

Caso de Estudio 3 – Seguridad

Santiago Gustavo Ayala Ciendua - 202110734

Juan Esteban Jiménez Benavides – 201922487

Santiago Andrés Ramírez Ramírez – 201910908

Universidad de los Andes, Bogotá, Colombia

Fecha de presentación: mayo 3 de 2023



Tabla de contenidos

Implementación del Prototipo :	3
Tabla con los tiempos recopilados:	
• Gráficas :	
Velocidad Procesador y estimación :	
Cálculos programa Monothread :	
Análisis y Entendimiento del Problema	13
Información adicional sobre algortimos :	
Descripcion Mining:	14
Rainbow Tables :	
Referencias:	15



Implementación del Prototipo:

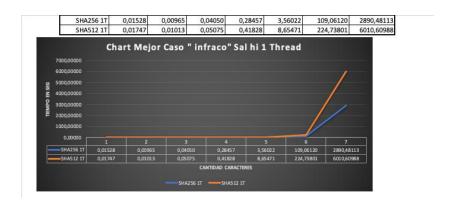
• Tabla con los tiempos recopilados:

	i		n	f	r :	a	с	0
Γ	Sal: hi	1	2	3	4	5	6	7
lT	256	0,01528	0,00965	0,04050	0,28457	3,56022	109,06120	2890,48113
lT	512	0,01747	0,01013	0,05075	0,41828	8,65471	224,73801	6010,60988
2T	256	0,01434	0,00086	0,00623	0,41239	4,28158	95,69531	2489,85430
2T	512	0,01449	0,00111	0,01368	0,55063	7,92484	206,04880	5822,38591
_								
	z		z	z	z :	z	z	z
	Sal: fe	1	2	3	4	5	6	7
lT	256	0,01593	0,01691	0,08024	0,62101	13,02184	314,51426	8574,23658
	512	0,01998	0,01989	0,10708	1,11952	25,29580	694,24875	18643,35593
lT	512			0,02187	0,80000	12,79863	301,24785	8002,57868
LT 2T	256	0,01717	0,00124	0,02167	0,00000	12,75005	,	
-		0,01717 0,01876	0,00124 0,00185	0,02187	1,16576	24,20903	667,12489	18145,32586
2T	256 512		0,00185		1,16576	-	,	
2T	256 512	0,01876	0,00185	0,04055	1,16576	24,20903	,	
2T	256 512	0,01876 1,06151915	0,00185 4,74512123	0,04055 7,73940678	1,16576 20,9688089	24,20903 24,15282786	,	
2T	256 512	0,01876 1,06151915	0,00185 4,74512123	0,04055 7,73940678	1,16576 20,9688089	24,20903 24,15282786	667,12489	18145,32586
2T	256 512	0,01876 1,06151915	0,00185 4,74512123	0,04055 7,73940678	1,16576 20,9688089	24,20903 24,15282786	667,12489	18145,32586
2T	256 512	0,01876 1,06151915	0,00185 4,74512123	0,04055 7,73940678 f	1,16576 20,9688089	24,20903 24,15282786 a	667,12489 c	18145,32586
2T [2T [256 512 : i Sal: fe	0,01876 1,06151915	0,00185 4,74512123 n	0,04055 7,73940678 f	1,16576 20,9688089	24,20903 24,15282786 a	667,12489 c	18145,32586 o
2T 2	256 512 i Sal: fe 256	0,01876 1,06151915 1 0,01635	0,00185 4,74512123 n 2 0,00878	0,04055 7,73940678 f 3 0,04253	1,16576 20,9688089 r 4 0,27101	24,20903 24,15282786 a 5 4,24219	667,12489 c 6 114,68745	18145,32586 0 7 2889,99845
2T 2T 2T 2T 2T 2T 2T 2T	256 512 i Sal: fe 256 512	0,01876 1,06151915 1 0,01635 0,01608	0,00185 4,74512123 n 2 0,00878 0,01059	0,04055 7,73940678 f 3 0,04253 0,05783	1,16576 20,9688089 r 4 0,27101 0,41723	24,20903 24,15282786 a 5 4,24219 8,50823	667,12489 c 6 114,68745 222,74485	0 7 2889,99845 6005,87414
2T 2T 1T 1T 1T 2T 1	256 512 i Sal: fe 256 512 256	0,01876 1,06151915 1 0,01635 0,01608 0,01479	0,00185 4,74512123 n 2 0,00878 0,01059 0,00080	0,04055 7,73940678 f 3 0,04253 0,05783 0,00723	1,16576 20,9688089 r 4 0,27101 0,41723 0,42579	24,20903 24,15282786 a 5 4,24219 8,50823 4,31977	667,12489 c 6 114,68745 222,74485 99,14574	0 7 2889,99845 6005,87414 2455,74858
2T 2T 1T 1T 1T 2T 1	256 512 i Sal: fe 256 512 256	0,01876 1,06151915 1 0,01635 0,01608 0,01479	0,00185 4,74512123 n 2 0,00878 0,01059 0,00080	0,04055 7,73940678 f 3 0,04253 0,05783 0,00723	1,16576 20,9688089 r 4 0,27101 0,41723 0,42579	24,20903 24,15282786 a 5 4,24219 8,50823 4,31977	667,12489 c 6 114,68745 222,74485 99,14574	0 7 2889,99845 6005,87414 2455,74858
2T 2T 1T 1T 1T 2T 1	256 512 i Sal: fe 256 512 256	0,01876 1,06151915 1 0,01635 0,01608 0,01479 0,01643	0,00185 4,74512123 n 2 0,00878 0,01059 0,00080 0,00105	0,04055 7,73940678 f 3 0,04253 0,05783 0,00723 0,01446	1,16576 20,9688089 r 4 0,27101 0,41723 0,42579 0,52517	24,20903 24,15282786 a 5 4,24219 8,50823 4,31977 8,06649	667,12489 c 6 114,68745 222,74485 99,14574	0 7 2889,99845 6005,87414 2455,74858
2T 2T 1T 1T 1T 2T 1	256 512 i Sal: fe 256 512 256 512	0,01876 1,06151915 1 0,01635 0,01608 0,01479 0,01643	0,00185 4,74512123 n 2 0,00878 0,01059 0,00080 0,00105	0,04055 7,73940678 f 3 0,04253 0,05783 0,00723 0,01446	1,16576 20,9688089 r 4 0,27101 0,41723 0,42579 0,52517	24,20903 24,15282786 a 5 4,24219 8,50823 4,31977 8,06649	667,12489 6 114,68745 222,74485 99,14574 210,68989	0 7 2889,99845 6005,87414 2455,74858 5884,32585
2T 2T 1T 1T 1T 2T 1	256 512 i Sal: fe 256 512 256 512	0,01876 1,06151915 1 0,01635 0,01608 0,01479 0,01643	0,00185 4,74512123 n 2 0,00878 0,01059 0,00080 0,00105	0,04055 7,73940678 f 3 0,04253 0,05783 0,00723 0,01446	1,16576 20,9688089 r 4 0,27101 0,41723 0,42579 0,52517	24,20903 24,15282786 a 5 4,24219 8,50823 4,31977 8,06649	667,12489 6 114,68745 222,74485 99,14574 210,68989	0 7 2889,99845 6005,87414 2455,74858 5884,32585
2T 2T 1T 1T 1T 2T 1	256 512 i Sal: fe 256 512 256 512	0,01876 1,06151915 1 0,01635 0,01608 0,01479 0,01643	0,00185 4,74512123 n 2 0,00878 0,01059 0,00080 0,00105	0,04055 7,73940678 f 3 0,04253 0,05783 0,00723 0,01446	1,16576 20,9688089 r 4 0,27101 0,41723 0,42579 0,52517	24,20903 24,15282786 a 5 4,24219 8,50823 4,31977 8,06649	667,12489 c 6 114,68745 222,74485 99,14574 210,68989	0 7 2889,99845 6005,87414 2455,74858 5884,32585
22T 12T 12T	256 512 i Sal: fe 256 512 256 512 256 512	0,01876 1,06151915 1 0,01635 0,01608 0,01479 0,01643	0,00185 4,74512123 n 2 0,00878 0,01059 0,00080 0,00105	0,04055 7,73940678 f 3 0,04253 0,05783 0,00723 0,01446	1,16576 20,9688089 r 4 0,27101 0,41723 0,42579 0,52517	24,20903 24,15282786 a 5 4,24219 8,50823 4,31977 8,06649	667,12489 c 6 114,68745 222,74485 99,14574 210,68989	0 7 2889,99845 6005,87414 2455,74858 5884,32585
27	256 512 i Sal: fe 256 512 256 512 256 512	0,01876 1,06151915 1 0,01635 0,01608 0,01479 0,01643	0,00185 4,74512123 n 2 0,00878 0,01059 0,00080 0,00105	0,04055 7,73940678 f 3 0,04253 0,05783 0,00723 0,01446 z 3 0,08126	1,16576 20,9688089 r 4 0,27101 0,41723 0,42579 0,52517 z 4 0,61264	24,20903 24,15282786 a 5 4,24219 8,50823 4,31977 8,06649 z	667,12489 c 6 114,68745 222,74485 99,14574 210,68989 z 6 329,77242	0 7 2889,99845 6005,87414 2455,74858 5884,32585

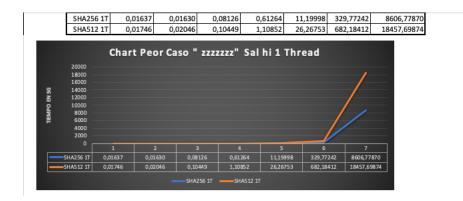
• Gráficas :

o Gráfica tiempo 1 Thread para los dos algoritmos, sobre cada longitud y las dos sales:

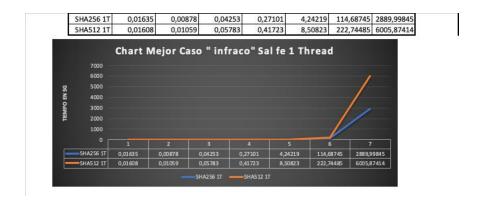




Grafica 1 Thread en el mejor caso "infraco" sal "hi"

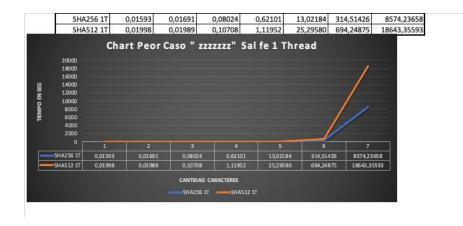


Grafica 1 Thread en el peor caso ("zzzzzzz") con sal hi



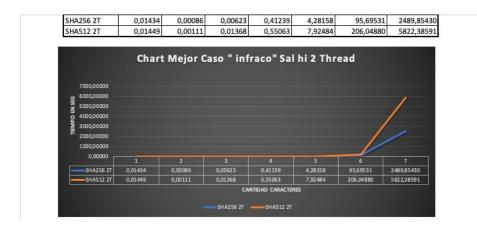
Grafica 1 Thread en el mejor caso ("infraco") con sal "fe"





Grafica para el peor caso "zzzzzzz" con sal "fe" en 1 Thread

Gráfica tiempo 2 Thread para los dos algoritmos, sobre cada longitud y las dos sales:

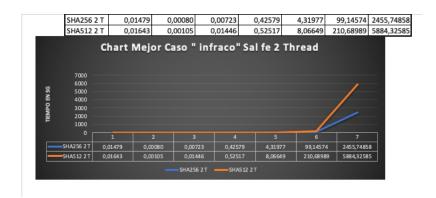


Grafica 2 Threads Mejor caso ("infraco") con sal hi





Grafica 2 Threads Peor caso ("zzzzzzz") sal hi



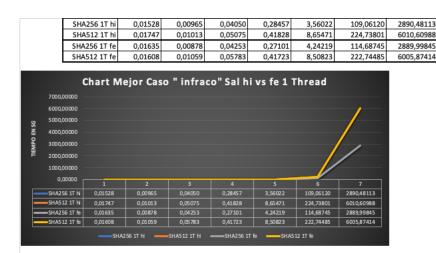
Grafica 2 Threads mejor caso ("infraco") sal fe



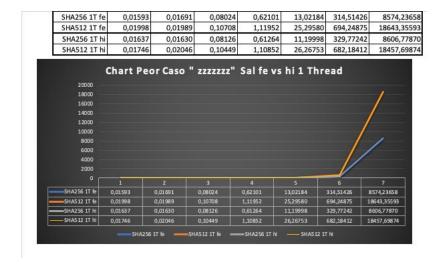
Grafica 2 Threads peor caso ("zzzzzzz") sal fe



Graficas comparativas:

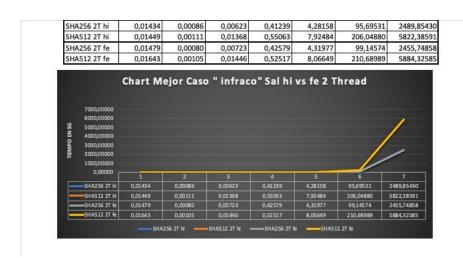


Grafica Mejor caso sal hi vs fe en 1 Thread

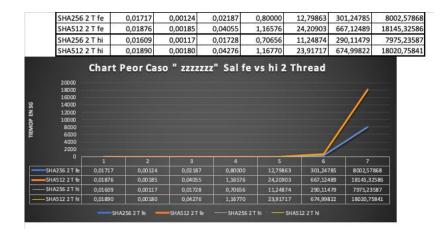


Grafica Peor caso sal fe vs hi en 1 Thread





Grafica Mejor caso sal hi vs fe 2 Threads

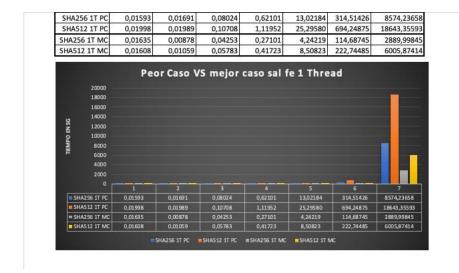


Grafica Peor caso sal fe VS hi en 2 Threads





Grafica Mejor caso vs Peor caso sal hi 1 Thread

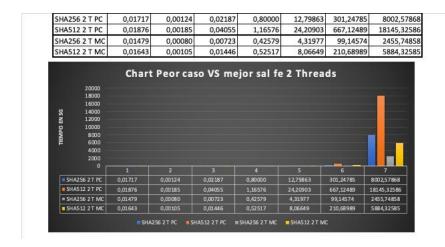


Grafica Peor caso VS Mejor caso sal fe 1 Thread





Grafica Mejor caso VS Peor caso sal hi 2 Threads



Grafica Peor caso VS Mejor Caso sal fe 2 Threads



- Velocidad Procesador y estimación :
 - Identifique la velocidad de su procesador, y estime cuántos ciclos de procesador tomaría, en promedio, generar y evaluar un valor para determinar si genera o no genera el código buscado. Escriba todos sus cálculos.
 - o El computador de las pruebas cuenta con un Ryzen 5 5600x, 32 GB de RAM a 3,7 GHz.
 - O Cálculos con 6 letras 1 thread:

Tiempo para zzzzzz monothread SHA256 = 329,77s

Espacio de busqueda =
$$26^6 = 308915776$$

T promedio por verificación =
$$\frac{329,77}{308.915.776}$$
 = 0.00000106 s = 1,06ns

Tiempo por ciclo =
$$\frac{1}{3.7GHz}$$
 = 0,27ns

Numero de ciclos
$$\frac{1,06}{0,27} = 3.9 = 4$$
 ciclos

• Cálculos programa Monothread :

Tiempo que tomaría un programa monothread, en promedio, para encontrar una contraseña en los siguientes casos:

• Contraseñas de 8 caracteres, cada carácter puede ser mayúscula, minúscula, número o uno de los siguientes carácteres especiales::.;;!?(%)\+-/*{}, la sal es una secuencia de 16 bits :

Espacio de busqueda caracteres = 78^8

Espacio de busqueda con sal = $78^8 * 2^{16}$

 $Ciclos\ x\ clave = 4$

Ciclos para descifrar todo = $78^8 * 2^{16} * 4$



 $Ciclos \ x \ segundo = 3.7 \ GTz = 3.700.000.000 \ cps$

$$Tiempo = (78^8 * 2^{16} * 4) / 3.700.000.000 = 97.072.232.862s$$

= 3078,14 años

• Ccontraseñas de 10 caracteres, cada carácter puede ser mayúscula, minúscula, número o uno de los siguientes carácteres especiales:..;;!?(%)\+-/*{}, la sal es una secuencia de 16 bits :

Espacio de busqueda caracteres = 78^{10}

Espacio de busqueda con sal = $78^{10} * 2^{16}$

 $Ciclos\ x\ clave = 4$

Ciclos para descifrar todo = $78^{10} * 2^{16} * 4$

 $Ciclos \ x \ segundo = 3.7 \ GTz = 3.700.000.000 \ cps$

$$Tiempo = (78^{10} * 2^{16} * 4) / 3.700.000.000 = 590587454730698s$$

= 187274,06 siglos

• Contraseñas de 12 caracteres, cada carácter puede ser mayúscula, minúscula, número o uno de los siguientes carácteres especiales:..;!?(%)\+-/*{}, la sal es una secuencia de 16 bits :

Espacio de busqueda caracteres $= 78^{12}$

Espacio de busqueda con sal = $78^{12} * 2^{16}$

 $Ciclos\ x\ clave = 4$

Ciclos para descifrar todo = $78^{12} * 2^{16} * 4$

 $Ciclos \ x \ segundo = 3.7 \ GTz = 3.700.000.000 \ cps$



$$Tiempo = (78^{12} * 2^{16} * 4) / 3.700.000.000 = 3,59313E^18s$$

= 113937,54 millones de años

Análisis y Entendimiento del Problema

• Información adicional sobre algortimos :

Hoy en día algunos algoritmos de cifrado usados son:

• SHA-2: Se utiliza en metodos de seguridad como SSH:

Es una familia de funciones hash criptográficas que incluye SHA-224, SHA-256, SHA-384 y SHA-512... Y se utilizan en aplicaciones de seguridad, para abordar temas como la autenticación, la integridad de datos y la protección de la privacidad.

SHA-256 Se utiliza en metodos de seguridad SSL y TLS:

Se utiliza en aplicaciones de seguridad como SSL y TLS que son protocolos de seguridad para la transmisión de datos en la web, en particular SHA-256 se utiliza para garantizar la integridad de los datos transmitidos y para autenticar la identidad de los servidores web.

• SHA-512 Se utiliza para el hashing de correos y la verificación de registros digitales :

Se emplea en aplicaciones que requieren una alta seguridad, como la protección de contraseñas y la autenticación de mensajes. Por ejemplo, muchos sistemas de gestión de contraseñas utilizan SHA-512 para almacenar las contraseñas de manera segura.

Dejamos de usar los algoritmos obsoletos, cuando se pueden generar colisiones intencionalmente, esto significa que dos entradas diferentes, produzcan el mismo código de hash. Esto es preocupante ya que representa un riesgo en la seguridad del programa ante ataques que busquen la manera de pasar archivos por otros o falsificar contraseñas.

Del mismo modo, existen razones por las cuales se dejan de usar algoritmos obsoletos, como la vulnerabilidad ante ataques criptográficos avanzados, como los ataques de fuerza bruta, que pueden descifrar claves criptográficas débiles. En este orden de ideas, estos "algoritmos obsoletos" también pueden ser vulnerables a otros tipos de ataques, como los ataques de timing, los ataques de canal lateral y los ataques de inyección de



código. Finalmente, la evolución de la tecnología y el aumento de la potencia de procesamiento de los ordenadores pueden hacer que los algoritmos de cifrado obsoletos sean menos eficaces en la protección de los datos. Por lo tanto, el cambio en los algoritmos de cifrado, se debe a la necesidad de tener mayor seguridad, eficiencia y rendimiento.

Descripcion Mining:

El proceso de mining consiste en verificar transacciones del sistema de blockchain, por medio de entrar números en su mayoría aleatorios a un hash y que el resultado cuadre con la transacción que tiene el blockchain. Si coincide el código de hash la transacción se vuelve tuya, obtienes un número de bitcoins, luego se genera un nuevo código de hash a adivinar. Y el proceso se repite indefinidamente añadiendo más y más bloques al blockchain a medida que los códigos son encontrados.

Además de verificar transacciones y crear hashes, se encarga de velar por la integridad del sistema blockchain, gracias al consenso descentralizado, donde los nodos de la red verifican y validan transacciones y bloques creados por "mineros". Cada vez que se agrega un nuevo bloque a la cadena de bloques, la cadena se actualiza y válida con los bloques anteriores. Este proceso de consenso es lo que garantiza que ninguna transacción pueda ser manipulada o eliminada sin ser detectada, lo que a su vez garantiza la confianza y la transparencia de la red Bitcoin.

• Rainbow Tables:

El problema de seguridad asociado es un ataque de fuerza bruta, esto ya que las rainbow tables contienen una tabla de claves y su hash correspondiente en algún cifrado y lo que se hace es comparar este hash con hashes en una base de datos comprometida para averiguar a que clave corresponde cuál hash en la base de datos. Usar una sal ayuda a solucionar el problema, porque la sal agrega nuevos valores a la clave original para que de esta forma al pasar por el algoritmo de hash su resultado sea distinto, de esta forma aun así dos claves tengan la misma palabra sus hashes serán distintos y por ende no se podría usar una rainbow table, ya que ninguna clave es el texto original sino una combinación del texto original con la sal.

Es así como el proceso de descifrado se vuelve lento y costoso para los atacantes, ya que se debe aplicar el proceso de hashing de manera individual para cada posible combinación de clave y sal (teniendo en cuenta que la sal aumenta la complejidad de la clave original) lo que hace que los atacantes necesiten más tiempo y recursos para descifrarla, y deriva en un aumento en la seguridad del sistema en general.



Referencias:

- Antonopoulos, A. M. (2014). Mastering Bitcoin: Unlocking Digital Cryptocurrencies.
 O'Reilly Media, Inc.
- Clowes, J. (2013). Salting Your Password: Best Practices. Retrieved from https://crackstation.net/hashing-security.htm
- European Union Agency for Cybersecurity (ENISA). (2018). Cryptographic algorithms and protocols. Technical report. Retrieved from https://www.enisa.europa.eu/publications/cryptographic-algorithms-and-protocols-2018
- Ferguson, N., Schneier, B., & Kohno, T. (2010). Cryptography engineering: design principles and practical applications. John Wiley & Sons.
- European Union Agency for Cybersecurity (ENISA). (2018). Cryptographic algorithms and protocols. Technical report. Retrieved from https://www.enisa.europa.eu/publications/cryptographic-algorithms-and-protocols-2018
- What is Bitcoin Mining? (In Plain English) (99Bitcoins). (2019). Retrieved from What is
 Bitcoin Mining? (In Plain English)
- How does bitcoin mining work (Euny Hong) (2022) Investopedia. Retrieved from https://www.investopedia.com/tech/how-does-bitcoin-mining-work/
- Rainbow Table Password Attack Que es y como te proteges de ella (En Giles) (2020)
 Retrieve from https://www.cyclonis.com/es/rainbow-table-password-attack-que-es-y-como-te-proteges-de-ella/

Contenidos del curso

- Menezes, A. J., van Oorschot, P. C., & Vanstone, S. A. (1997). Handbook of applied cryptography. CRC press.
- National Institute of Standards and Technology (NIST). (2019). Security of cryptographic algorithms and modules. Special Publication 800-131A. Retrieved from https://nvlpubs.nist.gov/nistpubs/SpecialPublications/NIST.SP.800-131Ar2.pdf
- National Institute of Standards and Technology (NIST). (2021). Cryptographic standards and guidelines. Special Publication 800-175B. Retrieved from https://nvlpubs.nist.gov/nistpubs/SpecialPublications/NIST.SP.800-175Br1.pdf



- Nakamoto, S. (2008). Bitcoin: A Peer-to-Peer Electronic Cash System. Retrieved from https://bitcoin.org/bitcoin.pdf
- Stallings, W. (2017). Cryptography and network security: principles and practice. Pearson. Thomas, M., & Cross, C. (2018). Cybersecurity and applied mathematics. CRC Press.