

Continuación encryptación

2019-10-16

$$E(x) = 3x + 5$$

ATTACK

0	19	19	0	2	10
E(x)					
5	19	10	5	11	9
↓	↓	↓	↓	↓	↓

...

Entonces:

$$\begin{aligned}
 D(x) &= (x - 5) \cdot 9 \\
 &= 9x - 9 \cdot 5 \\
 &= 9x - 45 \\
 &\equiv_{26} 9x + 7
 \end{aligned}$$

F	K	K	F	L	J
5	10	10	5	11	9
D(x)					
0	19	19	0	2	10
↓	↓	↓	↓	↓	↓
A	T	T	A	C	K

n-grama

■ telegrama de mexico.

Definimos la función de descryptado $D(x)$ como:

$$D(x) = (x - 5) \cdot 3^{-1}$$

Buscamos 3^{-1} en \mathbb{Z}_{26} :

Procedimiento:

$$a = 3 \quad n = 26$$

$$\text{mcd}(26, 3)$$

$$26 = 3 \cdot 8 + 2$$

$$\text{mcd}(3, 2)$$

$$3 = 2 \cdot 1 + 1$$

$$\text{mcd}(2, 1)$$

$$2 = 1 \cdot 2 + 0$$

Bézout:

$$3 - 2 \cdot 1 = 1$$

$$3 - (26 - 3 \cdot 8) \cdot 1 = 1$$

$$3 - 26 + 8 \cdot 3 = 1$$

$$-26 + 9 \cdot 3 = 1$$

$$\equiv_{26} 1$$

$$1 \equiv_{26} 9 \cdot 3$$

$$\therefore 3^{-1} \equiv_{26} 9$$

...

Resumen: Estos son cifrados tipo César (shift & ponderado) son sistemas criptográficos de sustitución; un carácter x siempre será sustituido por un mismo carácter y .

Esto representa la principal debilidad de dicho sistema, pues es altamente vulnerable a un ataque por análisis de frecuencia.

En el ataque por fuerza bruta:

C. Shift $E(x) = x + d$

Diccionario $26!$ y por la "d" $26 \cdot 26!$

C. Ponderado $E(x) = kx + d$

Diccionario $26!$ y contando k solo puede tener

$k: 26 - 1 - 1 - \text{floor}(\frac{25}{2}) = 12$ en total $12 \cdot 26 \cdot 26!$

Exponenciación modular: es hacer cálculo con números grandes usando aritmética modular; Un algoritmo que permite evaluar de forma eficiente, cantidades como:

$a^b \bmod(n)$

Ej: Calcule $2^{100} \bmod(91)$

Primero escribimos el exponente en binario

$$100_2 = \begin{matrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 2^6 & 2^5 & 2^4 & 2^3 & 2^2 & 2^1 & 2^0 \end{matrix}$$

$$\begin{array}{r} 100 \\ - 2^6 \\ \hline 36 \\ - 2^5 \\ \hline 4 \\ - 2^2 \\ \hline 0 \end{array}$$

$$100 = 2^6 + 2^5 + 2^2$$

...

... Queremos calcular 2^{100} :

$$2^{2^6} + 2^{2^5} + 2^{2^4} = 2^{2^6} \cdot 2^{2^5} \cdot 2^{2^2}$$

Bits	a^{2^n}	$a^{2^{n+1}} \bmod(n)$
lsb 0	2	4
0	4	16
* → 1	16	$256 \equiv_{q_1} 74$
0	74	$5476 \equiv_{q_1} 16$
0	16	$256 \equiv_{q_1} 74$
* → 1	74	$5476 \equiv_{q_1} 16$
* → msb 1	16	$256 \equiv_{q_1} 74$

... me voy a quedar sólo con los unos

$$\begin{aligned} \text{finalmente, } 2^{100} &= 2^{2^6} \cdot 2^{2^5} \cdot 2^{2^2} \\ &\equiv_{q_1} 16 \cdot 74 \cdot 16 \\ &\equiv_{q_1} 16^2 \cdot 74 \equiv_{q_1} 74 \cdot 74 \\ &\equiv_{q_1} 16 \end{aligned}$$