

Cifrado Homomorfico

Cuando un tercero tiene que operar con nuestros datos y no queremos que los vea, se aplica cifrado homomorfico, que permite realizar operaciones sobre datos cifrados.

A la hora de operar con cifrado homomorfico se usan los siguientes componentes:

- **n** → Tamaño de los vectores
- **q** → Valor del módulo (módulo q)
 - Trabajamos con módulos en potencias de 2 (2^x)
- **e** → Error
 - Distribución normal $N(0, \gamma * q) \rightarrow r = \gamma * q$
 - Media 0
 - Valor relacionado con q
 - El valor debe estar redondeado
 - Valor entre 0 y q
- **a** → Vector de soporte
 - Vector de tamaño n con valores entre 0 y q-1
- **S** → Secreto o clave privada
 - Solo la conoce el dueño de los datos a operar
 - Valores aleatorios del conjunto $\{-1, 0, 1\}$

Sabiendo esto, sabemos que la clave pública (a,b) del cifrado homomorfico es:

$$(a, b = S^T * a + e \pmod q) \in \mathbb{Z}^n_q * \mathbb{Z}_q$$

Esta fórmula es solo la clave pública, si queremos proceder a realizar el cifrado utilizando esta, debemos introducir otros 2 elementos:

- **m** → Mensaje a Cifrar
- **Δ** → Constante (Normalmente su valor es una potencia de 2)

El cifrado homomórfico se vería de la siguiente forma:

$$(a, b = S^T * a + e + \Delta * m \pmod q)$$

- Clave pública → $S^T * a + e$
- Texto Cifrado → $b = S^T * a + e + \Delta * m \pmod q$
- **OJO**: a y b son necesarios para poder descifrar el mensaje

Cuando se mandan datos a un tercero para operar con ellos, se mandan a y b

$$\Delta * m + e = b + S^T * a$$

- $m' = \Delta * m + e \pmod q$ → Mensaje aproximado con error

$$m + e = (b + S^T * a) / \Delta \pmod q$$

- $m' = m + e$

$$m = \lfloor (b + S^T * a) / \Delta - e \pmod q \rfloor$$

- Redondeamos el resultado para el descifrado
- Si todo va bien, al realizar el redondeo desaparece el error aplicado y el valor final obtenido es el mensaje inicial.

Ejemplo de Cifrado Homomórfico

DATOS

$n = 2$
 $q = 4 = 2^2$
 $\Delta = 1 = 2^0$
 $e = 0$ (no hay error)
 $S = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$
 $a = \begin{pmatrix} 2 \\ 3 \end{pmatrix}$
 $m = 1$

Cifrado

$$(a = \begin{pmatrix} 2 \\ 3 \end{pmatrix}, b = S^T * a + e + \Delta * m) \pmod q$$

$$b = (1 \ 0) * \begin{pmatrix} 2 \\ 3 \end{pmatrix} + 0 + 1 * 1$$

$$b = 2 + 0 + 0 + 1 * 1 = 3$$

$$b = 3$$

Descifrado

$$(a = \begin{pmatrix} 2 \\ 3 \end{pmatrix}, b = 3)$$

$$m' = \frac{b - S^T * a - e}{\Delta} \pmod q$$

$$m' = \frac{3 - (1 \ 0) * \begin{pmatrix} 2 \\ 3 \end{pmatrix} - 0}{1} \pmod 4$$

$$m' = \frac{3 - 2}{1} \pmod 4$$

$$m = 1$$

Sumas sobre cifrado Homomórfico

Multiplicación de cifrado homomórfico contra una pequeña constante

Descomposición gadget

From:
<https://www.knoppia.net/> - Knoppia

Permanent link:
https://www.knoppia.net/doku.php?id=pan:cifrado_homomorfico_v2&rev=1766684194

Last update: 2025/12/25 17:36



