José Manuel Cuevas Muñoz

27 de Diciembre de 2019

Índice

- Bases del cifrado ElGamal
- 2 Firmar con el cifrado ElGamal
- 3 Confirmar Firma con el cifrado ElGamal
- 4 ¿Por qué funciona la firma con ELGamal?
- Ejemplo de firma

Recordando las bases del cifrado

Cifrado ElGamal

 El cifrado ElGamal es un cifrado moderno basado en el intercambio de claves de Diffie-Hellman

Recordando las bases del cifrado

Cifrado ElGamal

- El cifrado ElGamal es un cifrado moderno basado en el intercambio de claves de Diffie-Hellman
- Para generar las claves, primero se escoge un primo q y un generador en módulo q, llamado g.

Recordando las bases del cifrado

Cifrado ElGamal

- El cifrado ElGamal es un cifrado moderno basado en el intercambio de claves de Diffie-Hellman
- Para generar las claves, primero se escoge un primo q y un generador en módulo q, llamado g.
- La clave privada será a, un número aleatorio entre 2 y q-2.
- La clave pública será n, siendo $n = g^a \mod q$.

• B quiere enviarle un mensaje a A y la firma para que compruebe el mensaje.

- B quiere enviarle un mensaje a A y la firma para que compruebe el mensaje.
- B cifra el mensaje que va a enviar a A.

- B quiere enviarle un mensaje a A y la firma para que compruebe el mensaje.
- B cifra el mensaje que va a enviar a A.
- Ahora, para firmar este mensaje, necesitamos g_B , a_B , q_B .
- B genera un número k, tal que k tenga inverso módulo q_B -1.

- B quiere enviarle un mensaje a A y la firma para que compruebe el mensaje.
- B cifra el mensaje que va a enviar a A.
- Ahora, para firmar este mensaje, necesitamos g_B , a_B , q_B .
- B genera un número k, tal que k tenga inverso módulo q_B -1.
- B calcula $r = (g_B)^k \mod q$.

- B quiere enviarle un mensaje a A y la firma para que compruebe el mensaje.
- B cifra el mensaje que va a enviar a A.
- Ahora, para firmar este mensaje, necesitamos g_B , a_B , q_B .
- B genera un número k, tal que k tenga inverso módulo q_{B} -1.
- B calcula $r = (g_B)^k \mod q$.
- B calcula la inversa de k mod q-1

- B quiere enviarle un mensaje a A y la firma para que compruebe el mensaje.
- B cifra el mensaje que va a enviar a A.
- Ahora, para firmar este mensaje, necesitamos g_B, a_B, q_B .
- B genera un número k, tal que k tenga inverso módulo q_B -1.
- B calcula $r = (g_B)^k \mod q$.
- B calcula la inversa de k mod q-1
- B devuelve el mensaje firmado $F = (M a_B * r)k^{-1} \mod q_{B}$ -1 y r.

• A recibe el mensaje cifrado y la firma de este mensaje.

- A recibe el mensaje cifrado y la firma de este mensaje.
- A descifra el mensaje (M) y utiliza este para comprobar la firma (F).

- A recibe el mensaje cifrado y la firma de este mensaje.
- A descifra el mensaje (M) y utiliza este para comprobar la firma (F).
- Ahora, para comprobar la firma de este mensaje, necesitamos g_B , n_B , q_B ,r,F y M.
- A calcula $g^M \mod q$.

- A recibe el mensaje cifrado y la firma de este mensaje.
- A descifra el mensaje (M) y utiliza este para comprobar la firma (F).
- Ahora, para comprobar la firma de este mensaje, necesitamos g_B , n_B , q_B ,r,F y M.
- A calcula $g^M \mod q$.
- A también calcula $n^r r^F \mod q$.

- A recibe el mensaje cifrado y la firma de este mensaje.
- A descifra el mensaje (M) y utiliza este para comprobar la firma (F).
- Ahora, para comprobar la firma de este mensaje, necesitamos g_B , n_B , q_B , r, F y M.
- A calcula $g^M \mod q$.
- A también calcula $n^r r^F \mod q$.
- Por último, comprueba si ambos vectores son iguales.

Queremos comprobar que $g^M \mod q = n^r r^F \mod q$

Queremos comprobar que $g^M \mod q = n^r r^F \mod q$ Como $F = (M - ar)k^{-1} \mod q$ -1 y $r = g^k \mod q$

Queremos comprobar que $g^M \mod q = n^r r^F \mod q$ Como $F = (M - ar)k^{-1} \mod q - 1$ y $r = g^k \mod q$

$$n^r r^F \mod q = g^{ar} (g^k)^{(M-ar)k^{-1} \mod (q-1)} \mod q$$

Queremos comprobar que $g^M \mod q = n^r r^F \mod q$ Como $F = (M - ar)k^{-1} \mod q$ -1 y $r = g^k \mod q$

$$n^r r^F \mod q = g^{ar} (g^k)^{(M-ar)k^{-1} \mod (q-1)} \mod q$$

Gracias al pequeño teorema de Fermat

$$g^{M \mod (q-1)} \mod q = g^{ar}(g^k)^{(M-ar)k^{-1} \mod (q-1)} \mod q$$
 $g^M \mod q = g^{ar}(g^k)^{(M-ar)k^{-1}} \mod q$
 $g^M \mod q = g^{ar}g^{(M-ar)} \mod q$
 $g^M \mod q = g^{ar+M-ar} \mod q$
 $g^M \mod q = g^M \mod q$

Elección de claves

ullet B genera su q=101 y su g=11

- B genera su q=101 y su g=11
- B escoge a=29 como clave privada y $n = 11^{29} \mod 101 = 61$ como clave pública.

- B genera su q=101 y su g=11
- B escoge a=29 como clave privada y $n = 11^{29} \mod 101 = 61$ como clave pública.
- B elige "HOLA" como firma.

- B genera su q=101 y su g=11
- B escoge a=29 como clave privada y $n = 11^{29} \mod 101 = 61$ como clave pública.
- B elige "HOLA" como firma.
- B pasa la firma al tamaño de dígitos(q)-1.
- "HOLA" = 7 15 11 0

- B genera su q=101 y su g=11
- B escoge a=29 como clave privada y $n = 11^{29} \mod 101 = 61$ como clave pública.
- B elige "HOLA" como firma.
- B pasa la firma al tamaño de dígitos(q)-1.
- "HOLA" = 7 15 11 0
- B escoge k=31 y r=8. La inversa de k mod q-1 es 71.

• Firmamos el mensaje con $(M - a_B * r) * inv \mod q_B-1$

```
(7-29*8)*71 \mod 100=25, (15-29*8)*71 \mod 100=93, (11-29*8)*71 \mod 100=9, (0-29*8)*71 \mod 100=28.
```

• Firmamos el mensaje con $(M - a_B * r) * inv \mod q_B-1$

```
(7-29*8)*71 mod 100=25, (15-29*8)*71 mod 100=93, (11-29*8)*71 mod 100=9, (0-29*8)*71 mod 100=28.
```

• Enviamos a A r=8 y F= 25 93 9 28

• A recibe r=8 y F= 25 93 9 28

- A recibe r=8 y F= 25 93 9 28
- Sabiendo que g=11 y q=101, calculamos $g^M \mod q$.

```
11^7 \mod 101 = 29, 11^{15} \mod 101 = 60, 11^{11} \mod 101 = 86, 11^0 \mod 101 = 1.
```

- A recibe r=8 y F= 25 93 9 28
- Sabiendo que g=11 y q=101, calculamos $g^M \mod q$.

```
11^7 \mod 101 = 29, 11^{15} \mod 101 = 60, 11^{11} \mod 101 = 86, 11^0 \mod 101 = 1.
```

• Sabiendo que n=61, r=8 y q=101, calculamos $n^r r^F \mod q$.

```
61^88^{25} \mod 101 = 29, 61^88^{93} \mod 101 = 60, 61^88^9 \mod 101 = 86, 61^88^{28} \mod 101 = 1.
```

- A recibe r=8 y F= 25 93 9 28
- Sabiendo que g=11 y q=101, calculamos g^M mod q.

```
11^7 \mod 101 = 29, 11^{15} \mod 101 = 60, 11^{11} \mod 101 = 86, 11^0 \mod 101 = 1.
```

• Sabiendo que n=61, r=8 y q=101, calculamos $n^r r^F \mod q$.

```
61^88^{25} \mod 101 = 29, 61^88^{93} \mod 101 = 60, 61^88^9 \mod 101 = 86, 61^88^{28} \mod 101 = 1.
```

iiAMBOS SON IGUALES!!