

Application of this deduce technique in Ethereum with ECDSA

一. ESDSA签名恢复的过程

产生密钥GenKey

- 选择一条椭圆曲线 $E_P(a,b)$ ，选择基点 G ， G 的阶数为 n
- 选择随机数 $d \in n$ 为私钥，计算公钥 $Q = d \cdot G$

签名算法Sign

- 对消息 m 使用消息摘要算法，得到 $z = \text{hash}(m)$
- 生成随机数 $k \in n$ ，计算点 $(x, y) = k \cdot G$
- 取 $r = x \bmod n$ ，若 $r=0$ 则重新选择随机数 k
- 计算 $s = k^{-1}(z + rd) \bmod n$ ，若 $s=0$ 则重新选择随机数 k
- 上述 (r,s) 即为ECDSA签名

验证算法Verify

使用公钥 Q 和消息 m ，对签名 (r,s) 进行验证。

- 验证 $r, s \in n$
- 计算 $z = \text{hash}(m)$
- 计算 $u_1 = zs^{-1} \bmod n$ 和 $u_2 = rs^{-1} \bmod n$
- 计算 $(x, y) = u_1 \cdot G + u_2 \cdot Q \bmod n$
- 判断 $r == x$ ，若相等则签名验证成功

恢复算法Recover

已知消息 m 和签名 (r,s) ，恢复计算出公钥 Q 。

- 验证 $r, s \in n$
- 计算 $R = (x, y)$ ，其中 $x = r, r+n, r+2n, \dots$ ，代入椭圆曲线方程计算获得 R
- 计算 $z = \text{hash}(m)$
- 计算 $u_1 = -zr^{-1} \bmod n$ 和 $u_2 = sr^{-1} \bmod n$
- 计算公钥 $Q = (x', y') = u_1 \cdot G + u_2 \cdot R$

对应代码：

```

1  def deduce_pubkey(s, r, k, G):
2      ele1=multi_inverse((s+r),17)
3
4      ele2=Multi(k,G)
5
6      ele3=Multi(s,G)
7      ele4=(ele3[0],(-ele3[1])%17)
8      print(ele2,ele4)
9
10     result=Point_Add(ele2,ele4)
11
12     print("根据签名推出公钥",result)

```

以太坊公钥恢复的意义

在区块链系统中，客户端对每笔交易进行签名，节点对交易签名进行验证。如果采用「验证算法Verify」，那节点必须首先知道签发该交易所对应的公钥，因此需要在每笔交易中携带公钥，这需要消耗很大带宽和存储。如果采用「恢复算法Recover」，并且在生成的签名中携带recoveryID，就可以快速恢复出签发该交易对应的公钥，根据公钥计算出用户地址，然后在用户地址空间执行相应操作。

这里潜藏了一个区块链设计哲学，区块链上的资源（资产、合约）都是归属某个用户的，如果能够构造出符合该用户地址的签名，等同于掌握了该用户的私钥，因此节点无需事先确定用户公钥，仅从签名恢复出公钥，进而计算出用户地址，就可以执行这个用户地址空间的相应操作。

运行结果

```

C:\Users\wynne\AppData\Local\Programs\Python\Python39\python.exe F:/practise/ECDSA_Deduce_publickey/main.py
公钥为 (7, 1)
签名验证通过
(7, 16) (7, 1)
根据签名推出公钥 (7, 1)

进程已结束,退出代码0

```