第12讲 | 深入区块链技术 (四): PoW共识

2018-04-20 陈浩

深入浅出区块链 进入课程 >



讲述: 黄洲君

时长 11:34 大小 5.30M



上一篇文章中,我们谈到了区块链其实就是一种分布式系统,它在技术上并没有跳出分布式系统的理论框架,只是给出了一种不同于计算科学领域的解决方案。今天,我们就来重点聊聊区块链的这种解决方案: PoW 共识机制。

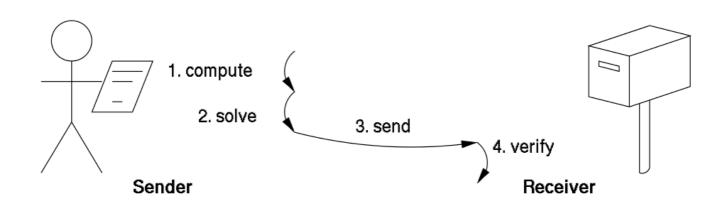
PoW 工作量证明

因为比特币□采用了 PoW 共识机制,所以这个概念才得以被广泛传播。PoW 全称 Proof of Work,中文名是工作量证明,PoW 共识机制其实是一种设计思路,而不是一种具体的实现。

PoW 机制其实早在 1997 年就被提出了,它早期多被应用在抵抗滥用软件服务的场景中,例如抵抗垃圾邮件(所以 PoW□在邮件服务系统会有所涉及)。

我们借用维基百科的一张图来解释一下 PoW 机制是如何用在这个场景中的。

为了防止垃圾消息泛滥,接收者并不直接接受来自任意发送者的消息,所以在一次有效的会话中,发送者需要计算一个按照规则约定难题的答案,发送给接受者的同时,需要附带验证这个答案,如果这个答案被验证有效,那么接受者才会接受这个消息。



可以看出 PoW 的核心设计思路是提出一个计算难题,但是这个难题答案的验证过程是非常容易的,这种特性我们称之为计算不对称特性,我们在"浅谈区块链共识机制"中举的 24 点游戏的例子就具备了□计算不对称特性。

如何理解区块链 PoW

上面介绍了一般的 PoW 是什么,那么区块链上的 PoW 又是如何设计的呢,我们还是以比特币为例子来讲一讲,这个部分会有代码演示,如果你在收听音频,可以点击文稿查看。

在分析拜占庭将军问题的时候可以看出,如果所有节点在同一时刻发起提案,那么这个系统的口记账过程将会非常的复杂混乱,为了口降低具有口提案权的节点数量,采用工作量证明不失为一个好办法。

所以我们需要构造一个计算不对称的难题,这个难题在比特币中被选定为□以 SHA256 算法计算一个目标哈希,使得这个哈希值符合前 N 位全是 0。

□举个例子,假设我们给定一个字符串"geekbang",我们提出的难题是,计算一个数字,与给定的字符串连接起来,使这个字符串的 SHA256 计算结果的前 4 位是 0,这个数字我们称作 nonce,□比如字符串 "geekbang1234",nonce 就是 1234,我们要找到符合条件的 nonce。

我们以 Python 代码作为示例。

```
2 #!/usr/bin/env python
 3 import hashlib
5 def main():
       base_string = "geekbang"
       nonce = 10000
 7
      count = 0
       while True:
9
10
           target_string = base_string + str(nonce)
           pow_hash = hashlib.sha256(target_string).hexdigest()
11
           count = count + 1
12
           if pow_hash.startswith("0000"):
13
               print pow_hash
14
               print "nonce: %s scan times: %s" % (nonce, count)
               break
           nonce = nonce + 1
17
19 if __name__ == '__main__':
      main()
20
```

代码中,我规定了基础字符串是 "geekbang",nonce 从 10000 开始自增往上搜索,直到找到符合条件的 nonce 值。

我们计算的结果放在图中,你可以点击查看。

```
■复制代码

# 前 4 位是 0

0000250248f805c558bc28864a6bb6bf0c244d836a6b1a0c5078987aa219a404

nonce: 68828 scan times: 58829

# 前 5 位是 0

0000067fc247325064f685c32f8a079584b19106c5228b533f10c775638d454c

nonce: 1241205 scan times: 1231206

# 前 7 位是 0

00000003f41b126ec689b1a2da9e7d46d13d0fd1bece47983d53c5d32eb4ac90

nonce: 165744821 scan times: 165734822
```

可以看出,每次要求哈希结果的前 N 位多一个 0,计算次数就多了很多倍,当要求前 7 位都是 0 时,计算次数达到了 1.6 亿次。这里我同时截图了操作系统当时 CPU 的负载,可以看到单核 CPU 负载长时间达到 100%。

通过上述程序,希望你对区块链 PoW 机制有个直观的了解。□由于结果只能暴力搜索,而且搜索空间非常巨大,作弊几乎不可能,另外符合条件的 nonce 值也是均匀分布在整个空间中的,所以哈希是一个非常公平且粗暴的算法。

以上代码的基本逻辑就是 PoW 挖矿过程,搜索到一个目标值就会获得记账权,□距离上一次打包到现在未确认的交易,矿工就可以一次性将未确认的交易打包并广播了,并从 Coinbase 获得奖励。

- □实际挖矿的基本步骤如下。
- 1. 生成 Coinbase 交易,并与其他所有准备打包进区块的交易组成交易列表,□并生成默克尔哈希:
- 2. 把□默克尔哈希及其他相关字段组装成区块头,将区块头 (Block Header) 作为工作量证明的输入,区块头中包含了前一区块的哈希,区块头一共80字节数据;
- 3. 不停地变更区块头中的随机数即 nonce 的数值,也就是暴力搜索,并对每次变更后的的 区块头做双重 SHA256 运算,即 SHA256(SHA256(Block_Header))),将结果值与当 前网络的目标值做对比,如果小于目标值,则解题成功,工作量证明完成。

如果更深程度去理解的话,PoW 机制是将现实世界的物理资源转化成区块链上虚拟资源的过程,这种转化为区块链提供了可信的前提。

PoW 挖矿的发展历程

好了, 现在我们知道了, PoW 的过程其实就是计算一个难题解的过程。

在区块链的发展史上,PoW 经历了大致两个阶段。分为早期口分散挖矿阶段和中心化矿池挖矿阶段。我们目前处于第二个阶段,并且将会长期处于这个阶段。

早期分散挖矿是中本聪的愿景,期望是 1CPU=1 票,所以如果 CPU 挖矿,那么将会是非常理想化的情况,而现实的情况是,SHA256 只需要非常简单的重复计算逻辑,它不需要复杂的逻辑控制。

那么 CPU□这种重控制逻辑,轻重复计算的计算单元来搞这么低端的暴力计算非常吃力不讨好,大部分人的第一反应肯定是用 GPU 呀,□非常正确。

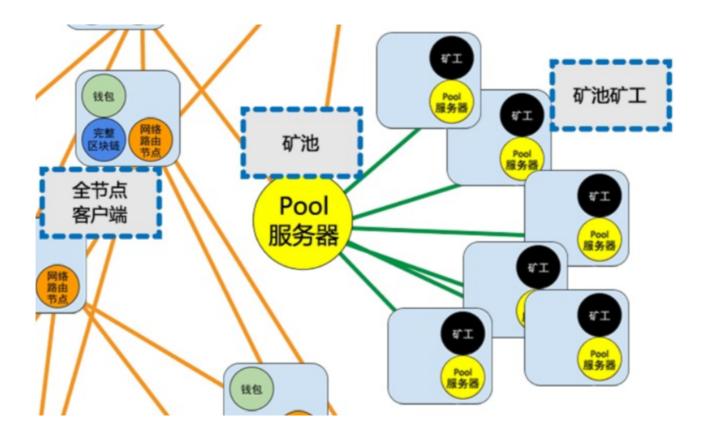
所以这个时期,出现了 GPU 挖矿,它的效率是 CPU 的十几甚至上百倍,那么 1CPU=1 票的逻辑就被打破了,挖矿工具的改□变让人们意识到挖矿技术也是极大改进的。除了 GPU 挖矿,我们还有 ASIC 芯片挖矿,这部分内容我们在讨论挖矿算法分类时会详细讲解。

同期我们也慢慢进入到了中心化挖矿阶段。中心化挖矿很好理解,算力如果越分散,也就意味着竞争越激烈,如果某个节点计算出答案了,那么□也意味着其他矿工这段时间的工作量几乎都白费了,□投入了物理资源结果零收益,可以说是负收益。

那怎么办呢?思路就是把分散的算力汇聚到一个池子里面,这个池子我们称作矿池,就像四面八方的小溪流最终汇总成一条大江一样。

矿工参与到某个矿池,相当于矿工把算力租给矿池了,与其他矿工联合挖矿,最后看起来矿池这个节点的算力就会很大,获得记账权的概率就越大,如果这个矿池计算出了答案,将获得 Coinbase 的奖励,□矿池就会按既定的分配比例打给每一位参与的矿工。

我们借用一下《精通比特币》一书中的部分图来看一下:



矿池作为一个中心节点,可以被矿工连接,而在比特币全网来看,矿池节点本质上也只是一个全节点,它与其他全节点一起组成了□比特币的点对点网络,特殊的地方仅仅在于它可以产生新的区块。

PoW 挖矿算法分类与简介

PoW 挖矿算法大致分为两个大类,第一类叫做□计算困难,第二类叫内存困难。

这两类的区别在于对于提供工作量证明的组件要求不同。我们知道计算机的组成分为计算单元和存储单元,通过以往的编程经验我们还可以知道,一个计算机的瓶颈往往是 IO,如果要制造大量的 IO 操作,可以通过写程序撑大内存,制造大量的数据处理过程,使□工作量证明从计算单元转变为存储单元。

那为什么要这么做呢?

其实在 PoW 挖矿中心化以后,又出现了一次挖矿工具改进,这次超越了 GPU,人们先是尝试在 FPGA 上尝试 SHA256 的计算过程,结果计算效率成倍于 GPU。

FPGA 出现的时间比较短暂,最终人们开发出了 ASIC 专业芯片来计算 SHA256,这就是我们常说的专业矿机。

专业矿机的出现加速了 PoW 挖矿的中心化过程,因为购买专业矿机需要额外的时间和精力,配置运行还有一定的门槛,普通人也只能从专业机构手里购买专业矿机。

所以这些专业矿机直接就是数字货币印钞机,生产专业挖矿芯片的商业公司几乎成了数字货币的货币发行司,这不得不说到市值直逼英伟达的比特大陆公司,它用的就是专业生产数字货币挖矿芯片。

新的数字货币开发者们为了防止情况重演,不断发明新的挖矿算法。有名的有 Scrypt、X11、SHA-3,不过这些依然是计算困难型的挖矿算法,依然没有逃脱出现专业矿机的命运。

这里不得不提到以太坊的 PoW 挖矿算法: ETHASH, ETHASH 是 Dagger-Hashimoto 的修改版本,它是典型的内存困难型挖矿算法。直到如今,也没有芯片厂商设计出挖矿芯片。

正如我们上文所说,因为工作量证明要求的组件从计算资源转变为内存资源,而对内存的高要求使得矿工必须加内存。

在专业矿机上加一块内存的收益□与在 GPU 上加一块内存获得的收益是差不多的,所以厂商并没有研发内存困难型专业矿机的动力,没有专业矿机的出现,这从某种程度上也缓解了算力中心化的问题。

PoW 的优势和劣势

PoW 共识的内在优势在于可以稳定币价,因为在 PoW 币种下,矿工的纯收益来自 Coinbase 奖励减去设备和运营成本,成本会驱使矿工至少将币价维持在一个稳定水平,所 以攻击者很难在短时间内获得大量算力来攻击主链。

PoW 共识的外在优势是目前□它看起来依然是工业成熟度最高的区块共识算法,所以在用户信任度上、矿工基础上都有很好的受众。

PoW 共识最大的缺点是非常消耗计算资源,耗电耗能源,这一点也一直为人们所诟病。因为每次产生新的区块都会让相当一部分工作量证明白白浪费了,也就是将计算资源浪费了。

目前来看这个是无解的,只要是 PoW 共识,一定会遇到计算资源浪费的问题。不过人们也想了一些改进方案,早期如素数币,近期有比原币,它们都号称深度学习友好型的工作量证明方法。

从理论上来看, PoW 会一直有 51% 算力攻击的问题, 即攻击者只需要购买超过全网 51% 算力设备, 即可发起"双花攻击", 甚至"重放攻击"等多种高收益攻击, 这个问题目前没有解决方案。

除了 51% 攻击, PoW 共识还有自私挖矿的问题, 自私挖矿是一种特殊的攻击类型, 不会影响区块链正常运转, 但是会形成矿霸, 间接造成 51% 攻击, 我们就曾经遇到过这样的自私挖矿攻击。

PoW 共识机制是一种简单粗暴的共识算法,它不要求高质量的 P2P 网络资源,它可以为公链提供稳定有效的记账者筛选机制。同时它也面临了挖矿中心化严重的问题,这也促使人们研究出了新的共识机制,我们留到下一篇讲解。

总结

今天我介绍了 PoW 工作量证明,并且使用 Python 语言演示了一遍基于 SHA256 的挖矿算法工作过程,又介绍了发展历程和算法分类,最后提到了 PoW 的优势和缺陷。相信你对 PoW 机制的理解可以更加深入了。

PoW 工作量证明的挖矿过程是否可以替换成有意义的算法呢,历史上是否有过类似创新?你可以调查一下,我们一起分享。



新版升级:点击「 🍣 请朋友读 」,10位好友免费读,邀请订阅更有现金奖励。

上一篇 第11讲 | 深入区块链技术(三): 共识算法与分布式一致性算法

下一篇 第13讲 | 深入区块链技术(五): PoS共识机制

精选留言 (13)





阿痕

2018-04-21

PoS和DPoS就是对pow不环保的改进,不过也带来了新的问题,所以不可能三角还是有一 定道理的



凸 2

心 3

什麽是coinbase奖励?

展开٧

作者回复: 系统奖励给挖出块矿工的交易类型



2018-07-26

凸 1

老师 现在是不是出了一个ant e3型号的asic矿机是针对ethash的 展开٧

作者回复: 是的, 但效率提升只有两倍, 很明显不像其他ASIC提升千倍以上。所以谈不上威胁, 毕 竟内存困难型的还是吃内存的。



八神

凸

2018-10-01

交易是用收款方的公钥加密的,除了收款方可以查看,别人无法看,校验这笔交易的人该

作者回复: 你好,并不是用收款方的公钥加密,而是使用收款方公钥的哈希作为地址,通过构造一个交易脚本,使得收款方能辨别并且必须出具签名才能操作。交易都是公开的,所有人都可以验证。具体:发送者通过地址构造一个ScriptPubKey的"锁",收款方必须构造一个ScriptSig的"钥匙",才能花费这些币。



举个例子,假设我们给定一个字符串"geekbang",我们提出的难题是,计算一个数字,与给定的字符串连接起来,使这个字符串的 SHA256 计算结果的前 4 位是 0,这个数字我们称作 nonce,比如字符串 "geekbang1234",nonce 就是 1234,我们要找到符合条件的 nonce。

展开~

作者回复: 这个由挖矿算法的细节决定的,一般是变化的,通过历史记录计算出来的,例如以太的 DAG生成。



凸

2018-04-28

生成 Coinbase 交易,并与其他所有准备打包进区块的交易组成交易列表,□并生成默克尔哈希;

这段中,怎么保证收到的交易列表的完整性,如果漏收交易,所有运算都白费了?或者说,这个交易列表完整性是怎么判断的?纯粹按照时间?

展开٧

作者回复: 不存在完整性这一说的,有就有,没有就不会被打包了,完全取决于记账节点与你的网络是否可以路由通,如果不通说明网络分叉了。

மி

ሆን

ம

也就是纯粹的先来后到,一起打包。



ylshuibug... 2018-04-23

为什么矿池的特殊在于它可以产生新的区块 展开 >

作者回复: 代码中约定的



小5

2018-04-23

看了下精通比特币电子书,这些基本的概念里面都有讲,什么时候能上一些网上搜不到的 东西

作者回复:基础概念其实是相同的,这个计算机教材入门讲都差不多是类似的,不过为了小白读起来容易花了不少功夫哇。下一篇开始逐渐深入了。希望继续关注哈



熊猫

2018-04-22

自私挖,全节点,双花攻击和重放攻击能分别讲解是什么意思吗?

展开~

作者回复: 全节点是一个独立节点,可以自己验证交易并且可以挖矿的节点。

自私挖矿是指矿工先通过较大算力积累优势,挖出多的块的同时不广播,等别人广播一个新区块的时候,自己一下广播2个甚至更多区块,让别人一直处于被分分叉的状态,自己成为矿霸,可以

形成100%出块率。

双花攻击就是指一个币可以花费两次,属于数据库一致性问题。

重放攻击与传统it的重放不同,是指硬分叉的两条链的交易都是合法的,可以在a生成交易后去b上去花费。



我最近听得到吴军老师说比特币交易成本极高。去中心化带来了大量资源的浪费。如果有 好的解决办法是个暴富的机会哦

作者回复: PoW是的, 其他算法PoS, DPoS是环保的。

不了峰 2018-04-21

ம

「ETHASH 是 Dagger-Hashimoto 的修改版本,它是典型的内存困难型挖矿算法。」请问以太坊的挖矿,矿机是占用大量内存还是占用大量cpu?

我其实是想问,一台主机上能不能部多个挖矿机,比如,门罗和ETH,我以为一个是消耗 cpu,一个是消耗内存。

展开٧

作者回复: 可以的, 正常矿机就是部署6~8张显卡。目前cpu挖矿的币种极少。

→