



Universidad Nacional Autónoma de México

FACULTAD DE CIENCIAS

Criptografía y Seguridad

Tarea 3

Curvas elípticas y seguridad

Profesor:

Manuel Díaz Díaz

Integrantes:

Lázaro Pérez David Jonathan

Licona Gómez Aldo Daniel

Marín Parra José Guadalupe de Jesús

1. Dada la curva $y^2 = x^3 + x + 1 \mod 103$ y el punto $(6, 29)$ aplique el teorema de Hasse o el teorema con que se obtiene el orden del grupo, para obtener el orden del grupo de puntos de la curva y obtenga todos sus puntos.

Solución.

x	$x^3 + x + 1 \mod 103$	R.C	y
$x = 0$	1,0	si	$(\sqrt{1,0}, 103 + (-\sqrt{1,0}))$
$x = 5$	28,0	si	$(\sqrt{131,0}, 103 + (-\sqrt{131,0}))$
$x = 6$	17,0	si	$(\sqrt{223,0}, 103 + (-\sqrt{223,0}))$
$x = 9$	18,0	si	$(\sqrt{739,0}, 103 + (-\sqrt{739,0}))$
$x = 11$	4,0	si	$(\sqrt{1343,0}, 103 + (-\sqrt{1343,0}))$
$x = 12$	93,0	si	$(\sqrt{1741,0}, 103 + (-\sqrt{1741,0}))$
$x = 14$	81,0	si	$(\sqrt{2759,0}, 103 + (-\sqrt{2759,0}))$
$x = 18$	83,0	si	$(\sqrt{5851,0}, 103 + (-\sqrt{5851,0}))$
$x = 19$	81,0	si	$(\sqrt{6879,0}, 103 + (-\sqrt{6879,0}))$
$x = 21$	13,0	si	$(\sqrt{9283,0}, 103 + (-\sqrt{9283,0}))$
$x = 25$	98,0	si	$(\sqrt{15651,0}, 103 + (-\sqrt{15651,0}))$
$x = 26$	93,0	si	$(\sqrt{17603,0}, 103 + (-\sqrt{17603,0}))$
$x = 27$	38,0	si	$(\sqrt{19711,0}, 103 + (-\sqrt{19711,0}))$
$x = 29$	8,0	si	$(\sqrt{24419,0}, 103 + (-\sqrt{24419,0}))$
$x = 31$	56,0	si	$(\sqrt{29823,0}, 103 + (-\sqrt{29823,0}))$
$x = 35$	63,0	si	$(\sqrt{42911,0}, 103 + (-\sqrt{42911,0}))$
$x = 36$	34,0	si	$(\sqrt{46693,0}, 103 + (-\sqrt{46693,0}))$
$x = 37$	15,0	si	$(\sqrt{50691,0}, 103 + (-\sqrt{50691,0}))$
$x = 41$	56,0	si	$(\sqrt{68963,0}, 103 + (-\sqrt{68963,0}))$
$x = 45$	16,0	si	$(\sqrt{91171,0}, 103 + (-\sqrt{91171,0}))$
$x = 48$	19,0	si	$(\sqrt{110641,0}, 103 + (-\sqrt{110641,0}))$
$x = 50$	9,0	si	$(\sqrt{125051,0}, 103 + (-\sqrt{125051,0}))$
$x = 52$	66,0	si	$(\sqrt{140661,0}, 103 + (-\sqrt{140661,0}))$
$x = 54$	32,0	si	$(\sqrt{157519,0}, 103 + (-\sqrt{157519,0}))$
$x = 56$	58,0	si	$(\sqrt{175673,0}, 103 + (-\sqrt{175673,0}))$
$x = 62$	49,0	si	$(\sqrt{238391,0}, 103 + (-\sqrt{238391,0}))$
$x = 65$	93,0	si	$(\sqrt{274691,0}, 103 + (-\sqrt{274691,0}))$
$x = 69$	9,0	si	$(\sqrt{328579,0}, 103 + (-\sqrt{328579,0}))$
$x = 70$	81,0	si	$(\sqrt{343071,0}, 103 + (-\sqrt{343071,0}))$
$x = 71$	58,0	si	$(\sqrt{357983,0}, 103 + (-\sqrt{357983,0}))$
$x = 72$	49,0	si	$(\sqrt{373321,0}, 103 + (-\sqrt{373321,0}))$
$x = 73$	60,0	si	$(\sqrt{389091,0}, 103 + (-\sqrt{389091,0}))$
$x = 74$	97,0	si	$(\sqrt{405299,0}, 103 + (-\sqrt{405299,0}))$
$x = 75$	63,0	si	$(\sqrt{421951,0}, 103 + (-\sqrt{421951,0}))$
$x = 78$	7,0	si	$(\sqrt{474631,0}, 103 + (-\sqrt{474631,0}))$
$x = 79$	58,0	si	$(\sqrt{493119,0}, 103 + (-\sqrt{493119,0}))$
$x = 80$	68,0	si	$(\sqrt{512081,0}, 103 + (-\sqrt{512081,0}))$
$x = 82$	92,0	si	$(\sqrt{551451,0}, 103 + (-\sqrt{551451,0}))$
$x = 83$	15,0	si	$(\sqrt{571871,0}, 103 + (-\sqrt{571871,0}))$
$x = 86$	15,0	si	$(\sqrt{636143,0}, 103 + (-\sqrt{636143,0}))$
$x = 87$	9,0	si	$(\sqrt{658591,0}, 103 + (-\sqrt{658591,0}))$
$x = 96$	63,0	si	$(\sqrt{884833,0}, 103 + (-\sqrt{884833,0}))$
$x = 99$	36,0	si	$(\sqrt{970399,0}, 103 + (-\sqrt{970399,0}))$

Por lo que esos serian los puntos de la curva siendo x el valor x del punto e y uno de los valores de y por ejemplo cuando $x = 0$ tenemos los puntos $(0,1)$ y $(0,102)$ y así con todas las x de la tabla, por lo que tenemos que la curva tiene 86 puntos.

Entonces aplicando el teorema de Hasse tenemos que el orden de la curva está entre $83 \leq \#E(103) \leq 124$

y como el número de puntos es 86 tenemos que el orden es 86 que cumple con $83 \leq 86 \leq 124$

2. Dada la curva $y^2 = x^3 + x + 1 \pmod{10403}$, encuentre el factor de 10403.

Solución. Para encontrar el factor, tomemos el punto $P(1,1)$. La pendiente de la recta tangente en algún punto $A = (x, y)$ es $s = \frac{3x^2+1}{2y \pmod{10403}}$, utilizando s podemos calcular $2A$. Si el valor de s es de la forma a/b donde $b > 1$ y $\gcd(a, b) = 1$, tenemos que encontrar el inverso modular de b . En caso de que no exista, entonces el $\gcd(n, b)$ es un factor no trivial de n .

Ahora calculamos $2P$, en donde tenemos $s(P) = s(1,1) = 4$ y cuyas coordenadas de $2P = (x', y')$ son $x' = s^2 - 2x = 14yy' = s(x - x') - y = 4(1 - 14) - 1 = -53$ en los cuales se entienden todos los números de $\pmod{10403}$. Para comprobar que $2P$ esté en la curva $(-53)^2 = 2809 = 14^3 + 5 \cdot 14 - 5$ haremos lo siguiente.

Calculando $3(2P)$ tenemos que $s(2P) = s(14, -53) = \frac{-593}{106 \pmod{10403}}$. Usando el algoritmo euclidiano tenemos que $10403 = 101 \cdot 103$, después para $101 = 101$ y para $103 = 103$. Por lo tanto el $\gcd(10403, 101) = 101$.

Por lo que da como resultado la factorización de la curva en el factor 10403.

3. Dada la curva $y^2 = x^3 + x + 4 \pmod{53}$ y la curva $y^2 = x^3 + 16x + 11 \pmod{53}$, muestre que son isomorfas y dé el isomorfismo.

Solución. Por las curvas tenemos que la isogenia es de la forma $\phi = (u(x), v(x) + \lambda y)$ con polinomios de grado un y con λ una constante.

Como las curvas son isomorfas, entonces existe una isogenia invertible de la forma $\phi : E_1 \rightarrow E_2$ de la forma $\phi(x, y) = (u(x), v(x) + \lambda y)$ con u y v de grado 1. Dado que se produce lo anterior entonces decimos que v es nulo, por lo que queda $\phi(x, y) = (u(x), \lambda y)$. De igual manera la inversa de ϕ digamos $\psi : E' \rightarrow E$ toma la forma $\psi(t, s) = (U(t), \sigma s)$ en donde U es un polinomio de primer grado y por tanto $\phi : E_1 \rightarrow E_2$ como isomorfismo.

4. Sea la curva $y^2 = x^3 + x + 1 \pmod{71}$ y el punto $P = (18, 61)$ encuentre m tal que $mP = (59, 6)$.

Dado el cifrado de Ecies con parámetros $E(y^2 = x^3 + x + 1, (18, 61), m, (59, 6), 71)$, descifre el siguiente mensaje. Los caracteres son tomados módulo 26, es decir, $a = 0 = 26$, $b = 1, \dots, z = 25$:

$((23, 0)52), ((4, 0)44), ((58, 1)13), ((65, 0)11), ((9, 1)63), ((41, 0)55), ((30, 0)21)$.

Solución.

5. Describa tres ataques cibernéticos y en qué consiste el computo forense.

Solución.

- XSS. Un ataque Cross Site Scripting se da gracias a una vulnerabilidad de seguridad en la cual un atacante puede inyectar código malicioso en un sitio web. El código inyectado es ejecutado por las víctimas y permite eludir los controles de acceso haciéndose pasar por usuarios.

- SQL Injection. Realizado por medio de una Aplicación Web mediante los campos de formularios de acceso, registro o búsqueda que explota los errores y vulnerabilidades de una página web. Comúnmente es utilizado para acceder a las bases de datos y robar, manipular o destruir la información.
- Whaling. Ataques dirigidos a perfiles C-Level (CEO, CMO, CFO, CIO y demás) con el objetivo de robarles credenciales de alto nivel, información crítica o clonar sus identidades para Phishing, entre otros fines maliciosos.

El cómputo forense es la aplicación de técnicas informáticas que permiten identificar, preservar, analizar y presentar datos que sean válidos dentro de un proceso legal en contra de un ciber atacante. El cómputo forense sirve para.

- La persecución y procesamiento judicial de los criminales.
- La creación y aplicación de medidas para prevenir casos similares.
- Asegurar la protección adecuada de los datos.
- Minimizar las pérdidas de las organizaciones o individuos relativas a incidentes de seguridad.