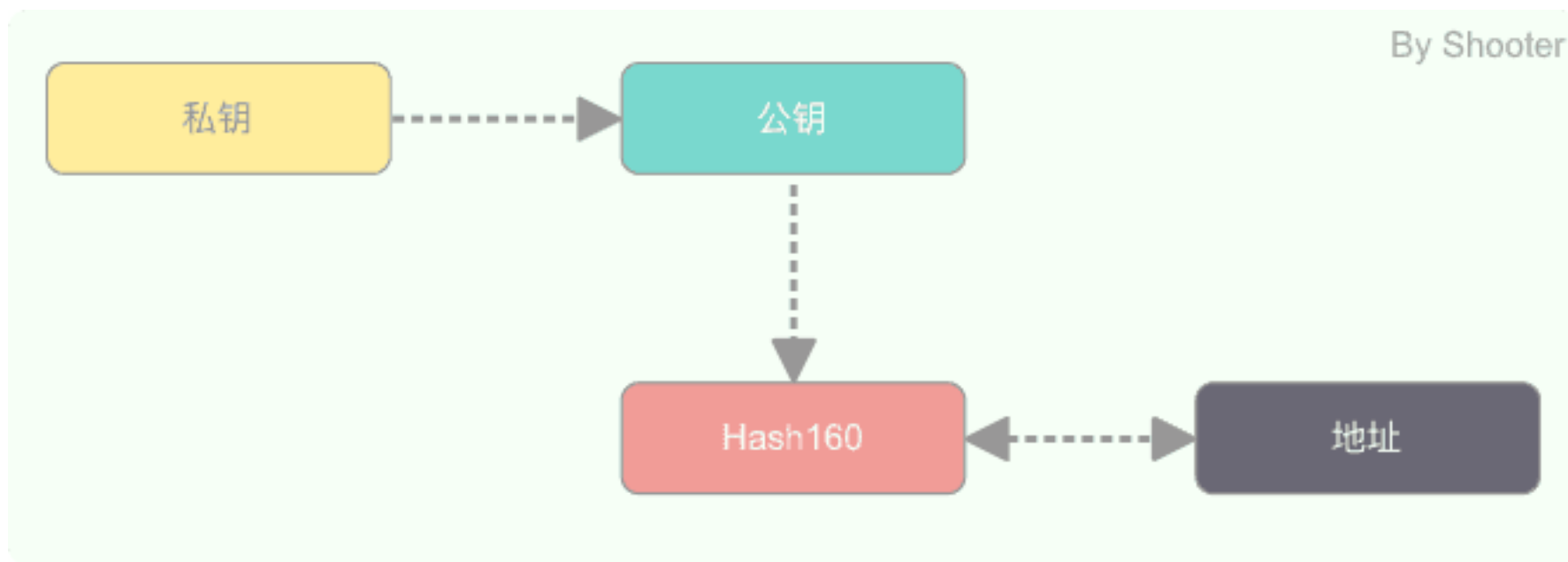


从椭圆曲线到一个地址

刘宁@NERVOS BJ

01 椭圆曲线

总体过程



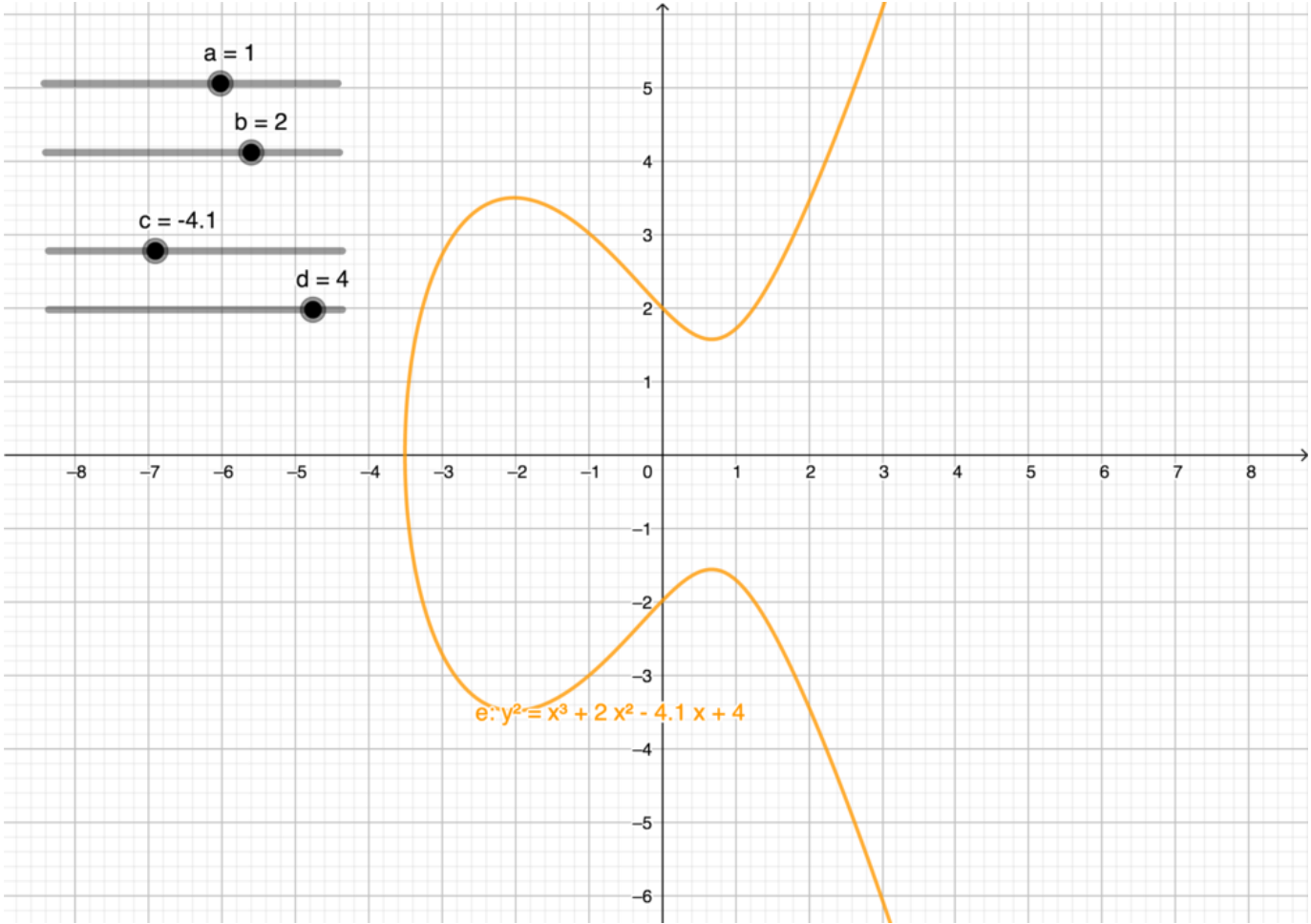


ECDSA

生成私钥，再得到公钥，是由ECDSA实现的。

ECDSA就是

Elliptic Curve Digital Signature Algorithm,
即椭圆曲线数字签名算法。



$$y^2 = ax^3 + b$$



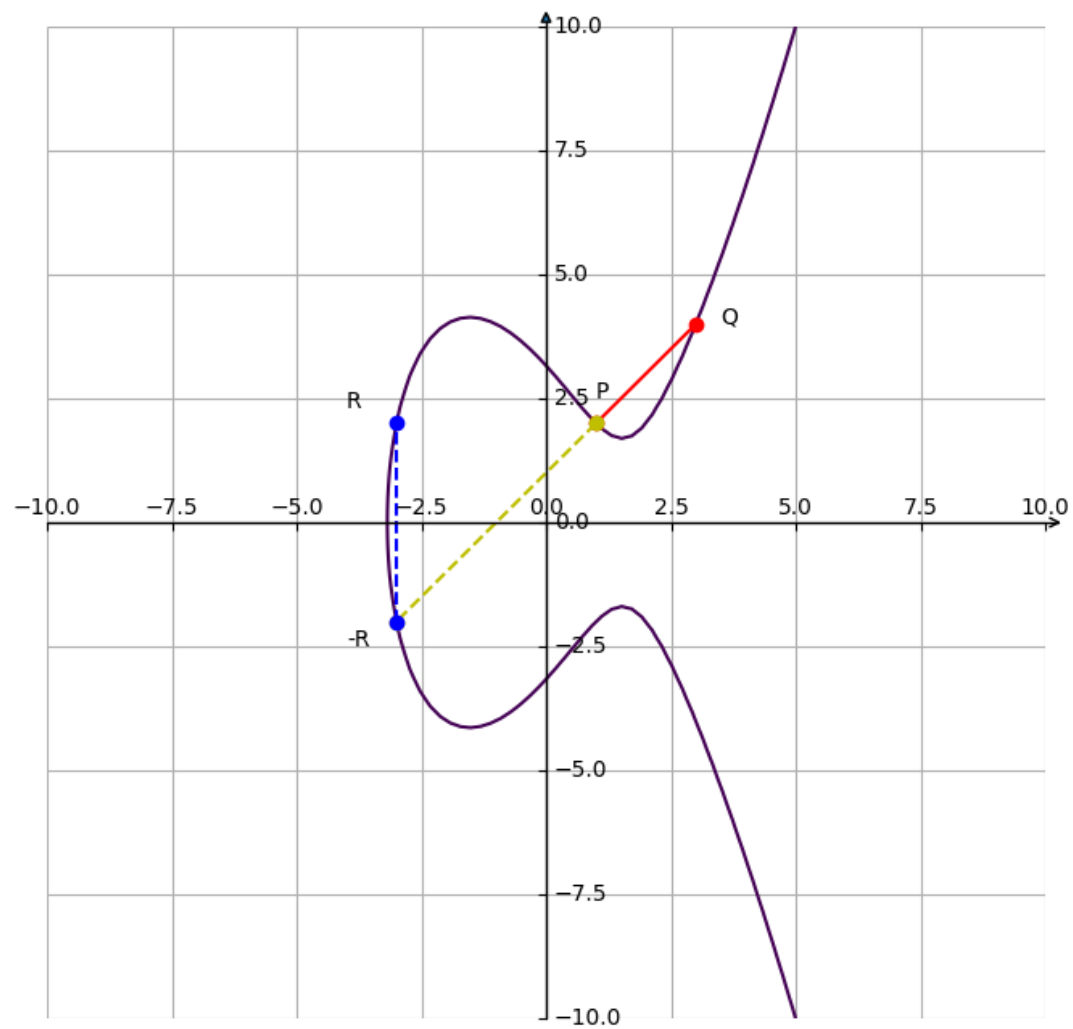
ECC

secp256k1

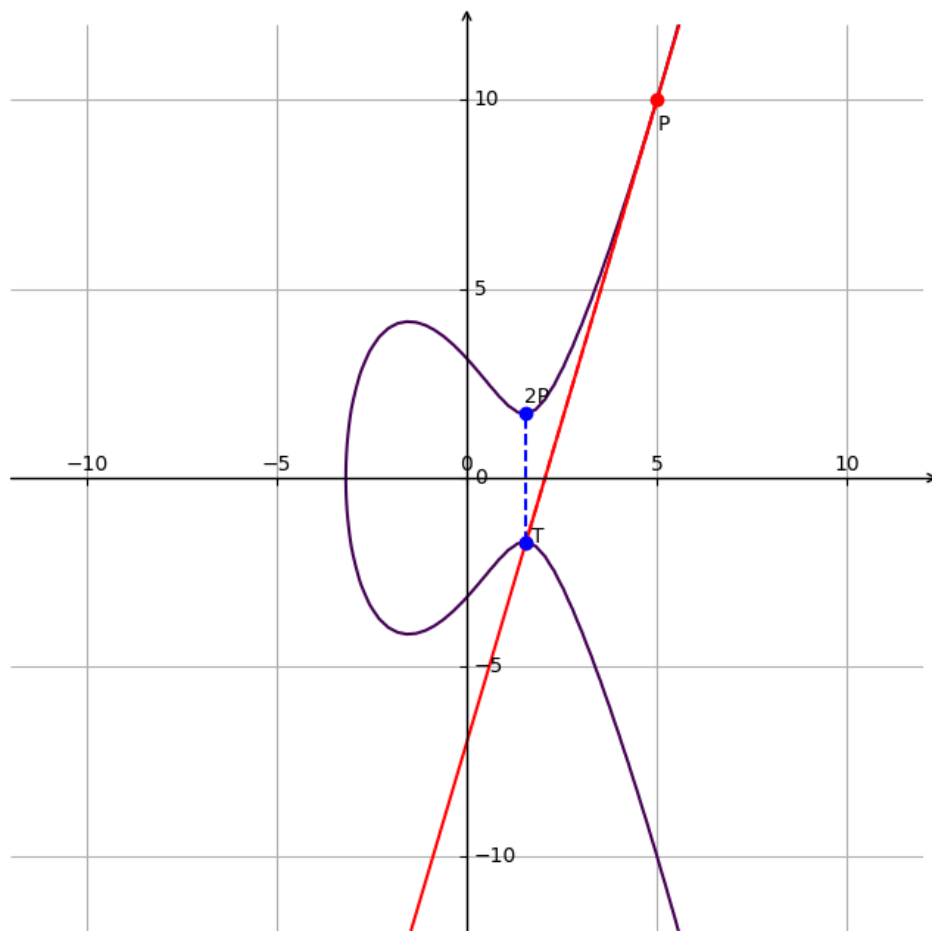
$$a = 1 \quad b = 7$$

$$y^2 = x^3 + 7$$

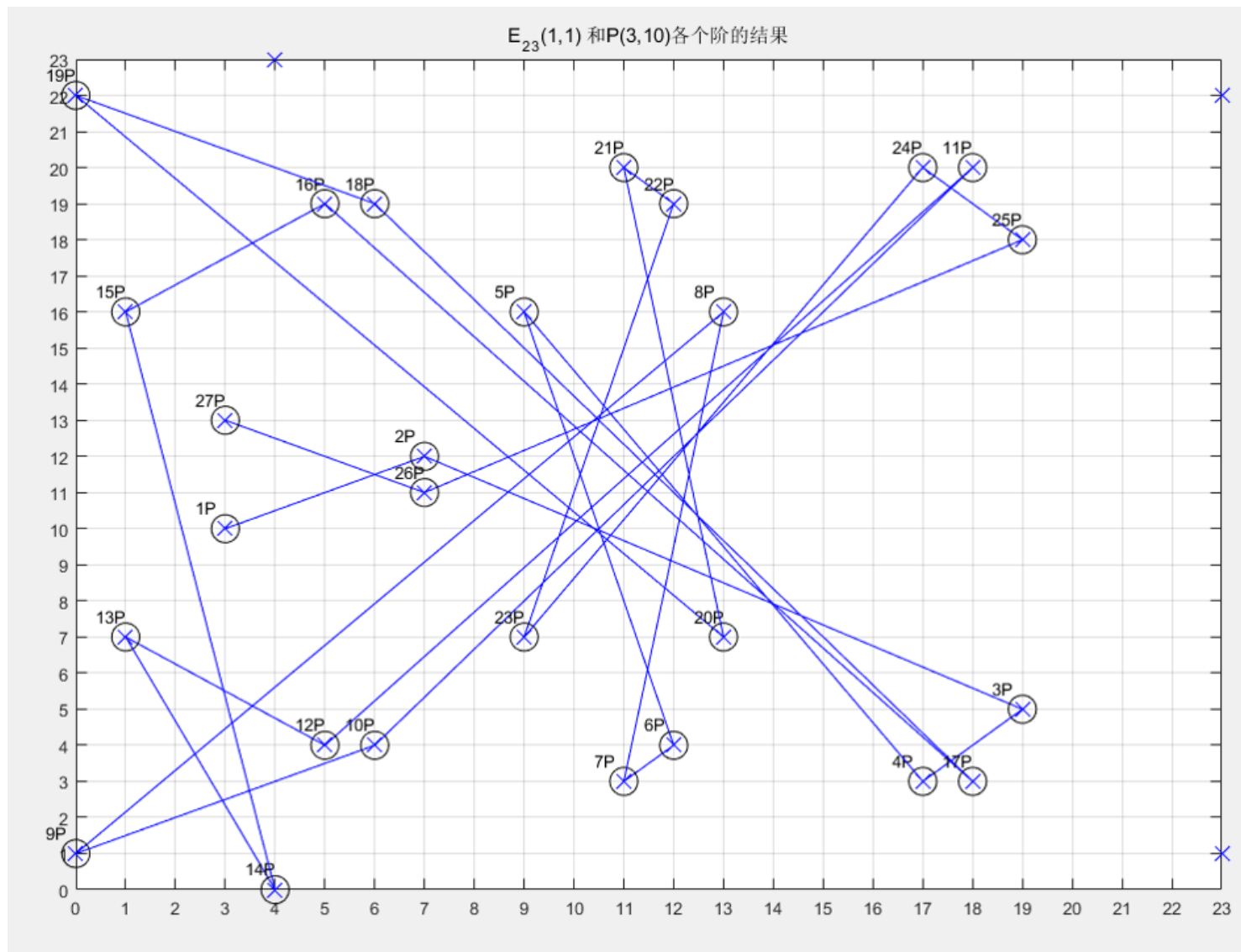
ECDSA 加法



ECDSA 倍乘



ECDSA 多倍乘法



椭圆曲线是连续的，并不适合用于加密；所以，我们必须把椭圆曲线变成离散的点，要把椭圆曲线定义在有限域上。

有限域表示：

7, 11, 13, 29, 233 都是质数, \mathbb{F}_{233}

 求余 \mathbb{F}_{233}

$$y^2 \bmod 233 = x^3 + 7 \bmod 233$$

100

有限域为：

```
0xfffffffffffffffffffffffffffffffffffffffffffffffffffeffffc2f
```

$$2^{256} - 2^{32} - 2^9 - 2^8 - 2^7 - 2^6 - 2^4 - 1$$



secp256k1

群的阶：

$N = 0xFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFEBAAEDCE6AF48A03BBFD25E8CD0364141$

从1~N的范围内其实都能当做私钥，
为了安全，要有64位长度，私钥要小于N

secp256k1 生成点

生成点: G Point

$G_x =$

0x79be667ef9dcbbac55a06295ce870b07029bfcdb2dce28d959f2815b1
6f81798

$G_y =$

0x483ada7726a3c4655da4fbfc0e1108a8fd17b448a68554199c47d08ffb
10d4b8

从这个点开始, 运行 $k \cdot G$, k 是为私钥, $k \cdot G$ 的结果就是公钥

如何判断质数

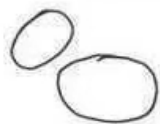
```
openssl prime
```

```
11579208923731619542357098500868790785326  
9984665640564039457584007908834671663
```

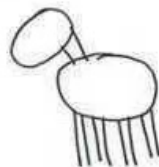
```
0xFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFF  
FFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFEFFFFFFFFC2F is prime
```

理论完成，画马

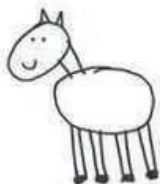
怎样画马



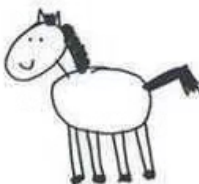
① 画两个圆圈



② 画上脚



③ 画上脸



④ 画上毛发



⑤ 再添加其他细节
就大功告成了！



secp256k1

随机得到一个私钥：

0xccea9c5a20e2b78c2e0fbdd8ae2d2b67e6b1894ccb7a55
fc1de08bd53994ea64

Ruby Code

```
# Bitcoin's curve - the secp256k1

Pcurve = 2**256 - 2**32 - 2**9 - 2**8 - 2**7 - 2**6 - 2**4 - 1 # Finite field, 有限域
# 0xfffffffffffffffffffffffffffffffffffffffffffffffffffffffffffffffffffefffffc2f

N = 0xFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFFEBAAEDCE6AF48A03BBFD25E8CD0364141 # 群的阶
Acurve = 0; Bcurve = 7 # 椭圆曲线的参数式.  $y^2 = x^3 + Acurve * x + Bcurve$ 

Gx = 0x79be667ef9dcbbac55a06295ce870b07029bfcdb2dce28d959f2815b16f81798
Gy = 0x483ada7726a3c4655da4fbfc0e1108a8fd17b448a68554199c47d08ffb10d4b8

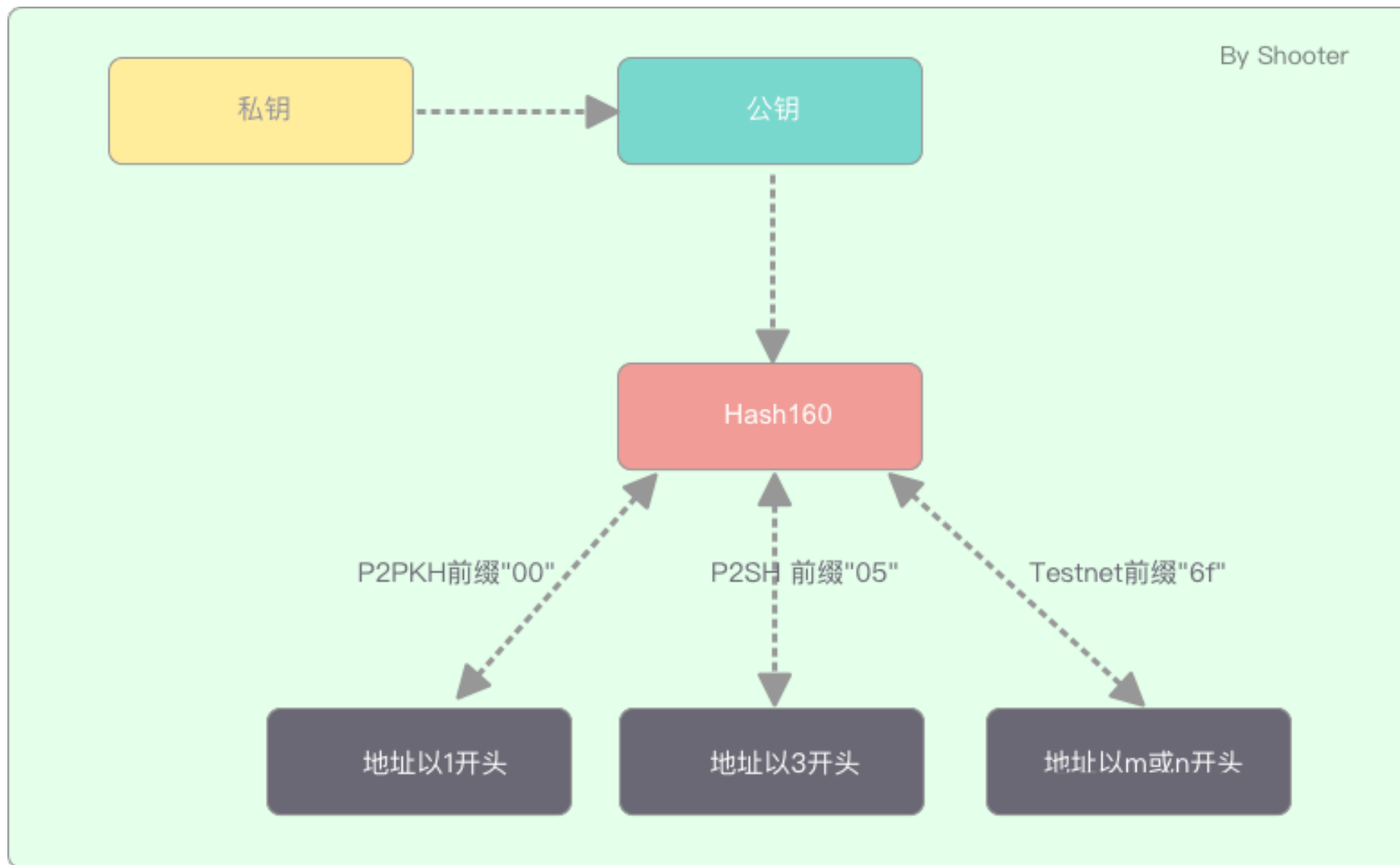
GPoint = [Gx, Gy] # 椭圆曲线生成点, Base point.
#(Gx**3+7) % Pcurve == (Gy**2) % Pcurve, GPoint在椭圆曲线上, x/y坐标符合椭圆曲线方程
|
h = 1 # Subgroup cofactor, 子群辅因子为1, 就不参与运算了

# Pcurve, N, GPoint, secp256k1的函数式, 都是严格规定的, 严禁修改!!!
```

<https://github.com/NervosBeijingCommunity/jupyter-ppt/blob/master/RubySaturday20190309/code/ecc-secp256k1.rb>

02 生成地址

前缀



hash160运算

```
bytes = [pub_key].pack("H*") # 转为16进制
```

```
hash160_val =  
Digest::RMD160.hexdigest(Digest::SHA256.digest(bytes) )
```

前缀符

```
'00' + '2b6f3b9e337cedbb7c40839523fb1100709c12f7'
```

前缀有很多种 00, 05, 6f

校验和

执行2次SHA256，取前8位作为校验和

```
hex_str = [step_04].pack("H*")
```

```
checksum =  
Digest::SHA256.hexdigest(Digest::SHA256.digest(h  
ex_str) )[0...8]
```



第4步结果跟第5步结果合并

```
'002b6f3b9e337cedbb7c40839523fb1100709c12f7' +  
'86b2e90c'
```

```
# step_04 + checksum
```


Base58编码

```
def encode_base58(int_val, leading_zero_bytes=0)
    alpha = "123456789ABCDEFGHJKLMNPQRSTUVWXYZabcdefghijkmnopqrstuvwxyz"
    base58_val, base = '', alpha.size

    while int_val > 0
        int_val, remainder = int_val.divmod(base)
        base58_val = alpha[remainder] + base58_val
    end

    base58_val
end
```

进行base58编码

```
step_06 =  
"002b6f3b9e337cedbb7c40839523fb1100709c12f786b2e  
90c"  
leading_zero_bytes = (step_06.match(/^([0]+)/) ?  
$1 : '').size / 2  
# leading_zero_bytes的作用是字母填充  
address = ("1" * leading_zero_bytes) +  
encode_base58(step_06.to_i(16) )
```

14xfJr1DArtYR156XBs28FoYk6sQqirT2s



生成地址

更多详细介绍 <https://www.jianshu.com/p/954e143e97d2>

03 燃烧地址

燃烧地址

111111111111111111111111111111114oLvT2

12ZEw5Hcv1hTb6YUQJ69y1V7uhcoDz92PH

更多介绍: <https://www.jianshu.com/p/cc9e651faca4>

03 靓号地址

靓号地址

1SNiPeRGtJuELpHRDTRzg7A64weBCWpNq =>
sniper

1LoveYoURwCeQu6dURqTQ7hrhYXDA4eJyn =>
1LoveYoU

Hash后的数据是无规律的，越是有规律的数据，动用的计量越大，这是一种标示，也是实力的象征

04 来个骚操作



骚操作

以太坊也是使用Secp256k1椭圆曲线得到私钥、公钥，跟比特币使用椭圆曲线算法相同。

用之前得到同一份公钥生成eth地址

```
04d061e9c5891f579fd548cfd22ff29f5c64  
2714cc7e7a9215f0071ef5a5723f691757b2  
8e31be71f09f24673eed52348e58d53bcfd2  
6f4d96ec6bf1489eab429d
```

骚操作

0x9156a7cdab767ffe161ed21a0cb0b688b545b01f
14xfJr1DArtYR156XBs28FoYk6sQqirT2s

不同的地址是同一份私钥

给资产管理带来了一些方便，但如果一份私钥泄露，2份资产都有可能被盗。

管理一时爽，泄露竹篮打水一场空

更多资料：<https://www.jianshu.com/p/d3837398f69c>

In Math We Trust

NERVOS BJ