

INSTITUTO POLITÉCNICO NACIONAL Escuela Superior de Cómputo

ESCOM

Trabajo Terminal

"Protocolo criptográfico para el almacenamiento sin duplicados en la nube, resistente a ataques por fuerza bruta."

2016-B045

Presentan

Eder Jonathan Aguirre Cruz Diana Leslie González Olivier Jhonatan Saulés Cortés

Dra. Sandra Díaz Santiago



Índice

1.		oducción 1
	1.1.	Definiciones, acrónimos y abreviaturas
	1.2.	Contexto
	1.3.	Problemática
	1.4.	¿Qué se ha hecho antes?
	1.5.	Solución propuesta
	1.6.	Justificación
	1.7.	Objetivos
		1.7.1. Objetivo General
		1.7.2. Objetivos Específicos
2.	\mathbf{Pre}	liminares 9
	2.1.	Definiciones.
		2.1.1. Servicios criptográficos.
	2.2.	Ataques a servicios criptográficos
	2.3.	Criptografía Simétrica
	2.4.	Criptografía Asimétrica
	2.5.	Cifrado por bloques
	2.6.	RSA
	2.7.	Firmas a ciegas
	2.8.	Funciones Hash
	2.9.	Cómputo Nube
3.	Aná	disis y diseño 20
٠.		Glosario de Términos
	3.2.	Arquitectura del sistema
		Descripcion de procesos
	0.0.	Descripción del proceso subir archivo
		Participantes
		Descripción del proceso Descargar archivo
		Participantes
		Descripción del proceso eliminar archivo
		Participantes
	3.4.	Requerimientos Funcionales
	3.5.	Requerimientos No Funcionales
	3.6.	Reglas de Negocio
	3.7.	Especificación de Plataforma
	3.8.	Casos de Uso
		3.8.1. CUSLL1 Generar las llaves del servidor de llaves
		Descripción completa
		Atributos importantes

Trayectorias del Caso de Uso	33
CUSLL2 Generar firma ciega (y)	35
Descripción completa	35
Atributos importantes	35
Trayectorias del Caso de Uso	35
CUN3 Almacenar archivo cifrado	36
Descripción completa	36
Atributos importantes	36
Trayectorias del Caso de Uso	37
CUN4 Descargar archivo cifrado	38
Descripción completa	38
Atributos importantes	38
Trayectorias del Caso de Uso	38
CUN5 Eliminar archivo cifrado	40
Descripción completa	40
Atributos importantes	40
Trayectorias del Caso de Uso	40
CUCL1 Subir archivo	42
Descripción completa	42
Atributos importantes	42
Trayectorias del Caso de Uso	43
CUCL3 Descargar archivos descifrados	45
Descripción completa	45
Atributos importantes	45
Trayectorias del Caso de Uso	45
CUCL4 Eliminar archivos cifrado	47
Descripción completa	47
Atributos importantes	47
Trayectorias del Caso de Uso	47
	49
	CUSLL2 Generar firma ciega (y). Descripción completa Atributos importantes Trayectorias del Caso de Uso CUN3 Almacenar archivo cifrado Descripción completa Atributos importantes Trayectorias del Caso de Uso CUN4 Descargar archivo cifrado Descripción completa Atributos importantes Trayectorias del Caso de Uso CUN4 Descargar archivo cifrado Descripción completa Atributos importantes Trayectorias del Caso de Uso CUN5 Eliminar archivo cifrado Descripción completa Atributos importantes Trayectorias del Caso de Uso CUCL1 Subir archivo Descripción completa Atributos importantes Trayectorias del Caso de Uso CUCL3 Descargar archivos descifrados Descripción completa Atributos importantes Trayectorias del Caso de Uso CUCL3 Descargar archivos descifrados Descripción completa Atributos importantes Trayectorias del Caso de Uso CUCL4 Eliminar archivos cifrado. Descripción completa Atributos importantes

Índice de Figuras

1.1.	Solución Propuesta	6
2.1.	Diagrama de Criptografía Simétrica	12
2.2.	Diagrama de Criptografía Asimétrica	13
2.3.	Diagrama de Cifradores por Bloques	14
3.1.	Arquitectura del sistema	22
3.2.	BPMN Subir archivo	23
3.3.	BPMN Descargar archivo	25
3.4.	BPMN Eliminar archivo	26
3.5.	Diagrama de Casos de Uso del sistema	32

Índice de Tablas

3.1.	Requerimientos funcionales del servidor de llaves	27
3.2.	Requerimientos funcionales del cliente	27
3.3.	Requerimientos funcionales del Servicio de almacenamiento (Nube)	28
3.4.	Requerimientos no funcionales del sistema	30

Capítulo 1

Introducción

1.1. Definiciones, acrónimos y abreviaturas

Acrónimos

- HP: Hewllet-Packard.
- DupLESS: Server-Aided Encryption for Deduplicated Storage (Cifrado Asistido por un Servidor para Almacenamiento Sin Duplicados).
- ABS: The Apportioned Backup System (Sistema de Respaldo Asignado).
- SIGOPS: Special Interest Group on Operating Systems (Grupo de Interés Especial sobre Sistemas Operativos).
- TahoeFS: The Least-Authority Filesystem (Sistema de Archivos de Menor Autoridad).
- AES: Advanced Encryption Standard (Estándar de Cifrado Avanzado).
- DES: Data Encryption Standard (Estándar de Cifrado de Datos).
- RSA: Rivest Shamir Adleman.
- MD: Message Digest (Resumen del Mensaje).
- SHA: Secure Hash Algorithm (Algoritmo Seguro de Hash).
- NIST: National Institute of Standards and Technology (Instituto Nacional de Estándares y Tecnología).
- SaaS: Software as a Service (Software como Servicio).
- PaaS: Platform as a Service (Plataforma como Servicio).
- IaaS: Infracstructure as a Service (Infraestructura como Servicio).

- API: Application Programming Interface (Interfaz de Programación de Aplicaciones).
- BPMN: Business Process Model and Notation (Modelo de Proceso Empresarial y Notación).

1.2. Contexto

En el nuevo ambiente de las tecnologías de la información se encuentran los usuarios de estas tecnologías y las organizaciones, cualquier movimiento de almacenamiento masivo puede ser realizado mediante modelos basados en el cómputo nube, es decir, el almacenamiento en la nube. Asimismo, al manejar un gran volumen de información, los usuarios buscan la posibilidad de que al almacenar esos datos puedan ser accedidos a ellos de manera fácil [16].

El cómputo nube es un término general utilizado para nombrar así a la provisión de servicios de almacenamiento a través de Internet que ha sido utilizado para facilitar el cambio de los modelos de negocios, agilizar procesos y reducir los costos de operación. Uno de los mayores beneficios que ofrece este servicio es la virtualización de los centros de datos, que pueden operar de manera automatizada, sin necesidad de la presencia de una persona física y ser pueden ser gestionados en cualquier momento y tiempo. De acuerdo con un estudio realizado por la consultora Market Research Media, el cloud computing generará \$270,000 millones de dólares en 2020, por lo que empresas como Google, Amazon, IBM, Oracle y Apple han adoptado este sistema como parte del servicio brindado a sus consumidores, por ejemplo Google Drive o iCloud, a través de los cuales, con sólo estar conectados a Internet, los usuarios tienen la posibilidad de utilizarlos [3].

Básicamente el almacenamiento en la nube se caracteriza por 5 puntos esenciales que son:

- Autoservicio on-demand o pago por evento
- Acceso ubicuo a la red (uso de los servicios cuando sea y donde sea)
- Fondo común de recursos
- Rápida elasticidad
- Servicio medido [10].

1.3. Problemática

Hoy en día el manejo de información en la sociedad juega un papel importante en el desarrollo de las actividades que la conforman. Millones de personas en el mundo tienen la facilidad de acceder a un dispositivo electrónico que les permite manipular esta información o almacenarla para posteriormente darle un uso específico. La información que circula en dispositivos electrónicos es mayor a la memoria disponible que ofrecen estos, a medida que

el volumen de información aumenta, también lo hace la demanda para los servicios de almacenamiento en línea [2]. Un gran incremento en el uso de estos servicios implica tener más infraestructura y personal para que los sistemas de almacenamiento tengan más capacidad y puedan cubrir la demanda que se presenta en el mercado. Si bien el almacenamiento logró dar buenos resultados al cliente en sus primeras etapas, ahora la preocupación por el incremento de infraestructura para seguir dando esos resultados se ha incrementado considerablemente [1].

El cambio en las estrategias de negocio y la explosión de datos digitales se ha lanzado enormes demandas de alto volumen y almacenamiento de datos eficiente. Debido a los limitados recursos financieros y altos gastos de almacenamiento de datos electrónicos, los usuarios prefieren almacenar sus datos en los entornos de nube, el almacenamiento en la nube permite a sus usuarios transferir sus datos y aplicaciones en la web para que puedan operar esos programas sin ninguna infraestructura física necesaria. Hay recursos limitados de almacenamiento y de red en el sistema de nube. La totalidad de los servicios en la nube que se han ofrecido hasta ahora, permite a los usuarios detener los problemas mediante el uso de los dos aspectos importantes de la fiabilidad y elasticidad [1].

Una de las principales razones del incremento en el tamaño en la estructura de almacenamiento de servicios en linea es la duplicación de archivos por varios y diferentes usuarios, existen muchas copias en la nube de un mismo archivo que se encuentra presente en diferentes cuentas de usuarios. Por ejemplo ncantidad de usuarios pueden subir la misma canción a la nube, por lo tanto esta se encuentra almacenada en las n cantidad de cuentas que tiene registro la nube, esta misma canción que se encuentra almacenada está cubriendo un espacio en la memoria del servicio, si se tuviera una sóla copia almacenada de esta canción se ahorraría mucho espacio en la nube que podría utilizarse para el aalmacenamiento de un archivo diferente . Según un estudio [7] realizado por HP se estima que hay 1 Exabyte de datos almacenados en la nube, además de 2012 a 2017, las cargas de trabajo de los centros de datos crecerán 2.3 veces, mientras que en la nube aumentarán 3.7 veces, lo cual implica que el Exabyte que se estima se podría llegar a triplicar y las empresas que proporcionan estos servicios disminuyen su oferta en el mercado.

1.4. ¿Qué se ha hecho antes?

	APLICACIONES				
	DupLESS	TahoeFS	SIGOPS	Flud Backup	ABS: The
			Oper.Syst.		Apportio-
					ned Backup
					System
Evitar duplica-	Si	No	Sin informa-	No	Si
ción de archivos			ción		
Seguridad al	Alta	Media	Sin informa-	Media	Alta
cliente			ción		
Resistencia a	Si	Media	Sin informa-	No	No
ataques por			ción		
fuerza bruta					
Compromiso de	Alto	Alto	Sin informa-	Alto	Alto
resistencia ante			ción		
fallos					
Privacidad	Si	Si	Sin informa-	No	Si
			ción		
Servidor Seguro	Si	Si	Sin informa-	Si	Si
			ción		
Implementación	Pruebas	Actualmente	Sin informa-	Actualmente	Pruebas
		Operacional	ción	Inactivo	
Código abierto	Si	Si	Sin informa-	Si	No
			ción		
Gratuita o de	Sin informa-	Ambos	Sin infroma-	Gratuito	Sin informa-
paga	ción		ción		ción

DupLESS

Este protocolo usa un servicio de almacenamiento en la nube, además implementa una interfaz sencilla con operaciones como guardar, recuperar o borrar un archivo. Es más adecuado para aplicaciones backup y busca proteger la confidencialidad de datos de los clientes, para ello usa seguridad semántica. Además promete capacidad de resistencia ante fallos, protección contra un servidor malintencionado, evitar duplicación de archivos y compatibilidad con diferentes sistemas operativos.

■ TahoeFS

Este sistema utiliza diez diferentes servidores que se interconectan entre sí y consta de archivos mutables e inmutables. Se basa en la restricción a los usuarios de cierto comportamiento. A los archivos mutables les permite operaciones como leer y verificar y a los inmutables les permite leer, escribir y crear copia de solo lectura. Hace uso de cifrado convergente, el código Reed-Solomon para la tolerancia a fallos, el servicio AllMyData y control de acceso descentralizado. Es un servicio que promete almacenamiento seguro, integridad y confidencialidad a largo plazo y va enfocado a aplicaciones

backup.

■ SIGOPS Oper.Syst.

De este sistema no se cuenta con mucha información acerca de su funcionamiento interno, sin embargo sabemos que va mas enfocado al desarrollo de sistemas operativos seguros.

■ Flud Backup

El proyecto Flud Backup está actualmente inactivo, sin embargo se crearon diversas versiones para Ubuntu y Fedora donde usan paquetes distribuidos y un sistema de confianza. Prometen que los datos que se copian deben ser indestructibles y copias de seguridad descentralizadas.

ABS

Este sistema se centra en el caso de uso de diez PC's conectadas a través de una LAN o a través de conexiones de Internet de Banda Ancha. Se basa en el almacenamiento de fragmentos y algo que denominan 'almacén de instancia única' donde si dos usuarios almacenan el mismo contenido del archivo, el sistema generará los fragmentos independientes de cada archivo y solamente almacenará una copia de cada fragmento en la red. También tiene un esquema de asignación de versione basada en rsync (para generar una firma de diferencia sobre el archivo, la cual es una representación compacta, basada en el hash de un archivo que permita comparar entre dos versiones de archivos y verificar si están duplicadas. Promete el almacenamiento de datos seguro y eficiente, privacidad y seguridad, esto a través de tablas hash distribuidas, firmas de clave privadas, control de versiones y cifrado convergente. Además es tolerante a fallas catastróficas a nodos y permite unir nodos y restaurar operaciones sin pérdida de datos.

1.5. Solución propuesta

La eliminación de duplicación de datos es una experiencia progresiva que puede disminuir drásticamente la cantidad de información de respaldo almacenada eliminando todos los datos redundantes como se ilustra en la figura 1.1. Al evitar la duplicación de datos explota el consumo de almacenamiento mientras que permite a las tecnologías de información recuperar más datos de respaldo de líneas cercanas durante más tiempo. Esto recupera enormemente la capacidad del disco de copia de seguridad establecida, alterando la forma en que los datos están protegidos. En general, la eliminación de duplicados compara la información nueva con la información actual de los trabajos anteriores de copia de seguridad o archivado y elimina las redundancias en la nube reduciendo la asignación de almacenamiento dentro de esta, puede reducir las necesidades de almacenamiento en hasta un $80\,\%$ para archivos y copias de seguridad que los usuarios resguardan en la nube. Las ventajas de no tener duplicados en la nube incluyen una mayor capacidad de almacenamiento y ahorro presupuestario, al igual que la minimización del ancho de banda para menos costosa y más rápida la repetición de la información fuera de la reserva simplificando y mejorando la gestión del almacenamiento de datos [20].

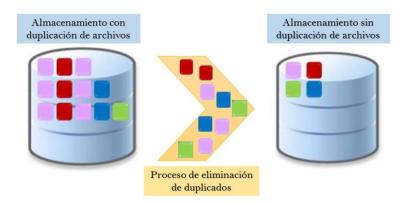


Figura 1.1: Solución Propuesta

El objetivo es almacenar más datos en menos espacio mediante la segmentación de los archivos en pequeños trozos de tamaño variable (32 a 128 KB), la identificación de fragmentos duplicados, manteniendo una sola copia de cada trozo. Las copias repetidas del trozo se sustituyen por una referencia a la única copia. Los trozos se comprimen y luego son organizados en contenedores especiales de archivos en la carpeta Información del volumen del sistema. Para garantizar la privacidad de los datos obtenidos después del proceso de eliminación de duplicación, es posible utilizar algoritmos criptográficos [11].

Una posible solución para la protección a los datos y eliminar duplicaciones de estos, es echar mano de la criptografía. Ciencia que se encarga del estudio de técnicas para transformar la información a una forma que no pueda entenderse a simple vista; sin embargo, el objetivo de la Criptografía no es sólo mantener los datos secretos, sino también protegerlos contra modificación o manipulación y comprobar la fuente de los mismos [8].

Está ciencia que matiene la información segura se encuentra dividida en dos grandes tipos: Criptográfia simétrica y la Criptografía asimétrica.

- La criptografía simétrica o también llamada criptografía de llave privada, basa su seguridad en una sóla llave que se comparte entre dos usuarios que quieren compartir información, dicha llave es utilizada para cifrar un archivo al ser enviado al otro usuario y este utilizará la misma llave para descifrarlo cuando lo reciba.
- La criptografía asimétrica o criptografía de llave pública involucra el uso de un par de llaves para cada usuario que desea comunicarse, estas llaves llamadas pública y privada. Para que un usuario envíe un archivo a otro usuario necesita cifrar el archivo con la llave pública de ese usuario al que se desea enviar, y cuando lo reciba ese usuario lo deberá descifrar con su llave privada o secreta. De esta manera se evita el compartir llaves para cifrar y descifrar como sucede en la criptografía simétrica y reduce los riesgos de un ataque de adversarios.

Puesto que ambas cuestiones, la eliminación de duplicados y la privacidad de la información, son importantes, se ha comenzado a proponer mecanismos que solucionen ambos

problemas de manera conjunta, que son: Dupless [2], ABS: the apportioned backup system. [5], Flud Backup [17], SIGOPS Oper. Syst. [6], TahoeFS [24].

1.6. Justificación

En la actualidad millones de personas usan los servicios de almacenamiento que ofrece la nube, ya sean gratuitos o privados, este número de personas ha ido en un incremento exponencial lo cual hace que el espacio de almacenamiento disminuya, entonces ¿Cómo podría mitigar el problema de almacenamiento y tener privacidad de los datos al mismo tiempo?

Usando la criptografía clásica para poder cifrar un archivo se utiliza una clave privada la cuál es distinta para cada usuario, cada vez que se cifra un archivo el resultado de este es diferente para cada intento. Por tanto no se puede evitar la duplicación de archivos utilizando este mecanismo de la criptografía y se deben implementar soluciones más robustas.

Una solución para tener privacidad y evitar duplicación la proporcionó John R. Douceur, la cual dice que teniendo a M que será el contenido de un archivo de aquí en adelante denominado el mensaje, el cliente primero calcula una clave $K \leftarrow H(M)$ mediante la aplicación de una función de hash criptográfica H al mensaje y luego calcula el texto cifrado $C \leftarrow E(K,M)$ a través de un esquema de cifrado simétrico determinista. El derivado del mensaje K se almacena por separado cifrándolo con una llave por cliente. Un segundo cliente B cifra el mismo archivo M que producirá el mismo C, evitando la duplicación. [14]

En el artículo publicado por Mihir Bellare, Sriram Keelveedhi, Thomas Ristenpart, nombrado "DupLESS: Server-Aided Encryption for Deduplicated Storage" [2], se observó que uno de los principales problemas al que nos enfrentamos es que el esquema de cifrado solo es seguro cuando el espacio de mensajes es demasiado grande, por lo tanto agentes externos pueden provocar agravios a la integridad de la información de los usuarios.

Si bien esta solución se ocupa de la duplicación de archivos deja muy vulnerable el aspecto de la privacidad, ya que ante un espacio de mensajes pequeño las amenazas del adversario son demasiadas. Si se tuvieran como ejemplo 1000 mensajes, para el adversario sería muy fácil intentar encontrar la clave, probando las 1000 claves posibles generadas con la función hash, hasta descifrar el archivo, por lo tanto se comprueba que un espacio de 1000 mensajes sigue siendo pequeño.

Es por ello que este trabajo terminal tiene como principal meta atacar esta problemática de privacidad, proponiendo una arquitectura del sistema que a través de un servidor de llaves se generaran llaves de acuerdo al contenido del archivo, para con esta se pueda cifrar y luego almacenar en la nube donde se eludirá la duplicación de archivos. Dicha arquitectura se explica con detalle en el siguiente apartado.

1.7. Objetivos

1.7.1. Objetivo General

Desarrollar un protocolo criptográfico para evitar la duplicación de archivos almacenados en la nube, garantizando la privacidad de los usuarios contra adversarios cuando el espacio de mensajes es pequeño, utilizando algoritmos criptográficos para su implementación.

1.7.2. Objetivos Específicos

- Evitar la duplicación de archivos que sean almacenados por los usuarios de la nube
- Proteger ante los adversarios la información de los usuarios de la nube
- Establecer un esquema de autenticación de usuarios
- Reducir la pérdida y filtración de información de los usuarios de la nube

Capítulo 2

Preliminares

El contenido de este capítulo abordará temas estrechamente relacionados con la criptografía, la seguridad de la información y las implicaciones que ésta podria traer si esta se encuentra corrompida por algun adversario. También, este capítulo contiene información acerca de los 2 tipos de criptografía que existen mencionando los diferentes esquemas de cifrado y los modos de operación que son utilizados por algunos de estos. De igual forma se describe con detalle los servicios que ofrece el cómputo nube, haciendo énfasis en un servicio en particular que es el de almacenamiento que se utilizará para la implementación de este protocolo criptografico.

2.1. Definiciones.

- Criptografía. La Criptografía es la ciencia que se encarga del estudio de técnicas matemáticas relacionadas con aspectos de seguridad para transformar la información a una forma que no pueda entenderse a simple vista; sin embargo, el objetivo de la Criptografía no es sólo mantener los datos secretos, sino también protegerlos contra modificación y comprobar la fuente de los mismos [9].
- Criptoanálisis. Es la ciencia que se ocupa del análisis de un texto cifrado para obtener la información original sin conocimiento de la clave secreta, esto es, de forma ilícita rompiendo así los procedimientos de cifrado establecidos por la Criptografía, por lo que se dice que Criptoanálisis y Criptografía son ciencias complementarias pero contrarias. El criptoanálisis es el arte de descifrar comunicaciones cifradas sin conocer las llaves [25].

2.1.1. Servicios criptográficos.

Los servicios criptográficos son aquellos que garantizan en un sistema de información la adquisición, almacenamiento, procesamiento y transmisión de la información y para lograrlo se valen de uno o más objetivos fundamentales.

- Confidencialidad. Es un servicio utilizado para mantener el contenido de la información de todos, excepto los autorizados a tenerla. El secreto es un término sinónimo de confidencialidad y privacidad. Hay numerosos enfoques para proporcionar confidencialidad, que van desde la protección física a los algoritmos matemáticos que hacen que los datos sean ininteligibles.
- Autenticación. Es un servicio relacionado con la identificación. Esta función se aplica tanto a las entidades como a la propia información. Dos partes que participan en una comunicación deben identificarse entre sí. La información entregada a través de un canal debe ser autenticada en cuanto al origen, fecha de origen, contenido de los datos, tiempo enviado, etc. Por estas razones este aspecto de la criptografía suele subdividirse en dos clases principales: autenticación de entidad y autenticación de origen de datos. La autenticación de origen de datos proporciona implícitamente la integridad de los datos (si se modifica un mensaje, la fuente ha cambiado).
- Integridad. Es un servicio que se ocupa de la alteración no autorizada de los datos. Para asegurar la integridad de los datos, se debe tener la capacidad de detectar la manipulación de datos por parte de algún adversario. La manipulación de datos incluye cosas tales como inserción, supresión y sustitución.
- No repudio. Es un servicio que impide a una entidad negar compromisos o acciones anteriores. Cuando surgen disputas debido a que una entidad niega que se tomaron ciertas acciones, es necesario un medio para resolver la situación. Por ejemplo, una entidad puede autorizar la compra de una propiedad por otra entidad y posteriormente denegar que se concedió dicha autorización. Se necesita un procedimiento que involucre a un tercero de confianza para resolver la disputa [9].

2.2. Ataques a servicios criptográficos.

Un ataque es una violación a la seguridad de la información realizada por intrusos que tienen acceso físico al sistema sin ningún tipo de restricción, su objetivo es robar la información o hacer que ésta pierda valor relativo, o que disminuyan las posibilidades de su supervivencia a largo plazo.

- Ataque sólo con texto cifrado. Este caso es cuando el criptoanalista sólo conoce el criptograma y el algoritmo con que fue generado; con esta información pretende obtener el texto en claro.
- Ataque con texto original conocido. En esta situación el criptoanalista conoce mensajes en claro seleccionados por él mismo y sus correspondientes criptogramas, así como el algoritmo con que éstos fueron generados; aquí el objetivo es conocer la clave secreta y poder descriptar libremente cualquier texto.

- Ataque con texto cifrado escogido. El criptoanalista conoce el algoritmo de cifrado, así como un criptograma seleccionado por él mismo y su correspondiente texto en claro, su objetivo es obtener el mensaje en claro de todo criptograma que intercepte.
- Ataque con texto escogido. En este caso el criptoanalista además de conocer el algoritmo de cifrado y el criptograma que quiere descriptar, también conoce el criptograma de un texto en claro que él elija y el mensaje en claro de un criptograma también elegido por él [26].

2.3. Criptografía Simétrica.

Los esquemas criptográficos simétricos también se conocen como esquemas o algoritmos de clave simétrica, clave secreta y de clave única. Consideremos un esquema de cifrado que consiste en los conjuntos de transformaciones de cifrado y descifrado $Ee: e \in \mathcal{K}$ y $Dd: d \in \mathcal{K}$, respectivamente, donde K es el espacio clave. El esquema de cifrado se dice que es de clave simétrica si para cada par asociado de cifrado/descifrado de claves (e, d), es computacionalmente "fácil" para determinar d conociendo sólo e, y determinar e a partir de e de no los esquemas de cifrado de clave simétrica más prácticos, la clave simétrica término se convierte apropiado [9].

Cuando exisen dos usuarios, que quieren comunicarse para compartir información a través de un canal inseguro que puede ser Internet, teléfonos móviles o comunicación LAN inalámbrica, etc, se presenta un problema, ya que existe algún adversario que tiene acceso a ese canal de comunicación, este tipo de escucha no autorizada se llama espionaje. En esta situación, la criptografía simétrica ofrece una solución: el usuario cifra su mensaje x usando un algoritmo simétrico, dando el texto cifrado y. El usuario destinatario recibe el texto cifrado y descifra el mensaje, si se tiene un algoritmo de cifrado fuerte, el texto cifrado se verá como bits aleatorios al adversario y no contendrá ninguna información que le sea útil [12].

Los algoritmos criptográficos simétricos tienen dos versiones: cifrador en bloque y cifrador de flujo. El beneficio del uso de un algoritmo simétrico radica en el procesamiento rápido para cifrar y descifrar un alto volúmen de datos. El cifrado simétrico es una táctica eficaz de almacenamiento de información sensible en una base de datos, un registro o archivo [18].

Así como la criptografía tiene grandes ventajas para la solución en la comunicación de dos agentes a través de un canal inseguro, también cuenta con ciertas desventajas que son:

- La seguridad depende de un secreto compartido entre el emisor y el receptor.
- La administración de las claves no es escalable.
- La distribución manual de llaves es costosa, ocupa mucho tiempo y es propensa a errores.
- La distribución de claves debe hacerse a través de algún medio seguro como centros de distribución de llaves, implementación de algoritmos, etc [21].

El esquema de cifrado simétrico se puede representar a través de la siguiente figura 2.1.



Figura 2.1: Diagrama de Criptografía Simétrica.

2.4. Criptografía Asimétrica.

En el modelo clásico de criptografía, dos entidades escogen secretamente la clave K. K da lugar a una regla de cifrado ek y una regla de descifrado dk. En este criptosistema, dk es el mismo que ek o fácilmente derivado de él, a este se le llama criptosistema de clave simétrica, ya que la exposición de cualquiera ek o dk hace que el sistema sea inseguro. Un inconveniente de un sistema de clave simétrica es que requiere la comunicación previa de la clave K entre estas dos entidades, utilizando un canal seguro antes de que se transmita cualquier texto cifrado [23].

La idea detrás de un criptosistema de clave pública es que podría ser posible encontrar un criptosistema donde es computacionalmente imposible determinar dk dado ek. Si es así, entonces la regla de cifrado ek es una clave pública que podría ser publicada en un directorio, por ejemplo (de ahí el término sistema de clave pública). La ventaja de un sistema de clave pública es que una entidad puede enviar un mensaje cifrado a otra entidad (sin la comunicación previa de una clave secreta compartida) utilizando la regla de cifrado pública ek. La entidad que recibe la comunicación será la única que puede descifrar el texto cifrado, utilizando la regla de descifrado dk, que se llama la clave privada [23].

Sea $Ee: e \in \mathcal{K}$ un conjunto de transformaciones de cifrado, y sea $Dd: d \in \mathcal{K}$ el conjunto de transformaciones de descifrado correspondientes, donde K es el espacio clave. Considere cualquier par de transformaciones asociadas de cifrado/descifrado (Ee, Dd) y suponga que cada par tiene la propiedad de que saber Ee es computacionalmente inviable, dado un texto cifrado $c \in \mathcal{C}$, para encontrar el mensaje $m \in \mathcal{M}$ tal que Ee (m) = C. Esta propiedad implica que dada e es imposible determinar la clave de descifrado correspondiente d. (Por supuesto, e y d son simplemente medios para describir las funciones de cifrado y descifrado, respectivamente) [9].

El cifrado asimétrico puede ser representado como aparece en la figura 2.2.

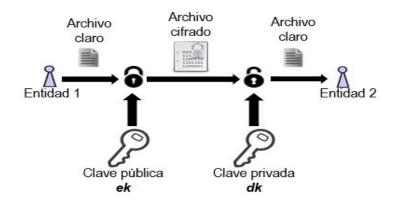


Figura 2.2: Diagrama de Criptografía Asimétrica.

Los beneficios de la criptografía asimétrica son la solución a los problemas de la criptografía simétrica, pues las claves públicas pueden ser distribuidas con toda tranquilidad, no valen de nada sin las claves privadas. El cifrado asimétrico se emplea muy frecuentemente para pasar con seguridad una clave privada, que posteriormente, será la que se utilice para cifrar y/o descifrar otra información.

2.5. Cifrado por bloques.

Los algoritmos de cifrado por bloques toman bloques de tamaño fijo del texto en claro y producen un bloque de tamaño fijo de texto cifrado, generalmente del mismo tamaño que la entrada. El tamaño del bloque debe ser lo suficientemente grande como para evitar ataques de texto cifrado. La asignación de bloques de entrada a bloques de salida debe ser uno a uno para hacer el proceso reversible y parecer aleatoria.

Para la asignación de bloques los algoritmos de cifrado simétrico realizan sustituciones y permutaciones en el texto en claro hasta obtener el texto cifrado.

La sustitución es el reemplazo de un valor de entrada por otro de los posibles valores de salida, en general, si usamos un tamaño de bloque k, el bloque de entrada puede ser sustituido por cualquiera de los bloques posibles. La permutación es un tipo especial de sustitución en el que los bits de un bloque de entrada son reordenados para producir el bloque cifrado, de este modo se preservan las estadísticas del bloque de entrada (el número de unos y ceros).

Los algoritmos de cifrado por bloques iterativos funcionan aplicando en sucesivas rondas una transformación a un bloque de texto en claro. La misma función es aplicada a los datos usando una subclave obtenida de la clave secreta proporcionada por el usuario. El número de rondas en un algoritmo de cifrado por bloques iterativo depende del nivel de seguridad deseado.

La sustitución es el reemplazo de un bloque de n bits por otro bloque de n bits en un espacio de 2^k [4]. Los cifradores por bloques mas usados son AES (Advanced Encryption Standard, por sus siglas en inglés) y DES (Data Encryption Standard, por sus siglas en inglés). [19]

Los cifradores por bloques pueden ser representados como se ve en la figura 2.3.

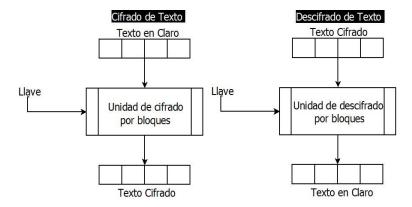


Figura 2.3: Diagrama de Cifradores por Bloques

2.6. RSA

El esquema de criptografía RSA, a veces denominado algoritmo Rivest-Shamir-Adleman, es actualmente el esquema criptográfico asimétrico más utilizado, aunque las curvas elípticas y los esquemas de logaritmos discretos están ganando terreno. RSA fue patentado en los Estados Unidos (pero no en el resto del mundo) hasta el 2000. La función unidireccional subyacente de RSA es el problema de factorización de enteros: Multiplicar dos grandes primos es computacionalmente fácil (de hecho, se puede hacer con Papel y lápiz), pero factorizar el producto resultante es muy difícil, el teorema de Euler y la función φ de Euler desempeñan papeles importantes en RSA [12].

Hay muchas aplicaciones para RSA, pero en la práctica se usa con más frecuencia para:

- Cifrado de pequeñas piezas de datos, especialmente para el transporte de claves.
- Las firmas digitales, por ejemplo, para certificados digitales en Internet [12].

Cifrado y descifrado

El cifrado y descifrado RSA se realiza en el campo de los numeros enteros Zn y los cálculos modulares desempeñan un papel central. RSA cifra el texto en claro x, donde consideramos que la cadena de bits que representa x es un elemento en Zn=0,1,..., n-1. Como consecuencia, el valor binario del texto en claro x debe ser menor que n. Lo mismo ocurre con el texto cifrado. El cifrado con la clave pública y el descifrado con la clave privada son los siguientes:

Cifrado RSA

Dada la clave pública (n, e) = kpub y el texto en claro x, la función de cifrado es:

 $y = ek_{pub} (x) \equiv x^2 \mod n$

Donde: $x, y \in Zn$

Descifrado RSA

Dada la clave privada d = Kpr y el texto cifrado y, la función de descifrado es: $x = dk_{pr}$ $(y) \equiv y^d \mod n$ Donde: $x,y \in Zn$ [12].

Generación de llaves

Estos son los pasos involucrados en el cálculo de la clave pública y privada para un criptosistema RSA.

- Elegir 2 números primos grandes p y q.
- Calcular $n = p \cdot q$.
- Calcular $\varphi(n) = (p 1)(q 1)$.
- Seleccionar la clave pública $e \in 1,2,...., \varphi$ (n) 1 tal que $gcd(e,\varphi(N))=1$.
- Calcular la clave privada d tal que, $d \cdot e \equiv mod \varphi$ (n) [12].

Requisitos para el criptosistema RSA:

- Dado que un atacante tiene acceso a la clave pública, debe ser computacionalmente imposible determinar la clave privada d dados los valores de clave pública e y n.
- Como x es único hasta el tamaño del módulo n, no podemos cifrar más de l bits con un cifrado RSA, donde l es la longitud de bits de n.
- Debe ser relativamente fácil calcular $x \cdot e \mod n$, es decir, cifrar y $y \cdot d \mod n$, es decir, descifrar. Esto significa que necesitamos un método para una rápida exponenciación con números grandes.
- Para un n dado, debe haber muchos pares de clave privada / clave pública, de lo contrario un atacante podría ser capaz de realizar un ataque de fuerza bruta. (Resulta que esta exigencia es fácil de satisfacer.) [12].

2.7. Firmas a ciegas.

Las firmas a ciegas son un tipo especial de firmas digitales en las que se firma algo que no se conoce. Para hacer firmas a ciegas se utilizan factores de opacidad, para ocultar el mensaje original que se requiere que esté firmado, y así la autoridad no pueda conocer lo que está firmando. Por lo tanto, el propósito de una firma a ciegas es evitar que el firmante B conozca el mensaje que firma; y así posteriormente, sea incapaz de asociar el mensaje que firmó con el remitente A. Entonces, las firmas a ciegas tienen aplicación en varias situaciones. A continuación se mencionan dos de ellas:

- Cuando se utiliza dinero electrónico. En este caso, m representa un valor monetario que A (el cliente) tiene derecho a gastar. Y así, cuando m y s(m) se presentan a B (el banco) para efectuar el pago, B es incapaz de identificar al cliente que originalmente le dio ese dinero electr´onico a firmar, pues le fue enviado de manera oculta. Lo anterior permite que la identidad de A permanezca anónima, y sus movimientos financieros no puedan ser monitoreados.
- En las elecciones electrónicas también pueden utilizarse las firmas a ciegas, ya que se requiere que B (una autoridad electoral) no conozca la identidad de A (el votante) debido a que el voto debe efectuarse de manera anónima. Sin embargo, es necesario que A demuestre que su voto m es válido. Lo cual se logra cuando A presenta ante B la firma s(m). Y se sabe de antemano que B no puede asociar s(m) a A, debido a que el votante previamente le envió a B su voto m pero de forma oculta para que se lo firmara. [13]

2.8. Funciones Hash.

A continuación se describirán las características de las funciones hash, también conocidas como funciones de resumen. Las funciones hash basan su definición en funciones de un solo sentido (one-way functions, en inglés). Una función de un solo sentido es aquella que para un valor x, es muy fácil calcular f(x), pero es muy difícil hallar $f^{-1}(x)$. Es complicado en general, hallar funciones de este tipo y probar que lo son.

Definición 2.1 Una función hash, es una función de un solo sentido cuya entrada m es un mensaje de longitud arbitraria y la salida es una cadena binaria de longitud fija. Al resumen o hash de un mensaje m, se le denotará como h(m). Una función hash debe tener las siguientes propiedades:

- Para cualquier mensaje m, debe ser posible calcular h(m) eficientemente.
- Dado h(m), debe ser computacionalmente difícil, hallar un mensaje m', tal que h(m) = h(m').
- Debe ser computacionalmente difícil, hallar dos mensajes m y m' tales que h(m) = h(m').

Entre las funciones hash que se usan para criptografía están: MD2, MD4, MD5, donde MD significa Message Digest, y el algoritmo estándar al momento de escribir éstas notas es el Secure Hash Algorithm por sus siglas en inglés SHA. La MD5 fue diseñada por Ron Rivest, toma como entrada un mensaje de longitud arbitraria y proporciona como salida una cadena binaria de 128 bits. El mensaje de entrada se procesa por bloques de 512 bits. La SHA 256 fue diseñada por en NIST (National Institute of Standards and Technology) y se estableció como estándar en 1993. Recibe como entrada un mensaje con longitud menor a 2⁶⁴ bits y como salida se obtiene una cadena binaria de 160 bits. Al igual que el MD5, se procesa en bloques de 512 bits [22].

2.9. Cómputo Nube.

El cómputo nube definido así por el NIST, es un modelo para permitir un acceso a la red ubicuo, es decir, que se encuentra presente en todas partes al mismo tiempo y conveniente a un conjunto de recursos informáticos configurables (por ejemplo, redes, servidores, almacenamiento, aplicaciones y servicios) que se puede aprovisionar y liberar rápidamente con un esfuerzo mínimo de gestión o una interacción entre el proveedor de servicios. Este modelo de cómputo nube se compone de 5 características esenciales, 3 modelos de servicio y 4 modelos de despliegue.

Características:

Auto-servicio bajo demanda.

Un consumidor puede proporcionar unilateralmente capacidades del tiempo del servidor y el almacenamiento en red, según se necesite automáticamente sin interacción con cada proveedor de servicios.

Amplio acceso a la red.

Las capacidades están disponibles a través de la red y se accede a través de mecanismos que promueven el uso por plataformas de clienteheterogéneas finas o gruesas (por ejemplo, teléfonos móviles, tablets, computadoras portátiles y estaciones de trabajo)

Agrupación de recursos.

Los recursos informáticos del proveedor se agrupan para servir a múltiples consumidores utilizando un modelo de múlti- usuario, con diferentes recursos físicos y virtuales
asignados dinámicamente y reasignados de acuerdo con la demanda del consumidor.
Hay una sensación de independencia de ubicación en que el cliente generalmente no
tiene control o conocimiento sobre la ubicación exacta de los recursos proporcionados,
pero puede especificar la ubicación en un nivel superior de abstracción (por ejemplo,
país, estado o centro de datos). Ejemplos de recursos incluyen almacenamiento, procesamiento, memoria y ancho de banda de la red.

• Elasticidad rápida.

Las capacidades pueden ser suministradas elásticamente y liberadas, en algunos casos de forma automática, para escalar rápidamente hacia fuera y hacia adentro proporcional a la demanda. Para el consumidor, las capacidades disponibles para la provisión a menudo parecen ser ilimitadas y pueden ser apropiadas en cualquier cantidad en cualquier momento.

• Servicio medido.

Los sistemas de cómputo nube controlan y optimizan automáticamente el uso de recursos aprovechando una capacidad de medición en algún nivel de abstracción apropiado al tipo de servicio (por ejemplo, almacenamiento, procesamiento, ancho de banda y cuentas de usuario activas). El uso de recursos puede ser monitoreado, controlado y

reportado, proporcionando transparencia tanto para el proveedor como para el consumidor del servicio utilizado.

Modelos de servicio.

■ Software como Servicio (SaaS).

La capacidad proporcionada al consumidor es utilizar las aplicaciones del proveedor que se ejecutan en una infraestructura en la nube. Las aplicaciones son accesibles desde varios dispositivos cliente a través de una interfaz de cliente ligero, como un navegador web (por ejemplo, correo electrónico basado en web) o una interfaz de programa. El consumidor no gestiona ni controla la infraestructura oculta de la nube, incluyendo la red, los servidores, los sistemas operativos, el almacenamiento o incluso las capacidades de las aplicaciones individuales, con la posible excepción de las limitadas configuraciones específicas de la configuración de la aplicación.

Plataforma como Servicio (PaaS).

La capacidad proporcionada al consumidor es desplegar en la infraestructura de la nube aplicaciones creadas por el consumidor, utilizando lenguajes de programación, bibliotecas, servicios y herramientas soportadas por el proveedor. El consumidor no gestiona ni controla la infraestructura oculta de la nube, incluyendo la red, los servidores, sistemas operativos o de almacenamiento, pero tiene control sobre las aplicaciones desplegadas y, posiblemente, configuración de configuración para el entorno de alojamiento de aplicaciones.

■ Infraestructura como Servicio (IaaS).

La capacidad proporcionada al consumidor es proveer procesamiento, almacenamiento, redes y otros recursos de computación fundamentales donde el consumidor es capaz de desplegar y ejecutar software arbitrario, que puede incluir sistemas operativos y aplicaciones. El consumidor no gestiona ni controla la infraestructura subyacente de la nube, sino que tiene control sobre los sistemas operativos, el almacenamiento y las aplicaciones implementadas; Y posiblemente un control limitado de componentes de red selectos (por ejemplo, firewalls de host).

Modelos de despliegue.

Nube privada.

La infraestructura de la nube está preparada para el uso exclusivo de una sola organización que comprende varios consumidores (por ejemplo, unidades de negocio). Puede ser propiedad, administrado y operado por el órgano.

Nube de la comunidad.

La infraestructura de la nube está preparada para uso exclusivo por una comunidad específica de consumidores de organizaciones que tienen preocupaciones compartidas (por ejemplo, misión, requisitos de seguridad, política y consideraciones de cumplimiento). Puede ser propiedad, administrado y operado por una o más de las organizaciones de la comunidad, un tercero, o una combinación de ellos, y puede existir dentro o fuera de las instalaciones.

• Nube pública.

La infraestructura de la nube está preparada para el uso abierto por el público en general. Puede ser propiedad, administrado y operado por una organización comercial, académica u gubernamental, o alguna combinación de ellos. Existe en las instalaciones del proveedor de la nube.

• Nube híbrida.

La infraestructura de la nube es una composición de dos o más infraestructuras de nube distintas (privadas, comunitarias o públicas) que siguen siendo entidades únicas, pero están unidas por una tecnología estandarizada o propietaria que permite la portabilidad de datos y aplicaciones (por ejemplo, burbujas de nube para equilibrar la carga entre Nubes).

Problemas en Cómputo Nube.

Interfaces y API poco seguros.

Generalmente los proveedores de servicios en la nube ofrecen una serie de interfaces y API (del inglés, Application Programming Interface) para controlar e interactuar con los recursos. De este modo, toda la organización, el control, la provisión y la monitorización de los servicios cloud se realiza a través de estos API o interfaces. Dado que todo (autenticación, acceso, cifrado de datos, etc.) se realiza a través de estas herramientas, se hace necesario que los interfaces estén diseñados de forma segura, evitando así los problemas de seguridad, tanto los que son intencionados como los que se producen de forma accidental.

Pérdida o fuga de información.

Existen muchas formas en las que los datos se pueden ver comprometidos. Por ejemplo, el borrado o modificación de datos sin tener una copia de seguridad de los originales, supone una pérdida de datos. En la nube, aumenta el riesgo de que los datos se vean comprometidos ya que el número de interacciones entre ellos se multiplica debido a la propia arquitectura de la misma. Esto deriva en pérdida de imagen de la compañía, daños económicos y, si se trata de fugas, problemas legales, infracciones de normas, etc.

Secuestro de sesión o servicio.

En un entorno en la nube, si un atacante obtiene las credenciales de un usuario del entorno puede acceder a actividades y transacciones, manipular datos, devolver información falsificada o redirigir a los clientes a sitios maliciosos.

Capítulo 3

Análisis y diseño

3.1. Glosario de Términos

Usuario o Entidad: Persona que utiliza el servicio de almacenamiento para guardar archivos en la nube.

Archivo: Conjunto de datos almacenados en la memoria de una computadora que puede manejarse con una instrucción única.

Nube: Espacio de almacenamiento y procesamiento de datos y archivos ubicado en internet, al que puede acceder el usuario desde cualquier dispositivo.

Privacidad: Capacidad que una organización o individuo tiene para determinar qué datos en un sistema informático pueden ser compartidos con terceros.

Seguridad: Conjunto de medidas preventivas y reactivas de las organizaciones o sistemas tecnológicos que permiten resguardar y proteger la información, buscando mantener la confidencialidad, disponibilidad e integridad de datos de la misma.

Duplicación: Acción y efecto de duplicar.

Duplicar: Repetir exactamente algo, hacer una copia de ello.

Cifrar: Escribir un mensaje en clave mediante un sistema de signos formado por números, letras, símbolos, etc.

Descifrar: Declarar lo que está escrito en cifra o en caracteres desconocidos, sirviéndose de clave dispuesta para ella, o sin clave, por conjeturas y reglas críticas.

Conjetura: Juicio que se forma de algo por indicios u observaciones.

Mensaje: Información transmitida.

Algoritmo Criptográfico: Es una función matemática usada en los procesos de cifrado y descifrado. Trabaja en combinación con una llave para cifrar y descifrar datos. Modifica los datos de un documento con el objeto de alcanzar algunas características de seguridad (autenticación, integridad y confidencialidad).

Clave o Llave: Código de signos convenidos para la transmisión de mensajes secretos o privados.

Aritmética Modular: Es un sistema aritmético para clases de equivalencia de números enteros llamadas clases de congruencia.

Función Computacional: Funciones que pueden ser calculadas por una máquina de Turing.

Opacidad: Cualidad de opaco.

Opaco: Oscuro.

3.2. Arquitectura del sistema.

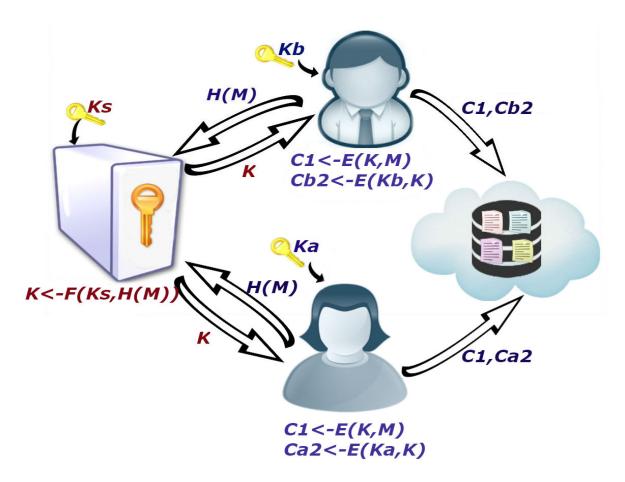


Figura 3.1: Arquitectura del sistema.

3.3. Descripcion de procesos

Descripción del proceso subir archivo.

El proceso inicia cuando el cliente desea subir un archivo nuevo, el cliente debe dar clic en la opción de subir archivo y seleccionar el archivo que desee subir, el sistema va a calcular el hash del archivo elegido, después hará unas operaciones aritméticas con el has para generar una x que se enviara al servidor para que realice una firma a ciegas, y con esta firma que se le regresara al cliente, se va a generar del lado del cliente su llave "k"que será la llave con la cual cifrara el archivo, y así si otro archivo que se quiera subir es igual a este tendrá la misma k y podrá el sistema detectar que son duplicados, también el sistema va a cifrar la llave k por si se le llega a perder al cliente, para poder almacenarlo en la nube el sistema mandara el hash del archivo cifrado para ver si ya está registrado en la base de datos, si es así solo guarda la llave y actualiza la lista de los usuario que comparten el archivo, de lo contrario

solicita la llave cifrada y el archivo cifrado para almacenarlos y actualiza su lista de usuario añadiendo un archivo en ella, y por último se le notificará al cliente que su archivo ha sido almacenado.

Participantes

Participantes				
Nombre	Descripción	Responsabilidades		
Servidor	Actor que realiza la firma a ciegas del archivo.	■ Frima a ciegas.		
Cliente	Actor que sube archivos a la Nube.	 Selecciona archivo a subir. Genera hash del archivo. Calcula la llave k. Cifra los archivos a subir. 		
Nube	Actor que almacena los archivos.	 Almacena los archivos seleccionados. Genera lista de usuarios relacionados. 		

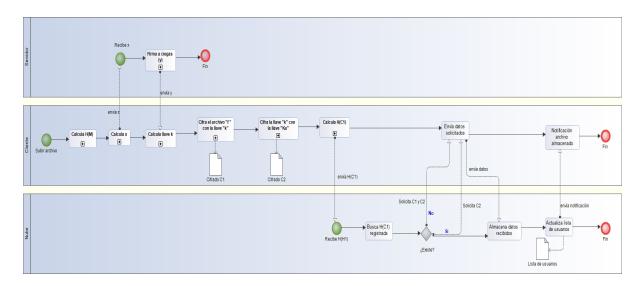


Figura 3.2: BPMN Subir archivo.

Descripción del proceso Descargar archivo.

El proceso inicia cuando el cliente desea descargar un archivo, el cliente debe dar clic en la opción de descargar archivo y seleccionar el archivo que desee descargar, el sistema va a mandar el nombre del archivo a la nube para que busque en su base de datos los archivos correspondientes al usuario y nombre del archivo, se le regresaran al cliente y el sistema en el lado del cliente deberá descifrar el archivo C2 que contiene la llave k para poder descifrar el otro archivo C1 donde se encuentra el archivo original, el sistema notificara al cliente que su archivo se ha descargado con éxito y este podrá abrirlo.

Participantes

Participantes				
Nombre	Descripción	Responsabilidades		
Cliente	Actor que descarga archivos de la Nube.	 Selecciona archivo a descargar. Descifra los archivos descargados. 		
Nube	Actor que almacena los archivos.	 Almacena los archivos seleccionados. Genera lista de usuarios relacionados. Enviar los archivos a descargar. 		



Figura 3.3: BPMN Descargar archivo.

Descripción del proceso eliminar archivo.

El proceso inicia cuando el cliente desea eliminar un archivo nuevo, el cliente debe dar clic en la opción de eliminar archivo y seleccionar el archivo que desee eliminar, el sistema va a enviar el nombre del archivo a la nube donde este buscara en su base de datos los archivos que corresponden al usuario y nombre del archivo, los va a eliminar de su base de datos y actualizara su lista de usuarios eliminado de ella los datos del archivo y usuario que coinciden con el archivo eliminado, se le enviara una notificación al cliente que su archivo ha sido eliminado con éxito de la nube.

Participantes

Participantes			
Nombre	Descripción	Responsabilidades	
Cliente	Actor que elimina archivos de la Nube.	■ Selecciona archivo a elmi- nar.	
Nube	Actor que almacena los archivos.	 Elimina los archivos seleccionados. Genera lista de usuarios relacionados. 	

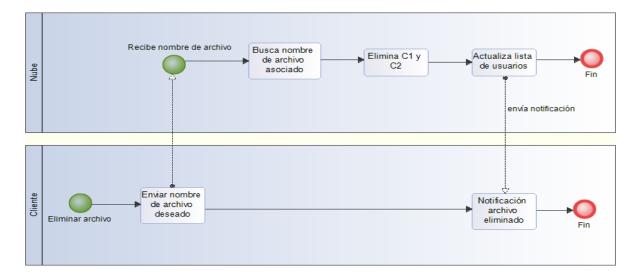


Figura 3.4: BPMN Eliminar archivo.

Servidor de Llaves			
ID	ID Descripción		
RF - SLL1	El sistema permitirá la generación de llaves de usuario a través de una clave		
	secreta (Kg) propia del servidor de llaves.		
RF - SLL2	El sistema permitirá la firma a ciegas (y) de cualquier archivo que se desee		
	almacenar.		

Tabla 3.1: Requerimientos funcionales del servidor de llaves

	Cliente		
ID	Descripción Descripción		
RF - CL1	El sistema permitirá al usuario gestionar archivos: Subir, Descargar, Elimi-		
	nar		
RF - CL2	El sistema permitirá al usuario subir un archivo (F) cifrado al servicio de		
	almacenamiento		
RF - CL3	El sistema permitirá al usuario descargar un archivo (F) descifrado elejido		
	de su lista de archivos en el servicio de almacenamiento		
RF - CL4	El sistema permitirá al usuario eliminar un archivo (F) cuando el usuario		
	elige alguno de su lista de archivos cargados en el servicio de almacenamiento		
RF - CL5	El sistema generará la llave (K) correspondiente a la firma (Y) que envió el		
	servidor de llaves		
RF - CL6	El sistema cifrará el archivo (F) que el usuario a solicitado		
RF - CL7	El sistema descifrará el archivo (F) que el usuario a solicitado		

Tabla 3.2: Requerimientos funcionales del cliente

Servicio de almacenamiento (Nube)			
ID	Descripción		
RF - SA1	El sistema permitirá al servicio de almacenamiento gestionar archivos: Al-		
	macenar, Descargar y Eliminar.		
RF - SA2	El sistema permitirá al servicio de almacenamiento guardar cualquier cifrado		
	que el usuario solicite cargar.		
RF - SA3	El sistema permitirá al servicio de almacenamiento descargar cualquier ci-		
	frado que el usuario tenga en su lista de archivos.		
RF - SA4	El sistema permitirá al servicio de almacenamiento eliminar cualquier cifra-		
	do que el usuario tenga en su lista de archivos.		

Tabla 3.3: Requerimientos funcionales del Servicio de almacenamiento (Nube)

3.4. Requerimientos Funcionales.

3.5. Requerimientos No Funcionales

	Requerimientos No Funcionales				
ID	Atributo	Descripción			
RNF1	Eficiencia	 El servidor de llaves tendrá la capacidad de realizar 1000 peticiones de gestión de almacenamiento de archivos por segundo. El sistema podrá funcionar de forma correcta con usuarios conectados de manera concurrente. Los archivos que sean gestionados dentro del servidor de almacenamiento, deben ser actualizados en la base datos y la visualización de cada cliente de manera casi inmediata. 			
RNF2	Fiabilidad	 La pérdida de consultas en el servidor de llaves es menor a 3 veces el máximo de consultas realizadas. Los archivos almacenados en el servidor de almacenamiento deben ser recuperados por el usuario al instante en que este lo solicite. El tiempo de latencia que existe entre el servidor de llaves y el cleinte será de máximo 118ms. 			
		llaves y el cleinte será de máximo 118ms. Sigue en la página siguiente.			

ID	Atributo	Descripción
RNF3	Seguridad	■ El sistema almacenará los datos de los usuarios y sus contraseñas en una base de datos MySQL, dichos datos
		serán modificados mínimo 2 veces al año. • Se autenticarán los clientes antes de comenzar el proceso
		de generación de llaves de archivo. • El servidor de llaves firmará claves para un sólo mensaje
		a la vez sin saber el contenido de éste.
		■ El inicio de sesión de usuarios estará protegido en un canal seguro utilizando almoritmos criptográficos.
		■ Las funciones hash de archivos a almacenar utilizarán la función criptográfica SHA-(256)
RNF4	Mantenibilidad	
		 Cuaquier nuevo requerimiento funcional o no funcional tendrá que ser analizado y diseñado para poder cuanti- ficar las implicaciones que este tendrá sobre el funcio- namiento del sistema.
		■ El sistema contará con un plan de pruebas que facilitará la identificación de posibles fallas existentes en el funcionamiento de este.

Tabla 3.4: Requerimientos no funcionales del sistema

3.6. Reglas de Negocio

Regla de Negocio: RN1 Datos requeridos

Descripción: El usuario debe ingresar toda la información marcada como requerida en el modelo conceptual del negocio.

Tipo: Restricción de operación.

Regla de Negocio: RN2 Datos correctos

Descripción: La información que el usuario proporcione, debe ser del tipo y longitud definida en el modelo conceptual del negocio.

Tipo: Restricción de operación.

Regla de Negocio: RN3 Unicidad de elementos

Descripción: Hay ciertos elementos que no pueden repetirse, ya sea por ser idénticos o por coincidir en uno o más datos. Esto se define como dato único en la tabla de atributos del modelo conceptual del negocio para cada entidad.

Tipo: Restricción de operación.

3.7. Especificación de Plataforma

Servidor web

1. Hardware

■ Procesador: Intel Xeon 1220

■ RAM: 4 GB DDR3 1600 MHz

2. Software

• Sistema operativo: Debian 8 Jessie 64 bits

• Servidor web: Apache 2

• Módulo PHP 5 con conector para MongoDB

• Servidor de base de datos: MongoDB 3.2

3. Red

• Conexión a internet cableada de 20 Mb/s

Estación de trabajo y computadores personales

1. Hardware

■ Procesador: Intel Celeron N2840 o superior

■ RAM: 2 GB o superior

2. Software

- Navegador Web: Chrome 24, Firefox 24, Internet Explorer 10, Safari 7 o superior.
 - Soporte para cookies

3. Red

■ Conexión a internet de 2 Mb/s

3.8. Casos de Uso

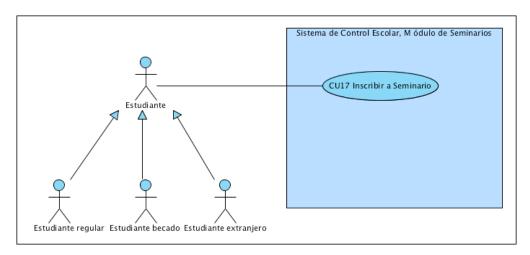


Figura 3.5: Diagrama de Casos de Uso del sistema.

3.8.1. CUSLL1 Generar las llaves del servidor de llaves

Descripción completa

El servidor de llaves realizará un proceso el cuál involucra la implementación de algoritmos criptográficos de clave pública, dichos algoritmos crearán la llave pública e y la llave privada d, la cuál servirá para la firma a ciegas de archivos que se almacenarán en la nube.

Atributos importantes

Caso de Uso:	CUSLL1 Generar las llaves del servidor de llaves
Versión:	1.0 - 15/04/17
Autor:	Eder Jonathan Aguirre Cruz
Prioridad:	Alta
Módulo:	Servidor de Llaves
Actor:	Servidor
Propósito:	Tener las llaves del servidor para poder comenzar el proceso de firma
	a ciegas de un archivo
Entradas:	
Salidas:	
	T.1 (1.1)
	■ Llave pública <i>e</i>
	■ Llave privada d
	Zia. o pii ada a
Precondiciones	:
Postcondicione	sEl servidor de llaves esta listo para realizar formas a ciegas de archivos
	a almacenar
Reglas del	
negocio:	
Mensajes:	
	■ MSG-SLL1 Generación de llaves
	■ M5G-5LL1 Generación de haves

Trayectorias del Caso de Uso

- 1 Seleccionar dos números primos aleatorios. [Trayectoria A]
- 2 Encontrar el producto de esos números primos denominado N.
- **3** Calcular la función de euler $\varphi(N)$.

- 4 Elegir un número aleatorio e menor a $\varphi(N)$, tal que ese número sea $\gcd(e,\varphi(N))=1$. [Trayectoria B]
- 5 Elegir un número aleatorio d, tal que cumpla con la congruencia $e \cdot d \equiv 1 \pmod{\varphi(N)}$. [Trayectoria C]
- $oldsymbol{6}$ Se generan las llaves pública e y d y muestra un mensaje MSG-SLL1 Generación de llaves
- --- Fin del caso de uso.

Trayectoria alternativa A:

Condición: Numeros aleatorios iguales

- A1 Seleccionar números aleatorios iguales o no primos.
- A2 Muestra el Mensaje MSG-SLL2 Números Iguales.
- A3 Continua en el paso 1 del CUSLL1.
- --- Fin de la trayectoria.

Trayectoria alternativa B:

Condición: Número aleatorio menor

- **B1** Clegir un número aleatorio menor al tamaño establecido de $\varphi(N)$.
- B2 Muestra el Mensaje MSG-SLL3 Número incorrecto
- **B3** Continua en el paso 4 del CUSLL1.
- --- Fin de la trayectoria.

Trayectoria alternativa C:

Condición: Número aleatorio incorrecto

- C1 \bigcirc Elegir un número aleatorio incongruente con $e \cdot d \equiv 1 \pmod{\varphi(N)}$
- C2 Muestra el Mensaje MSG-SLL3 Número incorrecto
- C3 Continua en el paso 5 del CUSLL1.
- --- Fin de la trayectoria.

3.8.2. CUSLL2 Generar firma ciega (y).

Descripción completa

El servidor realizara una firma a ciegas de un archivo solicitado, este archivo ha sido ocultado para que el servidor no sepa de donde proviene o que contiene, esta firma ayudara para la generación de una llave para cifrar el archivo solicitado.

Atributos importantes

Caso de Uso:	CUSLL2 Generar firma ciega (y).
Versión:	1.0 - 16/04/17
Autor:	Diana Leslie González Olivier
Prioridad:	Alta
Módulo:	Servidor de Llaves
Actor:	Servidor
Propósito:	Que el servidor firme el archivo solicitado sin saber a que cliente
	corresponde.
Entradas:	Archivo oculto (x)
Salidas:	Firma a ciegas (y)
Precondiciones	:
Postcondicione	es:
Reglas del	
negocio:	
Mensajes:	

Trayectorias del Caso de Uso

- $\mathbf{1}$ Recibe el archivo oculto (\mathbf{x}) .
- 2 Firma el archivo generando un nuevo archivo (y).
- 3 Guarda en la base de datos el archivo (y).
- 4 Envía al cliente el archivo (y).
- --- Fin del caso de uso.

3.8.3. CUN3 Almacenar archivo cifrado

Descripción completa

Guardar un archivo cifrado en el servicio de almacenamiento (Nube) junto con la llave secreta del usuario que solicita almacenar el archivo cuando este sea cargado por primera vez al almacenamiento

Atributos importantes

Caso de Uso:	CUN3 Almacenar archivo cifrado
Versión:	1.0 - 15/04/17
Autor:	Eder Jonathan Aguirre Cruz
Prioridad:	Alta
Módulo:	Servidor de Llaves
Actor:	Usuario
Propósito:	Almacenar una sóla copia del archivo y reconocer cuando ya existe
	una copa de este guardada para evitar su almacenamiento.
Entradas:	
	A 1: :C 1 CH
	■ Archivo cifrado C1.
	■ Llave secreta cifrada C2.
	■ Función hash del archivo cifrado.
Salidas:	Lista de archivos del usuario actualizada.
Precondiciones	:
	■ El servicio de almacenamiento debe estar disponible.
	■ El archivo a almacenar debe estar cifrado bajo un algoritmo criptográfico
Postcondicione	s:
	■ El archivo quedará almacenado en el servicio de almacenamiento.
	■ El usuario tendrá actualizada su lista de archivos en la nube.
Reglas del negocio:	

Caso de Uso:	CUN3 Almacenar archivo cifrado
Mensajes:	
	■ MSG-SLL1 Generación de llaves

Trayectorias del Caso de Uso

Trayectoria: Principal

- 1 $\stackrel{\$}{\downarrow}$ Envía la función hash del archivo H(C1).
- **2** Recibe la función hash del archivo H(C1) a almacenar y corrobora la inexistencia de esta. [Trayectoria A]
- 3 Solicita los archivos cifrados a almacenar C1 y C2.
- 4 $\mathring{\tau}$ Selecciona de su carpeta personal los archivos C1 y C2 y da clic en el botón $\mathbf{\Sigma}$.
- $\mathbf{5}$ Almacena los archivos C1 y C2 en la nube.
- **6** Asocia la función hash H(C1) al usuario con el archivo C1 y C2.
- 7 Actualiza la lista de usuarios y archivos almacenados en la nube.
- 8 Muestra el mensaje MSG1 Operación exitosa.
- --- Fin del caso de uso.

Trayectoria alternativa A:

Condición: Archivo existente

- A1 \bigcirc Detecta la existencia de la función hash H(C1) almacenada en la nube.
- $\mathbf{A2}$ Solicita el archivo cifrado a almacenar $\mathbb{C2}$.
- A3 $\mathring{\uparrow}$ Selecciona de su carpeta personal el archivos C2 que va almacenar en la nube.
- $\mathbf{A4}$ Almacena el archivo C2 en la nube.
- A5 \bigcirc Asocia la función hash H(C1) al usuario con el archivo C2.
- A6 Continua en el paso 7 del CUN3.
- --- Fin de la trayectoria.

3.8.4. CUN4 Descargar archivo cifrado

Descripción completa

Descargar un archivo cifrado del servicio de almacenamiento (Nube) junto con la llave secreta del usuario que este tiene almacenada en la nube

Atributos importantes

Caso de Uso:	CUN4 Descargar archivo cifrado
Versión:	1.0 - 15/04/17
Autor:	Eder Jonathan Aguirre Cruz
Prioridad:	Media
Módulo:	Servidor de Llaves
Actor:	Usuario
Propósito:	Entregar al usuario archivos que desea obtener para un uso posterior.
Entradas:	Nombre archivo a descargar
Salidas:	
	■ Archivo cifrado C1
	• Alchivo chiado Ci
	lacktriangle Archivo cifrado $C2$
Precondiciones	:
	■ El usuario debe tener el nombre del archivo que desea descargar
	1
	■ El archivo a descargar debe estar almacenado en la nube
	sEl archivo estará descargado para que el usuario pueda descifrarlo
Reglas del	
negocio:	
Mensajes:	
	■ MSG1 Operación exitosa
	MCC N1 A 1:
	■ MSG - N1 Archivo no encontrado

Trayectorias del Caso de Uso

Trayectoria: Principal

 $\mathbf{1}$ $\overset{*}{\mathcal{L}}$ Selecciona de su lista de archivos en la nube el nombre del archivo que desea descargar.

- 2 Recibe el nombre del archivo a descargar.
- 3 Realiza la busqueda del archivo asociado al nombre que recibió. [Trayectoria A]
- 4 Envía los archivos encontrados C1 y C2.
- $\mathbf{5}$ Recibe los archivos C1 y C2 asociados al nombre que selecciono.
- 6 Muestra el mensaje MSG1 Operación exitosa.
- --- Fin del caso de uso.

Trayectoria alternativa A:

Condición: Archivo inexistente

- A1 Detecta la inexistencia del nombre recibido por el usuario.
- A2 Muestra el mensaje MSG N1 Archivo no encontrado.
- A3 🙏 Da clic en el botón 🛂
- A4 Termina el caso de uso.
- --- Fin de la trayectoria.

3.8.5. CUN5 Eliminar archivo cifrado

Descripción completa

Eliminar un archivo cifrado del servicio de almacenamiento (Nube)

Atributos importantes

Caso de Uso:	CUN5 Eliminar archivo cifrado
Versión:	1.0 - 15/04/17
Autor:	Diana Leslie González Olivier
Prioridad:	Media
Módulo:	Servidor de Llaves
Actor:	Usuario
Propósito:	Eliminar archivos que el usuario ya no desea almacenar en la Nube
	para un uso posterior.
Entradas:	Nombre de archivo a eliminar
Salidas:	
Precondiciones	:
	 El usuario debe tener el nombre del archivo que desea eliminar El archivo a eliminar debe estar almacenado en la nube
Postcondicione	es:
Reglas del	
negocio:	
Mensajes:	
	 MSG1 Operación exitosa MSG - N1 Archivo no encontrado

Trayectorias del Caso de Uso

- 1 Å Selecciona de su lista de archivos en la nube el nombre del archivo que desea eliminar.
- 2 Recibe el nombre del archivo a eliminar
- 3 Realiza la búsqueda del archivo asociado al nombre que recibió. [Trayectoria A]
- 4 \bigcirc Elimina los archivos encontrados C1 y C2.
- 5 Actualiza la lista de usuarios de ese archivo.

6 — Muestra el mensaje MSG1 Operación exitosa.

--- Fin del caso de uso.

Trayectoria alternativa A:

Condición: Archivo inexistente

A1 — Detecta la inexistencia del nombre recibido por el usuario.

A2 — Muestra el mensaje MSG - N1 Archivo no encontrado.

A3 🙏 Da clic en el botón 🛂

A4 — Termina el caso de uso.

--- Fin de la trayectoria.

3.8.6. CUCL1 Subir archivo

Descripción completa

El usuario seleccionara el archivo que desea que sea almacenado en la nube, este archivo será cifrado y enviado de manera transparente para el usuario, y dependiendo si el archivo se detecta duplicado se enviaran distintos archivos.

Atributos importantes

Caso de Uso:	CUCL1 Subir archivo
Versión:	1.0 - 19/04/17
Autor:	Jhonatan Saulés Cortés
Prioridad:	Alta
Módulo:	Cliente
Actor:	Usuario
Propósito:	Almacenar un archivo en la nube, el cual debe estar cifrado para que
	no lo pueda entender el servicio de almacenamiento.
Entradas:	
	lacksquare Archivo a almacenar M
	■ Archivo a almacenar <i>M</i>
	■ Llave pública del servidor d
	-
Salidas:	Archivo X a firmar por el servidor de llaves
Precondiciones	:El servidor de llaves debe tener asignada tanto su llave pública como
	llave privada.
Postcondicione	sEl archivo del usuario estará listo para ser firmado por el servidor de
	llaves.
Reglas del	
negocio:	
Mensajes:	
	■ MSG-SLL1 Generación de llaves
	■ MSG-CL2 Archivo incomplatible
	■ MSG-CL3 Número incorrecto
	■ MSG-CL4 Error al generar la llave.
	■ MSG-CL5 Archivo almacenado.
	 MSG-CL3 Número incorrecto MSG-CL4 Error al generar la llave.

Trayectorias del Caso de Uso

Trayectoria: Principal

- 1 🙏 Da un clic en la opción "Subir Archivo.^{en} la pantalla .
- 2 Despliega una ventana con la carpeta personal que muestra los archivos del usuario. [Trayectoria A]
- 3 [★] Selecciona el archivo (M) que va a subir y da un clic en el botón en la pantalla . [Trayectoria B]
- 4 Elige un número aleatorio r dentro del campo de números primos de igual o menor tañano a las llaves del servidor de llaves. [Trayectoria C]
- $\mathbf{5}$ Calcula una función hash del archivo seleccionado H(M).
- **6** \bigcirc Eleva el número aleatorio r a la potencia llave pública del servidor de llaves, r^e .
- 7 Multiplica H(M) por r^e , $H(M) \cdot r^e$.
- 8 Obtiene Archivo X a firmar y lo envía al servidor de llaves.
- $\mathbf{9}$ Recibe la firma a ciegas Y del servidor.
- 10 \bigcirc Calcula el inverso multiplikcativo del numero aleatorio r.
- 11 Multiplica Y por r^{-1} , $Y \cdot r^{-1}$.
- **12** Verifica que k^e sea igual a H(M). [Trayectoria D]
- 13 \bigcirc Obtiene llave k y la almacena, junto con el nombre del achivo al que le corresponde.
- **14** \bigcirc Cifra el archivo (M) con su llave k.
- **15** Obtiene el archivo C1.
- **16** Cifra el archivo k con su llave publica del usuario ka.
- 17 \bigcirc Obtiene el archivo C2.
- 18 \bigcirc Envia a la nube el hash del archivo C1, H(C1).
- 19 Recibe solicitud de archivos. [Trayectoria E]
- **20** Envía los archivos *C1* y *C2*.
- 21 Muestra el Mensaje MSG-CL5 Archivo almacenado.
- --- Fin del caso de uso.

Trayectoria alternativa A:

Condición: Archivos inexistentes

- A1 Despliega una ventana con la carpeta personal del usuario sin archivos existentes.
- A2 Muestra el Mensaje MSG-CL1 Carpeta vacía.
- A3 Termina el caso de uso.
- --- Fin de la trayectoria.

Trayectoria alternativa B:

Condición: Archivo incompatible

- **B1** $\mathring{\tau}$ Selecciona el archivo (M) en un formato incompatible para el protocolo y su almacenamiento
- B2 Muestra el Mensaje MSG-CL2 Archivo incomplatible.
- **B3** Termina el caso de uso.
- --- Fin de la trayectoria.

Trayectoria alternativa C:

Condición: Número aleatorio incorrecto

- C1 Elegir un número aleatorio no primo o mayor al tamaño de las llaves del servidor de llaves.
- C2 Muestra el Mensaje MSG-CL3 Número incorrecto.
- C3 Continua en el paso 4 del CUCL2.
- --- Fin de la trayectoria.

Trayectoria alternativa D:

Condición: Comparacion es diferente

- **D1** Oetecta que k^e y H(M) son diferentes.
- **D2** Muestra el Mensaje MSG-CL4 Error al generar la llave.
- D3 Continua en el paso 4 del CUCL2.
- --- Fin de la trayectoria.

Trayectoria alternativa E:

Condición: Archivo duplicado

- **E1** Oetecta que el archivo H(C1) ya ha sido almacenado.
- $\mathbf{E2}$ Envía el archivo $\mathbb{C2}$.
- E3 Continua en el paso 21 del CUCL2.
- --- Fin de la trayectoria.

3.8.7. CUCL3 Descargar archivos descifrados.

Descripción completa

El cliente podrá descargar su archivo y descifrarlo.

Atributos importantes

Caso de Uso:	CUCL3 Descargar archivos descifrados.
Versión:	1.0 - 16/04/17
Autor:	Diana Leslie González Olivier
Prioridad:	Alta
Módulo:	Cliente
Actor:	Cliente
Propósito:	Que el cliente pueda obtener su archivo con texto en claro
Entradas:	C1 y C2
Salidas:	Archivo descargado
Precondiciones	:El archivo debe existir en la Nube
Postcondicione	es:
Reglas del	
negocio:	
Mensajes:	
	■ MSG1 Operación exitosa
	nis of operation amount
	■ MSG-CL4 Archivo inexistente
	■ MSG-CL4 Archivo inexistente

Trayectorias del Caso de Uso

- 1 🙏 Selecciona el archivo a descargar y da clic en la opcion de descargar archivo.
- 2 † Envía a la nube una petición con el nombre del archivo que desea descargar.
- 3 Recibe los archivos C1 y C2 asociados al nombre que envió.
- 4 Descifra C2 con la llave Ka del cliente.
- $\mathbf{5}$ Obtiene un archivo con la llave K.
- **6** Descifra C1 con la llave K.
- 7 Obtiene su archivo M con su informacion visible.
- 8 Muestra el mensaje MSG1 Operación exitosa.
- --- Fin del caso de uso.

Trayectoria: Trayectoria Alternativa

- $\mathbf{1}$ $\mathring{\boldsymbol{\lambda}}$ Envía a la nube una petición con el nombre del archivo que desea descargar.
- 2 Muestra el mensaje MSG-CL4 Archivo inexistente.
- --- Fin del caso de uso.

3.8.8. CUCL4 Eliminar archivos cifrado.

Descripción completa

El cliente podrá elegir la opción de eliminar un archivo cifrado del servicio de almacenamiento en la nube.

Atributos importantes

Caso de Uso:	CUCL4 Eliminar archivos cifrado.
Versión:	1.0 - 16/04/17
Autor:	Diana Leslie González Olivier
Prioridad:	Alta
Módulo:	Cliente
Actor:	Cliente
Propósito:	Que el cliente pueda eliminar un archivo
Entradas:	
Salidas:	Archivo eliminado
Precondiciones	:El archivo debe existir en la Nube
Postcondicione	es:
Reglas del	
negocio:	
Mensajes:	
	■ MSG1 Operación exitosa

Trayectorias del Caso de Uso

- 1 [†] El cliente da clic en el botón eliminar archivo.
- 2 El sistema despliega la pantalla para seleccionar el archivo que se desea eliminar.
- 3 [†] El cliente selecciona el archivo que desea eliminar.
- 4 El sistema recibe petición para eliminar archivo.
- **5** El sistema busca el nombre de archivo asociado en su base de datos.[Trayectoria A]
- 6 El sistema elimina C1 y C2.
- 7 El sistema despliega la lista de usuarios en la base de datos.
- 8 Muestra el mensaje MSG1 Operación exitosa.
- --- Fin del caso de uso.

Trayectoria alternativa A:

Condición: Archivo inexistente

A1 [†] El cliente da clic en el botón ☑.

 $\mathbf{A2}$ \bigcirc El sistema despliega la pantalla principal.

--- Fin de la trayectoria.

Referencias

- [1] R. Bellare, Keelveedhi. Message-locked encryption and secure deduplication., volume 7881. EUROCRYPT, 2013.
- [2] R. Bellare, Keelveedhi. Dupless: Server-aided encryption for deduplicated storage., 2013:429.
- [3] F. Ceballos. Cloud computing, detonador de competitividad. Forbes, 2013.
- [4] D. Chakraborty and F. Rodríguez-Henríquez. Block cipher modes of operation from a hardware implementation perspective. In Ç. K. Koç, editor, *Cryptographic Engineering*, pages 321–363. Springer, 2009.
- [5] T. C. y. P. A. Cooley J. Abs: the apportioned backup system. MIT Laboratory for Computer, 2004.
- [6] M. C. y. N. B. Cox L. SIGOPS Oper. Syst. Pastiche: making backup cheap and easy, 2002.
- [7] P. HP. Estadísticas que todos deberían conocer sobre cloud computing, 2016. http://www.popa.hn/index.php/es/soluciones/96-otras-noticias/152-20-estadísticas-que-todos-los-cios-deberían-conocer-sobre-cloud-computing.
- [8] L. B. Jaquelina. Fundamentos de criptografía. Universidad Nacional Autónoma de México, 2012. http://redyseguridad.fi-p.unam.mx/proyectos/criptografia/criptografia/index.php/1-panorama-general/11-concepto-decriptografia.
- [9] A. Menezes, P. C. van Oorschot, and S. A. Vanstone. *Handbook of Applied Cryptography*. CRC Press, 1996.
- [10] Microsoft. "cómputo en la nube": nuevo detonador para la competitividad de méxico. Instituto Mexicano pala la Competitividad, 2012.
- [11] Microsoft. Data deduplication overview. Biblioteca TechNet, 2015. https://technet.microsoft.com/enus/library/hh831602(v=ws.11).aspx.
- [12] C. Paar and J. Pelzl. Understanding Cryptography A Textbook for Students and Practitioners. Springer, 2010.

- [13] G. Z. C. Patricia. Diseño y desarrollo de un sistema para elecciones electrónicas seguras (seles). Master's thesis, Centro de Investigación y de Estudios Avanzados del Instituto Politécnico Nacional, 2005.
- [14] D. J. R., A. A., B. W. J., S. D., and T. M. Reclaiming space from duplicate files in a serverless distributed file system. ICDCS, 2002.
- [15] s/a. Rsa. Herramientas WEB para la enseñanza de Protocolos de Comunicación. http://neo.lcc.uma.es/evirtual/cdd/tutorial/presentacion/rsa.html.
- [16] S/A. Almacenamiento en la nube, ventajas y retos. *D-Link Building Networks for people*, 2011.
- [17] S/A. Flud backup, 2011. http://flud.org/wiki/Flud_Backup.
- [18] s/a. Cifrado simetrico. Guía de Gnu Privacy Guard, 2015. https://www.gnupg.org/gph/es/manual/c190.html#AEN201.
- [19] T. O. Sergio. Introducción a la criptología. InfoCentreUV, 2003.
- [20] R. Sharma. Data de-duplication in cloud computing: A review. *International Journal of Engineering Applied Sciences and Technology*, 2017, 2017.
- [21] D. I. G. Sánchez. Seguridad en redes y criptografía. Instituto Tecnológico y de Estudios Superiores de Monterrey, Campus Monterrey, 2004. https://repositorio.itesm.mx/ortec/handle/11285/571244.
- [22] W. Stallings. Cryptography and Network Security: Principles and Practice. Pearson Education, 5a edition, 2002.
- [23] D. R. Stinson. Cryptography theory and practice. Discrete mathematics and its applications series. CRC Press, 1995.
- [24] H. D. y. W. N. Wilcox-O'Hearn Z. *Tahoe: The least-authority*. In Proceedings of the 4th ACM, 2008.
- [25] E. A. M. y M.C. Ma. Jaquelina López Barrientos. Fundamentos de criptografía. Universidad Nacional Autónoma de México, 2012. http://redyseguridad.fi-p.unam.mx/proyectos/criptografia/criptografia/index.php/1-panorama-general/11-concepto-de-criptografia.
- [26] E. A. M. y M.C. Ma. Jaquelina López Barrientos. Fundamentos de seguridad informática. Universidad Nacional Autónoma de México, 2012. http://redyseguridad.fi-p.unam.mx/proyectos/criptografia/criptografia/index.php/1-panorama-general/14-ataques/142-ataques-a-los-metodos-de-cifrado.