

# Criptografia de Curvas Elípticas

Ezequiel S. Dos Santos

# Origem

- Criptografia de chave pública
  - Base: estrutura algébrica de curvas elípticas sobre corpos finitos.
- Sugerida por Neal Koblitz e Victor S. Miller em 1985

# O que são curvas elípticas?

$$E = \{(x, y) | y^2 = x^3 + ax + b\}$$

$$a, b \in F_p$$

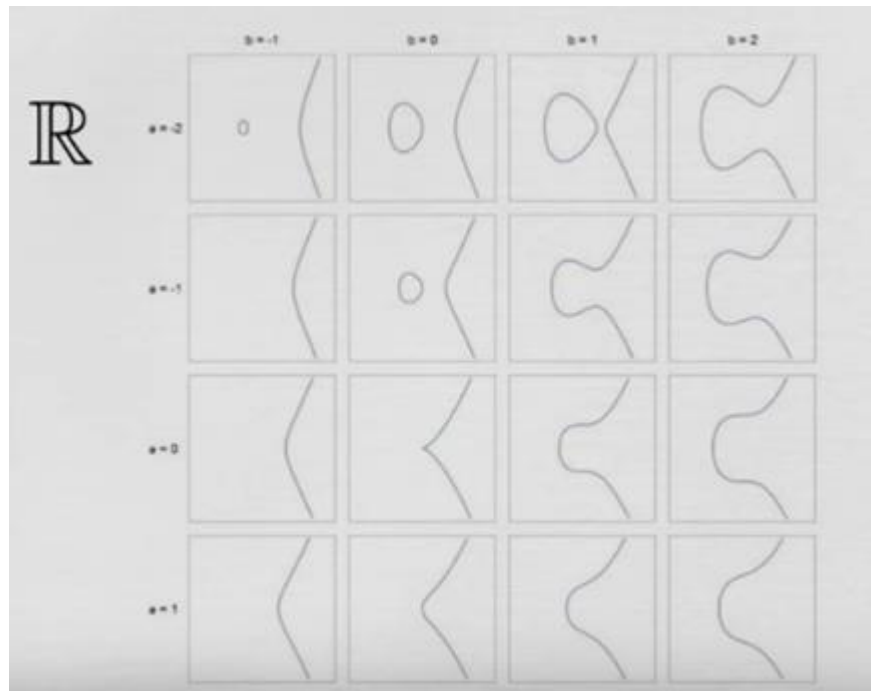
$F_p \Rightarrow$  Conjunto de inteiros módulo  $p$  (entre 0 e  $p-1$ )

$4a^3 + 27b^2 \neq 0 \longrightarrow$  De forma simples, essa restrição é para evitar uma singularidade (mais informações, nas referências)

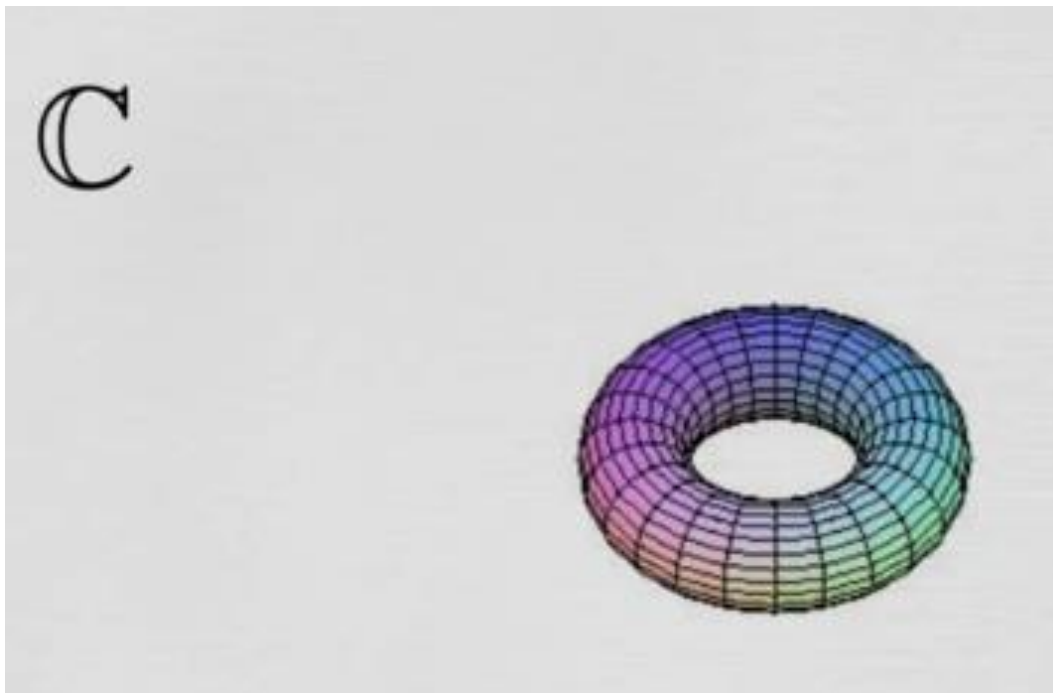
Ponto no infinito:  $O$

$$F : R, Q, C, Z/pZ$$

# Exemplos de Curvas Elípticas

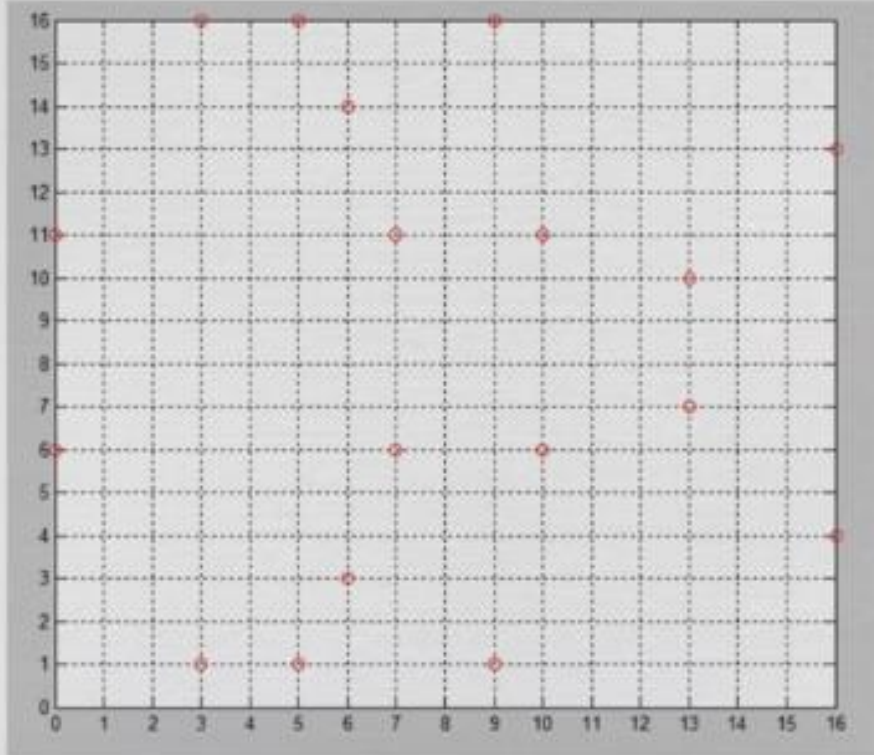


# Exemplos de Curvas Elípticas



# Exemplos de Curvas Elípticas

$\mathbb{Z}/17\mathbb{Z}$



# Por que utilizar CCE?

- As chaves de criptografia necessárias são menores do que as do RSA
  - Utiliza menos memória e recursos de CPU

smaller keys

Symmetric Encryption (Key Size in bits)	RSA and Diffie-Hellman (modulus size in bits)	ECC Key Size in bits
56	512	112
80	1024	160
112	2048	224
128	3072	256
192	7680	384
256	15360	512

Notice the Ratio

$\frac{1024}{160} \approx \frac{6.4}{1}$

$\frac{3072}{256} = \frac{12}{1}$

$\frac{15360}{512} = \frac{30}{1}$

↑

COMPARABLE SECURITY

↑

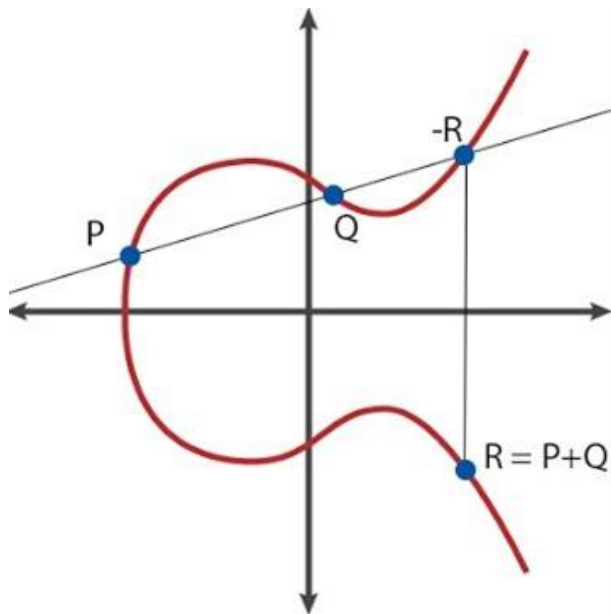
$\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$

↑

ELLIPTIC CURVES

# Características

- Os pontos em uma curva elíptica dão forma a um grupo abeliano  $(E(\mathbb{F}_p), +)$  com  $O$  o ponto distinto na infinidade.



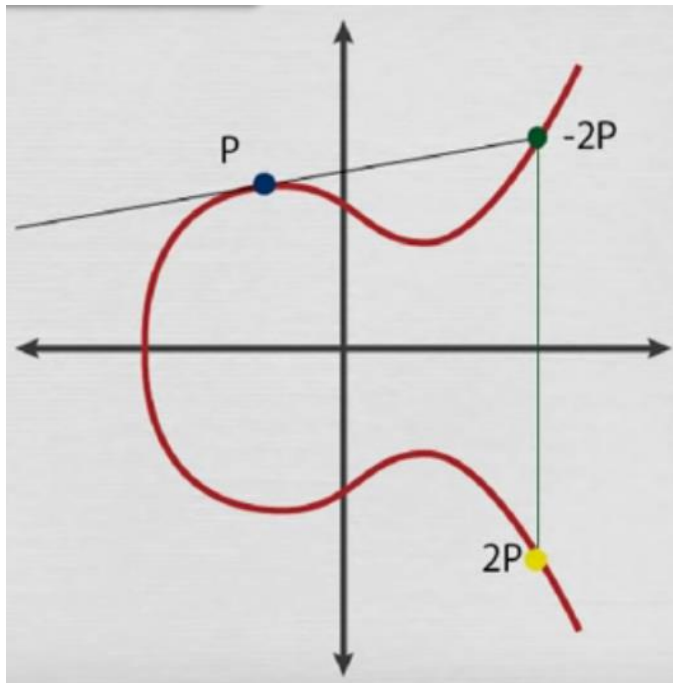
$$s = \frac{y_P - y_Q}{x_P - x_Q}$$

$$x_R = s^2 - (x_P + x_Q)$$

$$y_R = s(x_P - x_R) - y_P$$



# Características

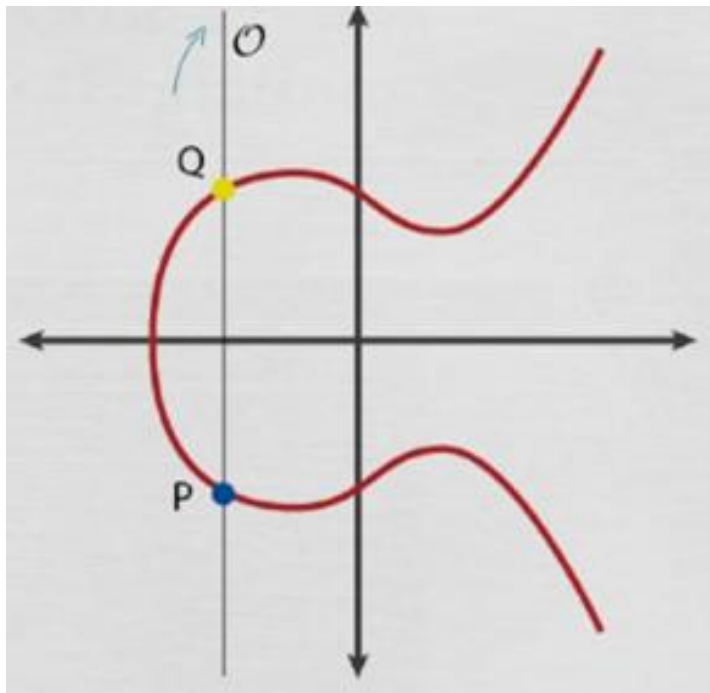


$$s = \frac{3x_P^2 + a}{2y_P}$$

$$x_R = s^2 - 2x_P$$

$$y_R = s(x_P - x_R) - y_P$$

# Características



$$P + Q = O, \text{ se } x_P = x_Q$$

$$P + P = O, \text{ se } y_P = 0$$

# Características

$$P \in E$$

$$k \in \mathbb{Z}$$

$$Q = kP = \underbrace{P + P + \dots + P}_{k \text{ vezes}}$$

# Problema do Logaritmo Discreto da Curva Elíptica

- A multiplicação escalar é uma função unidirecional.
- Dados:

$$Q, P \in E(\mathbb{Z}/p\mathbb{Z})$$

- Encontrar:

$$k, \text{ tal que } Q = kP$$

O Ponto Base (Gerador)

$$G \in E(Z/pZ)$$

$$\text{ord}(G) = n$$

$$kG = O$$

$$h = \frac{|E(Z/pZ)|}{n}$$

# Parâmetros do Domínio

$$\{p, a, b, G, n, h\}$$

$p$  : campo (módulo  $p$ )

$a, b$  : parâmetros da curva

$G$  : Ponto Gerador

$n$  :  $ord(G)$

$h$  : cofator

# Chaves

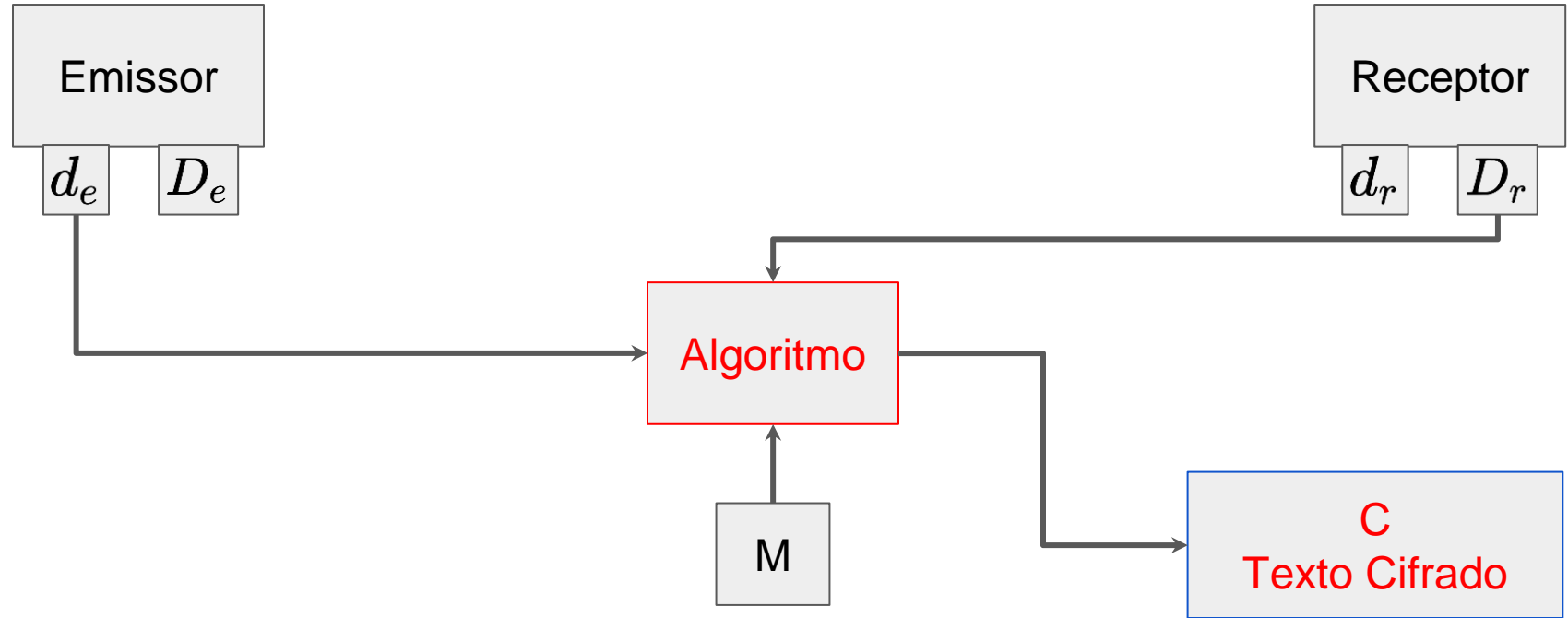
- Chave privada: Escolhe-se um inteiro  $d$  tal que:  
 $1 \leq d \leq n - 1$
- Chave pública:  $D = dG$

# Criptografia e Descriptografia

$$C = M + d_e D_r$$

$$M = C - d_r D_e$$

# Esquema da Criptografia CE





# Referências:

- [https://pt.wikipedia.org/wiki/Criptografia\\_de\\_curva\\_el%C3%ADptica](https://pt.wikipedia.org/wiki/Criptografia_de_curva_el%C3%ADptica)
- <https://www.youtube.com/watch?v=F3zzNa42-tQ&t=36s>
- <http://www.geometer.org/mathcircles/ecc.pdf>
- [https://www.researchgate.net/publication/229026452\\_Elliptic\\_Curve\\_Cryptography](https://www.researchgate.net/publication/229026452_Elliptic_Curve_Cryptography)
- [https://impa.br/wp-content/uploads/2017/04/30CBM\\_08.pdf](https://impa.br/wp-content/uploads/2017/04/30CBM_08.pdf)
- <https://www.sbm.org.br/docs/coloquios/CO-1-04.pdf>