Solución segundo parcial

Ejercicio 1 (18 pts).

- a) Probar que 2 es raíz primitiva módulo 101.
- b) Alicia y Bernardo eligen $p=101,\,g=27$ para intercambiar claves en Diffie-Hellman.
 - i. Bernardo elige m=3 y Alicia le envía el número $g^n=22 \mod(101)$. ¿Cuál es la clave K que acuerdan?
 - ii. ¿Qué número (n) eligió Alicia?
- c) Se utiliza el método César afín para encriptar siendo la función de encriptado $E: \mathbb{Z}_{28} \to \mathbb{Z}_{28}$, donde E(x) = cx + e, con K = e28 + c escrito en base 28.
 - i. Hallar la función de desencriptar $D: \mathbb{Z}_{28} \to \mathbb{Z}_{28}$ explícitamente
 - ii. Desencriptar GBZWFÑRJGDSFUB.

Solución Ejercicio 1

a. Alcanza con ver, por el Ejercicio 1, parte C, del Práctico 8, que $2^{100/p} \not\equiv 1 \pmod{101}$ para todo primo p que divide a 100. En efecto

$$\begin{array}{l} 2^{100/5} = 2^{20} = (2^{10})^2 \equiv 14^2 \equiv 95 \pmod{101} \\ 2^{100/2} = 2^{50} = (2^{10})^5 \equiv 14^5 = (14^2)^2 \cdot 14 \equiv (-6)^2 \cdot 14 \equiv 100 \pmod{101}. \end{array}$$

Luego 2 es una raíz primitiva módulo 101.

b.i. La clave que acuerdan al utilizar Diffie-Hellman es $g^{nm} = (g^n)^m = 22^3 = 43 \pmod{101}$.

b.ii. Como $g = 27 = 2^7 \pmod{101}$ entonces $g^2 = 2^{14} = 27 \cdot 27 = 22 \pmod{101}$. Luego como $g^n = 22 \pmod{101}$, entonces

$$2^{7n} \equiv 2^{14} \pmod{101}$$
.

Luego, usando que 2 es raíz primitiva módulo 101 por la parte anterior y usando el Ejercicio 6 del Práctico 8 (Logartimo Discreto), de este parcial, se tiene que $7n \equiv 14 \pmod{100}$. O sea que n=2 es solución.

c.
$$K = 43 = 28 \cdot 1 + 15$$
. Por lo que $e = 1$ y $c = 15$.

c.i. Sabemos que D(x) = c'(x - e) (mód 28) donde c' es el inverso de c módulo 28. Luego como c = 15, se puede probar que c' = 15 (pues

 $15 \cdot 15 = 225 = 1 \pmod{28}$). Y como e = 1, entonces $D(x) = 15(x-1) \pmod{28}$.

c.ii. La desencriptación de $GBZWF\tilde{N}RJGDSFUB$ es SALVÉ DISCRETA.

Ejercicio 2 (15 pts).

- a) Sea H es un subgrupo no nulo de \mathbb{Z} .
 - i. Probar que si $a \in H$ entonces $na \in H$ para todo entero n.
 - ii. Sea $x = \min\{a > 0 : a \in H\}$. Probar que $H = x\mathbb{Z} = \{xn : n \in \mathbb{Z}\}$.
- b) Sean $x, y \in \mathbb{Z}$. Probar que $x\mathbb{Z} \cap y\mathbb{Z} = mcm(x, y)\mathbb{Z}$.
- c) Concluir, usando las partes anteriores, que si H y H' son dos subgrupos no nulos de \mathbb{Z} entonces $H \cap H' \neq 0$.
- d) Dados $x, y \in \mathbb{Z}$ probar que el grupo generado por x e y es $\langle x, y \rangle = \text{mcd}(x, y)\mathbb{Z}$.

Solución Ejercicio 2

a.i. Como H es un subgrupo de \mathbb{Z} y $a \in H$, entonces $\langle a \rangle \subset H$. Pero $\langle a \rangle = \{na \mid n \in \mathbb{Z}\} = \{\underbrace{a + a + \cdots + a}_{n-veces} \mid n \in \mathbb{Z}^+\} \cup \{0\} \cup \{\underbrace{(-a) + (-a) + \cdots + (-a)}_{(-n)-veces} \mid n \in \mathbb{Z}^-\}, \text{ y por tanto } na \in H \text{ para todo entero } n.$

a.ii. Sea $a \in H$. Como x > 0, se puede hacer la división entera de a por x y obtener

$$a = qx + r \text{ con } q, r \text{ enteros, y } 0 \le r < x.$$

La parte anterior aplicada a $x \in H$ implica $qx \in H$. Como a también está en H, entonces

$$r = a - qx \in H$$
.

Y dado que x es el mínimo elemento positivo de H, r debe ser necesariamente 0. O sea que a=qx. Luego $H=\{nx:n\in\mathbb{Z}\}$.

b. La igualdad de conjuntos se sigue de las siguientes equivalencias inmediatas

$$z \in x\mathbb{Z} \cap y\mathbb{Z} \Longleftrightarrow x,y|z \Longleftrightarrow mcm(x,y)|z \Longleftrightarrow z \in mcm(x,y)\mathbb{Z}.$$

- **c.** Usando 2)a) se puede afirmar que como H es no nulo entonces existe x > 0 tal que $H = \langle x \rangle$. Lo mismo se puede decir para H', es decir al ser no nulo hay un y > 0 tal que $H' = \langle y \rangle$. Y ahora usando 2)b) se tiene que $H \cap H' = mcm(x,y)\mathbb{Z} \neq 0$.
- **d.** La igualdad de conjuntos se sigue de las siguientes equivalencias inmediatas

 $z \in \langle x, y \rangle \iff z = ax + by \text{ con } a, b \in \mathbb{Z} \iff mcd(x, y) | z \iff z \in mcd(x, y) \mathbb{Z}.$

Ejercicio 3 (15 pts).

- a) Sea r una raíz primitiva módulo p, con p primo. Probar que $r^a \equiv r^b \mod(p)$ si y solamente si $a \equiv b \mod(p-1)$.
- b) Probar que 2 es raíz primitiva módulo 37.
- c) Calcular $\log_2 17$.
- d) Resolver $13^{5z} \equiv 17 \mod(37)$.

Solución Ejercicio 3

 $\mathbf{a.}(\Longrightarrow)$ Sean

$$a = q_1(p-1) + s_1 \text{ con } q_1, s_1 \text{ enteros, y } 0 \le s_1 < p-1$$

 $b = q_2(p-1) + s_2 \text{ con } q_2, s_2 \text{ enteros, y } 0 \le s_2 < p-1$

las respectivas divisones enteras de a y b entre p-1. Luego

$$\begin{array}{l} r^a = r^{q_1(p-1)+s_1} = (r^{p-1})^{q_1} \cdot r^{s_1} \equiv r^{s_1} \pmod{p} \\ r^b = r^{q_2(p-1)+s_2} = (r^{p-1})^{q_2} \cdot r^{s_2} \equiv r^{s_2} \pmod{p} \end{array}$$

y como $r^a \equiv r^b \pmod{p}$, entonces $r^{s_1} \equiv r^{s_2} \pmod{p}$. Luego $r^{s_1-s_2} \equiv 1 \pmod{p}$, y por lo tanto $o(r)|s_1-s_2$. Como r es una raíz primitva, entonces o(r) = p-1. Y como $0 \le s_1, s_2 < p-1$ entonces $s_1 = s_2$.

(\iff) Si $a \equiv b \pmod{p-1}$ entonces $a \neq b$ dejan el mismo resto al dividirse por p-1. Luego razonando como en el directo se obtiene $r^a \equiv r^b \pmod{p}$.

b. Al igual que en el Ejercicio 1, para ver que 2 es raíz primitiva módulo 37, como $\phi(37)=36=2^2\cdot 3^2$, alcanza con ver que $2^{36/2}$ y $2^{36/3}$ no son congruentes con 1 módulo 37. Pero

$$\begin{array}{l} 2^{36/2}=2^{18}=(2^5)^3\cdot 2^3\equiv (-5)^3\cdot 8\equiv 36\pmod {37}\\ 2^{36/3}=2^{12}=(2^5)^2\cdot 2^2\equiv (-5)^2\cdot 4\equiv 26\pmod {37} \end{array}$$

y por tanto 2 es raíz primitiva módulo 37.

- c. Como $2^7=128\equiv 17\pmod{37}$ entonces $\log_2 17=7.$
- **d.** Como $2^{11} = 2048 \equiv 13 \pmod{37}$ entonces

$$(2^{11})^{5z} \equiv 2^7 \pmod{37}.$$

Luego, usando que 2 es raíz primitiva módulo 37 y 3)a), se tiene que $55z \equiv 7 \pmod{36}$. Luego z=25.

Ejercicio 4 (12 pts).

- a) Enunciar el test de primalidad de Lucas.
- b) Demostrarlo.

Solución Ejercicio 4

Fue dado en ambos Teóricos. Ver en el Texto *The Mathematics of Ciphers - Number Theory and RSA Cryptography*, S. C. Coutinho, pág. 151.