区块链技术(2)-区块链技术细节-哈希算法

2018-04-03 陈皓



区块链技术(2)-区块链技术细节-哈希算法

朗读人: 柴巍 11′13″ | 5.14M

对于计算机来说,区块链就像一个单向链表,一个数据块中保存着三个信息。

- 真正的数据。
- 自己的地址(或是 ID)。
- 前一个数据块的地址。

这样,通过追溯前一个块的地址,把所有的数据块存成了一条链。所以,我们叫其 BlockChain。如下图所示。



每个数据块的 " 地址 " 的编码使用了计算机上的一个算法, 计算机圈内人士把这个算法叫 Secure Hash。有人音译为 " 安全哈希 ", 也有人意译为 " 安全散列 "。在计算机应用中, hash 算法主要有几个功能。

- 用来生成唯一标识一个数据块的 ID(身份证), 这个 ID 几乎不能重复。
- 用来做数据的特征码。只要数据中一个 bit 的数据出现更改,那么整个 hash 值就完全不一样了。而且数据学上保证了,我们无法通过 hash 值反推回原数据。

于是,很多公司在互联网上发布信息或软件的时候,都会带上一个 Checksum (校验码)。你只要把整个文件的数据传入到那个特定的 hash 算法中,就会得到一串很长的字符串。如果和官方发布的 Checksum 字符串不一样,那么就说明信息或文件内容被人更改或是信息残缺了。因此,也被应用在"数字签名"中。

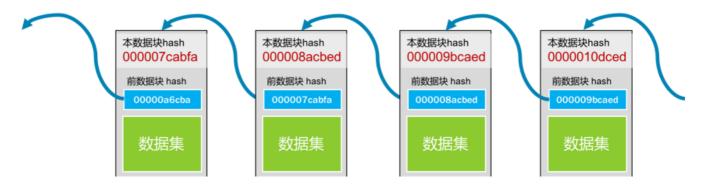
在计算机世界里,有两个很著名的 hash 算法,一个叫 MD5(<u>Wikipedia 链接</u>),一个叫 SHA-2(Wikipedia 链接), 区块链用的是 SHA-256 这个算法。

下面是一个示例。

- 对 "chen hao" 这个信息计算 MD5 值得到 9824df83b2d35172ef5eb63a47a878eb (一个 16 进制数)。
- 如果对 "chen hao" 做一个字符的修改,将字母 "o" 改成数字 "0",即 "chen ha0",计算出来的 MD5 值就成了 d521ce0616359df7e16b20486b78d2a8。可以看到,这和之前的 MD5 值完全不一样了。

于是,我们就可以利用 hash 算法的这个特性来对数据做 " 数字签名 "。也就是说,我将 " 数据 " 和其 " 签名 " (hash 计算值) 一起发布,这样可以让收到方来验证数据有没有被修改。

我们再来看上面那个区块链的图。



对于第一块数据,我们把其 "数据集 "和 "前数据块的 hash 值 00000a6cba" 一起做 hash 值,得到本区块的地址 000007cabfa。然后,下一个区块会把自己的数据和 000007cabfa 一起做 hash,得到 000008acbed 这个哈希值……如此往复下去。

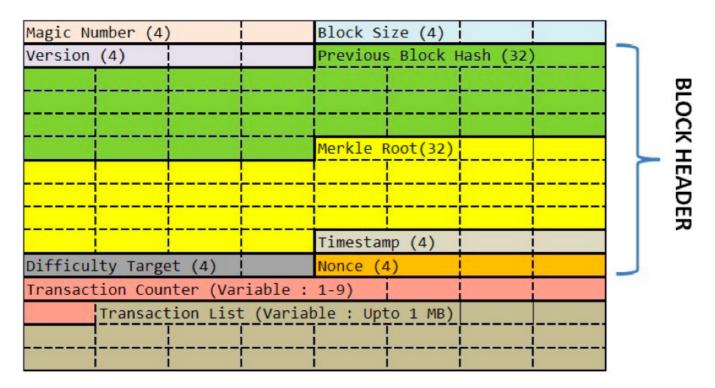
根据 " 被 hash 的数据中有一个 bit 被修改了,整个 hash 就完全不一样了 " 这个特性,我们知道:

- 如果前置数据块中的数据改了,那么其 hash 就会完全不一样了,也就是说你的 ID 或地址就变了,于是别人就找不到这个数据块了;
- 所以,你还要去修改别人数据块中指向你的地址,但是别人数据块中指向你的地址 (ID/hash)变了,也会导致他自己的地址(ID/hash)随之变化。因为他用你的地址生成了 自己的地址,这样一来,你就需要把其他人的地址全部改掉。

在这样的连锁反应下,你想要偷偷修改一个 bit 的难度一下就提高很多。所以,在区块链的世界里,越老的区块越安全也越不容易被人篡改,越新的区块越不安全也越容易被人篡改。

比特币的 hash 算法

下面我来简单介绍一下,比特币中区块链的一些细节。下图是区块链的协议格式。



其中 Version, Previous Block Hash, Merkle Root, Timestamp, Difficulty Target 和 Nonce 这六个数据字段是区块链的区块数据协议头。后面的数据是交易数据,分别是:本块中的交易笔数 H 和交易列表(最多不能超过 1MB,为什么是 1MB,后面会说)。

下面我来说一下区块头中的那六个字段的含义。

- Version: 当前区块链协议的版本号, 4 个字节。如果升级了, 这个版本号会变。
- Previous Block Hash:前面那个区块的 hash 地址。32 个字节。

- Merkle Root: 这个字段可以简单理解为是后面交易信息的 hash 值(后面具体说明一下)
 32 个字节。
- Timestamp:区块生成的时间。这个时间不能早于前面 11 个区块的中位时间,不能晚于 "网络协调时间"——你所连接的所有结点时间的中位数。4 个字节。
- Bits:也就是上图中的 Difficulty Tagrget,表明了当前的 hash 生成的难度(后面会说)。4
 个字节。
- Nonce:一个随机值,用于找到满足某个条件的 hash 值。4字节。

对这五字段进行 hash 计算,就可以得到本区块的 hash 值,也就是其 ID 或是地址。其 hash 方式如下(对区块头做两次 SHA-256 的 hash 求值):

SHA-256(SHA-256 (Block Header))

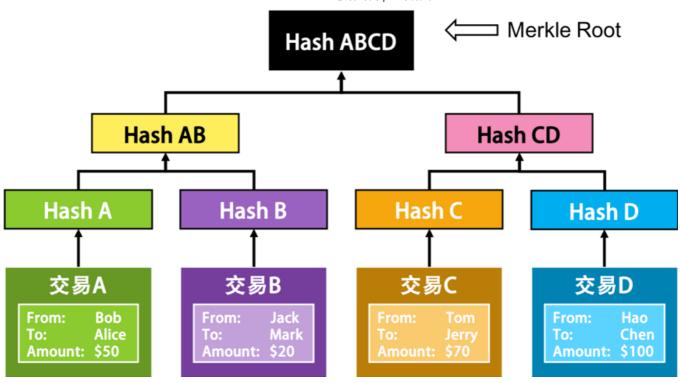
当然,事情并没有这么简单。比特币对这个 hash 值是有要求的,其要求是那个 Bits 字段控制的,然后你可以调整 Nonce 这个 32 位整型的值来找到符合条件的 hash 值。我们把这个事情叫做 " 挖矿 " (在下一篇中, 我们会详细讲一下这个事)。

关于 Merkle Root

前面说到过,可以简单地将 Merkle Root 理解为交易的 hash 值。这里,我们具体说一下,比特币的 Merkle Root 是怎么计算出来的。

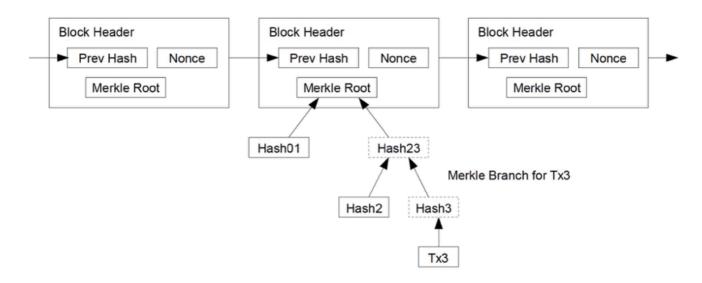
首先,我们知道,比特币的每一笔交易会有三个字段,一个是转出方,一个是转入方,还有一个是金额。那么,我们会对每个交易的这三个字段求 hash,然后把交易的 hash 做两两合并,再求其 hash,直到算出最后一个 hash 值,这就是我们的 Merkle Root。

我画了一个图展示一下这个过程。



上面的示意图中有四笔交易, A 和 B 的 hash 成了 Hash-AB, C 和 D 的 hash 成了 Hash-CD, 然后再做 Hash-AB + Hash-CD 的 hash, 得到了 Hash-ABCD, 这就是 Merkle Root。整个过程就像一个"二叉树"一样。

下图是一个区块链的示意图,来自比特币的白皮书。



为什么要这样做呢?为什么不是把所有的交易都放在一起做一次 hash 呢?这不也可以让人无法 篡改吗?这样做的好处是——我们把交易数据分成了若干个组。就像上面那个二叉树所表示的 一样,我们可以不断地把这个树分成左边的分支和右边的分支,因为它们都被计算过 hash 值, 所以可以很快地校验其中的内容有没有被修改过。

这至少带来三个好处。

1. 大量的交易数据可以被分成各种尺寸的小组,这样有利于我们整合数据和校验数据。

- 2. 这样的开销在存储和内存上并不大,然而我们可以提高校验一组数据的难易程度。
- 3. 在 P2P 的无中心化网络上,我们可以把大量数据拆成一个一个小数据片传输,可以提高网络的传输速度。

最后,需要说一下的是,以太坊有三个不同的 Merkle Root 树。因为以太坊要玩智能合约,所以需要更多的 Merkle Root。

- 一个是用来做交易 hash 的 Merkle Root。
- 一个是用来表示状态 State 的。因为一个智能合同从初始状态走到最终状态需要有若干步(也就是若干笔交易),每一步都会让合同的状态发生变化,所以需要保存合同的状态。
- 还有一个是用来做交易收据的。主要是用来记录一个智能合约中最终发生的交易信息。在 StackExchange 上的问题 "Relationship between Transaction Trie and Receipts Trie" 中有相应的说明,你可以前往一看。

以太坊称其为 Merkle Patricia Tree (具体细节可参看其官方的 Wiki) 。

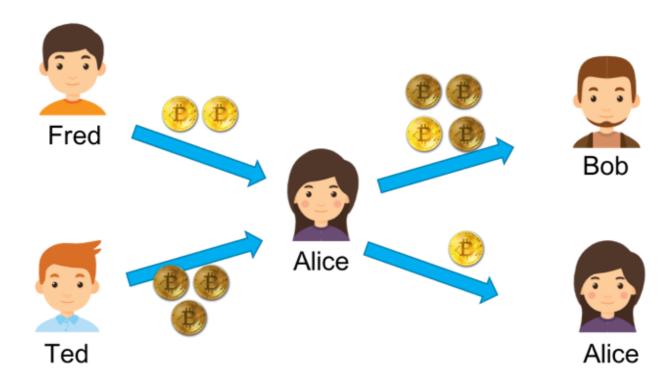
比特币的交易模型

比特币区块中的交易数据,其实也是一个链。为了讲清楚这个链,我们需要了解一下比特币交易中的两个术语,一个是 input,一个是 output,也就是交易的支出方(input)和收入方(output)。

在比特币中,一个交易可以有多个 output, 也就是说我可以把一笔钱汇给多个人, 但一个 output 只能对应一个源的 input, 还有一个条件就是, output 跟 input 的总数要吻合。

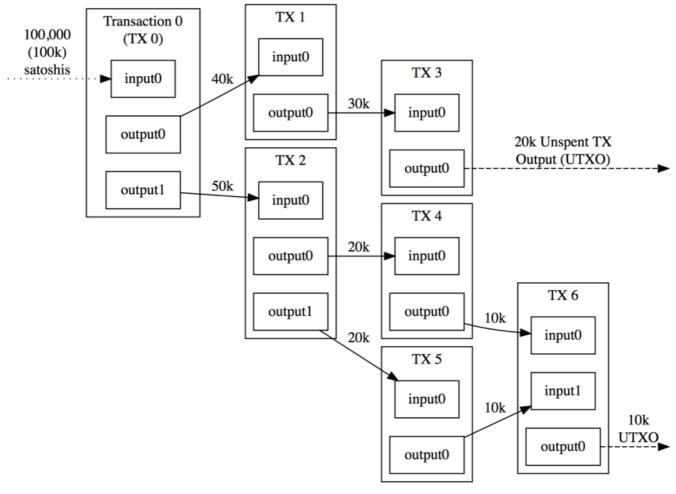
这里举个例子。假设,Fred 给了 Alice 2 个比特币,Ted 给了 Alice 3 个比特币,这个时候,Alice 有 5 个比特币。然而,大比特币的世界里是没有余额的,所以,对于 Alice 来说,她只有两个没有花出去的交易,一个是 2 个比特币,一个是 3 个比特币。这在比特币中叫 UTXO(Unspent Transaction Output)。

此时,如果 Alice 想要转给 Bob 4 个比特币,她发现自己的两个交易中都不够,也不能拆开之前的那两个比特币交易,那么她只能把交易 2 和交易 3 当成 input,然后把自己和 Bob 当成output,Bob 分得 4 个,她自己分 1 个。这样的交易才平衡。



于是,一笔交易可能会包含大量的 Input 和 Output。因为比特币没有 " 余额 " 的概念, 所以需要通过多个 input 来凑, 然后 output 这边还需要给自己 " 找零 " , 给矿工 " 小费 "。

这样一来,在比特币交易中,交易会开成一个链,也就是你把钱给了我,我又给了张三,张三给了李四……就这样传递下去,形成了一个交易链。因为还没有花出去,所以就成了 UTXO ,而系统计算你有没有钱可以汇出去时,只需要查看一下你的 UTXO 就可以了。



Triple-Entry Bookkeeping (Transaction-To-Transaction Payments) As Used By Bitcoin

(图片来源: https://bitcoin.org/en/developer-guide)

UTXO 因为没有账户和余额的概念,所以可以并行进行多笔交易。假如你有多个 UTXO,你可以进行多笔交易而不需要并行锁。然后其还有匿名性的特征,你可以隐藏自己的交易目的地(通过设置的多个 output),而且没有余额意味着是没有状态的。要知道你有多少个比特币,只需要把 UTXO 的交易记录统计一下就可以知道了。但这也让人比较费解,而且也不利于应用上的开发。以太坊则使用了余额的方式。

在这篇文章中,我先讲述了什么是区块链?它是如何得名的,它的核心原理是什么。随后分享了比特币的 hash 算法,以及 Merkle Root 是如何计算出来的。最后,介绍了比特币的交易模型。希望对你有帮助。(这篇文章中图片很多,很难用音频体现出来,所以没有录制音频,还望谅解。)

文末给出了《区块链技术》系列文章的目录,希望你能在这个列表里找到自己感兴趣的内容。

- 区块链技术(1)-区块链的革命性及技术概要
- 区块链技术(2)-区块链技术细节:哈希算法
- 区块链技术(3)-区块链技术细节:加密和挖矿
- 区块链技术(4)-去中心化的共识机制
- 区块链技术(5)-智能合约

• 区块链技术(6)-传统金融和虚拟货币



版权归极客邦科技所有,未经许可不得转载

精选留言



杜小琨

凸 12

所以,为什么是1M?

2018-04-03

作者回复

我居然写漏了...... ②

- 1)中本聪经常在代码里放一些不说明的事,这个就是一个。
- 2)区块有大小限制容易理解,一个是为了更好地去中心化,因为如果尺寸下限,算力大的可以打包更多的交易,就中心化了。另一个是为了节省网络带宽。
- 3)为什么是1M而不是2M,这是中本聪设置的,但他并没有做出解释。 2018-04-06



逆行

凸 4

一次交易完成后,Merkle Root 就会改变,那么每次交易都要重写整个区块链表,那效率太低了吧,是不是我错过了什么细节?

2018-04-03

作者回复

Merkle Root 是一组交易的层层hash的结果。

2018-04-06

极客时间 | 左耳听风



jimmy

近期在研究event-sourcing架构,比特币的交易感觉有点像event-sourcing的味道,记录的只是事件,无状态,天然适应分布式,不知道这个类比是否有点牵强

2018-04-03

作者回复

是很牵强

2018-04-06



Nelson 位 3

"假如你有多个 UTXO,你可以进行多笔交易而不需要并行锁。"这一句没懂,不会出现一个UTXO被使用两次情况吗?

2018-04-03

作者回复

不同的交易在不同的UTXO上并行,在同一个上不行。如果用余额来做,则无法并行,上一笔不完成,下一笔无法执行。

2018-04-06



''' 对这五字段进行 hash 计算,就可以得到本区块的 hash 值 ""

数了下,前面介绍了6个,这里写的五个,是笔误吗?

2018-04-29



然而对比特币没兴趣

2018-04-03



为什么是对区块头做两次 SHA-256 的 hash 求值?

2018-04-14



赞赞赞讲的通俗易懂

2018-04-03



ம் 0

既然一个区块可以存放至多四千笔交易,那什么时候才能生成新区块?够四千笔交易还是其他别的生成逻辑?

2018-06-03



Merkle Root是否至多三层?因为每个hash4个字节*7 = 28 < 32 。如果这样,那么超过3层怎么处理?

凸 3

2018-04-19

作者回复

没有啊,hash无论hash多长的字符,总是得到一样的长度。你说的 "hash4个字节*7=28" 是什么意思?

2018-04-19



关于以太坊state存储的部分有点模糊,表达成是账户状态的存储,而非合同状态,可能更好一些

2018-04-18



生成Merkle Root 过程理解的,但它的目的还是不能理解,如果是要验证完整性为什么不直接全部tx来哈希?小弟不才,望各位解答。

2018-04-13

作者回复

文中已经讲了。可以分块整理

2018-04-13



吴天 △ 0

UTXO不太理解 我有多少可交易的比特币是系统从哪里验证的?从区块链追溯下去还是另外有一个存储记录?

2018-04-10



湖心亭看雪

凸 0

心 0

同问为什么是1M?

2018-04-05



下载软件通过校验码验证真伪这个小常识,可以避免很多李鬼事件,就值回票价。

2018-04-05

作者回复

好习惯

2018-04-08



Dylan

最近在研究ETH的MPT树,看到这豁然开朗很多了

2018-04-04



期待下一期的挖矿的技术细节, HashCash和命中概率问题。

2018-04-04





浅显易懂, 点赞

2018-04-04



李书德

心 0

这个严格来说是说比特币而不是区块链的,换作以太坊很多就不一样了

2018-04-03

作者回复

区块链的总体结构是一样的

2018-04-06



风的叹息

ம் 0

单笔交易和区块是什么关系?记录在数据集里面之一?然后同时进行的交易呢?广播,这里的时序问题怎么处理的,不知后文有没解答

2018-04-03

作者回复

一个区块里有多笔交易,一个区块最大1M,一笔交易平均250个字节,于是一个区块4000笔交易,一个区块平均生成时间10分钟,所以每秒6.66667笔交易。

交易没有时序问题,因为一笔交易的支出必需来自(Unspent Transaction Output),所以,如果你无法对同一个"未花交易"操作两次,而对一个"未花交易"的操作未被确认前是不会产生新的未花交易,于是你也就无法进行下笔操作。

广播的时序?为什么会有时序问题呢?一个区块里有前一个区块的地址,另外,算力太大了,10分钟才能产生一个,完全是超低并发应用。

2018-04-06