### 1 RSA

- p = 11, q = 7, d = 53  $\Rightarrow$  (77, 17)
- $(119,5), E = 81 \Rightarrow m = 30$
- $(65,7), E = 31 \Rightarrow m = 21$
- (299,5)  $\Rightarrow$  p=13, q=23, d=53
- No se puede afirmar que calcular d a partir de (n, e) sea polinomial.

## 2 Curvas Elípticas

- Si tomamos una c.e. módulo p dada en forma de Weierstrass  $\Rightarrow$  El número de puntos de la c.e. está comprendido en el intervalo  $[(\sqrt{p}-1)^2,(\sqrt{p}+1)^2]$ .
- $\bullet$  (V/F) Una c.e. sobre un cuerpo K tiene siempre un punto proyectivo con coordenadas enteras.
- (V/F) Tres puntos alineados de una c.e. siempre suman cero.
- Si  $E(\mathbb{F}_{p^k})$  es el grupo de una c.e.  $\Rightarrow$  Si es cíclico, no puede tener más de un elemento de orden dos.
- Sea  $\mathbb{F}_{2^{233}}$ . ¿Por qué no es bueno emplear la ecuación  $y^2 + (\xi^{221} + \xi^{120})y = x^3 + x + \xi^{3122}$ ?  $\Rightarrow$  Porque es supersingular.

### 2.1 Menezes-Vanstone

- Sobre  $\mathbb{F}_{11}$  utilizamos la curva  $y^2 = x^3 + 2x + 5$  y el punto Q = (9,2), clave privada a = 3 y su clave pública aQ = (8,4). ¿Cuál NO puede ser cifrado del mensaje (5,5)?  $\Rightarrow ((9,2),9,7)$
- Sobre  $\mathbb{F}_{41}$  utilizamos la curva  $y^2 = x^3 + 33x + 35$  y el punto Q = (8,27), clave privada a = 21 y su clave pública aQ = (6,3). ¿Cuál SI puede ser cifrado del mensaje (32,22)?  $\Rightarrow ((19,10),35,33)$
- Sobre  $\mathbb{F}_{16}$  utilizamos la curva  $y^2 + xy = x^3 + (\xi^3 + \xi + 1)x^2 + \xi^3 + \xi$  y el punto  $Q = (\xi^3 + \xi^2 + \xi + 1, \xi^2 + 1)$ , clave privada a = 3 y su clave pública  $aQ = (\xi^3 + \xi^2 + \xi, \xi^3 + \xi^2)$ . Obtenemos el criptograma  $((\xi^3 + \xi^2 + \xi + 1, \xi^3 + \xi), \xi^3 + 1, \xi^3 + \xi + 1)$ ; Cuál es el mensaje?  $\Rightarrow (\xi^3, \xi^3 + \xi^2)$
- Sobre  $\mathbb{F}_{17}$  utilizamos la curva  $y^2 = x^3 + x + 1$  y el punto Q = (0,1), clave privada de B es a = 3 y la clave pública de A es aQ = (15,5). Clave compartida:  $\Rightarrow$  (10,5)

#### 3 Primos de Fermat

- (V/F) Un pseudoprimo de Fermat, n = psp(a), satisface  $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$  y es compuesto.
- (V/F) Los pseudoprimos fuertes pueden certificar que un número es compuesto pero no que es primo.
- (V/F) Aunque sea fácil comprobar la primalidad de un número de Fermat puede ser dificil demostrar la primalidad de alguno de sus factores.

- $\bullet$  (V/F) Un pseudoprimo de Euler respecto de la base a es siempre pseudoprimo de Fermat respecto de la misma base.
- (V/F) Sólo se conocen un número finito de números de Carmichel.
- $\bullet$  (V/F) Los tests de Solovay-Strassen y el de Miller-Rabin pueden certificar que un número es compuesto.

#### 4 FCS

- La FCS de  $\sqrt{d}$  con d libre de cuadrados es  $[q_0, \ldots, 2q_0]$  donde cada  $q_i < q_0$ .
- Si  $\alpha = \frac{P + \sqrt{d}}{Q}$  es un irracional cuadrático (d libre de cuadrados):
  - La FCS de  $\alpha$  es periódica con periodo máximo 2d-1.
  - La FCS de  $\alpha$  es puramente periódica sii  $\alpha > 1$  y  $1 < \overline{\alpha} < 0$  (su conjugado).
- (V/F) Una FCS finita coincide con su último convergente.
- Si  $x^2 dy^2 = N$  ( $|N| < \sqrt{d}$ ) es una ecuación de Pell  $\Rightarrow$  Cualquier solución positiva con mcd(x,y) = 1, son el numerador y el denominador de una convergente de la FCS de  $\sqrt{d}$ .
- $\alpha = \sqrt{2}$   $\Rightarrow$   $\alpha = [1, 2, 2, \dots]$
- $\alpha = \sqrt{3}$   $\Rightarrow$  No es puramente periódica.
- $\alpha = \frac{a + \sqrt{a^2 + 4}}{2}$   $\Rightarrow$   $\alpha = [a, a, a, \dots]$
- $\bullet \ \alpha = \frac{1+\sqrt{5}}{2} \qquad \Rightarrow \qquad \alpha = [1,1,1,\ldots]$
- $(V/F) \sqrt{a^2 1} = [a 1, \overline{1, 2(a 1), \dots}]$

#### 5 Diffie-Hellman

- p = 73, q = 5. Claves públicas A = (p, q, 37) y B = (p, q, 12). Clave compartida  $\Rightarrow$  32.
- p = 37, q = 2. Clave pública A = (p, q, 3) y clave compartida 10. Clave privada B  $\Rightarrow$  30.

## 6 ElGamal

- Cuál de las siguientes parejas NO puede ser el cifrado de m=10 con ElGamal y clave privada a=4 con parámetros:
  - $-p = 23, g = 5 \qquad \Rightarrow \qquad 14, 7$
  - $-p = 17, g = 3 \Rightarrow 14,7$

# 7 Logaritmo Discreto

- ¿Cual de los algoritmos NO se puede emplear para el cálculo de log. dis. en  $\mathbb{F}_{2^{1024}}$ ?  $\Rightarrow$  Cálculo de índice en cuerpos primos.
- Aplicamos SIlver-Pohlig-Hellman para el cálculo de log. dis. de un elemento b de orden n = 700. ¿Cuántas raíces de la unidad en < b > hay que calcular?  $\Rightarrow$  14.

## 8 Raíces cuadradas

- ¿Qué  $\gamma$  puede usarse para calcular la raíz de 27 módulo 37?  $\Rightarrow \gamma = 18$ .
- ¿Cuál de esto enteros no tiene raíz cuadrada módulo 53?  $\Rightarrow$  30.

## 9 Modos

- ECB. El que menos bits cambia en el criptograma cuando alteramos un bit en el mensaje.
- CBC. Ninguna de las otras opciones.
- OFB. Convierte un cifrado de bloque en un cifrado de flujo síncrono.
- CFB. Convierte un cifrado de bloque en un cifrado de flujo autosincronizable.

## 10 Teoría

- 1. No repudio: El emisario no puede negar haber realizado el envío.
- 2. Autenticidad: La información proviene de quien dice enviarla.
- 3. Confidencialidad: La información sólo puede ser accesible por las entidades autorizadas.
- 4. Cifrado de flujo síncrono. Es más vulnerable que un cifrado de flujo autosincronizable al cambio de un carácter en el criptograma.
- 5. Criptosistema de clave pública. No podemos  $\Rightarrow$  ninguna de las tres opciones.

# 11 Preguntas sueltas

**BABY STEP** Sea G un grupo,  $b \in G$  de orden 101. en BS-GS el número máximo de elementos de G que necesitamos tener almacenados es  $\Rightarrow$  13.

**PRATT** (V/F) El certificado de Pratt es recursivo y usa el concepto de orden multiplicativo módulo n.

**MONTECARLO** (V/F) El test probabilístico tipo Montecarlo corre en tiempo polinomial y puede ser inclinado a TRUE, a FALSE o no inclinado.

**LUCAS-LEHMER** (V/F) Existe un n no primo con el grupo multiplicativo de las unidades módulo n cíclico.

**EC. CUADRÁTICA** ¿Cuál en  $\mathbb{F}_{32}$  tiene solución?  $\Rightarrow z^2 + (\xi^3 + \xi)z + (\xi^3 + \xi^2)$ 

 $\textbf{LAS VEGAS} \ (\text{V/F}) \ \text{Un test probabilístico tipo Las Vegas produce una respuesta correcta en tiempo aleatorio cuya media está acotada polinomialmente. }$