Report on the Application of this Deduce Technique in Ethereum with ECDSA

姜舜天

2023年7月18日

目录

1	介绍	1
	1.1 以太坊	1
	1.2 ECDSA 算法	2
2	原理	2
3	具体实现	3
	3.1 ECDSA Sign	3
	3.2 ECDSA Recovery	3
4	实现效果	4
	4.1 测试代码	4
	4.2 执行结果	5

1 介绍

1.1 以太坊

以太坊 (Ethereum) 是一个具有智能合约功能的去中心化区块链。以太币 (ETH) 是平台的原生加密货币。在加密货币中,以太币的市值仅次于比特币。它是开源软件。

以太坊是由程序员 Vitalik Buterin 于 2013 年构想出来的。以太坊允许任何人在其上部署永久且不可变的去中心化应用程序,用户可以与之交互。去中心化金融(DeFi)应用提供金融

工具它们不直接依赖经纪商、交易所或银行等金融中介机构。这有助于以持有的加密货币进行借贷或将其借出以获取利息。以太坊还允许用户创建和交换不可替代代币(NFT),这些代币可以与图像等独特的数字资产绑定。此外,许多其他加密货币在以太坊区块链之上利用 ERC-20代币标准,并利用该平台进行初始代币发行。

2022 年 9 月 15 日,以太坊在称为"合并"的升级过程中将其共识机制从工作量证明 (PoW)过渡到权益证明 (PoS)。这使得以太坊的能源使用量减少了 99%。

1.2 ECDSA 算法

椭圆曲线数字签名算法 (Elliptic Curve Digital Signature Algorithm, ECDSA) 是一种基于椭圆曲线密码学的公钥加密算法,1985 年, Koblitz 和 Miller 把数字签名算法移植到椭圆曲线上, 椭圆曲线数字签名算法由此诞生。在密码学中, 椭圆曲线数字签名算法提供了使用椭圆曲线密码学的数字签名算法 (DSA) 的变体。

与一般的椭圆曲线加密一样,ECDSA 所需的私钥的位大小大约是安全级别大小(以位为单位)的两倍。例如,在 80 位的安全级别上,这意味着攻击者最多需要大约 2^{80} 次查找私钥的操作 - ECDSA 私钥的大小为 160 位。另一方面,DSA 和 ECDSA 的签名大小相同:大约 4t 位,其中 t 是公式中的指数 2^t ,即对于 80 位的安全级别,大约需要 320 位,相当于 2^80 次操作

下面是对 ECDSA 算法的描述

Algorithm 1 ECDSA Sign

选取曲线 CURVE 和 n 阶生成点 G, 选取 d_A 作为私钥, 计算 $Q_A = d_A \cdot G$ 作为公钥

- 1. 给定消息 m, 计算 e = HASH(m), 其中 HASH 可以选取 SHA-2 等函数
- 2. 随机选取密码学意义上安全的随机数 $k \in [1, n-1]$
- 3. 计算点 $(x_1, y_1) = k \cdot G$
- 4. 计算 $r = x_1 \mod n$, 如果 r = 0, 则重新选取 k
- 5. 计算 $s = k^{-1}(e + rd_A) \mod n$, 如果 s = 0, 则重新选取 k
- 6. 输出 [r,s] 作为签名

2 原理

给定签名 (r,s) 和消息值 m,我们通过以下恢复算法可以 (可能) 恢复公钥

Algorithm 2 ECDSA Recovery

- $\overline{1}$. 验证 r 和 s 是整数 [1, n-1], 否则签名无效
- 2. 计算曲线点 $R = (x_1, y_1)$, 可能会计算出多个点
- 3. 计算 e = HASH(m), 此处使用的 HASH 与签名生成时使用的函数相同
- 4. 计算 $u_1 = -zr^{-1} \mod n, u_2 = sr^{-1} \mod n$
- 5. 计算点 $Q_A = (x_A, y_A) = u_1 \cdot G + u_2 \cdot R$
- 6. 如果 Q_A 匹配 Alice 的公钥则签名有效

3 具体实现

3.1 ECDSA Sign

Listing 1: ECDSA Sign

```
1
   def Sign(sk, m):
2
       Hash = hashlib.sha256 (m.encode())
       Hash = int(Hash.hexdigest(), 16)
3
       e = Hash
4
       n = ecdsa.generator_secp256k1.order()
5
       k = random.randint(2 ** 160, 2 ** 161)
6
7
       R = k * G
8
       r = pow(R.x(), 1, n)
       s = pow(ecdsa.numbertheory.inverse mod(k, n) * (e + r * sk), 1,
9
            n)
10
       return r, s
```

3.2 ECDSA Recovery

Listing 2: ECDSA Recovery

```
6
       curve = ecdsa.curve_secp256k1
7
       n = ecdsa.generator_secp256k1.order()
8
9
       y2 = (pow(x, 3, curve.p()) + (curve.a() * x) + curve.b()) \%
10
           curve.p()
       print(y2) # y^2 = x^3 + 7
11
12
       y = ecdsa.numbertheory.square_root_mod_prime(y2, curve.p())
13
       print(y)#sqrt(y^2)
14
15
       u_1 = (-ecdsa.numbertheory.inverse\_mod(r, n) * e) % n
16
       u_2 = (ecdsa.numbertheory.inverse\_mod(r, n) * s) % n
17
18
       R_1 = ellipticcurve.PointJacobi(curve, x, y, 1)
19
20
       P_1 = u_1 *G + u_2 *R_1
       print(P_1)
21
22
23
       R_2 = ellipticcurve.PointJacobi(curve, x, -y, 1)
       P_2 = u_1*G + u_2 *R_2
24
       print (P_2)
25
```

4 实现效果

4.1 测试代码

测试代码如下:

Listing 3: test bench

```
6 | r, s = Sign(sk, M) | 8 | print('r:',r) | 9 | print('s:',s) | 10 | Recover(r, s, M)
```

4.2 执行结果

执行结果如下:

图 1: 执行结果

参考文献

- [1] https://en.wikipedia.org/wiki/Ethereum
- [2] https://en.wikipedia.org/wiki/Elliptic_Curve_Digital_Signature_Algorithm
- [3] https://medium.com/asecuritysite-when-bob-met-alice/can-we-recover-the-public-key-from-an-ecdsa-signature-7af4b56a8a0f