

Píldora nº 17: ¿Qué es la cifra afín?

Escena 1: Cifradores por sustitución genéricos

Se conocen como cifradores por sustitución genéricos monográmicos monoalfabéticos a aquellos sistemas de cifra clásica que obtienen el alfabeto de cifrado a partir de la ecuación (c = a*m + b mod n), en donde a es una constante de multiplicación, b una constante de desplazamiento y n el cuerpo de cifra. Como en inglés se utiliza la palabra decimation para esta operación de multiplicación, cuyo significado es aniquilar selectivamente o diezmar, es común que en español se use decimación, si bien esta palabra no está recogida en la RAE.

Así, cuando la constante de desplazamiento b es igual a 0, hablaremos de una cifra por decimación pura; si la constante de decimación a es igual a 1, hablaremos de una cifra por desplazamiento puro y si no se dan estas dos condiciones, hablaremos de una cifra afín.

Si a un alfabeto módulo 27 se le aplica una decimación a igual a 2, las letras se distribuyen ahora en saltos de dos espacios debido a esa multiplicación del código por 2. Si ahora se le añade un desplazamiento b igual a 4, se obtiene el alfabeto final para la ecuación de cifra $c = 2*m + 4 \mod 27$.

| 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| Α | В | С | D | E | F | G | Н | I | J | K | L | М | N | Ñ | 0 | Р | Q | R | S | Т | U | V | W | Х | Υ | Z |
| Α | С | E | G | T | K | М | Ñ | Р | R | Т | ٧ | Χ | Z | В | D | F | Н | J | L | Ν | 0 | Q | S | U | W | Υ |
| E | G | _ | K | М | Ñ | Р | R | Т | ٧ | Χ | Z | В | D | F | Н | J | L | N | 0 | Q | S | U | W | Υ | Α | С |

Escena 2: Condiciones para la cifra por decimación pura y cifra afín

En tanto existe en estos sistemas una multiplicación del código numérico de la letra a cifrar por un número, será necesario que la constante de decimación a tenga inverso multiplicativo en n, esto es que mcd (a, n) = 1.

Por ejemplo, en módulo 27 será válida la ecuación de cifra $c = 11*m - 3 \mod 27$ porque el inverso de 11 en 27 es igual a 5, pero no será válida la ecuación $c = 6*m - 3 \mod 27$ pues no existe ahora el inverso de 6 en 27. Podríamos cifrar un mensaje, pero no seremos capaces de descifrarlo.

Escena 3: Cifrado en modo afín

Si ciframos el mensaje HOLA con la cifra afín c = 11*m - 3 mod 27, se obtiene TAKX.

$$H = 7$$
 $7*11 - 3 = 74 \mod 27 = 20$ T
 $O = 15$ $15*11 - 3 = 162 \mod 27 = 0$ A
 $L = 11$ $11*11 - 3 = 118 \mod 27 = 10$ K
 $A = 0$ $0*11 - 3 = -3 \mod 27 = 24$ X

Escena 4: Descifrado en modo afín

La operación de descifrado en modo afín será m = (c - b) * inv (a, n) mod n.

Como por el ejemplo anterior sabemos que inv (11, 27) = 5, descifraremos el criptograma TAKX siguiendo esta ecuación y recuperamos el texto en claro HOLA.

T = 20
$$[20 - (-3)]*5 = 115 \mod 27 = 7$$
 H
A = 0 $[0 - (-3)]*5 = 15 \mod 27 = 15$ O
K = 10 $[10 - (-3)]*5 = 65 \mod 27 = 11$ L
X = 24 $[24 - (-3)]*5 = 135 \mod 27 = 0$ A

Escena 5: Espacio de claves y fortaleza

El sistema afín en módulo 27 tendrá 26 valores válidos para la constante b y 17 valores válidos para la constante a por lo que podremos formar hasta 26*17, es decir 442 alfabetos diferentes. Sin embargo, la cifra seguirá siendo muy débil incluso ante ataques por fuerza bruta.

Madrid, noviembre de 2014

Autor del guion: Jorge Ramió Aguirre

Dirección Proyecto Thoth: Jorge Ramió Aguirre, Alfonso Muñoz Muñoz

