



# Criptografía



1

**Codificación**

## Criptografía Básica – Codificación

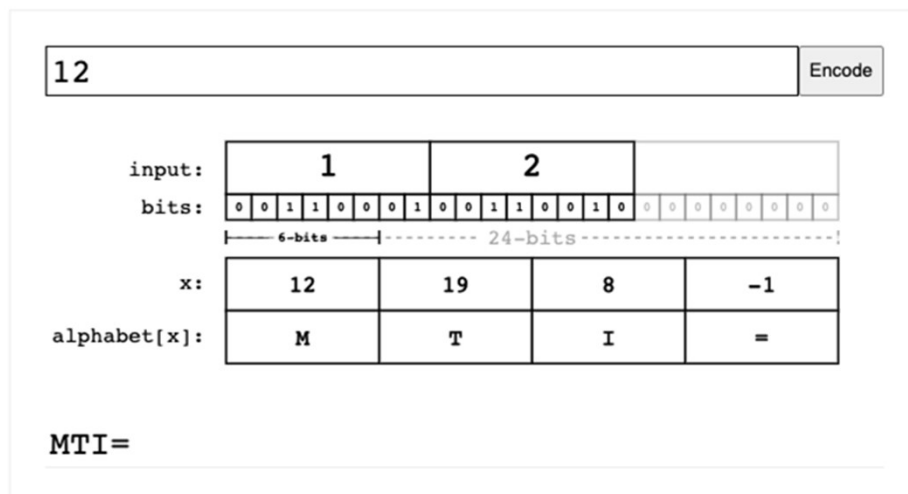
Es una técnica en la que los datos se transforman de un formato a otro, para que puedan ser entendidos y utilizados por diferentes sistemas. No se utiliza ninguna “clave” en la codificación.

El mismo algoritmo se utiliza para decodificar los datos que se utilizaron para codificarlos en primer lugar. Por esta razón, es muy fácil para un atacante decodificar los datos si tiene la información codificada. El ejemplo de tales algoritmos son ASCII, Unicode, Base64, etc.

ASCII control characters			ASCII printable characters			Extended ASCII characters										
00	NULL	(Null character)	32	space	64	@	96	`	128	Ç	160	á	192	Ł	224	Ó
01	SOH	(Start of Header)	33	!	65	A	97	a	129	ü	161	í	193	ł	225	ô
02	STX	(Start of Text)	34	"	66	B	98	b	130	é	162	ó	194	Ł	226	õ
03	ETX	(End of Text)	35	#	67	C	99	c	131	â	163	û	195	ł	227	ö
04	EOT	(End of Trans.)	36	\$	68	D	100	d	132	ä	164	ñ	196	Ł	228	ø
05	ENQ	(Enquiry)	37	%	69	E	101	e	133	à	165	Ñ	197	ł	229	ó
06	ACK	(Acknowledgement)	38	&	70	F	102	f	134	á	166	ª	198	Ł	230	µ
07	BEL	(Bell)	39	'	71	G	103	g	135	ç	167	º	199	ł	231	þ
08	BS	(Backspace)	40	(	72	H	104	h	136	ê	168	¿	200	Ł	232	þ
09	HT	(Horizontal Tab)	41	)	73	I	105	i	137	ë	169	®	201	ł	233	Û
10	LF	(Line feed)	42	*	74	J	106	j	138	è	170	™	202	Ł	234	Ü
11	VT	(Vertical Tab)	43	+	75	K	107	k	139	ï	171	½	203	ł	235	Ý
12	FF	(Form feed)	44	,	76	L	108	l	140	í	172	¼	204	Ł	236	ÿ
13	CR	(Carriage return)	45	-	77	M	109	m	141	ì	173	¿	205	ł	237	ÿ
14	SO	(Shift Out)	46	.	78	N	110	n	142	À	174	«	206	Ł	238	—
15	SI	(Shift In)	47	/	79	O	111	o	143	Á	175	»	207	ł	239	·
16	DLE	(Data link escape)	48	0	80	P	112	p	144	Ê	176	„	208	Ł	240	≡
17	DC1	(Device control 1)	49	1	81	Q	113	q	145	æ	177	„	209	ł	241	±
18	DC2	(Device control 2)	50	2	82	R	114	r	146	Æ	178	„	210	Ł	242	≡
19	DC3	(Device control 3)	51	3	83	S	115	s	147	ø	179	„	211	ł	243	¼
20	DC4	(Device control 4)	52	4	84	T	116	t	148	ö	180	„	212	Ł	244	½
21	NAK	(Negative acknowl.)	53	5	85	U	117	u	149	ò	181	À	213	ł	245	¾
22	SYN	(Synchronous idle)	54	6	86	V	118	v	150	ù	182	Á	214	Ł	246	¾
23	ETB	(End of trans. block)	55	7	87	W	119	w	151	û	183	Â	215	ł	247	¾
24	CAN	(Cancel)	56	8	88	X	120	x	152	ý	184	Ë	216	Ł	248	¾
25	EM	(End of medium)	57	9	89	Y	121	y	153	Û	185	„	217	ł	249	¾
26	SUB	(Substitute)	58	:	90	Z	122	z	154	Ü	186	„	218	Ł	250	¾
27	ESC	(Escape)	59	;	91	[	123	{	155	ö	187	„	219	ł	251	¾
28	FS	(File separator)	60	<	92	\	124		156	£	188	„	220	Ł	252	¾
29	GS	(Group separator)	61	=	93	]	125	}	157	Ø	189	„	221	ł	253	¾
30	RS	(Record separator)	62	>	94	^	126	~	158	×	190	„	222	Ł	254	¾
31	US	(Unit separator)	63	?	95	_			159	ƒ	191	„	223	ł	255	nbsp
127	DEL	(Delete)														

## Criptografía Básica – Codificación – Base64

**Base64** es un [sistema de numeración posicional](#) que usa 64 como base. Es la mayor potencia que puede ser representada usando únicamente los caracteres imprimibles de [ASCII](#).



Los **sesenta y cuatro caracteres** de este sistema numérico (base64 o b64) son:

Las 26 letras de la «A» a la «Z» en mayúscula:

A B C D E F G H I J K L M N O P Q R S T U V W X Y Z

Las 26 letras de la «a» a la «z» en minúscula de Base64:

a b c d e f g h i j k l m n o p q r s t u v w x y z

Los diez números del 0 al 9 del código base 64:

0 1 2 3 4 5 6 7 8 9

Los caracteres «+» y «/» del código base 64:

+ /

```
$> base64 test.txt
```

```
$> base64 -d test.b64
```

## Criptografía Básica – Codificación

### Hexadecimal

DECIMAL	HEX	BINARY
0	0	0000
1	1	0001
2	2	0010
3	3	0011
4	4	0100
5	5	0101
6	6	0110
7	7	0111
8	8	1000
9	9	1001
10	A	1010
11	B	1011
12	C	1100
13	D	1101
14	E	1110
15	F	1111

### URL Encode

(index)	character	encodeURI	encodeURIComponent
0	"#"	"#"	"%23"
1	"\$"	"\$"	"%24"
2	"&"	"&"	"%26"
3	"+"	"+"	"%2B"
4	" "	" "	"%20"
5	"/"	"/"	"%2F"
6	":"	":"	"%3A"
7	","	","	"%3B"
8	"="	"="	"%3D"
9	"?"	"?"	"%3F"
10	"@"	"@"	"%40"



2

## Conceptos de criptografía



## Conceptos de criptografía - Triada CIA



### Confidencialidad:

Propiedad de la información, por la que se garantiza que **está accesible únicamente a personal autorizado** a acceder a dicha información.

### Integridad:

Propiedad que **garantiza la exactitud de los datos** transportados o almacenados, asegurando que **no se ha producido su alteración, pérdida o destrucción**, ya sea de forma accidental o intencionada.

### Disponibilidad:

Propiedad que **asegura la fiabilidad y el acceso oportuno a los datos** y recursos que los soportan por parte de los individuos autorizados.

## Conceptos de criptografía - Triada CIA



Autenticación

No Repudio

### Autenticación:

Propiedad que **permite confirmar que algo o alguien es quien dice ser.**

### No repudio:

Servicio de seguridad que **permite probar la participación de las partes en una comunicación.** Existirán por tanto dos posibilidades:

- **No repudio en origen:** El emisor no puede negar que envió porque el destinatario tiene pruebas del envío.

- **No repudio en destino:** El receptor no puede negar que recibió el mensaje porque el emisor tiene pruebas de la recepción.



## Conceptos de criptografía

	Confidencialidad	Integridad	Autenticación	No Repudio
Tipo	Criptografía simétrica Criptografía asimétrica	Funciones Hash Algoritmos de firma	Criptografía simétrica Criptografía asimétrica Funciones Hash	Criptografía asimétrica
Ejemplos	<p>En reposo: Cifrado de disco</p> <p>En tránsito: TLS</p> <p>En uso: Aislamiento de procesos</p>	MD5 SHA256 HMAC	NTLM Kerberos WPA	Firma digital

# Conceptos de criptografía

## Plain Text (P):

Mensaje original antes de que se aplique ningún algoritmo criptográfico.

## Ciphertext (C):

Resultado de cifrar el mensaje original mediante algún algoritmo criptográfico.

## Algoritmo criptográfico:

Sucesión de modificaciones realizadas sobre el mensaje original hasta obtener el mensaje cifrado.

## Cifrar:

Procedimiento mediante el que se convierte un mensaje original en el mensaje cifrado.

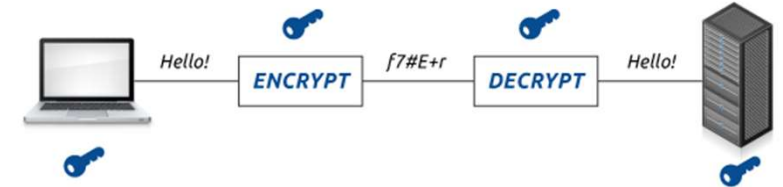
## Descifrar:

Procedimiento mediante el que se revierte un mensaje cifrado y se genera como resultado el mensaje original.

## Key Space o Longitud de clave:

Rango de números entre 0 y  $2^n$ , siendo n el número de bits de la clave con la que se aplica el cifrado

Toda la robustez de la criptografía se basa en la protección de las claves





3

# Operaciones Booleanas

## Conceptos de criptografía - Operaciones Booleanas - Puertas Lógicas

X	Y	$X \wedge Y$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

AND

X: 0 1 1 0 1 1 0 0  
Y: 1 0 1 0 0 1 1 1

-----  
X  $\wedge$  Y: 0 0 1 0 0 1 0 0

X	Y	$X \vee Y$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

OR

X: 0 1 1 0 1 1 0 0  
Y: 1 0 1 0 0 1 1 1

-----  
X  $\vee$  Y: 1 1 1 0 1 1 1 1

X	Y	$X \oplus Y$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

XOR

X: 0 1 1 0 1 1 0 0  
Y: 1 0 1 0 0 1 1 1

-----  
X  $\oplus$  Y: 1 1 0 0 1 0 1 1

## Conceptos de criptografía - Operaciones Booleanas - Puertas Lógicas

X	Y	$X \oplus Y$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Texto  
Plano

0 1 0 0 1 1 0 0 0 1 1 0 1 0 1 1 0 1 1

Clave

1 1 1 0 1 1 0 0 0 0 0 1 1 0 1 0 1 0 0

Texto  
Cifrado

1 0 1 0 0 0 0 0 0 1 1 1 0 0 0 1 1 1 1

Clave

1 1 1 0 1 1 0 0 0 0 0 1 1 0 1 0 1 0 0

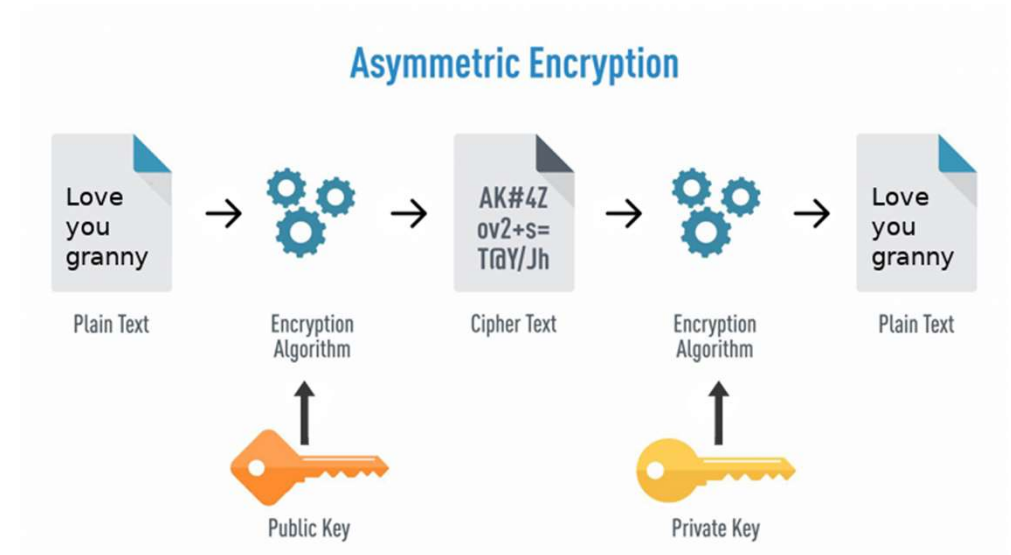
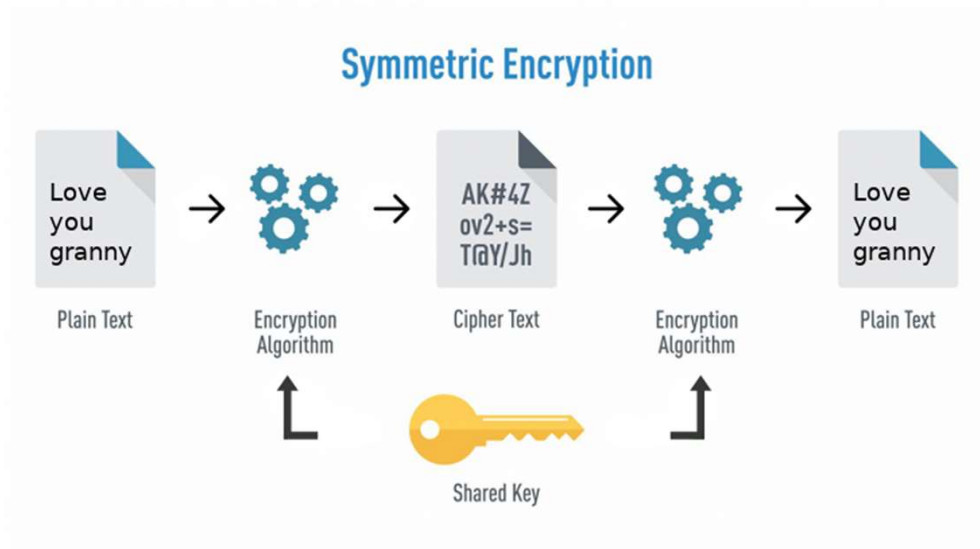
Texto  
Plano

0 1 0 0 1 1 0 0 0 1 1 0 1 0 1 1 0 1 1

# **Cifrado simétrico VS Cifrado asimétrico**



## Conceptos de criptografía - Cifrado simétrico VS Cifrado asimétrico





4

**Cifrado  
simétrico**



## Ejemplos de criptografía simétrica - Cifrado César

TEXTO A CIFRAR

**CASA**

ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ



ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ

TEXTO CIFRADO

**ECUC**

<https://justcodeit.io/tutorial-cifrado-cesar-en-python/>

## Ejemplos de criptografía simétrica - Cifrado de sustitución

LLUEVE SOBRE MOJADO

VVXOYO EQWKO GQTRHQ

A	R	N	S
B	W	O	Q
C	P	P	Z
D	H	Q	D
E	O	R	K
F	I	S	E
G	N	T	J
H	B	U	X
I	U	V	Y
J	T	W	A
K	C	X	L
L	V	Y	F
M	G	Z	M

## Ejemplos de criptografía simétrica - Cifrado de transposición

**LLUEVE SOBRE MOJADO**

**LRODEJ LBOSA UEEMVO**

P	A	S	S	W	O	R	D
4	1	6	7	8	3	5	2
L	L	U	E	V	E	S	O
B	R	E	M	O	J	A	D
O							

## Ejemplos de criptografía simétrica - Cifrado Vigenere

**LLUEVE SOBRE MOJADO**

**PASSWO RDPAS SWORDP**

**ALNWRS KRQRW ELXRGE**

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26
A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	Ñ	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	Ñ	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A
C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	Ñ	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B
D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	Ñ	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C
E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	Ñ	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D
F	G	H	I	J	K	L	M	N	Ñ	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E
G	H	I	J	K	L	M	N	Ñ	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F
H	I	J	K	L	M	N	Ñ	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G
I	J	K	L	M	N	Ñ	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H
J	K	L	M	N	Ñ	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I
K	L	M	N	Ñ	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J
L	M	N	Ñ	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K
M	N	Ñ	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L
N	Ñ	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M
Ñ	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N
O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	Ñ
P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	Ñ	O
Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	Ñ	O	P
R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	Ñ	O	P	Q
S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	Ñ	O	P	Q	R
T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	Ñ	O	P	Q	R	S
U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	Ñ	O	P	Q	R	S	T
V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	Ñ	O	P	Q	R	S	T	U
W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	Ñ	O	P	Q	R	S	T	U	V
X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	Ñ	O	P	Q	R	S	T	U	V	W
Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	Ñ	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X
Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	Ñ	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y

## Ejemplos de criptografía simétrica - One-Time Pad - (Cifrado Vernam)

En [criptografía](#), *one-time pad* es un tipo de algoritmo de [cifrado](#) por el que el [texto en claro](#) se combina con una clave aleatoria igual de larga que el texto en claro y que sólo se utiliza una vez. Fue inventado en [1917](#).

1. La clave debe ser del mismo tamaño al contenido en texto plano.
2. La clave debe ser aleatoria, no generada a partir de un algoritmo, de un origen aleatorio y sin patrones.
3. La clave nunca debe ser reutilizada ni entera ni en parte.
4. La clave se debe mantener en secreto por todas las partes de la comunicación.

<b>Plaintext</b>	V	E	R	N	A	M	C	I	P	H	E	R
<b>Numeric Equivalent</b>	21	4	17	13	0	12	2	8	15	7	4	17
<b>+ Random Number</b>	76	48	16	82	44	3	58	11	60	5	48	88
<b>= Sum</b>	97	52	33	95	44	15	60	19	75	12	52	105
<b>= mod 26</b>	19	0	7	17	18	15	8	19	23	12	0	1
<b>Ciphertext</b>	t	a	h	r	s	p	i	t	x	m	a	b

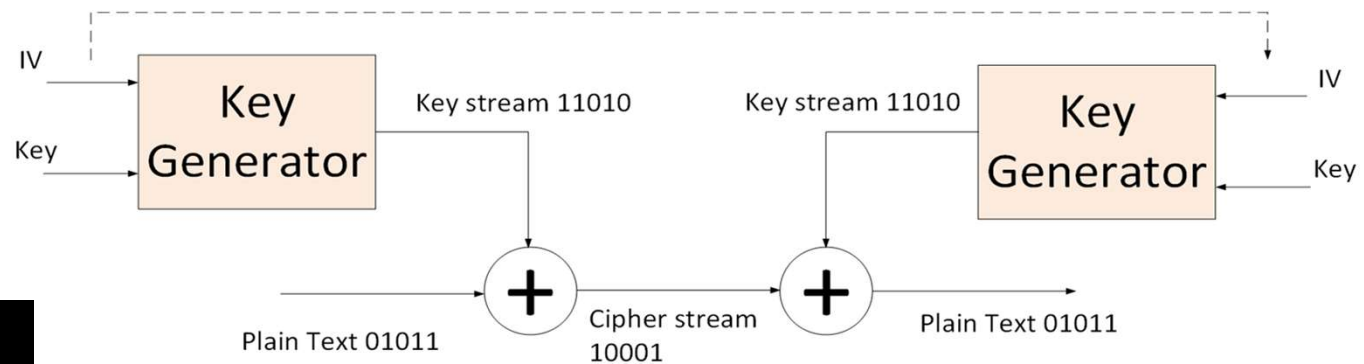
# **Tipos de cifrado simétrico**





## Tipos de criptografía simétrica - Cifrado de flujo

Un **cifrado de flujo** es un cifrado de clave simétrica en el que los dígitos de texto plano se combinan con un flujo de dígitos de cifrado pseudoaleatorio (flujo de claves). En un cifrado de flujo, cada dígito de texto sin formato se cifra uno a la vez con el dígito correspondiente del flujo de claves, para dar un dígito del flujo de texto cifrado.

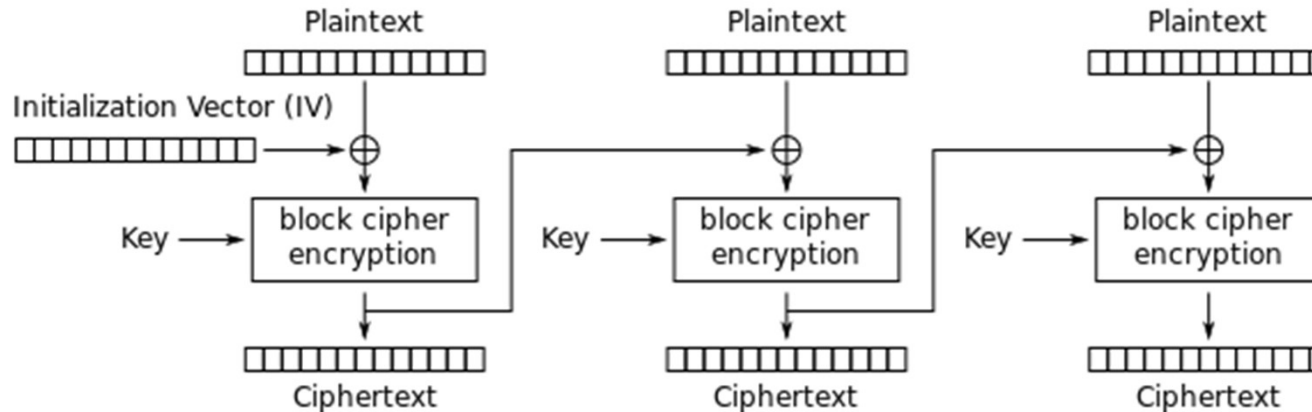


```
$> openssl rc4 -in test.txt -out test.enc -pbkdf2  
$> openssl rc4 -d -in test.enc -out test2.txt -pbkdf2
```

## Tipos de criptografía simétrica - Cifrado de bloque

En [criptografía](#), una unidad de **cifrado por bloques** (en [inglés](#), *block cipher*) es una unidad de cifrado de [clave simétrica](#) que opera en grupos de bits de longitud fija, llamados bloques, aplicándoles una transformación [invariante](#). Cuando realiza cifrado, una unidad de cifrado por bloques toma un bloque de [texto plano](#) o claro como entrada y produce un bloque de igual tamaño de texto cifrado. La transformación exacta es controlada utilizando una segunda entrada — la [clave](#) secreta. El descifrado es similar: se ingresan bloques de texto cifrado y se producen bloques de texto plano.

Para cifrar mensajes más largos que el tamaño del bloque, se utiliza un modo de operación.



Cipher Block Chaining (CBC) mode encryption

## Tipos de criptografía simétrica - Cifrado de bloque - DES y 3DES

El gobierno de EE.UU. **publicó el Estándar de Cifrado de Datos en 1977** como un criptosistema estándar propuesto para todas las comunicaciones gubernamentales.

Ya no se considera seguro el cifrado DES.

Todos los modos DES operan con **64 bits de texto plano a la vez para generar bloques de texto cifrado de 64 bits**. La clave utilizada por DES tiene 56 bits de longitud.

3DES incrementa la seguridad del protocolo utilizando un total de 3 operaciones de cifrado/descifrado por bloque.

Aumenta la clave efectiva a 112 bits. Sin embargo, igual que su predecesor ya no se considera seguro.



```
$> openssl des -in test.txt -out test.enc -pbkdf2
```

```
$> openssl des -d -in test.enc -out test2.txt -pbkdf2
```



```
$> openssl des3 -in test.txt -out test.enc -pbkdf2
```

```
$> openssl des3 -d -in test.enc -out test2.txt -pbkdf2
```

## Tipos de criptografía simétrica - Cifrado de bloque - AES

El cifrado AES permite utilizar tres longitudes de clave: 128 bits, 192 bits y 256 bits.

El número de rondas de cifrado depende de la longitud de clave elegida:

- Las claves de 128 bits requieren 10 rondas de cifrado.
- Las claves de 192 bits requieren 12 rondas de cifrado.
- Las claves de 256 bits requieren 14 rondas de cifrado.

```
$> openssl aes-128-cbc -in test.txt -out test.enc -pbkdf2
```

```
$> openssl aes-128-cbc -d -in test.enc -out test2.txt -pbkdf2
```

```
$> openssl aes-192-cbc -in test.txt -out test.enc -pbkdf2
```

```
$> openssl aes-192-cbc -d -in test.enc -out test2.txt -pbkdf2
```

```
$> openssl aes-256-cbc -in test.txt -out test.enc -pbkdf2
```

```
$> openssl aes-256-cbc -d -in test.enc -out test2.txt -pbkdf2
```

5

**Cifrado  
asimétrico**



## Conceptos de criptografía - Cifrado asimétrico

La **criptografía asimétrica** (del inglés: *asymmetric key cryptography*), también conocida como **criptografía de clave pública** (*public key cryptography*) o **criptografía de dos claves**<sup>1</sup> (*two-key cryptography*), es un sistema [criptográfico](#) que se caracteriza por utilizar dos claves, una clave pública y otra privada, para el envío de mensajes o datos informáticos.

Cabe señalar que ambas claves están conectadas entre sí, siendo que la clave pública es la responsable del cifrado y la clave privada del descifrado.

### Ventajas:

- No se necesita intercambiar la clave previamente
- Asegura no repudio
- Es escalable
- Basta con revocar una clave en caso de que algún miembro abandone el sistema.

### Desventajas:

- Muy lenta y tamaño limitado



## Algoritmos asimétricos - RSA - Generación de claves y cifrado

Generar clave pública y privada:

```
$> openssl genrsa -out privada.pem 2048  
$> openssl rsa -in privada.pem -out publica.pem -outform PEM -pubout
```

Cifrar con clave pública:

```
$> openssl pkeyutl -encrypt -inkey publica.pem -in test.txt -out test.txt.enc -pubin
```

Descifrar con clave privada:

```
$> openssl pkeyutl -decrypt -inkey privada.pem -in test.txt.enc -out test1.txt
```





5

# Funciones Hash

## Criptografía Básica – Codificación – Funciones Hash

Unidireccionalidad



Compresión



Facilidad de cálculo (Rápido)



Difusión de bits – Cambiar un bit implica cambios en aprox  
50% del resultado



Resistencia a colisiones



Paradoja del cumpleaños: [https://es.wikipedia.org/wiki/Paradoja\\_del\\_cumplea%C3%B1os](https://es.wikipedia.org/wiki/Paradoja_del_cumplea%C3%B1os)

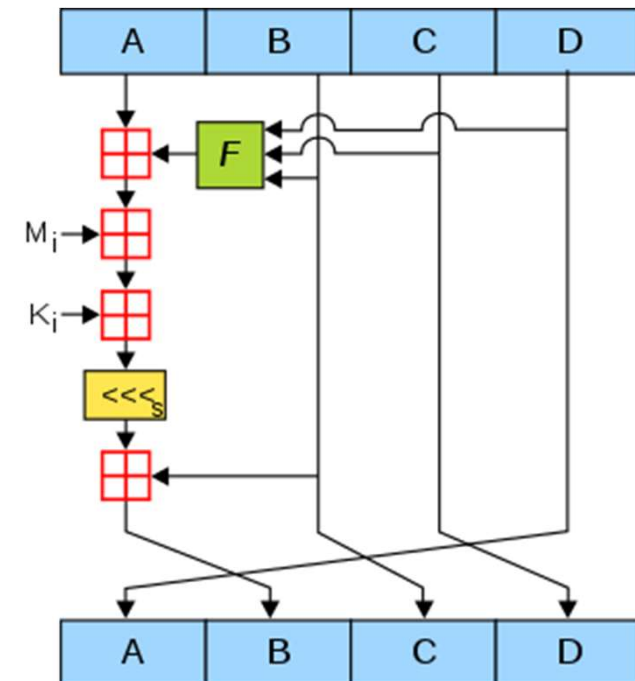
## Criptografía Básica – Codificación – Funciones Hash - MD5

El algoritmo de hash MD5 es una función hash ampliamente utilizada que produce un valor hash de 128 bits. MD5 fue diseñado por Ronald Rivest en 1991 para sustituir a una función hash anterior, MD4, y se especificó en 1992 como RFC 1321.

MD5 puede utilizarse como suma de comprobación para verificar la integridad de los datos. Históricamente se ha utilizado mucho como función hash criptográfica, pero se ha descubierto que tiene muchas vulnerabilidades.

```
$> md5sum file.txt
```

```
e731b009aa77465800ce0fb771712617 file.txt
```



## Criptografía Básica – Codificación – Funciones Hash - SHA1

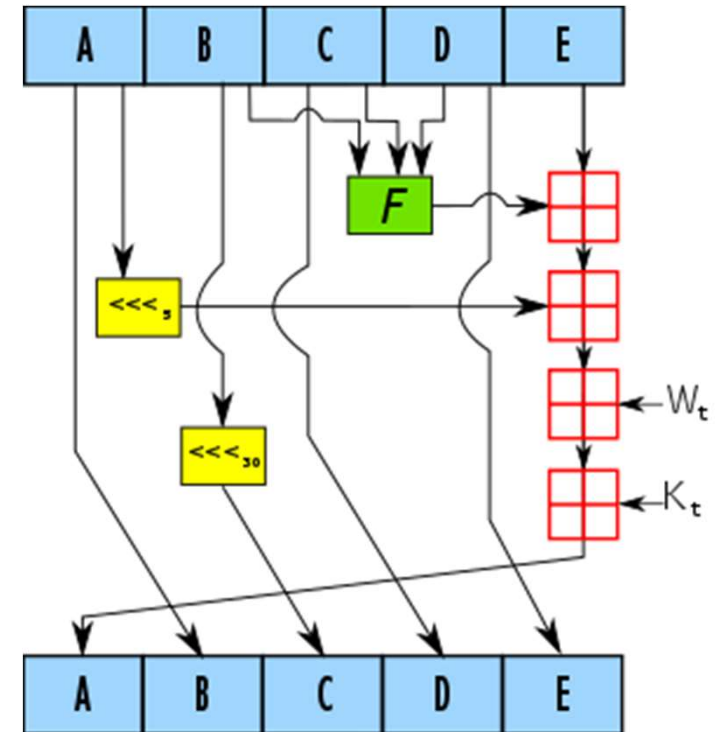
SHA1 es una función hash de 160 bits diseñada por la Agencia de Seguridad Nacional (NSA) para ser parte de Digital Signature Algorithm.

Se descubrieron debilidades criptográficas en SHA-1, y el estándar ya no fue aprobado para la mayoría de los usos criptográficos después de 2010.

SHA-1 ha sido examinado muy de cerca por la comunidad criptográfica pública y no se ha encontrado ningún ataque eficaz. No obstante, en el año 2004, se dio a conocer un número significativo de ataques contra funciones criptográficas de hash con una estructura similar a SHA-1, lo que plantea dudas sobre la seguridad a largo plazo de SHA-1.

```
$> sha1sum file.txt
```

```
b4b5faba22b51531e17d1bdfc8589f9583993710 file.txt
```



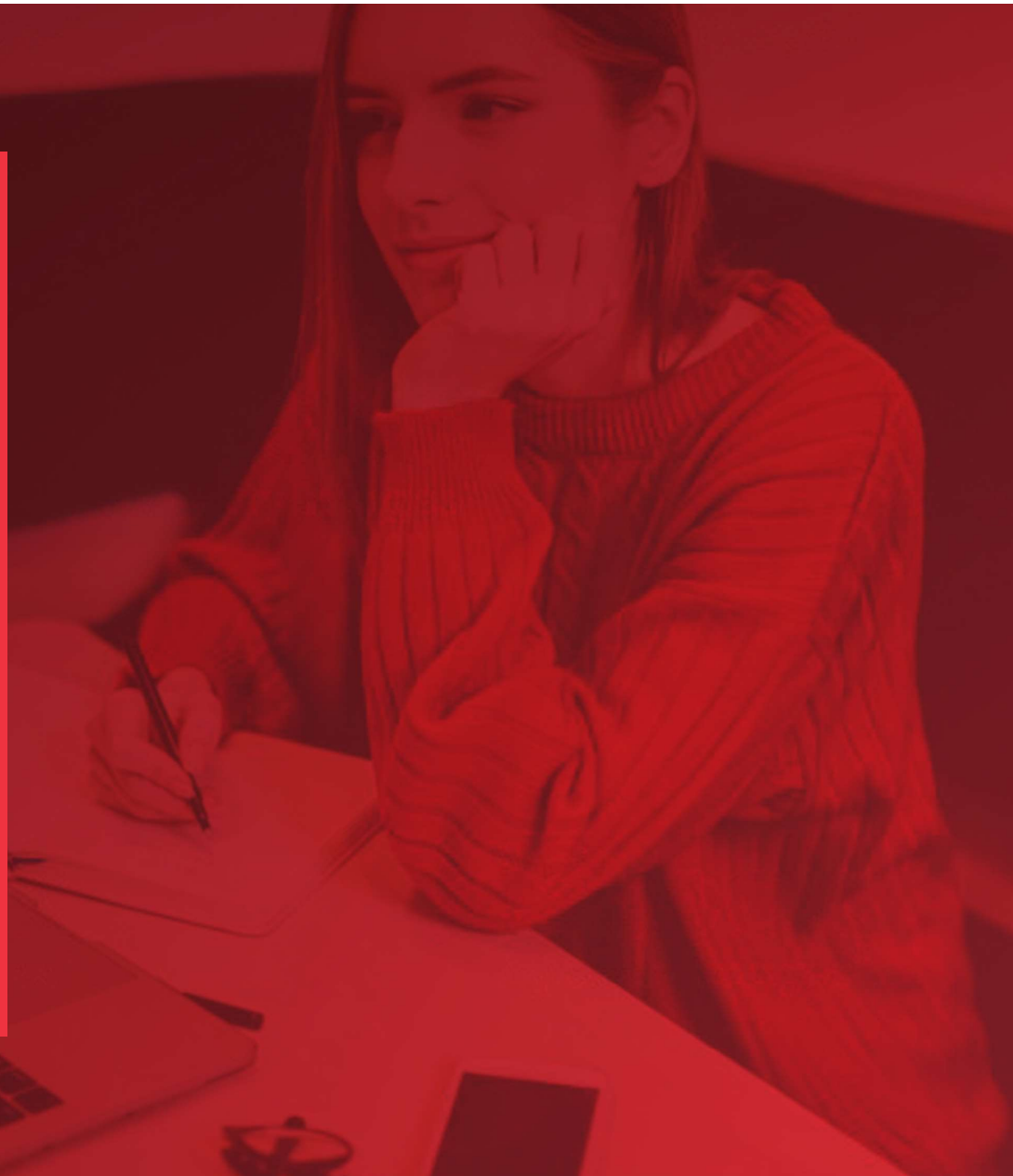
The diagram illustrates the SHA-256 round function structure. It shows the flow from Round  $i$  to Round  $i+1$ . The inputs to Round  $i$  are labeled A through H. The outputs of Round  $i$  are also labeled A through H, which serve as the inputs to Round  $i+1$ . The round function involves several intermediate calculations:

- Ch** (Choice) function: Takes inputs E, F, and G.
- $\Sigma 1$**  (Sigma 1) function: Takes inputs E, F, and G.
- Maj** (Majority) function: Takes inputs C, D, E, F, and G.
- $\Sigma 0$**  (Sigma 0) function: Takes inputs A, B, C, D, E, F, and G.

These functions are combined with round constants  $K_t$  and  $W_t$  to produce the final outputs for Round  $i+1$ . The diagram uses red squares to highlight the intermediate results and the final outputs of the round function.

<https://www.semanticscholar.org/paper/Analysis-and-comparison-of-MD5-and-SHA-1>

# Resumen



## CIFRADO

Depende de una clave

Reversible (clave)

Simétrico o Asimétrico

Flujo o Bloques

RC4, DES, 3DES, AES, RSA

## CODIFICACIÓN

Mismo mensaje mismo valor

Reversible

ASCII  
Base64

## HASH

Mismo mensaje mismo valor

No Reversible

MD5  
SHA(1-256)



