Introducción a la criptografía

CURSO CRIPTOGRAFÍA Y SEGURIDAD INFORMÁTICA

Ana I. González-Tablas Ferreres
José María de Fuentes García-Romero de Tejada
Lorena González Manzano
Pablo Martín González

uc3m Universidad Carlos III de Madrid





Outhor información a simple viola.

Tecnical basicas:

Sustitución: Consiste en intercambier los letros dem alf beto actro, pora codificar.

Trans posicion: Se modifica les pos, de la caracters.

Riel: En des columnes, una letro en cada y se concedena

Grupa - Permutación: la arternando orden letros / num por grupos de letros

Escitala: Conun . -

Parsonia - Ordenor mensaje como cadena de subneusajes.

Por calumnas/filos: Describiendo un patron o geometria, intercantion filas o columnas en escentruct.

Sustitución;

Monoclfabeto simple: Insutituyen coda conocter per su equivalente cifrado Se usa el modulo para conocer que letra, 3 mod n'eltras.

Ese cifrado es el nº de la letra meliplianda porun valor y sumar otro, se hace el mo delo y se pene esa letra. Descifrarlo, hacer inversa. Manadfaleto polignefica: Le com sustitujendo o caracteres por n caracteres codificados.

PLAVFAIR: Miror diapositives. Le bace une matrix, singue se repitan letras, yse ven cogiendo grupes y des plazando segun si es vertical, novitado, diag arriba o abajo.

Y de la cadena a cifror so mira la pos de las letras y segun el criterio miramas las desplazado y las pasenas cono codigo.

- 2. Introducción a los criptosistemas
 - Criptografía
 - Definición
 - Modelo de criptosistema
 - Características de los sistemas criptográficos
 - · Codificadores vs cifradores
 - Criptoanálisis



- 2. Introducción a los criptosistemas
 - Criptografía
 - Definición
 - Modelo de criptosistema
 - Características de los sistemas criptográficos
 - Codificadores vs cifradores
 - Criptoanálisis



Definición de criptografía

Definición clásica (2000 a.c – 1949)

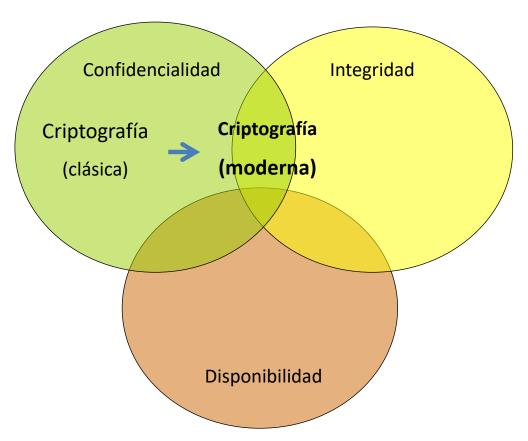
Disciplina que estudia los principios, métodos y medios de transformar los datos para ocultar su significado

Definición moderna (desde 1976)

Disciplina que estudia los principios, métodos y medios de transformar los datos para ocultar su significado, garantizar su integridad, establecer su autenticidad y prevenir su repudio



Definición de criptografía





- 2. Introducción a los criptosistemas
 - Criptografía
 - Definición
 - Modelo de criptosistema
 - Características de los sistemas criptográficos
 - Codificadores vs cifradores
 - Criptoanálisis



Modelo de criptosistema

Espacio de mensajes

$$M = \{m_1, m_2, ...\}$$

Espacio de cifrados

$$C = \{c_1, c_2, ...\}$$

Espacio de claves

$$K = \{k_1, k_2, ...\}$$

Familia de transformaciones de cifrado

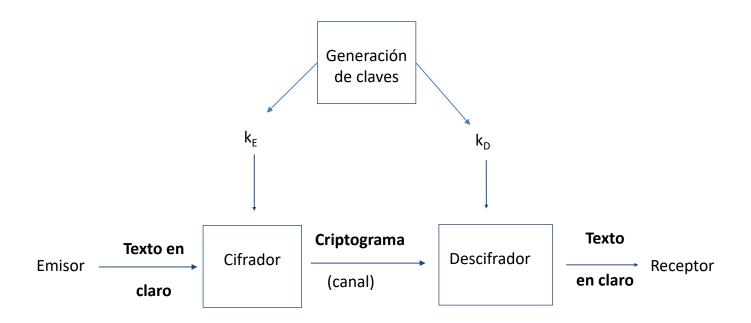
$$E_k: M \rightarrow C$$

▶ Familia de transformaciones de descifrado

$$D_k: C \rightarrow M$$



Modelo de criptosistema



 $k_E y k_D$ pueden o no ser iguales



- 2. Introducción a los criptosistemas
 - Criptografía
 - Definición
 - Modelo de criptosistema
 - Características de los sistemas criptográficos
 - Codificadores vs cifradores
 - Criptoanálisis



Características de los sistemas criptográficos

- Se caracterizan con tres dimensiones independientes:
 - Tipo de operaciones realizadas
 - En general, sustituciones y transposiciones. No puede perderse información. Los más comunes usan el producto de varias operaciones
 - Número de claves usadas
 - Simétricos o con una clave (también conocido como algoritmos de clave secreta)
 - Asimétricos o con dos claves (también conocido como algoritmos de clave pública)
 - Tipo de procesamiento del texto en claro
 - Por bloques (algoritmos de cifrado en bloque)
 - Como un flujo continuo de bytes o de bits (algoritmos de cifrado en flujo)



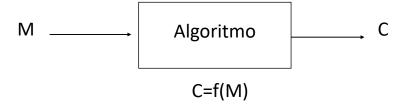


- 2. Introducción a los criptosistemas
 - Criptografía
 - Definición
 - Modelo de criptosistema
 - Características de los sistemas criptográficos
 - Codificadores vs cifradores
 - Criptoanálisis

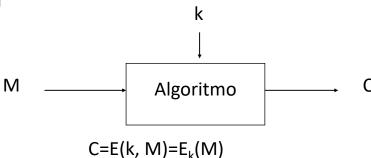


Codificadores vs Cifradores

Codificador



Cifrador





- 2. Introducción a los criptosistemas
 - Criptografía
 - Definición
 - Modelo de criptosistema
 - Codificadores vs cifradores
 - Criptoanálisis



- Ciencia que trata de frustrar las técnicas criptográficas
 - Principio de Kerckhoffs

La seguridad del cifrado debe residir, exclusivamente, en el secreto de la clave

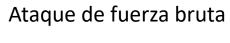
La cryptographie militaire, 1883. Auguste Kerckhoffs von Nieuwenhof (1835-1903)

- No a la seguridad por falta de claridad (u oscuridad)
- Los ataques se basan en el conocimiento del algoritmo y, quizá, en información adicional sobre el texto en claro



- Objetivo del criptoanalista:
 - Principal: Recuperar la clave de descifrado
 - Secundario: Descifrar un texto cifrado concreto
- Aproximaciones del criptoanalista/atacante:

Ataques al algoritmo











Ataques al algoritmo

Ataque	Conocido por el atacante (además de algoritmo)	Dificultad
Texto cifrado	Criptograma	+ 🛉
Texto en claro conocido	Criptograma + uno o más pares (texto en claro, texto cifrado) con la misma clave	
Texto en claro escogido	Criptograma + uno o más pares (texto en claro escogido, texto cifrado) con la misma clave	
Texto cifrado escogido	Criptograma + uno o más criptogramas escogidos por el atacante junto con sus correspondientes textos en claro, con la misma clave	
Texto escogido	Criptograma + uno o más pares (texto en claro escogido, texto cifrado) con la misma clave + uno o más criptogramas escogidos por el atacante junto con sus correspondientes textos en claro, con la misma clave	-



- Algoritmo de cifrado incondicionalmente seguro
 - No se filtra información adicional a la conocida por el atacante independientemente de la longitud del texto cifrado C
 - Solo el cifrador de Vernam es incondicionalmente seguro
- Algoritmo de cifrado matemáticamente vulnerable
 - Si al aumentar la longitud de C se filtra información
 - El resto de algoritmos de cifrado excepto Vernam son matemáticamente vulnerables



Cifrado de Vernam. One-time-pad

- Cifrado: E(M) = M \oplus K = m₁ \oplus k₁, m₂ \oplus k₂, ..., m_n \oplus k_n

 1 0 0 1 1 1 0 1 M \oplus 0 0 1 0 1 0 1 K

 1 0 1 1 1 0 0 0 C
- Descifrado: $M = E(M) \oplus K$
- Shannon demostró que el cifrado de Vernam es incondicionalmente seguro si la clave K:
 - Es realmente aleatoria
 - Se usa una sola vez
 - Es de longitud igual o mayor que M



- Los cifradores incondicionalmente seguros, como Vernam, NO SON PRÁCTICOS
- Seguridad computacional (o "No es vulnerable en la práctica"):
 - El criptoanálisis del sistema requiere al menos t operaciones
 - El tiempo de criptoanalizar el algoritmo excede el tiempo de vida útil de la información
 - El coste de criptoanalizar el algoritmo excede el valor de la información
- Para cifradores simétricos
 - No existe un algoritmo capaz de criptoanalizar el cifrador con una complejidad menor que la de un ataque de fuerza bruta



- Ataque de fuerza bruta
 - Probar todas las claves posibles
 - En media, se deben probar la mitad de las posibilidades para tener éxito



 Tiempo medio requerido para realizar una búsqueda exhaustiva de la clave (ataque de fuerza bruta)

Suposición razonable

Supuesto procesamiento masivo paralelo

Tamaño de la clave (bits)	Número de claves posibles	Tiempo requerido supuesto 1 descifrado/µs	Tiempo requerido supuesto 10 ⁶ descifrados/µs
32	$2^{32} = 4.3 \cdot 10^9$	$2^{31}\mu s = 35.8 \text{ minutos}$	2,15 milisegundos
56	$2^{56} = 7,2 \cdot 10^{16}$	$2^{55}\mu s = 1142 \text{ años}$	10,01 horas
128	$2^{128} = 3.4 \cdot 10^{38}$	$2^{127}\mu s = 5,4 \cdot 10^{24} \text{ años}$	5,4 · 10 ¹⁸ años
168	$2^{168} = 3.7 \cdot 10^{50}$	$2^{167}\mu s = 5.9 \cdot 10^{36} \text{ años}$	5,9 · 10 ³⁰ años
26 caracteres (permutación)	$26! = 4 \cdot 10^{26}$	$2 \cdot 2^{26} \mu s = 6,4 \cdot 10^{12}$ años	6,4 · 10 ⁶ años

Fuente: Cryptography and Network Security. Principles and Practice. Stallings





CURSO CRIPTOGRAFÍA Y SEGURIDAD INFORMÁTICA



uc3m Universidad Carlos III de Madrid

