Ejercicio 3

David García Curbelo

Los parámetros de un criptosistema de ElGamal son $p = 211$ y $g = 3$, es decir, el criptosistema está diseñado en el cuerpo $\mathbb{F}_{211} = \mathbb{Z}_{211}$ y tomamos como generador de $\mathbb{F}^*_{211}$, $g = 3$. La clave pública empleada es $3^a = 109 \pmod{211}$. Descifra el criptograma $(154, dni \pmod{211})$, donde dni es el número de tu DNI. Para calcular los logaritmos discretos necesarios emplea dos de los métodos descritos en la teoría.

Por el enunciado y por mi $DNI = 45352581$, obtenemos el criptograma $(154, \text{dni} \pmod{211}) = (154, 30)$. Procedemos a aplicar los dos algoritmos vistos en teoría:

Paso de Bebé - Paso de Gigante

Sabemos que $D_\alpha(x, y) = y \cdot x^{-\alpha}$, por lo que vamos a calcularlo mediante el logaritmo discreto. Por el enunciado, sabemos que la clave pública viene dada por $3^\alpha = 109 \pmod{211}$, por lo que tenemos el problema $\alpha = \log_3 109 \pmod{211}$. Además conocemos la siguiente información:

- $G = \mathbb{F}^*_{211}$
- $g = 3$
- $h = 109$
- $f = [\sqrt{p-1}] = [\sqrt{210}] = 15$

Procedemos ahora a la construcción de la tabla de iteraciones:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
1	3	9	27	81	32	96	77	20	60	180	118	143	17	21

Además tenemos

$$g^{-f} = 3^{-15} = 3^{211-1-15} = 3^195 = 67 \pmod{211}$$

- $h_0 = 109$ no pertenece a ninguna de las iteraciones de la tabla.
- $h_1 = 109 \cdot 67 = 129$ no pertenece a ninguna de las iteraciones de la tabla.
- $h_2 = 129 \cdot 67 = 203$ no pertenece a ninguna de las iteraciones de la tabla.
- $h_3 = 203 \cdot 67 = 97$ no pertenece a ninguna de las iteraciones de la tabla.
- $h_4 = 97 \cdot 67 = 169$ no pertenece a ninguna de las iteraciones de la tabla.
- $h_5 = 169 \cdot 67 = 140$ no pertenece a ninguna de las iteraciones de la tabla.
- $h_6 = 140 \cdot 67 = 96$ sí pertenece a la tabla, concretamente en la sexta iteración.

Hemos encontrado un h_k que pertenece a la tabla, obteniendo $i = 6$ y $j = 6$. Obtenemos por tanto el resultado que andábamos buscando, de la forma $\alpha = \log_3 109 \pmod{211} = 6 + 6 \cdot 15 = 96$.

$$\begin{aligned}
D_{96}(154, 30) &= 30 \cdot 154^{p-1-\alpha} \pmod{211} \\
&= 30 \cdot 154^{211-1-96} \pmod{211} \\
&= 30 \cdot 154^{114} \pmod{211} \\
&= 30 \cdot 114 \pmod{211} \\
&= 44 \pmod{211}
\end{aligned}$$

Por tanto hemos obtenido el mensaje, el cual es $m = 44$.

Silver - Pohlig - Hellman

Consideremos de nuevo $p = 211$, $h = 109$ y $g = 3$ el generador del grupo $\mathbb{F}_{211}^*$. Para conocer el número de iteraciones necesarias, factorizamos $p - 1 = 210 = 2 \cdot 3 \cdot 5 \cdot 7$, lo que nos informa que el algoritmo necesita de 4 iteraciones.

1. $p_1 = 2, e_1 = 1 \quad \Rightarrow \quad p_1^{e_1} = 2$
   $r_0 = 1$
   $r_1 = 3^{(1 \cdot 210)/2} \pmod{211} = 210$
   $y_0 = h = 109$
   $109^{210/2} = 1 \pmod{211} \quad \Rightarrow \quad x_0 = 0$
   $m = 0 \pmod{2}$

2.