

## Cuerpos finitos $\mathbb{F}_p$

Si  $p$  es un numero primo

los enteros modulo  $p$  ( $\mathbb{Z}/_p\mathbb{Z}$ ) <sup>← notación</sup>

forman un cuerpo  $(\{0, 1, \dots, p-1\}; +; \cdot)$

y se denota  $\mathbb{F}_p$ . Tiene  $p$  elementos

Obs:  $\mathbb{Z}/_6\mathbb{Z}$  no es un cuerpo porque  $\left. \begin{array}{l} ZX \equiv 1 \pmod{6} \\ \text{no tiene solución} \end{array} \right\}$  esto pasa cuando se elige  $p$  que no sea numero primo

Ej:  $\mathbb{F}_7$

Tabla  $a^6$  en  $\mathbb{F}_7$

$a$	2	3	4	5	6	
2	4	1	2	4	...	orden(2) = 3
3	2	6	4	5	1	orden(3) = 6
4	2	1	...			orden(4) = 3
5	4	6	2	3	1	orden(5) = 6
6	1	...				orden(6) = 2

$$\begin{aligned}
 2^{50} &= 2^{48} \cdot 2 \\
 &= (2^3)^{16} \cdot 2^2 \\
 &= 1 \cdot 4 \\
 2^{50} &= 4 \pmod{7}
 \end{aligned}$$

Teorema Lagrange : orden( $a$ ) siempre divide  $(p-1)$

## Teorema

① El 'grupo multiplicativo'  $\mathbb{F}_p^*$   
( $\{1, \dots, p-1\}; \cdot$ ) es un grupo

notación  
multiplicativo no es x equiv.

②  $\mathbb{F}_p^*$  es cíclico, es decir, existe por lo menos un elemento  $a \in \mathbb{F}_p^*$  tal que  $\text{orden}(a) = p-1$ , en otras palabras  $a$  "genera" todo  $\mathbb{F}_p^*$

## Protocolo de intercambio de claves Diffie-Hellman

Permite a dos partes (Alice y Bob) establecer una clave secreta, sin haber compartido previamente ninguna información secreta

1) - Se elige un número primo  $p$  (grande)

2) - Se elige un generador  $g$  de  $\mathbb{F}_p^*$

3) -  $\begin{cases} \text{Alice elige un número secreto } a \\ \text{Bob elige un número secreto } b \end{cases}$

4) -  $\begin{cases} \text{Alice calcula } A \equiv g^a \pmod{p} \\ \text{Bob calcula } B \equiv g^b \pmod{p} \end{cases}$

5) - Se comparte  $A$  y  $B$

6) - Clave compartida

$$\text{Alice calcula } B^a \equiv (g^b)^a = g^{ab} \equiv K \pmod{p}$$

$$\text{Bob calcula } A^b \equiv (g^a)^b = g^{ab} \equiv K \pmod{p}$$

La clave es  $K$

### Ejemplo

$$\begin{cases} p = 23 & g = 5 \\ a = 6 & b = 15 \end{cases}$$

$$A \equiv 5^6 \equiv 2^3 \equiv 8 \pmod{23}$$

$$B \equiv 5^{15} \equiv 5^6 \cdot 5^6 \cdot 5^3 = 8 \cdot 8 \cdot 10 \equiv (-5) \cdot 10 \equiv 19 \pmod{23}$$

Alice calcula  $19^6 \equiv (-4)^6 \equiv 5^2 \equiv 2 \pmod{23}$

$$\left( (-4)^3 = -64 \equiv 5 \pmod{23} \right)$$

Bob calcula  $8^{15} \equiv (8^4)^3 \cdot 8^3 \equiv 2^3 \cdot 8^3$

$$\left( 8^4 \equiv 2 \pmod{23} \right) \quad \equiv 8^4 \equiv 2 \pmod{23}$$

Sea  $p > 3$  un número primo (no se elige 2 y 3 por que complica el cálculo)

Una curva elíptica sobre  $\mathbb{F}_p$  es el conjunto de soluciones de

$$E: y^2 = x^3 + ax + b$$

(Ecuación de Weierstrass)

donde  $a, b \in \mathbb{F}_p$ , junto con el "punto en el infinito"  $O$ ,

$$\text{y tal que } \Delta \equiv 4a^3 + 27b^2 \not\equiv 0 \pmod{p}$$

Denotamos por  $E(\mathbb{F}_p)$  los puntos racionales al conjunto  $(x, y)$  tal que  $x, y \in \mathbb{F}_p$  satisfacen la ecuación  $E$

$$\underline{\text{Ej:}} \quad y^2 = x^3 + 2x + 1 \quad / \quad \mathbb{F}_5$$

Cálculo de  $E(\mathbb{F}_5)$

$m$	$m^2$	$m$	$m^3 + 2m + 1$
0	0	0	1
1	1	1	4
2	4	2	3
3	4	3	4
4	1	4	3

$$E(\mathbb{F}_5) = \{(0; \pm 1); (1; \pm 2); (3; \pm 2); O\}$$

$\uparrow$   
el infinito

Esta  $CE$  tiene 7 puntos racionales

$$P = (x_1, y_1) ; Q = (x_2, y_2)$$

$$\text{Si } x_1 \neq x_2 \leadsto \lambda = \frac{y_2 - y_1}{x_2 - x_1}$$

$$x_1 = x_2 \leadsto \lambda = \frac{3x_1^2 + a}{2y_1}$$

$$x_3 = \lambda^2 - x_1 - x_2$$

$$y_3 = \lambda(x_1 - x_3) - y_1 \quad P + Q = (x_3; y_3)$$

Tomemos  $P = (0; 1) ; Q = (1; 2)$

$$x_2 - x_1 = 1 - 0 = 1$$

$$\lambda = y_2 - y_1 = 2 - 1 = 1$$

$$x_3 = 1 - 0 - 1 = 0$$

$$y_3 = 1 \cdot (0 - 0) - 1 = -1$$

$$\text{Luego } (0; 1) + (1; 2) = (0; -1)$$

Esta suma "+" hace que  $\mathbb{F}_p$  sea un grupo

$$P(0;1)$$

$$2P = P + P$$

$$\text{Como } x_1 = x_2 \rightarrow \lambda = \frac{3x_1^2 + a}{2y_1} = \frac{3 \cdot 0^2 + 2}{2} = 2 \cdot 2^{-1} = 1$$

$$x_3 = 1^2 - 0 - 0 = 1$$

$$y_3 = 1 \cdot (0 - 1) - 1 = -2$$

$$2P = (1; -2)$$

$$3P = 2P + P$$

$$x_1 \neq x_2 \quad \lambda = \frac{-2 - 1}{1 - 0} = -3$$

$$x_3 = 1 - 1 - 0 = 0$$

$$3P = (0; -2)$$

$$y_3 = (-3) \cdot (1 - 0) - (-2) = 3$$

$$\downarrow \\ = -2 \pmod{5}$$

$$4P = 2(2P) = 2 \cdot (1; -2)$$

$$\lambda = \frac{3(1)^2 + 2}{2(-2)} = \frac{5}{-4} = 0$$

$$x_3 = \lambda^2 - 2x_1 = 0 - 2(1) = -2 = 3 \pmod{5}$$

$$4P = (3; 2)$$

$$y_3 = \lambda(x_1 - x_3) - y_1 = -y_1 = 2$$

$$5P = 4P + P$$

inv multiplicativo

$$\lambda = \frac{1 - 2}{0 - 3} = \frac{1}{3} = 2$$

$$x_3 = 2^2 - 0 - 3 = 1$$

$$5P = (1; 2)$$

$$y_3 = 2(3 - 1) - 2 = 2$$

$$6P = 2(3P) \quad \lambda = \frac{3 \cdot 3^2 + 2}{2 \cdot (-2)} = \frac{4}{-4} = -1$$

$$x_3 = (-1)^2 - 2(3) = 1 - 6 = 0$$

$$6P = (0; -1)$$

$$y_3 = -1(3 - 0) - (-2) = -1$$

$$7p = 0$$

$$p + 6p = 0$$

$$(0; 1) + (0; -1)$$

$$\text{siempre } (x; y) + (x; -y) = 0$$

los cuerpos  $\mathbb{F}_p^2$

$$\mathbb{F}_p \subset \mathbb{F}_p^2$$

Consideramos un polinomio de grado 2

$f \in \mathbb{F}_p[x]$  ; irreducible / análogo a primos  
pero en los polinomios

$$\text{Ej. } \mathbb{F}_2[x]_{\leq 2} = \left\{ \underbrace{0; 1; x; x+1}_{\text{grado 1}}; \underbrace{x^2; x^2+x; x^2+1; x^2+x+1}_{\text{grado 2}} \right\}$$

$x^2+1 \leftarrow$  no irreducible  
porque

$$\begin{aligned} x^2+1 &= 1(x^2+1) \\ &= (x+1)(x+1) \end{aligned}$$

$$x^2+x = x(x+1) \leftarrow \text{no irred.}$$

$x^2+x+1$  es irreducible

Entonces el cuerpo

$$\mathbb{F}_2^2 \text{ "es" } \mathbb{F}_2[x]/(f)$$

esta formado por  $\{0; 1; x; x+1\}$  (tiene  $2^2 = 4$  elementos)

analogamente

$$(x) + (1) = (x+1)$$

$$(x+1) + (x) = \cancel{2}x + 1 = (1)$$

los coef están en mod 2

$$2 \pmod{2} = 0$$

	0	1	x	x+1
0				
1				
x				1
x+1			1	

$$x(x+1) = x^2 + x \equiv 1 \pmod{x^2 + x + 1}$$

Ejercicio de desafío

$$E: y^2 = x^3 + 2x + 1 \quad / \quad \mathbb{F}_3 \text{ o } \mathbb{F}_2$$

$$E(\mathbb{F}_3^2)$$

verificar que el discriminante no es cero