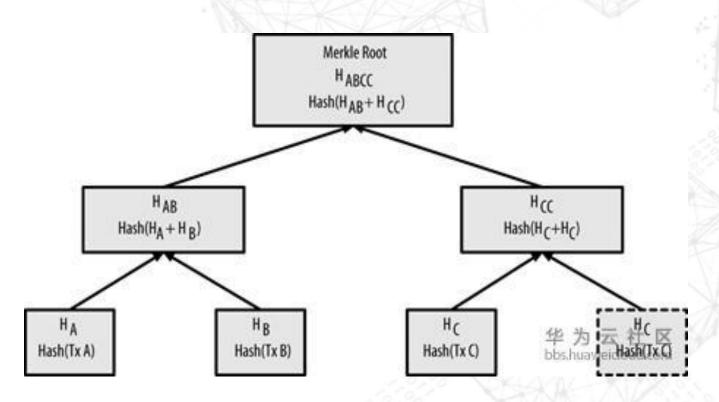
Size	Field	Description
4 bytes	Block Size	The size of the block, in bytes, following this field
80 bytes	Block Header	Several fields form the block header
1–9 bytes (VarInt)	Transaction Counter	How many transactions follow
Variable	Transactions	The transactions recorded in this Blow USECSS



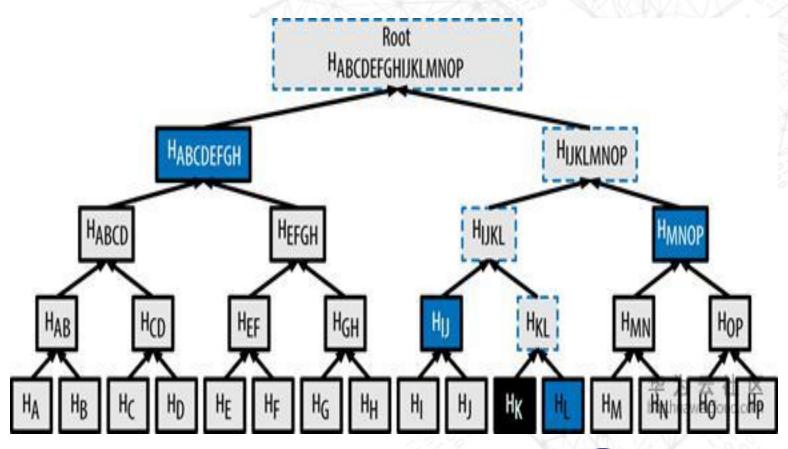
区块链

Block Height 277316 Header Hash: 0000000000000001b6b9a13b095e96db 41c4a928b97ef2d944a9b31b2cc7bdc4 Previous Block Header Hash: 00000000000000002a7bbd25a417c0374 cc55261021e8a9ca74442b01284f0569 Timestamp: 2013-12-27 23:11:54 Difficulty: 1180923195.26 Nonce: 924591752 Merkle Root: c91c008c26e50763e9f548bb8b2 Transactions Block Height 277315 Header Hash: 0000000000000002a7bbd25a417c0374 cc55261021e8a9ca74442b01284f0569 Previous Block Header Hash: 00000000000000027e7ba6fe7bad39fa f3b5a83daed765f05f7d1b71a1632249 Timestamp: 2013-12-27 22:57:18 Difficulty: 1180923195.26 Nonce: 4215469401 Merkle Root: 5e049f4030e0ab2debb92378f5 Transactions Block Height 277314 Header Hash: 00000000000000027e7ba6fe7bad39fa f3b5a83daed765f05f7d1b71a1632249 Previous Block Header Hash: 00000000000000038388d97cc6f2c1d fe116c5e879330232f3bff1c645920bdf Timestamp: 2013-12-27 22:55:40 Difficulty: 1180923195.26 Nonce: 3797028665 Merkle Root: 02327049330a25d4d17e53e79f Transactions

在比特币中,Merkle树的作用 是什么呢? 如果交易数量为**奇数**,最后的叶子节点会被复制,组成**偶 数**的叶子节点,如下:



如何通过Merkle树验证一笔交易?



随着区块中的交易增多,区块大小将线性增长, 而Merkle路径的大小增长却极其缓慢

Number of transactions	Approx. size of block	Path size (hashes)	Path size (bytes)
16 transactions	4 kilobytes	4 hashes	128 bytes
512 transactions	128 kilobytes	9 hashes	288 bytes
2048 transactions	512 kilobytes	11 hashes	352 bytes
65,535 transactions	16 megabytes	16 hashes	512 bytes

共识机制

- ■比特币网络是完全公开的,任何人都可以 匿名接入
- > 共识协议的稳定性和防攻击性很关键
- ▶比特币区块链采用工作量证明(PoW)机 制来实现共识

■ PoW=Power of Work



什么是工作量证明?



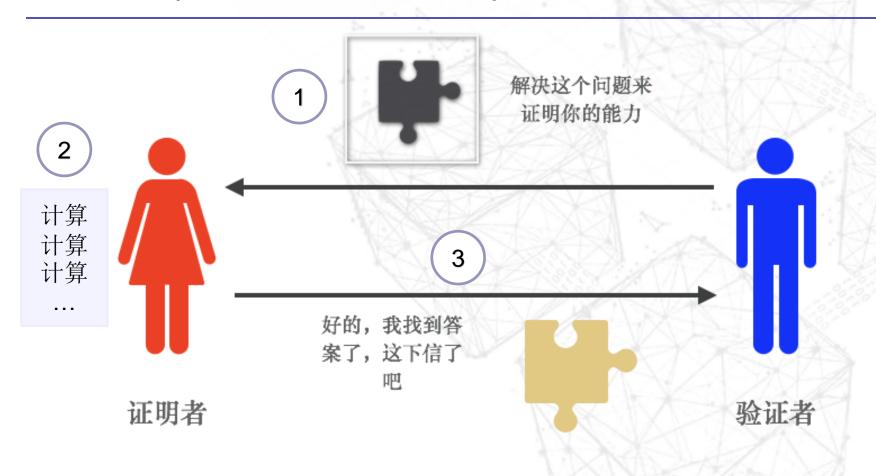
世界最高的100座建筑



Proof of Work

- 工作量证明系统最早被用来解决解决拒绝服务攻击及其他形式的服务 滥用攻击(Cynthia Dwork and Moni Naor,1993)
 - ○用户在获得某种服务之前,解决一个小问题,这个问题对一般用 户来说不是问题,但是如果需要计算非常多次,总计算量较大
- 工作量证明:由 Markus Jakobsson 和 Ari Juels1999年正式提出
- 最主要的特性就是非对称性,验证容易,但解决问题困难

PoW(Proof of Work)



工作量证明

引自于清华大学徐恪教授的《区块链技术》



PoW协议类型

交互式

- 采用一问一答的形式
- 问题由服务端提出
- 客户端根据问题求解答案并返 回给服务端,以获取特定回报

验证式

- 问题由用户自己产生
- 验证端需要验证
 - 问题本身是否正确
 - 问题的答案是否正确
- 如: Hashcash





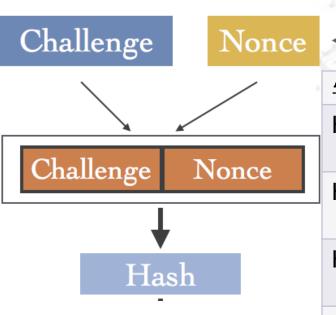


比特币的工作量证明

Size	Field	Description
4 bytes	Version	区块版本号,目前为2
32 bytes	Previous Block Hash	前置区块(父区块)的区块头Hash, Hash算法为double-SHA256
32 bytes	Merkle Root	区块中交易Merkle树根
4 bytes	Timestamp	区块创建UNIX时间戳
4 bytes	Difficulty Target	工作量证明算法难度
4 bytes	Nonce	通过变动该计数器来达成工作量证明要求的结果

比特币中的工作量证明

• 将字符串" Hello, world!"通过末尾加上数字,得到一个哈希值的前4位为0000.



字符串	Sha256
Hello, world!0	1312af178c253f84028d480a6adc1e25e 81caa44c749ec81976192e2ec934c64
Hello, world!1	e9afc424b79e4f6ab42d99c81156d3a172 28d6e1eef4139be78e948a9332a7d8
Hello, world!2	ae37343a357a8297591625e7134cbea2 2f5928be8ca2a32aa475cf05fd4266b7
	fcfc1253e8d2e4545e9f14f2ada4e7bfd5e 2120183ad1e2a33ef8a6a40b3e2eb
Hello, world!4249	c004190b822f1669cac8dc37e761cb736 52e7832fb814565702245cf26ebb9e6
Hello, world!4250	0000c3af42fc31103f1fdc0151fa747ff873 49a4714df7cc52ea464e12dcd4e9

PoW(Proof of Work)

难度如何确定的?

挖矿难度

比特币难度是对挖矿困难程度的度量,即指: 计算符合给定目标的一个哈希值的困难程度.

difficulty = difficulty_1_target / current_target

difficulty_1_target的长度为256比特, 前32位为0, 后面全部为1,一般显示为哈希值,

0x00000000

difficulty_1_target表示btc网络最初的目标哈希.current_target是当前块的目标哈希,先经过压缩然后存储在区块中,**区块的哈希值必须小于给定的目标哈希值**,表示挖矿成功.

PoW协议

- 向所有节点广播新的交易
- 每个节点把收到的交易放到块中
- 选中的节点广播它所保有的块
- 其它节点验证,接受
- 将该区块的哈希值放入下一个它们创建的区块中

PoW底层函数

PoW常用的函数有一下几种类型

○ 依赖CPU: 比特币中使用的哈希函数SHA256

○ 依赖内存: 计算速度的快慢主要依赖内存存取速度等

○ 依赖**网络**:客户端不需要进行大量的计算,但是必须按照服务器的要求访问一些结点,这个过程就引入了RTT延迟,可用来防止DDoS 攻击







PoW底层函数

- CPU型
 - SHA256
 - Blake-256(哈希函数)
 - HEFTY1(哈希函数,用 于阻止专用挖矿软件)
 - Quark (函数函数)
 - SHA-3 (哈希函数)
 - O

• 内存型

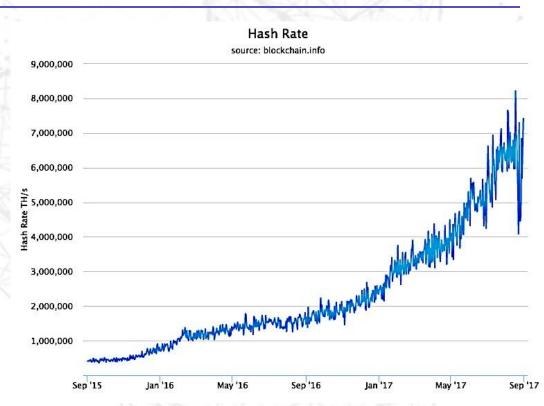
- Scrypt (内存密集型哈希函数)
- CryptoNight (依 赖于内存的随机存 取)
- MOMENTUM (验证效率较Scrypt高)

网络型

Guided TourPuzzle

比特币中PoW优缺点

- 优点
 - ○可靠性高
- 缺点
 - ○浪费能源
 - 51%攻击
 - ○矿池导致中心化严重
 - 挖矿的硬件一旦不能挖矿, 没有作用



两年内比特币哈希算力增长 平均不到半年, 算力翻倍

ASIC-Resistance

- Memory-hard
 - 需要大量的内存但是不需要 大量的计算
- Memory-bound
 - ○内存会成为计算的瓶颈
- Memory-hard型的方案可 以有效抵制ASIC
- ASIC是指特定用途集成电路,它们被专门设计出来实现特定算法(如SHA256)

- 一种尝试: Scrypt
 - 首先生成许多为随机序列
 - 十对这些为随机队列进行随机存取、计算

- 缺点:
 - 需要同样大小的内存 来验证
 - 目前已有针对Scrypt的ASIC;

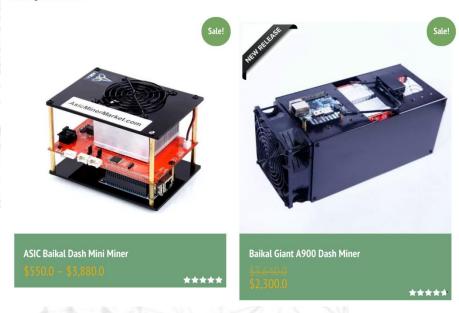


其他抵制ASIC的方法

- X11或者x13,将11/13种哈希算法共同使用
 - O DASH
 - ○很难设计ASIC
 - OPs: 现在已经有专门针对此类 PoW的矿机
- 频繁更换各种哈希算法
 - ○如: SHA-1 -> SHA-3 -> Scrypt -> ...
 - ○目前还没有人做

X13 Miner

Showing all 2 results



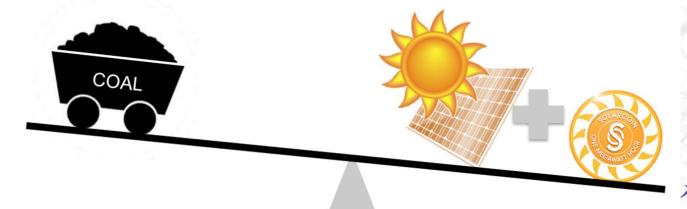
针对dash的x13矿机



Proof of Usefull Work

- 不再进行单纯的计算无意义的计算
 - ○搜索大素数
 - ○蛋白质折叠问题
 - ○生成气候预测模型
 - OSolarCoin 证明产生了太阳能就可以得到"太阳币"

SolarCoin helps the environment



Proof of Storage: Permacoin

- 寻找一个大文件
 - ○重要的、公共的、需要备份
 - ○任何个人无法单独存储全部文件

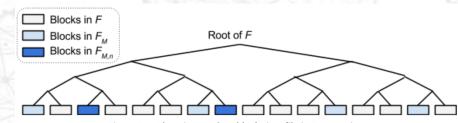


Figure 8.4: Choosing random blocks in a file in Permacoin.

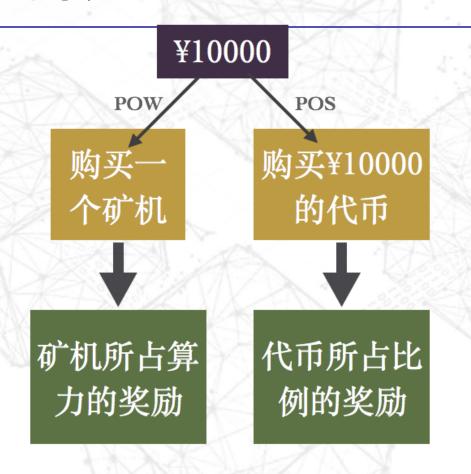
In this example k,=6 and k,=2. In a real implementation these parameters would be much larger.

- 将大块分成许多小块,构建默克尔树
- 每一个矿工值存储其中一小部分
 - ○根据同步字符串和一个随机nonce值,选取K个特定下标的本地块
 - 对nonce和被选择的块的头部进行哈希,若小于 target 就找到了一个答案
 - 如果客户端已经下载了区块,那么这个过程很简单,否则很困难
- 缺点
 - ○很难找到大的文件、难度改变困难、文件修改困难



Proof of Stake (PoS)

- 新的共识算法
- 2011年首先在Peercoin中 实现,现在已经有多个版 本(NXT, Tendermint, Flying Fox, ...)
- 占有多少代币,就能得到相应比例的奖励



浪费了矿机的钱浪费了更多的电力

中心化风险减小51%攻击更加昂贵



Proof of Stake (PoS)

- 类似于财产存储在银行,根据持有的数字货币的量和时间,分配相应比例的收益
- 币龄:持币量×时间 (单位:币天) 如持有1000个币30天,那么币龄就是30000
- 币龄越大,被选为区块生产者的概率越大
- 每次产生完区块,币龄就会清零

Proof of Stake (PoS)

- 优点:
 - --减少能源消耗
 - --减少对硬件设备的依赖
 - --缩短了区块产生时间和确认时间
- 缺点:
 - --实现规则复杂,中间步骤多
 - --币龄依赖,攻击者在积累较大币龄后,易发动双花攻击