

# Cifrado ElGamal

Canek García (kaan.ek@ciencias.unam.mx)

# Agenda

- Breve historia
- Cifrado ElGamal
- Implementación

---

The background is a solid pink color. In the top right corner, there is a decorative pattern of overlapping geometric shapes, including triangles and squares, in various shades of pink and magenta.

Breve historia...

- Algoritmo de criptografía asimétrico basado en la idea de **Diffie-Hellman**.
- El algoritmo se utiliza para generar firmas digitales y para cifrar o descifrar.
- Fue descrito por Toher Elgamal en 1984 y se usa en software **GNU Privacy Guard**, versiones de **PGP** y otros sistemas criptográficos.
- El algoritmo no está bajo ninguna patente, lo que lo hace de uso **libre**.
- Su seguridad se basa en la intratabilidad computacional del problema del logaritmo discreto (**DLP**), que consiste en:

Dado un grupo finito cíclico  $G$ , un generador  $g$  de  $G$  y un elemento  $h$  de  $G$ , encontrar el entero  $x$  tal que  $h = g^x$ , es decir, el logaritmo discreto de  $h$  en base  $g$ .



# Cifrado ElGamal

# 1. Generación de la clave

1. Escoger un **número primo**  $p$  cualquiera, tal que el logaritmo discreto no es soluble en un tiempo asumible en  $\mathbb{Z}_p^*$  (grupo multiplicativo módulo un primo  $p$ ). Esto último se traduce en que  $(p - 1)$  tenga un factor primo grande (lo que hace que el problema de logaritmo discreto sea difícil).
2. Elegir **dos número** aleatorios  $g$  (el generador del grupo cíclico  $\mathbb{Z}_p^*$ ) y  $a$  (que actuará como clave privada) tal que  $a \in \{0 \dots p-1\}$
3. Calcular el valor de  $K = g^a \pmod{p}$   
La **clave pública** será:  $(g, p, K)$   
La **clave privada** será:  $\log_g K \pmod{p} = a$

## 2. Cifrado

1. Convertir texto en un entero **m**, entre 1 y p-1 ( $m \in \mathbb{Z}_p$ )
2. Escoger arbitrariamente un número **b**  $\in \{ 2 \dots p-1 \}$
3. Calcular:

$$y_1 = g^b \pmod{p}$$

$$y_2 = K^b m \pmod{p}$$

4. El mensaje cifrado corresponde a:

$$C_b(m,b) = (y_1, y_2)$$



### 3. Descifrado

1. Para descifrar, se realiza el siguiente cálculo:

$$y_1^{-a} y_2 \pmod{p}$$





# Implementación

# Generación de claves

```
public static List<List<BigInteger>> KeyGen(int n) {  
    // 1. take a random prime 'p' with getPrime() function.  $p = 2 * p' + 1$  with  $\text{prime}(p') = \text{true}$   
    BigInteger p = getPrime(n, 40, new Random());  
    // 2. take a random element in  $[Z/Z[p]]^*$  ( $p'$  order)  
    BigInteger g = randNum(p, new Random());  
    BigInteger pPrime = p.subtract(BigInteger.ONE).divide(ElGamal.TWO);  
  
    while (!g.modPow(pPrime, p).equals(BigInteger.ONE)) {  
        if (g.modPow(pPrime.multiply(ElGamal.TWO), p).equals(BigInteger.ONE))  
            g = g.modPow(TWO, p);  
        else  
            g = randNum(p, new Random());  
    }  
  
    // 3. take a random in  $[0, p' - 1]$   
    BigInteger a = randNum(pPrime.subtract(BigInteger.ONE), new Random());  
    // 4. calculate  $K = g^a \pmod p$   
    BigInteger K = g.modPow(a, p);  
    // secret key is (p, a) and public key is (p, g, K)  
    List<BigInteger> sk = new ArrayList<>(Arrays.asList(p, a));  
    List<BigInteger> pk = new ArrayList<>(Arrays.asList(p, g, K));  
    // [0] = pk, [1] = sk  
    return new ArrayList<>(Arrays.asList(pk, sk));  
}
```

# Cifrado

```
public static List<BigInteger> Encrypt(BigInteger p, BigInteger g, BigInteger K, BigInteger message) {  
    BigInteger pPrime = p.subtract(BigInteger.ONE).divide(ElGamal.TWO);  
    BigInteger b = randNum(pPrime, new Random());  
    // encrypt couple (g^b, m * K^b)  
    // i.e. y1 and y2  
    return new ArrayList<>(Arrays.asList(g.modPow(b, p), message.multiply(K.modPow(b, p))));  
}
```

# Descifrado

```
public static BigInteger Decrypt(BigInteger p, BigInteger a, BigInteger y1, BigInteger y2) {  
    BigInteger hr = y1.modPow(a, p);  
    return y2.multiply(hr.modInverse(p)).mod(p);  
}
```

