

Introducción a la Criptografía

Gimenez, Christian

Universidad Nacional del Comahue
Facultad de Informática

GDG-DevFest 2018



Contenidos

- 1 Cuento de Alicia
- 2 Un Poquito de Historia
 - Criptografía Clásica
 - Criptografía Moderna
- 3 Aplicaciones
- 4 ¡Manos a la Obra con GPG!
 - Criptografía Simétrica
 - Criptografía Asimétrica
- 5 Criptografía en Lenguajes de Programación
- 6 C'est Fini
- 7 Ce N'est Pas Fini!



Cuento de Alicia y Bob

Erase una vez...

Nuestro Personajes

- Alice, Bob, Carol, Dan/Dave, Erin
- Eve Trudy/Mallory
- Oscar, Faythe

Más: https://es.wikipedia.org/wiki/Alice_y_Bob



Cuento de Alicia y Bob

Erase una vez...

Nuestro Personajes

- Alice, Bob, Carol, Dan/Dave, Erin
- Eve Trudy/Mallory
- Oscar, Faythe

Más: https://es.wikipedia.org/wiki/Alice_y_Bob

¿Qué Sucede?

- Alice le pide a Faythe que le lleve una carta a Bob

Cuento de Alicia y Bob

Erase una vez...

Nuestro Personajes

- Alice, Bob, Carol, Dan/Dave, Erin
- Eve Trudy/Mallory
- Oscar, Faythe

Más: https://es.wikipedia.org/wiki/Alice_y_Bob

¿Qué Sucede?

- Alice le pide a Faythe que le lleve una carta a Bob
- Eve invita a Faythe a tomar té, le saca la carta y la lee.

Cuento de Alicia y Bob

Erase una vez...

Nuestro Personajes

- Alice, Bob, Carol, Dan/Dave, Erin
- Eve Trudy/Mallory
- Oscar, Faythe

Más: https://es.wikipedia.org/wiki/Alice_y_Bob

¿Qué Sucede?

- Alice le pide a Faythe que le lleve una carta a Bob
- Eve invita a Faythe a tomar té, le saca la carta y la lee.
- Trudy invita a Faythe a tomar mates, le saca la carta y la cambia.

Cuento de Alicia y Bob

Erase una vez...

Nuestro Personajes

- Alice, Bob, Carol, Dan/Dave, Erin
- Eve Trudy/Mallory
- Oscar, Faythe

Más: https://es.wikipedia.org/wiki/Alice_y_Bob

¿Qué Sucede?

- Alice le pide a Faythe que le lleve una carta a Bob
- Eve invita a Faythe a tomar té, le saca la carta y la lee.
- Trudy invita a Faythe a tomar mates, le saca la carta y la cambia.
- Bob se ofende al recibir la carta.

- Listo... Preparados...

- Listo... Preparados...
- ¡YA! 2 segundos.

¿Qué dice?

Elix jrkal

Criptografía Clásica

- Listo... Preparados...
- ¡YA! 2 segundos.
- Shhhh, no lo digas.



- Listo... Preparados...
- ¡YA! 2 segundos.
- Shhhh, no lo digas.
- ¡A copiar y a romper!

¿Qué dice?

Elix jrkal

¿Sirvió?

- ¿Sirvió a su propósito?



¿Sirvió?

- ¿Sirvió a su propósito?
- ¿Sabían el algoritmo? ¿La clave?

¿Sirvió?

- ¿Sirvió a su propósito?
- ¿Sabían el algoritmo? ¿La clave?
 - Principio de Kerckhoff.

Principio de Kerckhoff

- El algoritmo no requiere ser secreto.
- **La fuerza del cifrado recae sobre la clave.**



¿Sirvió?

- ¿Sirvió a su propósito?
- ¿Sabían el algoritmo? ¿La clave?
 - Principio de Kerckhoff.
- ¿Cuánto tiempo llevó romperlo?
 - Para cuando se rompe el cifrado César ya es tarde.
 - Complejidad computacional.

Principio de Kerckhoff

- El algoritmo no requiere ser secreto.
- La fuerza del cifrado recae sobre la clave.

Fortaleza de la Clave

En Nuestro Ejemplo

- Hay 26 posibles claves.
- Una computadora puede computarlas sin problemas.
¡En un segundo!

Fortaleza de la Clave

En Nuestro Ejemplo

- Hay 26 posibles claves.
- Una computadora puede computarlas sin problemas.
¡En un segundo!

Usando Algoritmos de Hoy en Día

Supongamos que la contraseña tiene 10 caracteres con:

- Números (10 posibles caracteres)
- Letras mayúsculas (26) y minúsculas (26) en inglés.

¿Cuántas contraseñas posibles?

Fortaleza de la Clave

En Nuestro Ejemplo

- Hay 26 posibles claves.
- Una computadora puede computarlas sin problemas.
¡En un segundo!

Usando Algoritmos de Hoy en Día

Supongamos que la contraseña tiene 10 caracteres con:

- Números (10 posibles caracteres)
- Letras mayúsculas (26) y minúsculas (26) en inglés.

¿Cuántas contraseñas posibles?

- $10 + 26 + 26 = 62$ caracteres que podemos usar.

Fortaleza de la Clave

En Nuestro Ejemplo

- Hay 26 posibles claves.
- Una computadora puede computarlas sin problemas.
¡En un segundo!

Usando Algoritmos de Hoy en Día

Supongamos que la contraseña tiene 10 caracteres con:

- Números (10 posibles caracteres)
- Letras mayúsculas (26) y minúsculas (26) en inglés.

¿Cuántas contraseñas posibles?

- $10 + 26 + 26 = 62$ caracteres que podemos usar.
- $VR_m^n = m^n$ es la Variación de m elementos en n posiciones.

Fortaleza de la Clave

En Nuestro Ejemplo

- Hay 26 posibles claves.
- Una computadora puede computarlas sin problemas.
¡En un segundo!

Usando Algoritmos de Hoy en Día

Supongamos que la contraseña tiene 10 caracteres con:

- Números (10 posibles caracteres)
- Letras mayúsculas (26) y minúsculas (26) en inglés.

¿Cuántas contraseñas posibles?

- $10 + 26 + 26 = 62$ caracteres que podemos usar.
- $VR_m^n = m^n$ es la Variación de m elementos en n posiciones.
- $62^{10} = 8,392,993,658,68 \times 10^{17}$ posibles contraseñas.

Fortaleza de la Clave

Si pensamos que la computadora puede probar 100000 contraseñas por segundo, va a tardar:

- $8,39299365868 \times 10^{17} / 100000 = 8,393 \times 10^{12}$ segundos.



Fortaleza de la Clave

Si pensamos que la computadora puede probar 100000 contraseñas por segundo, va a tardar:

- $8,39299365868 \times 10^{17} / 100000 = 8,393 \times 10^{12}$ segundos.
- $8,393 \times 10^{12} / 60 = 1,399 \times 10^{11}$ minutos.



Fortaleza de la Clave

Si pensamos que la computadora puede probar 100000 contraseñas por segundo, va a tardar:

- $8,39299365868 \times 10^{17} / 100000 = 8,393 \times 10^{12}$ segundos.
- $8,393 \times 10^{12} / 60 = 1,399 \times 10^{11}$ minutos.
- $1,399 \times 10^{11} / 60 = 2,331 \times 10^9$ horas.



Fortaleza de la Clave

Si pensamos que la computadora puede probar 100000 contraseñas por segundo, va a tardar:

- $8,39299365868 \times 10^{17} / 100000 = 8,393 \times 10^{12}$ segundos.
- $8,393 \times 10^{12} / 60 = 1,399 \times 10^{11}$ minutos.
- $1,399 \times 10^{11} / 60 = 2,331 \times 10^9$ horas.
- $2,331 \times 10^9 / 24 = 97141130$ días.



Fortaleza de la Clave

Si pensamos que la computadora puede probar 100000 contraseñas por segundo, va a tardar:

- $8,39299365868 \times 10^{17} / 100000 = 8,393 \times 10^{12}$ segundos.
- $8,393 \times 10^{12} / 60 = 1,399 \times 10^{11}$ minutos.
- $1,399 \times 10^{11} / 60 = 2,331 \times 10^9$ horas.
- $2,331 \times 10^9 / 24 = 97141130$ días.
- ¡ $97141130 / 360 = 269836$ años!

Fortaleza de la Clave

Si pensamos que la computadora puede probar 100000 contraseñas por segundo, va a tardar:

- $8,39299365868 \times 10^{17} / 100000 = 8,393 \times 10^{12}$ segundos.
- $8,393 \times 10^{12} / 60 = 1,399 \times 10^{11}$ minutos.
- $1,399 \times 10^{11} / 60 = 2,331 \times 10^9$ horas.
- $2,331 \times 10^9 / 24 = 97141130$ días.
- $97141130 / 360 = 269836$ años!

Pero las contraseñas pueden ser más complejas realmente:

- ¡Pueden tener símbolos, letras de otros idiomas, etc!
- ¡Pueden tener más de 10 caracteres!

Fortaleza de la Clave

Si pensamos que la computadora puede probar 100000 contraseñas por segundo, va a tardar:

- $8,39299365868 \times 10^{17} / 100000 = 8,393 \times 10^{12}$ segundos.
- $8,393 \times 10^{12} / 60 = 1,399 \times 10^{11}$ minutos.
- $1,399 \times 10^{11} / 60 = 2,331 \times 10^9$ horas.
- $2,331 \times 10^9 / 24 = 97141130$ días.
- ¡ $97141130 / 360 = 269836$ años!

Pero las contraseñas pueden ser más complejas realmente:

- ¡Pueden tener símbolos, letras de otros idiomas, etc!
- ¡Pueden tener más de 10 caracteres!

Por fuerza bruta se tarda muchísimo aún si usamos un diccionario.

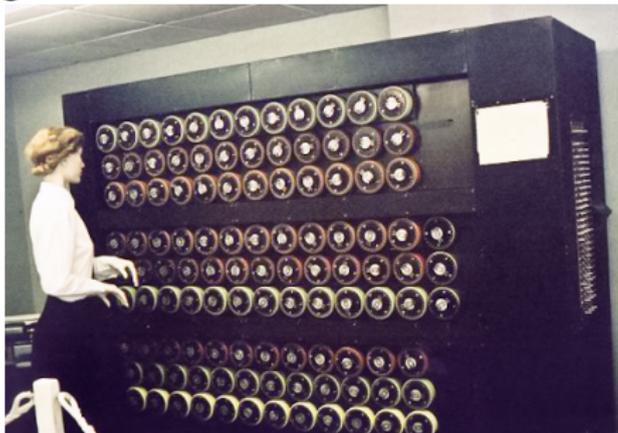


Usos en la Historia Moderna

Enigma vs. Bombe



VS.



Imágenes obtenidas desde Wikipedia.org:

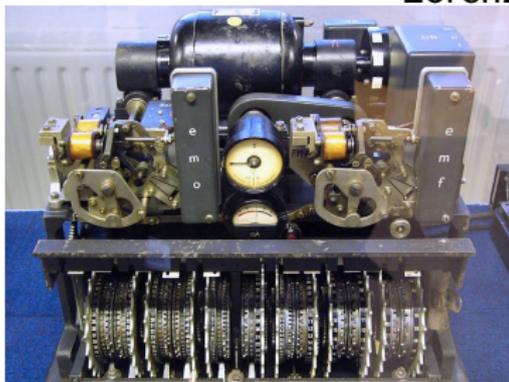
Enigma Machine: <https://commons.wikimedia.org/wiki/File:EnigmaMachine.jpg> bajo la licencia de Domino Público.

Turing Bombe: <https://commons.wikimedia.org/wiki/File:TuringBombeBletchleyPark.jpg> bajo las licencias GNU FDL, CC-BY-SA 3.0, CC-BY 2.5.

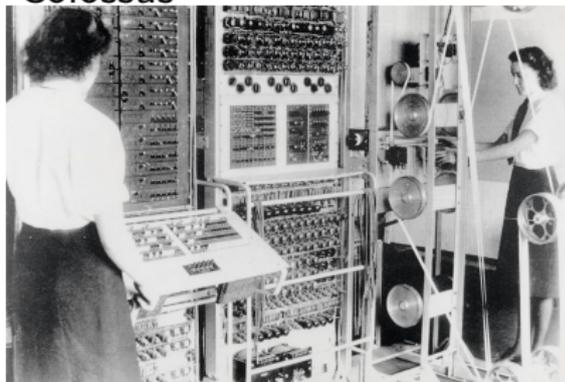


Usos en la Historia Moderna

Lorenz vs. Colossus



VS.



Imágenes obtenidas desde Wikipedia.org bajo licencia de Dominio Público:

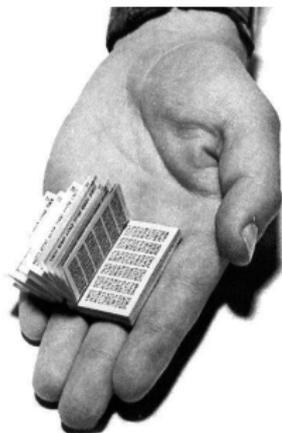
https://en.wikipedia.org/wiki/Lorenz_cipher y

https://en.wikipedia.org/wiki/Colossus_computer



Usos en la Historia Moderna

OTP vs. Proyecto VENONA



VS.



OTP obtenida desde [ranum.com](http://www.ranum.com) (Copyright(C) 1995 Marcus J. Ranum. All rights reserved): http://www.ranum.com/security/computer_security/papers/otp-faq/

VENONA obtenida desde Wikipedia.org (Imágen de Dominio Público): <https://en.wikipedia.org/wiki/VENONA>



Sip, en Mr. Robot también



Tapa de Mr. Robot 2da temporada, obtenida desde IMDB.com (© 1990-2018 IMDb.com, Inc.):
<https://www.imdb.com/title/tt4158110/>



Sip, en Mr. Robot También

¿Qué dirá?



Imagen obtenida desde GeekWire.com (© 2011-2018 GeekWire, LLC):

<https://www.geekwire.com/2016/mr-robot-rewind-code-cracking-mysterious-mind-bending-episode-11/>



¿Qué dirá? ¿Lo desciframos?

07-21-18-03-18-05-05-22-01-03-14-20-
18-06-10-22-25-25-21-18-25-03-
12-02-08-19-22-01-17-12-02-08-
05-16-14-25-25-22-01-20-15-08-
07-17-02-01-07-15-18-17-08-03-18-
17-16-08-07-17-02-10-01-07-21-
18-10-02-02-17-06-07-21-18-12-
15-18-18-05-17-02-06

- Deja de ser un arte.
 - ¿El algoritmo se puede romper?
 - ¿Qué tan seguro es?
 - ¿Qué propiedades existen para los algoritmos de cifrados?

- Deja de ser un arte.
 - ¿El algoritmo se puede romper?
 - ¿Qué tan seguro es?
 - ¿Qué propiedades existen para los algoritmos de cifrados?
- Formalizado con argumentos matemáticos.
Se puede saber con más certeza:
 - Las vulnerabilidades.
 - Cuánto se tarda en romperlo dependiendo de la fortaleza del atacante.
 - ¿Qué hace falta para crear nuevos protocolos?

- Deja de ser un arte.
 - ¿El algoritmo se puede romper?
 - ¿Qué tan seguro es?
 - ¿Qué propiedades existen para los algoritmos de cifrados?
- Formalizado con argumentos matemáticos.
Se puede saber con más certeza:
 - Las vulnerabilidades.
 - Cuánto se tarda en romperlo dependiendo de la fortaleza del atacante.
 - ¿Qué hace falta para crear nuevos protocolos?
- Criptografía Simétrica
- Aparece la Criptografía Asimétrica

Ufff... ¡Muchas!

HTTP vs. HTTPS

- ¡Vamos a ver la diferencia! ¡¡¡A sniffear!!!

Aplicaciones

Ufff... ¡Muchas!

HTTP vs. HTTPS

- ¡Vamos a ver la diferencia! ¡¡¡A sniffear!!!

Computación

- En redes HTTPS, POP3S, SMTPS, etc.
- Sistemas bancarios. ¿Se imaginan Home Banking sin HTTPS?
- Consolas remotas SSH ¿Se imaginan las contraseñas de login y sudo?

Aplicaciones

Ufff... ¡Muchas!

HTTP vs. HTTPS

- ¡Vamos a ver la diferencia! ¡¡¡A sniffear!!!

Computación

- En redes HTTPS, POP3S, SMTPS, etc.
- Sistemas bancarios. ¿Se imaginan Home Banking sin HTTPS?
- Consolas remotas SSH ¿Se imaginan las contraseñas de login y sudo?

DNS y Autenticación

- Con técnicas de cifrado se puede autenticar un mensaje.
- Ej.: Paquetes de GNU/Linux se autentican.
- UNComa tuvo que autenticar sus DNS hace un par de días.

Periodismo y Hacktivismo

- Edward Snowden y Julian Assange los usaban continuamente.
- Cifrado de discos y respaldos seguro en caso de que caigan en manos ajenas.
- Chat con OTR (obsoleto ahora se aconseja OMEMO o OpenPGP) para evitar que se filtre información antes de tiempo.
- Mail cifrados.
- Anonimato: TOR, FreeNet, etc. Usan cifrado por computación distribuida.

Periodismo y Hacktivismo

- Edward Snowden y Julian Assange los usaban continuamente.
- Cifrado de discos y respaldos seguro en caso de que caigan en manos ajenas.
- Chat con OTR (obsoleto ahora se aconseja OMEMO o OpenPGP) para evitar que se filtre información antes de tiempo.
- Mail cifrados.
- Anonimato: TOR, FreeNet, etc. Usan cifrado por computación distribuida.

Criptomonedas

- Se utiliza la criptografía para autenticar transacciones.
- Se firma digitalmente nuevas monedas.
- ¿Para guardar las monedas en tu Wallet?

Criptografía Simétrica

Criptografía Simétrica

- Alice y Bob comparten la misma clave.
- Ambos conocen el algoritmo a utilizar.

Criptografía Simétrica

Criptografía Simétrica

- Alice y Bob comparten la misma clave.
- Ambos conocen el algoritmo a utilizar.

Pros y Contras

- Rápida.
- Hay algoritmos para flujos de datos.
- Ciphertext no ocupa tanto espacio.
- Clave es corta y memorizable.

Criptografía Simétrica

Criptografía Simétrica

- Alice y Bob comparten la misma clave.
- Ambos conocen el algoritmo a utilizar.

Pros y Contras

- Rápida.
- Hay algoritmos para flujos de datos.
- Ciphertext no ocupa tanto espacio.
- Clave es corta y memorizable.
- Necesitan de un medio seguro para compartirla.
- ¿Qué pasa si Alice vive en Argentina y Bob en Japón?
- ¿Y si son muchas personas?

GNU Privacy Guard

- Implementación del estándar OpenPGP ← ¿Recuerdan a Kerckhoff?
- Están en todos los GNU/Linuxs por defecto ← ¿Recuerdan las aplicaciones?

Se puede descargar de: www.gnupg.org

GNU Privacy Guard

- Implementación del estándar OpenPGP ← ¿Recuerdan a Kerckhoff?
- Están en todos los GNU/Linuxs por defecto ← ¿Recuerdan las aplicaciones?

Se puede descargar de: www.gnupg.org

¿Qué protocolos puedo usar?

```
gpg2 --version --verbose
```

GPG Simétrica

GNU Privacy Guard

- Implementación del estándar OpenPGP ← ¿Recuerdan a Kerckhoff?
- Están en todos los GNU/Linuxs por defecto ← ¿Recuerdan las aplicaciones?

Se puede descargar de: www.gnupg.org

¿Qué protocolos puedo usar?

```
gpg2 --version --verbose
```

Cifrar y Descifrar

```
Cifrar: gpg2 --symmetric --armor
```

```
Descifrar: gpg2
```

Criptografía Simétrica

Ejemplo de Cifrado

Texto: hola mundo

Clave: hola

-----BEGIN PGP MESSAGE-----

```
jA0EBwMC4IuUSdLhQgnk0kABk0A0FkaWeBTc9LvkQM78V5nFmu6lVorXaak8h5yJ  
p/DK/UZBWplQ/ycrU5/B4eB9TryS5Fn0EoBBWpBBfo4l  
=owdv  
-----END PGP MESSAGE-----
```

Descifrando

- Ejecutar `gpg2`
- Pegar el texto desde `-----BEGIN PGP MESSAGE-----` hasta `-----END PGP MESSAGE-----` inclusive.
- Pedirá la contraseña que se usó para cifrar.
- Presionar `Control+d` (GNU/Linux) o `Control+c` para salir.

Criptografía Asimétrica

- Alice y Bob se crean un par de claves. Conocen el algoritmo.
- Clave pública: Se puede mostrar y se comparte.
- Clave privada: ¡Nunca se muestra!



Criptografía Asimétrica

- Alice y Bob se crean un par de claves. Conocen el algoritmo.
- Clave pública: Se puede mostrar y se comparte.
- Clave privada: ¡Nunca se muestra!

Cifrar y Descifrar

- Alice usa la clave pública de Bob para cifrar su texto.
- Bob descifra usando su clave privada.



Criptografía Asimétrica

- Alice y Bob se crean un par de claves. Conocen el algoritmo.
- Clave pública: Se puede mostrar y se comparte.
- Clave privada: ¡Nunca se muestra!

Cifrar y Descifrar

- Alice usa la clave pública de Bob para cifrar su texto.
- Bob descifra usando su clave privada.

Firmas Digitales

- Integridad y autenticación
- Alice usa su clave privada para firmar un texto.
- Bob usa la clave pública de Alice para verificar el texto.

Pros y Contras

- Claves más grandes y seguras.

Pros y Contras

- Claves más grandes y seguras.
- ¡No hace falta compartir una contraseña!

Pros y Contras

- Claves más grandes y seguras.
- ¡No hace falta compartir una contraseña!
- Claves no memorizables: ¡son archivos!

Pros y Contras

- Claves más grandes y seguras.
- ¡No hace falta compartir una contraseña!
- Claves no memorizables: ¡son archivos!
- Muy Lento. No soporta streaming.

Pros y Contras

- Claves más grandes y seguras.
- ¡No hace falta compartir una contraseña!
- Claves no memorizables: ¡son archivos!
- Muy Lento. No soporta streaming.
- Ciphertexts “grandes”.

Crear Par de Claves

Sólo se hace una vez, a menos que se quieran varios pares.

- `gpg2 --gen-key`

Criptografía Asimétrica

Crear Par de Claves

Sólo se hace una vez, a menos que se quieran varios pares.

- `gpg2 --gen-key`

Cifrar y Descifrar

- `gpg2` (Por defecto asume asimétrica)
- `gpg2 --decrypt --armor`
- `gpg2 --encrypt --armor`

Criptografía Asimétrica

Crear Par de Claves

Sólo se hace una vez, a menos que se quieran varios pares.

- `gpg2 --gen-key`

Cifrar y Descifrar

- `gpg2` (Por defecto asume asimétrica)
- `gpg2 --decrypt --armor`
- `gpg2 --encrypt --armor`

Firmar y Verificar

- `gpg2` (Por defecto verifica)
- `gpg2 --verify --armor`
- `gpg2 --clear-sign --armor --default-key ID`

Asimétrica: Gestión de Claves

Listar claves públicas: `gpg2 --list-keys`

Listar claves con cierto texto: `gpg2 --list-keys TEXTO`

Exportar una clave pública: `gpg2 --export-keys TEXTO`

TEXTO puede ser un nombre, correo o ID.

Asimétrica: Gestión de Claves

Listar claves públicas: `gpg2 --list-keys`

Listar claves con cierto texto: `gpg2 --list-keys TEXTO`

Exportar una clave pública: `gpg2 --export-keys TEXTO`

TEXTO puede ser un nombre, correo o ID.

Así se muestran las claves

```
pub  rsa2048 2018-09-16 [SC] [expires: 2020-09-15]
      C3DED999449A50B18E564C83463FC5D945853BF0
uid          [ultimate] devfest2018 <devfest2018@gmail.com>
sub  rsa2048 2018-09-16 [E] [expires: 2020-09-15]
```



Asimétrica: Gestión de Claves

Listar claves públicas: `gpg2 --list-keys`

Listar claves con cierto texto: `gpg2 --list-keys TEXTO`

Exportar una clave pública: `gpg2 --export-keys TEXTO`

TEXTO puede ser un nombre, correo o ID.

Así se muestran las claves

```
pub  rsa2048 2018-09-16 [SC] [expires: 2020-09-15]
     C3DED999449A50B18E564C83463FC5D945853BF0
uid  [ultimate] devfest2018 <devfest2018@gmail.com>
sub  rsa2048 2018-09-16 [E] [expires: 2020-09-15]
```

El ID (“huella dactilar” ó “fingerprint”) identifica una única clave pública/privada. Se puede usar completa o los últimos 8 dígitos. Útil si tenemos varias claves públicas.

En nuestro ejemplo, estos dos IDs referencian a la misma clave:

- C3DED999449A50B18E564C83463FC5D945853BF0
- 45853BF0



Asimétrica: Cifrar y Descifrar

Cifrar

- `gpg2 --encrypt --armor`
- Dar un ID, correo o nombre. ENTER.
- Se pueden agregar varios destinatarios.
- Para terminar, dejar en blanco y presionar ENTER.
- Escribir el mensaje.
- Control+d (GNU/Linux) o Control+c para terminar.

Asimétrica: Cifrar y Descifrar

Cifrar

- `gpg2 --encrypt --armor`
- Dar un ID, correo o nombre. ENTER.
- Se pueden agregar varios destinatarios.
- Para terminar, dejar en blanco y presionar ENTER.
- Escribir el mensaje.
- Control+d (GNU/Linux) o Control+c para terminar.

Descifrar

- `gpg2`
- Pegar el texto como en el de asimétrica.
- Si nuestra clave privada tiene contraseña, la va a pedir.

Asimétrica: Firmar y Verificar

Firmar

- `gpg2 --clear-sign --armor --default-key TEXT0`
TEXT0 puede ser ID, nombre o correo.
- Escribir el mensaje.
- Control+d (GNU/Linux) o Control+c para terminar.
- Pedirá la contraseña de la clave privada.

Cifrar y Firmar

```
gpg2 --encrypt --sign --armor --default-key TEXT0
```

- ¡No se usa `--clear-sign`!
- Procedimiento es el mismo para cifrar.



Asimétrica: Firmar y Verificar

Ejemplo de un texto firmado (clear-sign)

```
-----BEGIN PGP SIGNED MESSAGE-----
```

```
Hash: SHA256
```

```
hola mundo
```

```
-----BEGIN PGP SIGNATURE-----
```

```
iQFKBAEBCAAOFiEEw97ZmUSaULGOVkyDRj/F2UWFO/AFAlue1RUWHGRldmZlc3Qy  
MDE4QGdtYwlsLmNvbQAKCRBGP8XZRYU78C2sB/9LRaC7ntqCtiX888zpoaa4MUZc  
jz+2q0h7SkF1UnQHovnKxqA+is5WHSs5iV58rAe1qi0Lr73uA+AzjXTEECA861iz  
pwmMHuskLQ44f3YijLdHc8Q62quwuLlZ4VEi1ldNf6A6TEmyZ5lAVvRsE/N8UCVl  
QsJroidG4dVfbFsu0vsqnlSeGYjyX7nFW8uDs2JRcqsS/R2DHdGhWHHn4/JBBta8  
S9J20V87JDmxPyQxJz25eQM46QEUGgnbLNyp6HgIOA/5xMF+q8qzNtvB97pKxjWS  
6mgsNfHn0EOR5QIwxMxdrHXUD7sDJu5wkFQBm8NZDfhr9WqzAL8dy+j3MzKw  
=ldDr
```

```
-----END PGP SIGNATURE-----
```



Asimétrica: Firmar y Verificar

Verificar

- gpg2
- Pegar el texto completo (como se muestra en el ejemplo).

Asimétrica: Firmar y Verificar

Verificar

- gpg2
- Pegar el texto completo (como se muestra en el ejemplo).

Válido

```
gpg: Signature made dom 16 sep 2018 19:11:33 -03
gpg:          using RSA key C3DED999449A50B18E564C83463FC5D945853BF0
gpg:          issuer "devfest2018@gmail.com"
gpg: Good signature from "devfest2018 <devfest2018@gmail.com>" [ultimate]
```

Asimétrica: Firmar y Verificar

Verificar

- gpg2
- Pegar el texto completo (como se muestra en el ejemplo).

Válido

```
gpg: Signature made dom 16 sep 2018 19:11:33 -03
gpg:          using RSA key C3DED999449A50B18E564C83463FC5D945853BF0
gpg:          issuer "devfest2018@gmail.com"
gpg: Good signature from "devfest2018 <devfest2018@gmail.com>" [ultimate]
```

Inválido

Cuando no dice "Good Signature" es por:

- ¡El texto fue modificado! y/o
- ¡La firma fue modificada! y/o
- ¡La firma no coincide con la clave pública!

PECL

gnupg: <http://php.net/manual/en/book.gnupg.php>

Cifrar

```
$res = gnupg_init();  
gnupg_addencryptkey($res, 'christian.gimenez@fi.uncoma.edu.ar');  
gnupg_addsignkey($res, 'christian.gimenez@fi.uncoma.edu.ar');  
$cipher = gnupg_encryptsign($res, 'Hello World');
```

Descifrar

```
$plaintext = '';  
$info = gnupg_decryptverify($res, $cipher, $plaintext);  
var_dump($plaintext);  
print_r($info);
```

Todo acerca de Crypto

Toodo lo que PECL puede ofrecer:

<http://php.net/manual/en/refs.crypto.php>

OpenSSL

<http://php.net/manual/en/function.openssl-encrypt.php>

En Python

gnupg Package

gnupg: <https://pypi.org/project/gnupg/>
<https://github.com/isislovecruft/python-gnupg>

```
pip3 install --user gnupg
```

Usa un directorio diferente al de GPG para almacenar claves.

Generar Claves

```
from gnupg import GPG
gpg = GPG()
key_settings = gpg.gen_key_input(key_type='RSA', key_length=1024,
passphrase='foo')
key = gpg.gen_key(key_settings)
```

Cifrar y Descifrar

```
message = "The crow flies at midnight."
encrypted = str(gpg.encrypt(message, key.fingerprint))
decrypted = str(gpg.decrypt(encrypted))
```

En Python - A falta de uno, ¡hay muchos!

gpg

Mantenido por www.gnupg.org.

```
pip3 install --user gpg
```

```
import gpg
c = gpg.Context(armor=True)
```

Buscar una clave

```
k = c.keylist('micorreo@host.com')
lst = []
for i in k:
    lst.append(i)
k = c.get_key('HASH')
```

Cifrar y Descifrar

```
enc = c.encrypt('hello world'.encode(), recipients=list_keys, sign=False)
dec = c.decrypt(enc[0])
```

En Ruby

Gema

```
gem install gpgme
```

Comandos de Ruby

`ri` Ayuda en terminal.

`irb` Consola REPL

`#help` Comando de ayuda dentro de `irb`.

Cifrar y Descifrar

```
require 'gpgme'  
c = GPGME::Crypto.new :armor => true  
d = c.encrypt 'hola mundo',  
  :recipients => ['christian.gimenez@fi.uncoma.edu.ar']  
d2 = c.decrypt d.to_s
```

Consejos de Última Hora

- Siempre dejar disponible sus claves públicas.

Consejos de Última Hora

- Siempre dejar disponible sus claves públicas.
- Siempre estén prevenidos: TOR, SSH, HTTPS, etc.

Consejos de Última Hora

- Siempre dejar disponible sus claves públicas.
- Siempre estén prevenidos: TOR, SSH, HTTPS, etc.
- Siempre cifren su información sensible.

Consejos de Última Hora

- Siempre dejar disponible sus claves públicas.
- Siempre estén prevenidos: TOR, SSH, HTTPS, etc.
- Siempre cifren su información sensible.
- Siempre traten de compartirse claves cuando se encuentren personalmente.

Consejos de Última Hora

- Siempre dejar disponible sus claves públicas.
- Siempre estén prevenidos: TOR, SSH, HTTPS, etc.
- Siempre cifren su información sensible.
- Siempre traten de compartirse claves cuando se encuentren personalmente.
- Nunca deben dar información personal identificatoria sea parcial o total a desconocidos.

Consejos de Última Hora

- Siempre dejar disponible sus claves públicas.
- Siempre estén prevenidos: TOR, SSH, HTTPS, etc.
- Siempre cifren su información sensible.
- Siempre traten de compartirse claves cuando se encuentren personalmente.
- Nunca deben dar información personal identificatoria sea parcial o total a desconocidos.
- Nunca deberían aceptar información de importancia si no está firmada digitalmente.

¡Muchas Gracias!

"Larga vida y prosperidad"



¡Gracias!

¡Gracias por su participación!

Vulcan Hand por qubodup: <https://openclipart.org/detail/201741/vulcan-hand>

Waving man por liftarn: <https://openclipart.org/detail/181805/waving-man>

Ambos obtenidos desde OpenClipArt y con licencia CC-0.



Ce N'est Pas Fini!

Ah, ¿no se terminó?... Ufff, qué cosas... Me quedé sin presentación...



Ce N'est Pas Fini!

Ah, ¿no se terminó?... Ufff, qué cosas... Me quedé sin presentación...



¡Siempre hay algo para charlar!

- TOR, FreeNet, ZeroNet, GNUnet, Bitmessage.
- XMPP + OpenPGP, OMEMO, OTR.
- Redes sociales libres y descentralizadas: Diáspora, Friendica, etc.
- Herramientas: Kleopatra, SSH/STunnel, Cryptsetup y LUKS.
- Criptomonedas y blockchain.
- Criptografía post-quantum.



Emojiu1f605 por laughingman11 desde OpenClipart (Licencia: CC-0) <https://openclipart.org/detail/253500/emojiu1f605>

Licencia de Esta Presentación

Excepto en los lugares que se ha indicado lo contrario:

Introducción a la Criptografía por Christian Gimenez se distribuye bajo una Licencia Creative Commons Atribución-SinDerivadas 4.0 Internacional.



CC-By-ND

Excepto en los lugares que se ha indicado lo contrario:

Esta obra está licenciada bajo la Licencia Creative Commons Atribución-SinDerivadas 4.0 Internacional. Para ver una copia de esta licencia, visite <http://creativecommons.org/licenses/by-nd/4.0/>.

