

Ataque por Sustitución de Algoritmo Criptográfico: Implementación de prueba para OpenSSL

Cipriano, Marcelo. García, Edith. Maiorano, Ariel.
Malvacio, Eduardo. Pazo Robles, María Eugenia

Facultad de Ingeniería del Ejército (FIE), Universidad de la Defensa Nacional (UNDEF)
{marcelocipriano; egarcia; maiorano;
emalvacio; mpasorobles}@fie.undef.edu.ar

Resumen. El presente artículo presenta la primera de una serie de implementaciones de diferentes esquemas kleptográficos. Reconociendo a la Kleptografía como un subcampo de la Criptovirología, que aborda los usos maliciosos de la criptografía y sus aplicaciones. Estas implementaciones se muestran a manera de prueba de concepto y aplicación experimental. De manera que permitan la validación y análisis de los paradigmas y herramientas criptológicas modernas para la creación de software malicioso. Asimismo se persigue la elaboración de técnicas de prevención, detección temprana y protección, para ser consideradas como un aspecto más de la Ciberdefensa. El código fuente de referencia ha sido publicado en Github.com.

Palabras clave: Keptografía, Criptovirología, Criptografía Maliciosa, Ataques por Sustitución de Algoritmos, Malware.

1 Introducción

Aunque comúnmente entendemos a la criptografía y a sus aplicaciones como herramientas de carácter defensivo, también pueden emplearse con usos ofensivos. Entre los usos maliciosos se encuentran los ataques basados en extorsión, software malicioso comúnmente denominado *Ransomware*, que causa la pérdida de acceso a la información. Por otra parte, la literatura también da cuenta de ataques en las etapas de diseño e implementación de algoritmos criptográficos, comúnmente llamados *backdoors* o puertas traseras, que pueden vulnerar la privacidad, autenticidad, confidencialidad y seguridad en general de sus usuarios.

Se resume a continuación, de manera general, lo que podría considerarse el estado del arte y los alcances actuales de los conceptos de Criptovirología, Kleptografía y, como un ejemplo particular de esta última, de los llamados *Ataques por Sustitución de Algoritmos* –del inglés, *Algorithm-Substitution Attacks (ASAs)*–, haciendo foco principalmente en lo relativo al diseño e implementación de puertas traseras en algoritmos, protocolos y/o implementaciones de software criptográficos.

1.1 Contexto

En el año 1996, *Adam Young y Moti Yung* [1], introdujeron el concepto de "*Criptovirología*", exponiendo que aunque comúnmente entendemos a la Criptografía y a sus aplicaciones como herramientas de carácter defensivo, que proporcionan privacidad, autenticidad, confidencialidad y seguridad a sus usuarios, también pueden emplearse con usos ofensivos. Entre otros, se ejemplifica el uso malicioso con el montaje de ataques basados en extorsión (para los cuales la Criptografía de Clave Pública ha sido muy utilizada) que causan la pérdida de acceso a la información (Integridad), pérdida de Confidencialidad y fuga de información.

Al margen de su utilización para la implementación de un virus, en palabras de los autores en aquel entonces, del tipo actualmente categorizado como *Ramsonware*, o *Software Malicioso Extorsivo*, se presenta luego el concepto de "*Kleptografía*", que abarca al diseño e implementación de *backdoors* o puertas traseras en algoritmos criptográficos, como fue expuesto sus trabajos posteriores [2-4].

En tales trabajos, se detallan diferentes metodologías de los llamados ataques *kleptográficos*, bajo el concepto de "*Secretly Embedded Trapdoor with Universal Protection*" (*SETUP*). Por citar un ejemplo particular, entre estos trabajos iniciales, se describe acabadamente un kleptograma para el algoritmo de intercambio de llaves *Diffie-Hellman*, pero también muestran cómo estos diseños podrían ser embebidos en otros sistemas, como los algoritmos de cifrado y de firma digital *ElGamal*, *DSA*, el algoritmo de firma *Schnorr*, y el *PKCS* de Menezes-Vanstone.

Luego aparecerían diseños de algoritmos *SETUP*, junto con otras técnicas o mecanismos *kleptográficos*, para el algoritmo *RSA* [5- 6, 8, 13].

Es importante destacar que estos diseños no se limitan a criptografía de llave pública. Se cuenta en la literatura con publicaciones que describen ejemplos aplicados a funciones de *hashing* donde se presentan colisiones para una versión de *SHA-1* con constantes modificadas [7], como también alternativas para protegerse de esta primitiva criptográfica (potencialmente comprometida) en algoritmos de nivel superior, o que dependen de las primeras, como *HMAC* y *HKDF* [14].

Por supuesto tampoco los *Generadores de Números Pseudo-Aleatorios* (*PRNG* por sus siglas en inglés) serían inmunes a este tipo de ataques, como se explica en [10, 12]. Estas publicaciones describen mecanismos que afectan las propiedades estadísticas de un generador haciéndolo muy sensible a la entropía de entrada. Por ejemplo, cuando las entradas tienen una distribución correcta, este mecanismo no tiene efecto, pero cuando la distribución estuviera sesgada, el generador malicioso empeora considerablemente. Se destaca que además de su uso malicioso más evidente, este mecanismo también se puede aplicar al testeado de generadores.

Por último podría resumirse, en línea con lo expresado en [14], que la seguridad de los esquemas criptográficos se mide tradicionalmente como la incapacidad de los adversarios con recursos limitados para violar un objetivo de seguridad deseado. El argumento de seguridad generalmente se basa en un diseño sólido de los componentes subyacentes. Podría decirse que uno de los fracasos más devastadores de este enfoque se puede observar al considerar adversarios con la capacidad de influir en el diseño, implementación y estandarización de primitivas criptográficas. El creer que esto no

era posible se ha comprobado *naive*. Es entonces que considerando el impacto y la relevancia actual [16-17] de las técnicas y mecanismos mencionados se justificaría esta línea de investigación.

1.2 Ataques por Sustitución de Algoritmos

Más recientemente se han publicado una serie de trabajos enfocados en la aplicación de técnicas *kleptográficas* en Algoritmos de Criptografía Simétrica, específicamente aquellos de Cifrado en Bloques [18-20].

Específicamente, *Bellare, Paterson y Rogaway* [18] abordan el concepto de *Ataques por Sustitución de Algoritmos (ASAs: Algorithm-Substitution Attacks)*. En ese trabajo los autores, motivados por las revelaciones sobre la vigilancia masiva de las comunicaciones encriptadas, formalizan e investigan la resistencia de los esquemas de cifrado simétrico. El foco está puesto en los *ASA*, donde un algoritmo de cifrado subvertido reemplaza al real. Suponen que el objetivo del atacante –a quién llaman "*big brother*"- es la *subversión indetectable*. Ello significa que los textos cifrados producidos por el algoritmo de cifrado subvertido deben revelar los textos en claro al atacante y, sin embargo, ser indistinguibles de los producidos por el esquema de cifrado real para los usuarios.

Asimismo, formalizaron nociones de seguridad para capturar ese objetivo y luego ofrecen detalles acerca de ataques y defensa, en particular que pueden ser montados en una gran clase de esquemas de Cifrado Simétrico.

Como recuerdan los autores, los *ASA* se han tratado antes bajo varios nombres, abarcados en el concepto de *Kleptografía*. Mientras algunos criptógrafos parecen haber desestimado inicialmente a este subcampo, revelaciones recientes sugieren que esta actitud resultó ser ingenua. Estos ataques pueden estar sucediendo en la actualidad. Posiblemente en una escala masiva.

1.3 Ejemplo de Ataque por Sustitución de Algoritmo

Tal como se ha mencionado anteriormente, en este trabajo se presenta también un software experimental a modo de *Prueba de Concepto*, en el que se implementa una *puerta trasera criptográfica*. Tal esquema se muestra con fines de investigación, prueba de concepto y testeo para la implementación. De ninguna manera se lo considera destinado a otros usos y aplicaciones más allá de lo académico. El mismo fue desarrollado por el *Grupo de Investigación en Criptografía y Seguridad Informática*, perteneciente al *Laboratorio de Informática, Software Seguro y Criptografía (LISSyC)*, de la *Facultad de Ingeniería del Ejército (FIE) de la Universidad de la Defensa Nacional (UNDEF)*.

Este software libre y de código abierto, se alinea con otras publicaciones de GICSI, relacionados a la seguridad informática en general y a la criptografía en particular. El mismo se puede encontrar disponible en la plataforma de alojamiento de proyectos de software libre *Github.com* [22], bajo la *Licencia Pública General de GNU versión 3 (GPLv3)*.

2 Sustitución de Algoritmo AES en *engine* OpenSSL

De acuerdo con el primero de los dos tipos de ataque descritos en [18], donde además se cita como ejemplo la aplicación al algoritmo *AES* con *128 bits* de llave en modo de operación *CBC* (*Cipher Block Chaining*), los autores muestran que los *Esquemas de Cifrado sin Estado* son típicamente subvertibles.

El tipo de ataque mencionado aplica a algoritmos de Cifrado Simétrico utilizando modos de operación que evidencian o exponen su vector de inicialización (*IV: Initialization Vector*).

Siguiendo a *Young y Yung* en los conceptos mencionados en apartados anteriores, y luego a *Goh, Boneh, Pinkas y Golle* [21], los autores consideran el problema de agregar un mecanismo oculto, subrepticio, de recuperación de la llave *k* utilizada en estos algoritmos para diferentes protocolos.

Sugieren que cuando el servidor necesitara un valor aleatorio para ser utilizado como *nonce*, sería posible utilizar, en su lugar, un derivado de la llave *k* en cuestión, que permitiera al atacante recuperar la llave original. De esta forma, teniendo en cuenta a los esquemas de *Cifrado Simétrico en Bloques* que "exponen" el *Vector de Inicialización* en modo *CBC*, en lugar del *IV* explícito generado aleatoriamente, se utilizaría el resultado de cifrar la llave de cifrado, mediante otra llave *k_s*, que se denomina "*de subversión*", en poder del atacante.

Este trabajo describe la implementación de una versión kleptográfica del algoritmo *AES-CBC*, dentro, o en la forma, de un motor o *engine* de *OpenSSL*. Consideraremos el ataque más simple, en el que el *IV* simplemente se reemplaza por el resultado de una función *F* sobre la clave a utilizar.

La Figura 1 muestra el funcionamiento del mecanismo `cipher_aes_128_cbc` de la librería *OpenSSL*. Esto es, el cifrado mediante el algoritmo *AES* con llave o clave de *128 bits* de longitud, en modo *CBC* y se lo compara con el funcionamiento de `cipher_aes_128_cbc_klepto`, implementado como *engine*. Este reemplazará la implementación original, para todos los llamados a estas funciones que se realicen desde programas que requieran a la librería esta funcionalidad.

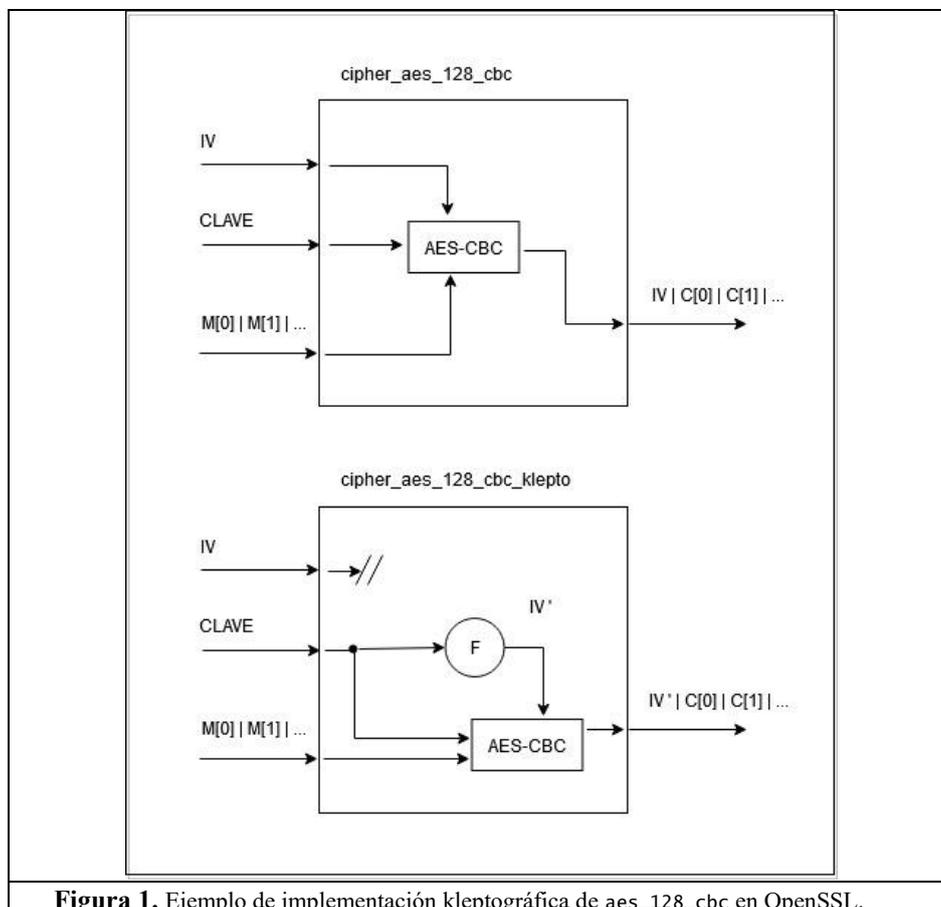


Figura 1. Ejemplo de implementación kleptográfica de aes_128_cbc en OpenSSL.

Exclusivamente y a modo de ejemplo, se presenta esta implementación de prueba. En un ataque verdadero requeriría de otro tipo de función, que pueda satisfacer determinadas propiedades que le permitan “suplantar” eficazmente al *engine* original y así engañar a su víctima.

En este caso, el IV producido originalmente, se descarta. Y se reemplaza por IV' . Este valor corresponde al resultado de aplicar la función F a la llave k , haciendo uso de la llave k' ; siendo k la llave de cifrado original (“ $CLAVE$ ” en el diagrama), y k' la llave de subversión, incluida o embebida en la función. El ataque se probará utilizando una conexión segura aplicando el protocolo TLS versión 1.2.

Una de las características más destacadas de la función F es que debería corresponder a algún esquema de cifrado que use la llave k' . Esta llave debe ser únicamente conocida por el atacante. De esta forma, solamente esta entidad maliciosa podría usufructuar los beneficios de esta vulnerabilidad del sistema. De forma adicional, se persigue también el ocultamiento del backdoor:

$$IV' = F_{k'}(k) \quad (1)$$

$$F_{k'}(k) = \text{CIFRADO}_{k'}(k) \quad (2)$$

2.1 Concepto de motor o "engine" en Librería OpenSSL

Desde su sitio web oficial [23], *OpenSSL* se define como un conjunto de herramientas robusto, de grado comercial y con todas las funciones para los protocolos de seguridad de la capa de transporte (*Transport Layer Security*, o *TLS*) y la capa de sockets seguros (*Secure Sockets Layer*, o *SSL*). A la vez, también es una librería de criptografía de propósito general.

En lo que respecta a los motores o *engines*[24-25], desde la versión 0.9.6 de *OpenSSL*, se agregó un nuevo componente para admitir implementaciones alternativas de funcionalidades criptográficas, más comúnmente utilizado para interactuar con dispositivos criptográficos externos, por ejemplo tarjetas aceleradoras.

Este componente, también entendido como objeto, se denominó motor o *engine*. Estos objetos actúan como contenedores para implementaciones de algoritmos criptográficos y admiten un mecanismo para permitir que se carguen dinámicamente en la aplicación en ejecución.

2.2 Detalles de la implementación

En el ejemplo presentado en este trabajo, se implementó, mediante un motor o *engine* *OpenSSL*, una versión kleptográfica del algoritmo AES 128 en modo CBC. Los archivos fuentes, junto con la configuración y script decodificador pueden descargarse del repositorio en Github del GICSI [22].

En el caso del *engine OpenSSL* presentado en este trabajo, si bien "reemplaza" la implementación original de *AES128* en modo *CBC*, *OpenSSL* en su implementación de los protocolos *TLS* versiones 1.1 y 1.2, siguiendo lo indicado en la sección 6.2.3.2 de la *RFC 4346* [26], particularmente lo descripto como alternativa (2)(b), generará el *IV* explícito cifrando un primer bloque a descartar por el destinatario. Por tal razón, esta implementación no realiza, estrictamente, un reemplazo de *IV* sino del primer bloque de texto cifrado generado.

Como fuera mencionado más arriba, este primer bloque será reemplazado por el resultado de $F(k, k')$, siendo k la llave de cifrado del algoritmo, y k' la llave de subversión, que se encuentra fijada en el código fuente del *engine* y en el *script* para realizar la decodificación.

En [18], para simplificar la presentación, los autores asumieron que la longitud del *IV* y la longitud de la llave k son las mismas. A la vez presentaron alternativas para cuando éste no fuera el caso. Para este ejemplo, con *AES-128-CBC*, esto no representa un problema.

Por otro lado, advertido también por los autores, el evitar *IVs* repetidos, evidenciados a través de textos cifrados, requeriría limitar la sustitución de *IV* a un texto cifrado. Esto requiere el uso de un *Esquema de Subversión con Estado*. En el presente

trabajo no se intentará evitar esta repetición ya que se considerará que las llaves no se repetirán en el escenario planteado. Dado que *OpenSSL* en su implementación de los protocolos *TLS* versiones 1.1 y 1.2, deriva una llave de *16 bytes* que no se podrá distinguir de *16 bytes* aleatorios. Como fuera indicado, para el caso de prueba para este trabajo, el resultado se obtendrá a partir de la *suma módulo 2* o *XOR* con el valor -fijo- de la llave de subversión. Téngase en cuenta además que el reemplazo se realiza sólo inicialmente, es decir, sólo una vez.

3 Resultados experimentales

3.1 Captura de conexión segura

Para la captura de paquetes de red de una conexión segura se realizó utilizando el utilitario *s_client* de *OpenSSL*. Se trata básicamente de un comando que permite la realización de pruebas y depuración o *debug* sobre conexiones *TLS*.

Al margen de lo anterior, téngase en cuenta que todo software del sistema que se encuentre enlazado dinámicamente con la librería *OpenSSL* utilizaría este *engine* *kleptográfico*.

El comando ejecutado fue el siguiente:

```
$ echo "GET /" | openssl s_client -ign_eof -tls1_2 -cipher \
AES128-SHA -connect www.google.com:443 -servername
www.google.com
```

Listado 1. Ejemplo de ejecución de *s_client* para generación de conexión segura.

Habiendo configurado previamente el sistema para la utilización del *engine* para todo caso en que se requiera a *OpenSSL* utilizar *AES,-128-CBC*. Así se realiza una petición al sitio web de Google para obtener su página de inicio.

La captura se registra en un archivo *.pcap*, que luego alimentará al script decodificador, como se muestra en el apartado siguiente.

3.2 Decodificación de captura

Como fuera adelantado, el otro componente necesario para probar el ataque, es el script decodificador. Este script tomara por entrada la captura generada de acuerdo al **Listado 1** y recuperará el *IV* explícito enviado.

Luego aplicará la operación *XOR* sobre éste y la llave de subversión fija *k'* para obtener así la llave *k*, que fue utilizada para cifrar.

Finalizado este procedimiento, se identificarán los mensajes *TLS* de tipo "*Application Data*" para descifrarlos y presentarlos como salida.

```
$ python decodificar.py
```

```

IV explícito:
b'\xdf\xbeQ\xfd\xcd\xc4\xae9L\xf0\xc7\rk\x15\t'
llave: b' A\xae\x022;\xceQ\xc6\xb3\x0f8\xf2\x94\xea\xf6'
data: b"\xbc)Q\xe7\\\xab\x17`...
descifrado: b'GET /...\x05\x05\x05\x05\x05'

```

Listado 2. Salida de script `descodificar.py` con ejemplo de datos descifrados.

Tal como puede apreciarse en el **Listado 2**, se encuentra descifrada la petición *HTTP* con el método "*GET*" que fuera enviada en el ejemplo. También puede identificarse el *relleno o padding*, de 5 bytes, que corresponden al final del bloque en texto en claro.

4 Trabajo futuro

Se planea la continuación del desarrollo de diferentes esquemas *kleptográficos* para la experimentación y evaluación de su factibilidad y eficacia.

En particular, se intentará abordar el estudio de otras funcionalidades criptográficas como por ejemplo: generación de números aleatorios, funciones de *hashing*, y algoritmos de cifrado asimétrico.

5 Conclusiones

Se han presentado las generalidades, a través de un ejemplo de implementación, de una técnica *kleptográfica*. Aunque específico, este primer ejemplo representa un caso posible de aplicación a un algoritmo en particular, presente en todas las *ciphersuites* aceptadas para *TLS 1.2*. Incluso, es la única definida como obligatoria.

Aunque el escenario aquí presentado, requiere e implica el compromiso inicial del sistema, el ataque es una *puerta trasera o backdoor* no detectable "*over the wire*", ni siquiera monitoreando la red. Además persiste, aún frente a actualizaciones del software del Sistema Operativo, incluyendo aún, a aquellas que actualicen la librería `OpenSSL`,

Es por estas y otras capacidades, que se puede apreciar la potencia y alcance de este tipo de *malware*.

Referencias

1. Young, Adam L. and Moti Yung. "Cryptovirology: extortion-based security threats and countermeasures." Proceedings 1996 IEEE Symposium on Security and Privacy (1996): 129-140.
2. Young, Adam L. and Moti Yung. "The Prevalence of Kleptographic Attacks on Discrete-Log Based Cryptosystems." CRYPTO (1997).
3. Young, Adam L. and Moti Yung. "Kleptography: Using Cryptography Against Cryptography." EUROCRYPT (1997).
4. Young, Adam L. and Moti Yung. "Malicious cryptography - exposing cryptovirology." (2004).
5. Young, Adam L. and Moti Yung. "A Space Efficient Backdoor in RSA and Its Applications." Selected Areas in Cryptography (2005).
6. Young, Adam L. and Moti Yung. "An Elliptic Curve Backdoor Algorithm for RSASSA. " Information Hiding (2006).
7. Albertini, Ange, Jean-Philippe Aumasson, Maria Eichlseder, Florian Mendel and Martin Schl affer. "Malicious Hashing: Eve's Variant of SHA-1." Selected Areas in Cryptography (2014).
8. Young, Adam L. and Moti Yung. "Cryptography as an Attack Technology: Proving the RSA/Factoring Kleptographic Attack. " The New Codebreakers (2015).
9. Russell, Alexander, Qiang Tang, Moti Yung and Hong-Sheng Zhou. "Cryptography: Clipping the Power of Kleptographic Attacks." ASIACRYPT (2015).
10. Indarjani, Santi. Sugeng, Kiki. Widjaja, Belawati. "Modification Attack Effects on PRNGs: Empirical Studies and Theoretical Proofs." (2015).
11. Young, Adam L. and Moti Yung. "Cryptovirology: the birth, neglect, and explosion of ransomware." Commun. ACM 60 (2017): 24-26.
12. Teseleanu, George. "Random Number Generators Can Be Fooled to Behave Badly." IACR Cryptology ePrint Archive (2018).
13. Markelova, A. V. "Vulnerability of RSA Algorithm." (2018).
14. Fischlin, Marc. Janson, Christian. Mazaheri, Sogol. "Backdoored Hash Functions: Immunizing HMAC and HKDF." (2018): 105-118.
15. Xiao, Dianyan and Yang Yu. "Klepto for Ring-LWE Encryption." Comput. J. 61 (2018): 1228-1239.
16. Yogi, Manas. Aparna, S.. "Novel insights into Cryptovirology A Comprehensive Study." International Journal of Computer Sciences and Engineering. 6. (2018): 1252-1255.
17. Zimba, Aaron. Chishimba, Mumbi. "On the Economic Impact of Crypto-ransomware Attacks: The State of the Art on Enterprise Systems." European Journal for Security Research. (2019).
18. Bellare M., Paterson K.G., Rogaway P. "Security of Symmetric Encryption against Mass Surveillance." Advances in Cryptology. CRYPTO 2014. Lecture Notes in Computer Science, vol 8616. Springer, Berlin, Heidelberg (2014).
19. Mihir Bellare, Joseph Jaeger, and Daniel Kane. "Mass-surveillance without the State: Strongly Undetectable Algorithm-Substitution Attacks." In Proceedings of the 22nd ACM SIGSAC Conference on Computer and Communications Security (CCS '15). Association for Computing Machinery, New York, NY, USA, 1431-1440. (2015).
20. Dunkelman, Orr and L eo Perrin. "Adapting Rigidity to Symmetric Cryptography: Towards 'Unswerving' Designs." Proceedings of the 5th ACM Workshop on Security Standardisation Research Workshop. (2019).

21. E.-J. Goh, D. Boneh, B. Pinkas, and P. Golle. "The design and implementation of protocol-based hidden key recovery". In C. Boyd and W. Mao, editors, ISC 2003, volume 2851 of LNCS, pages 165-179. Springer. (2003).
22. Proyecto keplto-openssl-engine. GICSI. Repositorio en Github. En línea: <https://github.com/gicsi/keplto-openssl-engine>.
23. Home page. OpenSSL. Sitio oficial. En línea: <https://www.openssl.org/>.
24. ENGINE cryptographic module support. OpenSSL. Sitio oficial. En línea: <https://www.openssl.org/docs/man1.0.2/man3/engine.html>.
25. README.ENGINE. OpenSSL. Repositorio en Github. En línea: <https://github.com/openssl/openssl/blob/master/README.ENGINE>.
26. RFC 4346. The Transport Layer Security (TLS) Protocol Version 1.1. IETF. En línea: <https://tools.ietf.org/html/rfc4346>.
27. RFC 5246. The Transport Layer Security (TLS) Protocol Version 1.2. IETF. En línea: <https://tools.ietf.org/html/rfc5246>.