

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.	\mathbf{Intr}	oducci	ión	1
	1.1.	Plante	eamiento del problema	2
	1.2.	Propu	esta de solución.	3
	1.3.	Objeti	ivos	4
		1.3.1.	Objetivo General	4
		1.3.2.	Objetivos Específicos	4
	1.4.		ización del documento.	5
2.	Maı	co Teć	órico	6
	2.1.	Cripto	ografía	6
		_	lor por bloques.	9
	2.3.		ones Hash.	10
	2.4.			10
	2.5.		digital	13
	2.6.	Firma	digital con RSA.	14
	2.7.		s a ciegas.	16
	2.8.		s a ciegas con RSA.	16
			uto Nube	17
3.	Pro	tocolos	s criptográficos para evitar duplicados	20
			o del Arte.	20
			colo DupLESS	21
4.	Aná	ilisis		24
			io de Factibilidad	24
		4.1.1.		24
		4.1.2.		26
		4.1.3.	Facctibilidad económica	27
		4.1.4.	Análisis de riesgos	27
			Escalas de impacto de un riesgo	$\frac{1}{27}$
	4.2.	Arquit	tectura del sistema.	29
		-	pción de procesos	29
		4.3.1.	Descripción del proceso subir archivo	29
			Participantes	30
		4.3.2.	Descripción del proceso Descargar archivo	31
			Participantes	32
		4.3.3.	Descripción del proceso eliminar archivo	33
			Participantes	33
	4.4.	Model	o de entidades	34
		4.4.1.	Diagrama de Entidad Relación.	34
		4.4.2.	Diagrama de clases.	35

	4.5.	Reque	rimientos Funcionales.
	4.6.	Reque	rimientos No Funcionales
	4.7.	Reglas	s de Negocio
5.	Disc	eño	4
•	5.1.		ificación de Plataforma
		_	de Uso
	0.2.	5.2.1.	CUSLL1 Generar las llaves del servidor de llaves
		J.2.1.	Descripción completa
			Atributos importantes
			Trayectorias del Caso de Uso
		5.2.2.	CUSLL2 Generar firma ciega (y)
		J.2.2.	Descripción completa
			Atributos importantes
			Trayectorias del Caso de Uso
		5.2.3.	CUCL1 Subir archivo
		0.2.0.	Descripción completa
			Atributos importantes
			Trayectorias del Caso de Uso
		5.2.4.	CUCL3 Descargar archivos descifrados
		0.2.1.	Descripción completa
			Atributos importantes
			Trayectorias del Caso de Uso
		5.2.5.	CUCL4 Eliminar archivos cifrado
		0.2.0.	Descripción completa
			Atributos importantes
			Trayectorias del Caso de Uso
		5.2.6.	CUCL6 Iniciar Sesión.
		0.2.0.	Descripción completa
			Atributos importantes
			Trayectorias del Caso de Uso
		5.2.7.	CUCL7 Registrar usuario
		0.2.1.	Descripción completa
			Atributos importantes
			Trayectorias del Caso de Uso
	5.3.	Diagra	amas de secuencia §
	0.0.	5.3.1.	Registrar Usuario
		5.3.1.	Iniciar Sesión
		5.3.2.	Subir Archivo
		5.3.4.	Firma a ciegas
		5.3.4.	Descargar Archivo
		5.3.6.	Eliminar Archivo
	5 4		uies del sistema

5.4.1. Mensajes	74
A. Lista de acrónimos A.1. Definiciones, acrónimos y abreviaturas	7 8
B. Glosario de términos B.1. Glosario de Términos	80
Bibliografía	82

Índice de Figuras

1.1. 1.2.	Crecimiento global del tráfico en la nube	2 4
2.1. 2.2. 2.3.	Diagrama de Criptografía Simétrica	7 7 10
3.1.	Servicios de almacenamiento en la nube	21
4.1. 4.2. 4.3. 4.4. 4.5. 4.6.	Arquitectura general del sistema. BPMN Subir archivo. BPMN Descargar archivo. BPMN Eliminar archivo. Diagrama Entidad relación del sistema. Diagarama de clases del sistema.	29 31 32 33 34 35
5.1. 5.2. 5.3. 5.4.	Diagrama de Casos de Uso del sistema	42 58 59 60
5.5. 5.6. 5.7.	Diagrama de secuencias de Registrar un usuario nuevo con usuario repetido. Diagrama de secuencias de Iniciar sesion un usuario Diagrama de secuencias de Inicar sesion un usuario con datos incorrectos	61 62 63
5.8. 5.9.	Diagrama de secuencias de Registrar un usuario nuevo con datos incompletos. Diagrama de secuencias de Inicar sesion un usuario con campos vacios Diagrama de secuencias de subir un archivo nuevo	64 65 66
5.11. 5.12.	Diagrama de secuencias de subir un archivo con carpeta vacia	67 67
5.14.	Diagrama de secuencias de subir un archivo existente	68 69 70
5.16.	Diagrama de secuencias de descargar un archivo de la nube no encontrado. Diagrama de secuencias de eliminar un archivo de la nube	71 72

Índice de Tablas

4.1.	Componentes físicos	26
4.2.	Componentes Lógicos	26
4.3.	Escalas de impacto de un riesgo	28
4.4.	Análisis de riesgos del proyecto	29
4.5.	Requerimientos funcionales del servidor de llaves	36
4.6.	Requerimientos funcionales del servidor de llaves	36
4.7.	Requerimientos funcionales del cliente	37
4.8.	Requerimientos funcionales del Servicio de almacenamiento (Nube)	37
4.9.	Requerimientos no funcionales del sistema	39

Capítulo 1

Introducción

En el nuevo ambiente de las tecnologías de la información el almacenamiento de archivos puede ser realizado mediante modelos basados en el cómputo nube.

El cómputo nube es un término 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 costos de operación [8].

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 pueden ser gestionados en cualquier momento. De acuerdo con un estudio realizado por la consultora Market Research Media, estima que el cómputo nube 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].

Sin embargo, este servicio también presenta algunas desventajas que tal vez nosotros como usuarios no podemos percibir tan fácilmente. Una de ellas es que al almacenar un archivo en realidad no sabemos quién o qué entidades tienen acceso a él. Éste tema se está volviendo cada vez más preocupante sobre todo para instituciones o empresas que cuentan con información confidencial y también debido a diversos ataques por adversarios.

Es por eso que se ha optado por la opción del uso de la criptografía, la cual es una ciencia que se encarga de ocultar información, de tal forma que cualquier otra persona no pueda acceder al contenido.

Ahora bien, 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 la nube. Entonces los usuarios tienden a creer que el espacio en la nube es ilimitado y comienzan a guardar grandes cantidades de archivos, por lo cual nos enfrentamos al problema de la duplicación de archivos.

Es por ello que en el presente documento se propone una solución a estos problemas. Se trata de un protocolo criptográfico que nos brinda la confidencialidad de los archivos a la vez que nos ayuda a evitar la duplicación de los mismos.

1.1. Planteamiento del problema.

Hoy en día millones de personas en el mundo tienen la facilidad de acceder a un dispositivo electrónico que les permite manipular información o almacenarla ya sea en un dispositivo físico o en la nube. 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 provocando enormes demandas a las compañías que ofrecen este servicio. El incremento en el uso de estos servicios implica que los sistemas de almacenamiento tengan más capacidad y puedan cubrir la alta demanda que se presenta en el mercado [1].

Para entender un poco más acerca de la problemática a la que se enfrenta el almacenamiento en la nube, mostramos el siguiente estudio realizado por EFE/Cisco:

EFE/Cisco realizó una estimación en el año 2014 en su cuarto informe anual Índice Global sobre la nube (2013-2018), donde podemos observar en la figura 1.1 como el almacenamiento ha ido incrementado y seguirá incrementado



Figura 1.1: Crecimiento global del tráfico en la nube

Una de las principales razones del incremento en el tamaño en la estructura de almacenamiento de servicios en línea es la duplicación de archivos, existen muchas copias en la nube de un mismo archivo que se encuentra presente en diferentes cuentas de usuarios. Un ejemplo: el usuario registrado e identificado dentro de la nube como *Usuario A*, el día de hoy desea almacenar un archivo **Archivo F** que corresponde a la especificación de los requisitos para la obtención de una beca escolar. Este usuario para no extraviar o modificar el archivo

lo almacena en la nube y ahí queda disponible para cuando él lo solicite. Ahora este usuario comparte este archivo mediante un dispositivo USB a su amigo ya que este también desea conocer los requisitos para solicitar una beca escolar, este amigo el cuál es otro usuario registrado e identificado dentro de la nube como $Usuario\ B$ también quiere almacenar este archivo **Archivo F** en la nube, ya que requiere utilizar el espacio de memoria en su dispositivo USB para otras actividades y no desea perder los requisitos para la solicitud de su beca escolar.

Ahora en la nube se encuentran almacenados 2 copias del **Archivo F** por dos diferentes usuarios identificados como $Usuario\ A\ y\ Usuario\ B$, ambos almacenaron el mismo archivo en el mismo lugar, sin darse cuenta que ahora este archivo se encuentra duplicado en la nube.

Otro punto importante es la seguridad e integridad de la gran cantidad de información que se almacena en la nube. Este servicio de almacenamiento está sujeto a los ataques de adversarios que están interesados en el robo, manipulación o alteración de la información. Uno de los ataques que se han intentado realizar por dichos adversarios es el ataque por fuerza bruta, el cual es una forma de recuperar una clave probando todas las combinaciones posibles hasta encontrar aquella que permite el acceso al archivo.

Por un lado si tenemos la información en claro es relativamente fácil poder detectar que dos archivos son los mismos, ya que solo se compara bit a bit, pero si estos mismos archivos cada usuario cifra su archivo el resultado serian dos archivos diferentes por esto es que no es posible detectar archivos duplicados con este método.

1.2. Propuesta de solución.

Como se mencionó anteriormente encontramos dos principales problemas, uno es la confidencialidad de los archivos cuando se almacenan en la nube y el otro es la cantidad de archivos duplicados en la misma.

Para combatir el problema de la confidencialidad, proponemos el uso de la criptografía, a cada usuario se le proporcionará una llave con la que puede cifrar y descifrar archivos, pero no podemos usar criptografía de manera tan simple ya que si dos usuarios cifran el mismo archivo daría como resultado dos archivos cifrados distintos, entonces al hacer la comparación de ambos archivos no habría forma de atacar el problema de la duplicación de archivos. Así que nos encontramos con otro problema, pues evitamos que los archivos estén expuestos a adversarios, pero seguimos con el problema de archivos duplicados.

Por lo tanto, nos basaremos en el protocolo denominado DupLESS [2] el cual combina varias herramientas criptográficas de tal forma que se pueda tener un control de las llaves relacionadas con los archivos y los usuarios sin comprometer el contenido e integridad de

la información, de esta manera si dos usuarios quieren cifrar el mismo archivo obtendrán la misma llave. Por consiguiente, al cifrar los archivos obtendríamos como resultado el mismo archivo cifrado, esta vez al hacer la comparación se detectará la duplicación de archivos y únicamente se guardará una copia del archivo, ahorrando espacio de memoria y costos de infraestructura.

Como se observa en la siguiente figura 1.2 varios usuarios realizan peticiones para subir archivos, pero se puede notar que algunos son iguales, por lo que pasan por un proceso de eliminación de duplicados antes descrito y finalmente se almacena una copia de cada uno.

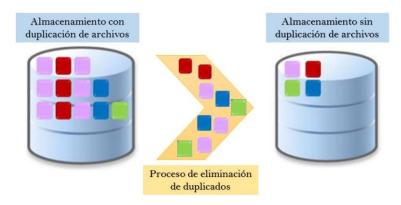


Figura 1.2: Eliminación de Duplicados

1.3. Objetivos.

1.3.1. 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.

1.3.2. 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
- Evitar los ataques por fuerza bruta al contenido de los archivos de usuarios en la nube.

1.4. Organización del documento.

El presente documento que detalla todo el proceso de creación de este protocolo criptográfico está conformado por 6 diferentes capítulos los cuáles son:

■ Capítulo 1 Introducción

En este capítulo se expone cuál es el contexto en el que este trabajo terminal se desarrollará, así mismo se describe cuá a sido la problemática detectada a partir del análisis del contexto en el cuál se desarrola la investigación y finalmente se muestran cuales son los objetivos tanto general como específicos de este trabajo terminal, es decir, cuál es la finalidad de éste protocolo criptográfico.

Capítulo 2 Marco Teórico

El contenido de este capítulo abordará temas estrechamente relacionados con la criptografía y la seguridad de la información. 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.

Capítulo 3 Protocolos criptográficos para evitar duplicados

Este capitulo muestra la comparativa realizada entre sistemas o prototipos, contedrá aquellos elementos en relación con la criptografía. También el capítulo contiene la explicación del protocolo criptográfico Dupless, el cuál provee de toda la investigación y posteriormente el desarrollo de este trabajo terminal.

■ Capítulo 4 **Análisis**

Como otro capítulo más de este documento se encuentra el análisis del protocolo criptográfico, el cuál se compone de la realización de un estudio de factibilidad y análisis de riesgos para la realización de este proyecto, asimismo se muestra cuál será la arquitectura de trabajo terminal, la descripción de todos los procesos que involucrán la creación de este protocolo, el modelo de entidades que comprende diagrama entidad relación y el diagrama de clases para su implementación. Al final de este capítulo se podran encontrar los requerimientos de este protocolo criptográfico tanto funcionales como no funcionales y las reglas de negocio que lo componen.

Capítulo 5 Diseño

El capítulo de diseño tiene como contenido la especificación de la plataforma del protocolo, es decir, la especificación de recursos necesarios para poder llevar a cabo su implementación con las herramientas necesarias, y también todos los casos de usos que involucran el funcionamiento de dicho protocolo.

Capítulo 2

Marco Teórico

El contenido de este capítulo abordará temas estrechamente relacionados con la criptográfia, la seguridad de la información y las implicaciones que ésta podría traer si se encuentra corrompida por algún adversario. Se abordará información acerca de los 2 tipos de criptografía que existen, exlicando con detalle las características de los diferentes esquemas de cifrado y los modos de operación que son utilizados por algunos de estos. Un tópico de gran importancia dentro de este protocolo son las funciones hash criptográficas, dichas funciones son mencionadas en este capítulo, al igual que las firmas digitales, firmas a ciegas y firmas digitales con RSA ya que estas juegan un papel fundamental para el funcionamiento de este proyecto. De igual forma se describe con detalle los servicios que ofrece el cómputo nube, haciendo énfasis en un servicio en particular que es el almacenamiento que se utilizará para la implementación de este protocolo criptográfico.

2.1. Criptografía.

La criptografía tiene como objetivo fundamental habilitar a dos personas usualmente referidas como Alice y Bob para que se comuniquen sobre un canal inseguro de tal manera que un adversario, Oscar, no pueda entender que es lo que están diciendo, éste canal podría ser una línea telefónica o una red de computadora, por ejemplo. La información que quiere enviar Alice a Bob que nosotros llamaremos "texto en claro", puede ser un texto en inglés, datos numéricos, o cualquier cosa—esta estructura es completamente arbitraria. Alice cifra el texto en claro usando una llave predeterminada y envía el texto cifrado resultante sobre el canal. Oscar, al ver el texto cifrado en el canal que está escuchando a escondidas, no puede determinar qué es el texto en claro; pero Bob, quien sabe la llave con la que se cifró el archivo, puede descifrar el texto y obtener el texto claro [12].

Esta ciencia que mantiene la información segura se encuentra dividida en dos tipos: Criptografía Simétrica y Criptografía Asimétrica. La criptografía simétrica o también llamada criptografía de llave secreta, basa su seguridad en una sola llave que se comparte entre dos entidades que quieren compartir información, dicha llave es utilizada para cifrar un archivo al ser enviado a la otra entidad y este utilizará la misma llave para descifrarlo cuando lo re-

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



Figura 2.1: Diagrama de Criptografía Simétrica.

Los algoritmos criptográficos simétricos tienen dos versiones: cifrador en bloque y cifrador de flujo. El beneficio en cuanto al uso de un algoritmo simétrico se encuentra en el procesamiento rápido para cifrar y descifrar un alto volúmen de datos. El cifrado simétrico es una práctica eficaz de almacenamiento de información sensible en una base de datos, un registro o archivo [9].

La criptografía asimétrica o criptografía de llave pública involucra el uso de un par de llaves para cada entidad que desea comunicarse, estas llaves llamadas pública y privada. Para que una entidad envíe un archivo a otra, necesita cifrar el archivo con la llave pública de esa entidad a la que se desea enviar, y cuando lo reciba esa entidad 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. El cifrado asimétrico puede ser representado como aparece en la figura 2.2.

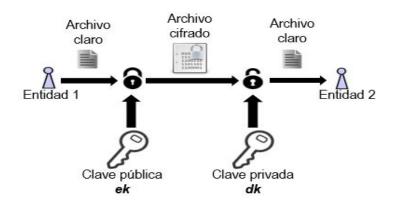


Figura 2.2: Diagrama de Criptografía Asimétrica.

Los beneficios de la criptografía asimétrica son que las claves públicas pueden ser distri-

buidas con toda tranquilidad, pues no puedes hacer uso de las llaves públicas sin las llaves privadas. Asimismo, el cifrado asimétrico se emplea frecuentemente para elaborar firmas digitales, un mecanismo que permite al receptor de un mensaje firmado digitalmente poder identificar a la entidad que origino ese mensaje y de esa manera confirmar que el mensaje no ha sido alterado.

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 garantizar que solo las personas autorizadas tienen acceso a la información.
- Autenticación. Esta función se aplica tanto a las entidades como a la propia información. Dos entidades 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.
- 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 inserción, supresión y sustitución, entre otros.
- 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 negar que se concedió dicha autorización [5].

El *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 [14].

Los ataques a servicios criptográficos son 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 en claro 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 en claro 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 [15].

2.2. Cifrador por bloques.

Un cifrador de bloques es una función que convierte bloques de texto de n bits a bloques de texto cifrado de n bits; a n se denomina longitud de bloque. La función que convierte los bloques de texto simple está parametrizada por una clave K de k-bits, tomando valores de un subconjunto K (el espacio de la llave) del conjunto de todas las palabras númericas de $\{0,1\}^k$. Generalmente la clave K se elige al azar. El uso de bloques de texto claro y texto cifrado de igual tamaño evita la expansión de datos [5].

Para los bloques de texto de n-bit, texto cifrado de n-bit y una clave fija de n-bit, la función de cifrado es una biyección, es decir que el texo cifrado debe ser siempre diferente pero cuando se descifre este debe corresponder al texto en claro, definiendo una permutación de palabras númericas de n-bits. Cada clave potencial define una biyección diferente. El número de llaves es de longitud $|\mathcal{K}|$, y el tamaño efectivo de la clave es de longitud $|\mathcal{K}|$. Esto es igual a la longitud de la clave si todos las palabras númericas de k-bits son claves válidas ($\mathcal{K} = V_k$). Si las llaves son equiprobables (misma probabilidad) y cada una define una biyección diferente, la entropía (medida de incertidumbre) del espacio clave es también de longitud $|\mathcal{K}|$ [5].

Los cifradores por bloques más usados son AES (Advanced Encryption Standard, por sus siglas en inglés) y DES (Data Encryption Standard, por sus siglas en inglés) [10].

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

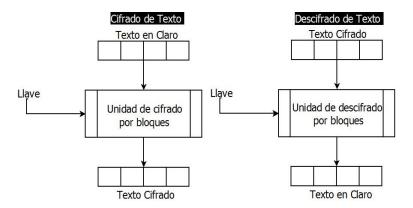


Figura 2.3: Diagrama de Cifradores por Bloques

2.3. 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 propiedad de las funciones hash es que sea imposible que se produzca una colision ya sea debil o fuerte, ademas de resistir ataques de preimagen.

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.

Dentro de SHA-2 encontramos varios tipos, el SHA-224, SHA-256, SHA-384 y SHA-512. El más seguro, es el que da mayor salida de bits que es el SHA-512, con una salida de 512 bits, que tiene 80 rondas (pasos). En la SHA-256, tenemos una longitud de pallabra de 323 bits, con 64 rondas, tamaño del bloque de 512 bits, y con una salida de 256 bits. Como ocurre con todos los cifrados y hash, cuanto más seguro, más lento su procesamiento y uso, debemos encontrar un equilibrio entre seguridad y velocidad.

2.4. RSA

El esquema de criptografía RSA se llama así por los nombres de los autores Ron Rivest, Adi Shamir y Leonard Adleman, es actualmente el esquema criptográfico asimétrico más utilizado. RSA fue patentado en los Estados Unidos (pero no en el resto del mundo) hasta el 2000. Utiliza una clave pública, la cual se distribuye (en forma autenticada preferentemente), y otra privada, la cual es guardada en secreto por su propietario. Cuando se envía un mensaje, el emisor busca la clave pública de cifrado del receptor y una vez que dicho mensaje llega al receptor, éste se ocupa de descifrarlo usando su clave oculta. Los mensajes enviados usando el algoritmo RSA se representan mediante números y el funcionamiento se basa en el producto de dos números primos grandes (mayores que 10100) elegidos al azar para conformar la clave de descifrado. Emplea expresiones exponenciales en aritmética modular. La seguridad de este algoritmo radica en que no hay maneras rápidas conocidas de factorizar un número grande en sus factores primos utilizando computadoras tradicionales. La computación cuántica podría proveer una solución a este problema de factorización. Este popular sistema se basa en el problema matemático de la factorización de numeros grandes. El algoritmo RSA funciona de la siguiente manera:

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

- Inicialmente es necesario generar aleatoriamente dos números primos grandes, a los que llamaremos $p \ y \ q$.
- \blacksquare A continuación calcularemos n como producto de p y q: n=p * q
- Se calcula $\phi: \phi(n) = (p-1)(q-1)$
- Se calcula un número natural e de manera que $MCD(e, f_i(n))=1$, es decir e debe ser primo relativo de $\phi(n)$.
- Mediante el algoritmo extendido de Euclides se calcula $d:e.dmod\phi(n)=1$ Puede calcularse $d=((Y*\phi(n))+1)/e$ para Y=1,2,3,... hasta encontrar un d entero.
- El par de números (e, n) son la clave pública.
- El par de números (d,n) son la clave privada.

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 $Zn=0,1,\ldots,n-1$. 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: la función de cifrado es $C = M^e \mod n$.
- Descifrado: la función de descifrado es $M = C^d \mod n$ [6].

Ejemplo:

Calculamos las llaves:

Tomaremos los numeros: p = 11 y q = 23.

$$n = 11 * 23 = 253$$

$$\phi = (11 - 1) * (23 - 1) = 220$$

donde:
$$(11 - 1) = 10 \text{ y } (22 - 1) = 22$$

$$e = 3$$

$$MCD (220, 3) = 1$$

$$d = inv(3, 220) = 147$$

Clave pública: (e,n) = (3,253)

Clave privada: (d,n) = (147,253)

Cifrado:

Cifraremos la palabra seguridad y para esto le asignaremos números a todas las letras del abecedario dando como resultado para nuestra palabra los siguientes valores:

S	Е	G	U	R	I	D	A	D
18	4	6	20	17	8	3	0	3

Tenemos el mensaje $M=18\ 4\ 6\ 20\ 17\ 8\ 3\ 0\ 3$ a cifrar

$$18^3 = 5832 \mod 253 = 13$$

$$4^3 = 64 \mod 253 = 64$$

$$6^3 = 216 \mod 253 = 216$$

$$20^3 = 8000 \mod 253 = 157$$

$$17^3 = 4913 \mod 253 = 106$$

$$8^3 = 512 \mod 253 = 6$$

$$3^3 = 27 \mod 253 = 27$$

$$0^3 = 0 \mod 253 = 0$$

$$3^3 = 27 \mod 253 = 27$$

Obtenemos el mensaje cifrado $C = 13\ 64\ 216\ 157\ 106\ 6\ 27\ 0\ 27$

Descifrado:

Tenemos el texto cifrdo, $C = 13\ 64\ 216\ 157\ 106\ 6\ 27\ 0\ 27$

$$13^{147} \mod 253 = 18$$

$$64^{147} \mod 253 = 4$$

$$216^{147} \mod 253 = 6$$

$$157^{147} \mod 253 = 20$$

$$106^{147} \mod 253 = 17$$

$$6^{147} \mod 253 = 8$$

$$27^{147} \mod 253 = 3$$

$$0^{147} \mod 253 = 0$$

$$27^{147} \mod 253 = 3$$

Obtenemos el mensaje descifr
do, $\,M=18\,4\,\,6\,\,20\,\,17\,\,8\,\,3\,\,0\,\,3\,$

2.5. Firma digital

Una firma digital es un mecanismo de autenticación que permite al creador de un mensaje fijar un código que actúa como una firma. La firma es formada tomando el hash del mensaje y cifrar el mensaje con clave privada del creador. La firma garantiza el origen y la integridad del mensaje [11].

El estándar de la firma digital (Digital Signature Standard) es un estándar NIST que utiliza el algoritmo de hash seguro (SHA). El desarrollo más importante del trabajo sobre criptografía

de clave pública es la firma digital. La firma digital proporciona un conjunto de capacidades de seguridad que sería difícil de aplicar en cualquier otra forma [11].

La autenticación de mensajes protege dos partes que intercambian mensajes de terceros. Sin embargo, no protege a los dos partidos uno contra el otro. Varias formas de disputa entre los dos son posibles [11].

Los algoritmos de firma son los siguientes *DSA*, *ECDSA* y *firmas basadas con RSA*. En situaciones donde no existe una completa confianza entre el emisor y el receptor, se necesita algo más que la autenticación. La solución más atractiva para este problema es la firma digital. La firma digital es análoga a la firma manuscrita. Debe tener las siguientes propiedades:

- Debe verificar el autor, la fecha y hora de la firma.
- Debe autenticar el contenido en el momento de la firma.
- Debe ser verificable por terceras personas, para resolver los conflictos.

Así, la función de firma digital incluye la función de autenticación [11].

El esquema de firma digital es el siguiente:

Bob

Calcula sus llaves privada y pública.

sk = d clave privada.

pk = (n, e) clave pública.

Publica su llave pública.

Firmar

$$s = siq_{sk}(x)$$

Envía el mensaje con la firma.

Alice

Verificar

$$ver_{pk}(x,s) = true/false$$
 [6]

2.6. Firma digital con RSA.

El esquema de firma con RSA se basa en el cifrado RSA. Su seguridad se basa en la dificultad de factorizar un producto de dos grandes primos. Desde su primera descripción

en 1978, el esquema de firma con RSA ha surgido como el esquema de firmas digitales más utilizado en la práctica [6]. El protocolo para firmar y verificar es el siguiente:

Bob

Calcular las claves con RSA

sk = d clave privada.

pk = (n, e) clave pública. Firmar

$$s = sig_{sk}(x) \equiv x^d \mod n$$

Alice

Verificar

 $ver_{pk}(x,s)$

 $x' \equiv s^e \mod n$

Si $x' \equiv x \mod n$ la firma es valida

Si $x' \not\equiv x \mod n$ la firma es invalida

Como puede verse en el protocolo, Bob calcula la firma s para un mensaje x que ha sido cifrado con RSA usando su sk (clave privada). Bob es la única persona que puede tener la sk, y por lo tanto la propiedad de sk lo autentica como el autor del mensaje firmado. Bob agrega la firma s al mensaje x y envía ambos a Alice. Alice recibe el mensaje firmado y descifra con RSA usando la pk (clave pública) de Bob, produciendo x2. Si x y x2 coinciden, Alice sabe dos cosas importantes: Primero, el autor del mensaje estaba en posesión de la sk de Bob, y si Bob hubiera tenido acceso a la sk, fue Bob quien firmó el mensaje. Esto se llama autenticación de mensajes. En segundo lugar, el mensaje no se ha cambiado durante el camino, por lo que se da la integridad del mensaje [6], por ejemplo.

Bob

Calcular las claves con RSA

Elije p=3 y q=11 y calcula sus llaves sk y pk que dan como resultado:

$$sk = 7$$
 y $pk = 3$ con $n = 33$

Firmar

Bob quiere firmar el archivo x que tiene un valor de 4

$$s = x^7 \equiv 4^7 \equiv 16 \mod 33$$

Se envian los siguientes archivos a Alice: x=4 y s=16

Alice

Verificar

$$x' = s^e \equiv 16^3 \equiv 4 \mod 33$$

Como $x' \equiv x \mod 33$ la firma es valida.

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, por ejemplo, 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 B no puede asociar B la firma B0. Y se sabe de antemano que B1 no puede asociar B2 no puede asociar B3 no puede asociar B4 no puede se lo firmara. [7]

2.8. Firmas a ciegas con RSA.

Un esquema de firma a ciegas es un protocolo que involucra un remitente A y un firmante B. La idea básica en un esquema basado en RSA es la siguiente: A le envía cierta información z a B, donde z está compuesto por el mensaje que se desea que firme B y por un factor de ocultamiento cifrado con la llave pública de B, es decir, $z = (m * b^e) \mod n$.

B firma dicha información s(z) y se la regresa a A. De la firma s(z), A puede obtener la firma de B para el mensaje m, quitando el factor de ocultamiento b a s(z). Pues:

$$s(z) = (m * b^e) \mod n = (m^d * b^{ed}) \mod n = (m^d \mod n) * b$$

Ahora bien, al dividir s(z) entre b, obtendremos s(m):

$$(m) = s(z)/b = ((m^d \mod n) * b)/b = m^d \mod n$$

Al finalizar el protocolo, B no conoce el mensaje m ni la frma asociada a él s(m) que ahora posee A [7]

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. Entre los diversos tipos de servicios de cómputo en la nube proporcionados internamente o por proveedores de servicios de terceros, los más habituales son:

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).

■ Infraestructura como Servicio (IaaS).

Explicado a grandes rasgos el software como servicio, ya que es donde se centrará todo el desarrollo de este protocolo.

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

Protocolos criptográficos para evitar duplicados

En este capítulo se pretende establecer mediante un análisis, la comparativa realizada entre sistemas o prototipos existentes que hacen uso de herramientas criptográficas para proveer un servicio similar al protocolo criptográfico que se propone en este trabajo terminal. Dicho análisis contedrá detalladamente aquellos elementos técnicos que tienen relación con la criptografía y de que manera se estan utilizando. De igual forma, el capítulo contiene la explicación y el funcionamiento del protocolo criptográfico Dupless, dicho protocolo es la base de la investigación, de la cuál surge el desarrollo del protocolo criptográfico que se presenta para este trabajo terminal.

3.1. Estado del Arte.

TahoeFS	ABS: The Apportioned Backup System
Firmas Digitales	Firmas Digitales
SHA256	SHA256
AES-128	Criptografía asimétrica
Modo de operación CTR	Codificado en c++
Cifrado convergente	Cifrado convergente
Árbol Merkle	Huella digital
RSA de 2048 bits (256 bytes)	rsync

TahoeFS

Tahoe es un sistema para el almacenamiento seguro distribuido. Usa las funciones de control de acceso, criptografía, confidencialidad, integridad y eliminación para tolerancia a fallos. Se ha desplegado en un servicio de copia de seguridad comercial y es actualmente operacional. La aplicación es de código abierto [13].

ABS

Proporciona un recurso fiable de copia de seguridad de colaboración, aprovechando

estos recursos independientes distribuidos. Con ABS, la adquisición y mantenimiento de hardware especializado de copia de seguridad es innecesaria. ABS hace un uso eficiente de los recursos de red y almacenamiento de información mediante el uso de técnicas, como cifrado convergente, almacenamiento, procesos de verificación y control de versiones eficientes de codificación [4].

3.2. Protocolo DupLESS.

Los proveedores de servicios de almacenamiento en la nube como lo son: Dropbox, Mozy, Mega y otros, realizan la eliminación de archivos duplicados para ahorrar espacio en el servidor, almacenando sólo una copia de cada archivo cargado 3.1

. Sin embargo, si los clientes cifran convencionalmente sus archivos es decir usando la criptografía simple (Simétrica y Asimétrica), se pierde ese ahorro de espacio. El cifrado de archivos con bloqueo de mensajes (conocido comunmente como el **Cifrado convergente** en adelante CE) resuelve esta problemática. Sin embargo, está inherentemente sujeto a ataques de fuerza bruta que pueden recuperar archivos que caen en un conjunto conocido.



Figura 3.1: Servicios de almacenamiento en la nube

El protocolo criptográfico Dupless propone una arquitectura que proporciona almacenamiento sin duplicaciones, seguro y resistente a ataques por fuerza bruta. En DupLESS, los clientes cifran sus archivos con claves basadas en mensajes obtenidas desde un servidor de llaves a través de un protocolo OPRF inconsciente. Esto permite a los clientes almacenar datos cifrados con un servicio existente, y que este servicio realice la eliminación de duplicados en su nombre garantizando la confidencialidad. Dupless demuestra que el cifrado para el almacenamiento sin duplicados puede lograr ahorros de rendimiento y espacio cerca de utilizar el servicio de almacenamiento con datos de texto sin formato [].

Diseño

El protocolo criptográfico para la eliminación de duplicados DupLESS, esta diseñado e implementado para proporcionar una solución más segura y de fácil implementación para el cifrado de archivos que elimina la duplicación de estos. En DupLESS, los usuarios de este protocolo cifran sus archivos con la ayuda de un servidor de claves en adelante (KS) que

está separado del servicio de almacenamiento en adelante *Nube*. Los usuarios se autentican en el KS, pero no pierden la información sobre sus datos. Mientras que el KS permanezca inaccesible para los atacantes, el protocolo puede garantizar una alta seguridad (Seguridad semántica). Si en algún momento el KS y la Nube están comprometidos, Dupless conserva la actual garantía MLE de seguridad para mensajes impredecibles.

El principal objetivo de DupLESS, es hacer que dicho protocolo trabaje de forma transparente con los sistemas en la Nube que hasta ahora se encuentran en funcionamiento, por lo que DupLESS funciona como una capa sobre las interfaces de almacenamiento simples que acceden a la Nube. Esto también significa que DupLESS es desarrollado: para ser lo más incompatible posible con los comandos existentes en las API's de estos sistemas en la Nube exixtentes, para que así no se tenga ningún conocimiento sobre los sistemas que implementan estas API, para dar un rendimiento muy cercano al de usar la Nube sin ningún cifrado, y lograr el mismo nivel de disponibilidad que el proporcionado por la Nube.

Funcionamiento

DupLESS contempla que un atque por fuerza bruta a un texto cifrado dentro de un esquema de tipo CE puede tratarse utilizando un servidor de llaves (KS) para derivar llaves a partir de un archivo, en lugar de establecer llaves con funciones hash de los archivos. Para poder acceder al KS, se debe de realizar el procedimiento de autenticación a los usuarios del protocolo, esto detiene a los atacantes externos. El aumento de los costos a los ataques, disminuye los ataques por fuerza bruta hacia los usuarios comprometidos y ahora el KS puede funcionar como un único punto de control para implementar medidas de limitación de velocidad.

Para poder implementar un esquema seguro y que evite la duplicación de archivos, Dupless crea un servidor de llaves KS el cuál proveera de llaves para el cifrado de un archivo, dicho servidor se comunica con el cliente a través de un protocolo llamado OPRF, este protocolo proveerá de algoritmos para la autenticación de usuarios y el cifrado convergente de los archivos que se van a almacenar, dicho protocolo funciona de la siguiente manera:

OPRF es un esquema que consta de cinco algoritmos (Kg, EvC, EvS, Vf, Ev), los últimos dos deterministas.

- Generación de claves Kg: (pk, sk) \$ ← Kg. Este algoritmo genera una llave pública pk que puede distribuirse libremente entre varios usuarios, y una clave secreta sk, que permanece solo en el servidor de llaves. Dichas claves serán parte del servidor, son generadas a través de la criptografía asimétrica usando el algoritmo RSA.
- EvC: La evaluación de este protocolo comienza del lado del cliente:
 - 1. Se obtiene del servidor la llave pública e y se realiza una comparación con $e \le$

- N, N fue el producto de 2 números primos utilizado en la generación de llaves del servidor. Si la comparación no se cumple, el protocolo envía un error.
- 2. Se elige un número aleatorio dentro del campo de los números < N.
- 3. Se realiza una función hash al archivo que se desea cargar a la Nube, almacenandola en la variable $h \leftarrow H(M)$
- 4. Ahora se multiplica la función hash del mensaje por el número aleatorio elevado a la llave pública del servidor r^e y se almacena en x $x \leftarrow h \cdot r^e \mod N$
- 5. Esta x es enviada al servidor de llaves, en donde será firmada por este sin saber su contenido ni procedencia, es decir para realizar una firma a ciegas del mensaje a cargar.
- 6. La firma por el servidor es recibida al cliente y se realiza la siguiente operación $z \leftarrow y \cdot r^- 1 \ mod \ N$

.

■ *EvS*:

Del lado del servidor, se recibe la entrada x que corresponde a la función hash del archivo enviada por el lado del cliente. El servidor sólo realiza una operación la cuál es la firma con la llave privada del servidor. Dicha firma, es a ciegas ya que el servidor no conoce el contenido del archivo ni la procedencia de quien lo esta enviando. Dicha firma se realiza de la siguiente manera: $y \leftarrow x^d \mod N$

Capítulo 4

Análisis

El capítulo de análisis dentro de este documento, contiene todo el proceso que corresponde a la etapa de análisis de la metodología en cascada. Dicho análisis comprende la presentación del estudio de factibilidad de este proyecto, factibilidad técnica, factibilidad operativa y económica, además de un análisis de riesgos posibles en la realización de este proyecto. Asimismo, se presenta la arquitectura que tendrá el protocolo criptográfico, la descripción de todos los procesos involucrados en el funcionamiento de este protocolo junto con los actores correspondientes a cada proceso. Como parte final de este capítulo, se encontrarán los requerimientos funcionales que este protocolo debe cubrir y de igual forma los requerimientos funcionales que estarán presentes dentro del proyecto.

4.1. Estudio de Factibilidad

Como se expuso anteriormente, el protocolo criptográfico nos arroja excelentes beneficios en cuanto a la optimización de espacio de memoria en la nube y garantiza la seguridad e integridad de los datos de usuarios registrados en la nube. Hasta ahora se tiene muy claro cuál será el impacto de la implementación de este protocolo, pero aún queda por establecer cuán viable es la realización de este protocolo en cuanto a facilidades técnicas y operativas.

4.1.1. Factibilidad técnica

Para la implementación del protocolo criptográfico, se cuentan con las herramientas de software necesarias ya que estas existen y están disponibles para su uso y disponibilidad inmediata al desarrollo del protocolo. Cabe mencionar que las herramientas que involucran todo el desarrollo del protocolo, se encuentran completas en tanto a funcionalidades, soportes, documentación, seguridad, etc. En cuanto a los conocimientos necesarios al protocolo, se cuentan con los suficientes que este protocolo necesita para su applicación. Dichos conocimientos se han adquirido a lo largo de la estadía en la ingeniería mediante las clases recibidas en las instalaciones de la escuela o por la adquisición por medios externos. Ahora bien, un pequeño inconveniente para la aplicación del protocolo, es el desarrollo del software, ya que existen partes fundamentales del protocolo que requieren de nuevo conocimiento que aun no

se adquiere y es necesario aprender, por tanto existe una pequeña posibilidad de que esto signifique un retraso en la producción del protocolo.

- Lenguaje de programación: para el desarrollo del sistema se estará trabajando con varios lenguajes de programación, la base de este desarrollo será Python, ya que es un lenguaje de fácil comprensión y con una lógica bastate familiar a lenguajes que anteriormente se habían trabajado, además de que Python nos permite trabajar primitivas criptográficas con una mayor facilidad.
- Sistema gestor de base de datos: Se implementará MySQL como un manejador de base de datos, ya que es software libre y además se cuenta con una mayor experiencia de manejo y entendimiento.
 - De acuerdo con los requerimientos del sistema, los componentes necesarios para la implementación de este protocolo son:
- Hardware Se requiere de equipo de cómputo para poder llevar a cabo la codificación del protocolo y la configuración de los servidores que le darán soporte a las actividades realizadas en la interacción del usuario con el sistema. El equipo de trabajo cuenta con 3 computadoras personales (LAPTOP) que son las siguientes:

Componentes Físicos (Hardware)					
Componente	Características				
Laptop HP Pavilion g4	 Procesador: AMD A6-4400M APU 2.70Hz Memoria RAM: 8.00GB Disco Duro: 750GB 				
Laptop Acer Aspire V5	 Tipo Sistema: 64bits x64 Procesador: Intel(R) Celeron(R) 1.50GHz Memoria RAM: 2.00GB Disco Duro: 250GB Tipo Sistema: 64bits x64 				
	Continua en la siguiente página.				

Componente	Características
Laptop HP probook	 Procesador: AMD Phenom(tm) ll X2 545 3.00GHz Memoria RAM: 4.00GB Disco Duro: 350GB Tipo Sistema: 64bits x64
Servidor ownCloud	 Servicio de alojamiento de archivos con almacenamiento en la nube Servidores de instalación: PHP, SQLite. MySQL, PostgreSQL Servidor de archivos: WebDAV Calendario de sincronzación: CardDAV Sistema operativo: MMultiplataforma

Tabla 4.1: Componentes físicos

■ Software Con respecto al software, no se pretende usar un sistema operativo en específico ya que el servicio de la nube es compatible con cualquier sistema operativo en que se esté desarrollando. Sin embargo se cuenta con los siguientes sitemas operativos:

Softawe					
Tipo	Cantidad				
S.O. Windows 8.1 Pro	2				
S.O. Windows 10 Pro	1				

Tabla 4.2: Componentes Lógicos

4.1.2. Factibilidad operativa

El uso e implantación de este protocolo criptográfico, tiene como principal objetivo el eliminar las duplicaciones de archivos que se almacenan en la nube y de igual manera el evitar los ataques de adversarios por fuerza bruta a la información de los ususrios en la nube, por lo cual resulta factible la operación del proyecto, ya que se esta proponiendo una solución de bajo costo con grandes eneficios. Hoy en día va en aumento el número de usuarios de la nube, ya sean empresas, organizaciones, personas, etc. todos estos usuarios buscan su información rapido y de fácil acceso en cualquier lugar con una conexión a internet, y esto hace que también caumente la cantidad de información almacenada que en ocasiones está

replicada en uno o mas usuarios. Este protocolo pretende atender al problema del crecimiento en la infraestructura de la nube ofreciendo una solución para contrarestarlo y de esa manera más usuarios podrán tener acceso a la nube sin necesidad de aumentar a la infraestructura de esta.

4.1.3. Facctibilidad económica

El estudio de factibilidad económica nos permite analizar los costo - beneficios monetarios que se obtendrán con el desarrollo del proyecto, ya que dicho protocolo en un largo plazo podría comenzar en producción industrial para su comercialización y districución en el mercado de las tecnologías de la información, ya que proveerá de servicios en el cómputo nube que hoy en día las empresas están optando por invertir en el y optimizar sus recursos y procesos del negocio.

En cuanto al análisis de el gasto económico que se requiere para la implementación y la realización de pruebas del protocolo, existe un beneficio ya que todos los componentes para el desarrollo del sistema son libres, es decir que no se realizará la adquisición de licencias de desarrollo ni programas para la implementación.

El servidor que nos proveerá del almacenamiento en la nube de nombre **ownCloud.org** es de libre acceso y no existe restricción alguna para la utilización de este. Nos permite una libre manipulación y configuración de tal modo que podamos cumplir nuestros objetivos.

4.1.4. Análisis de riesgos

EL análisis de riesgos consiste en identificar los riesgos que este sistema puede tener en su futura implementación y desarrollo. Este análisis presenta los riesgos identificados en el sistema y 3 indicadores (Prioridad, Probabilidad e Impacto) fundamentales para llevar a cabo la gestión de riesgos y así tener presente cuales son los riesgos más destacados en el sistema para dimensionar las consecuencias que estos podrían traer consigo si llegaran a ocurrir. Para elaborar este análisis de riesgos, se evaluaron los impactos que estos riesgos pueden traer, mediante 5 escalas de impactode un riesgo, dichas escalas son:

Escalas de impacto de un riesgo

Escalas de impacto de un riesgo								
Objetivo del	Muy bajo/	Bajo/ 0.10	${f Moderado}/$	Alto/ 0.40	Muy alto/			
proyecto	0.05		0.20		0.80			
Costo	Costo Aumento		Aumento del	Aumento del	Aumento del			
	insignificante		costo 10 -	costo 20 -	$ \cos to>$ 40 %			
	de costo		20~%	40 %				
Tiempo	Aumento	Aumento del	Aumento del	Aumento del	Aumento del			
	insignificante	m tiempo < 5%	tiempo 5 -	tiempo 10 -	m tiempo> 20~%			
	de tiempo		10 %	20%				
	Continua en la siguiente página							

Objetivo del	Muy bajo/	$\mathrm{Bajo}/\ 0.10$	${f Moderado}/$	Alto/ 0.40	Muy alto/
proyecto	0.05		0.20		0.80
Alcance	Disminución	Áreas de al-	Áreas de al-	Reducción	El producto
	del alcan-	cance secun-	cance princi-	del alcance	terminado es
	ce apenas	darias afecta-	pales afecta-	inacepta-	inservible
	perceptible	das	das	ble para los	
				objetivos	
Calidad	Degradación	Sólo las apli-	La reducción	Reducción	El producto
	de calidad	caciones muy	de la calidad	de calidad	terminado es
	apenas per-	exigentes se	requiere apro-	inaceptable	inservible
	ceptible	ven afectadas	bación exter-		
			na		

Tabla 4.3: Escalas de impacto de un riesgo

Análisis de riesgos						
ID	Riesgo	Prioridad	Probabilidad	Impacto	Causa	
R1	Modificar requeri-	ALTA	MEDIA	ALTO	Nuevas características	
	mientos				del protocolo	
R2	Cambios en tecnología	BAJA	MEDIA	BAJO	La tecnología usada es	
					menos eficiente y cau-	
					sa conflictos	
R3	Falta de usuarios y pe-	ALTA	BAJA	BAJO	No se localizaron to-	
	ticiones				dos los involucrados	
					en el protocolo	
R4	Equipo de cómputo	ALTA	BAJA	MUY BA-	El equipo de cómpu-	
				JO	to empleado falla o	
					no se encuentra fun-	
					cionando	
R5	Incumplimiento de	ALTA	ALTA	MODERAD	CRetrazo en activida-	
	acuerdos				des prgramadas	
R6	Problemas de planea-	MEDIA	ALTA	ALTO	Falta de comunicación	
	ción				por parte del equipo	
R7	Falta de recursos	ALTA	MEDIA	MUY AL-	No se cuenta con el	
				ТО	poder adquisitivo de	
					recursos e insumos	
R8	Falta de conocimien-	MEDIA	MEDIA	MUY AL-	El equipo no se en-	
	tos			ТО	cuentra capacitado	
					para el desarrollo del	
					sistema.	
Continua en la siguiente página.						

28

ID	Riesgo	Prioridad	Probabilidad	Impacto	Causa
R9	Sobre estimación de	MEDIA	MEDIA	MODERAD	CLos insumos para la
	insumos				implementación del
					sistema no son los
					adeacuados para el
					${ m desarrollo.}$

Tabla 4.4: Análisis de riesgos del proyecto

4.2. Arquitectura del sistema.

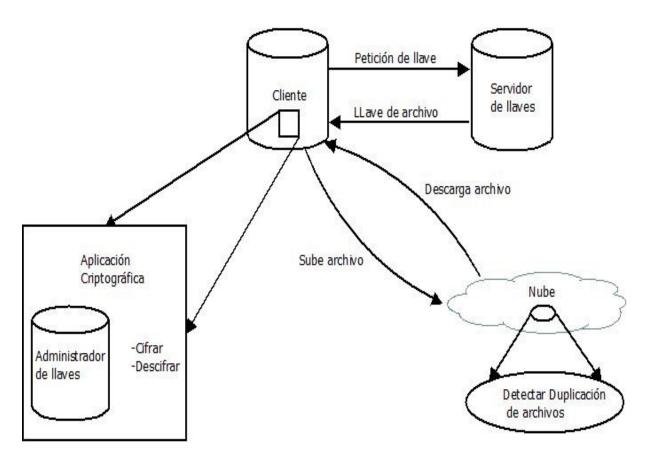


Figura 4.1: Arquitectura general del sistema.

4.3. Descripción de procesos.

4.3.1. 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 hash para generar una x que se enviara al servidor para que realice una firma a ciegas, y con esta firma que se le regresará al cliente, se va a generar del lado del cliente su llave k que será la llave con la cual cifrará 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.	■ Firma 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. 				

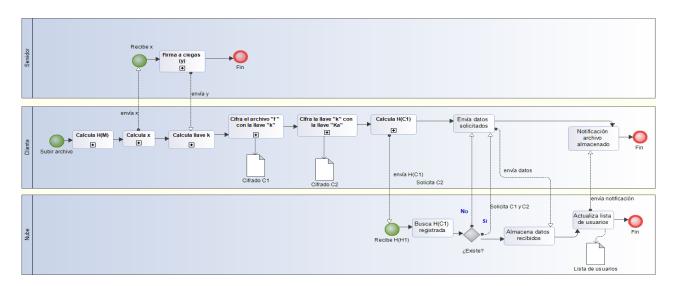


Figura 4.2: BPMN Subir archivo.

4.3.2. Descripción del proceso Descargar archivo.

El proceso inicia cuando el cliente da clic en la opción de descargar archivo y seleccionar el archivo a 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 regresarán 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.

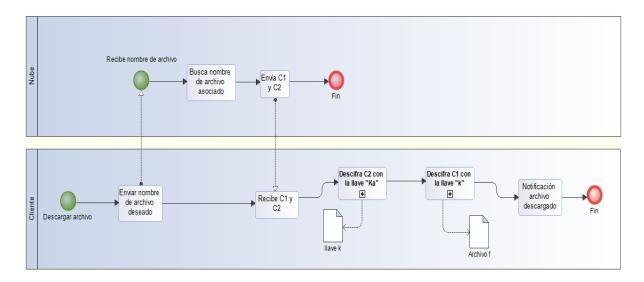


Figura 4.3: BPMN Descargar archivo.

4.3.3. 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 buscará 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 actualizará su lista de usuarios eliminado de ella los datos del archivo y usuario que coinciden con el archivo eliminado, se le enviará 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 eliminar.
Nube	Actor que almacena los archivos.	 Elimina los archivos seleccionados. Genera lista de usuarios relacionados.

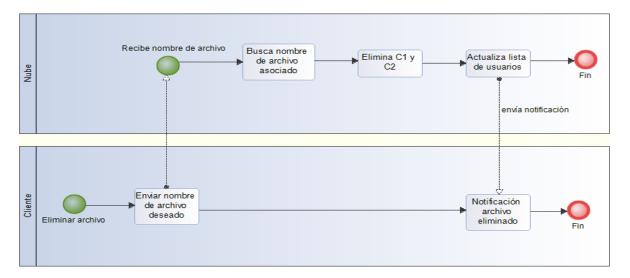


Figura 4.4: BPMN Eliminar archivo.

4.4. Modelo de entidades.

4.4.1. Diagrama de Entidad Relación.

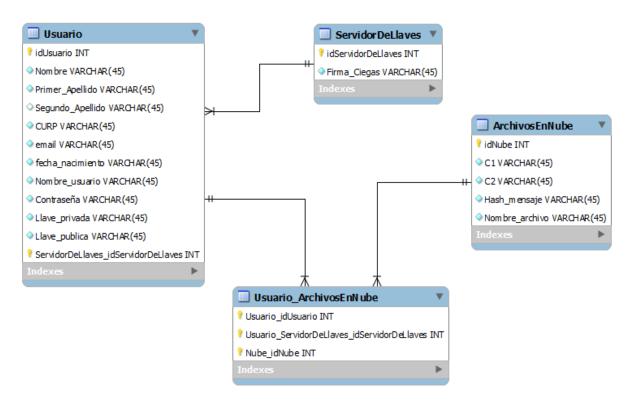


Figura 4.5: Diagrama Entidad relación del sistema.

4.4.2. Diagrama de clases.

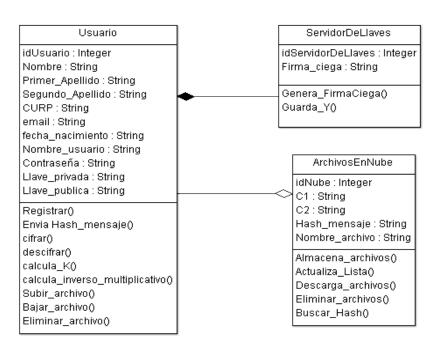


Figura 4.6: Diagarama de clases del sistema.

4.5. Requerimientos Funcionales.

Requerimientos funcionales del protocolo		
ID	Descripción	
RF1	El sistema permitirá el registro de un nuevo usuario	
RF2	El sistema permitirá al usuario iniciar sesión para comenzar a manipular su	
	información	
RF3	El sistema permitirá al usuario gestionar su perfil para la visualización,	
	actualización y configuración de su información	
RF4	El sistema permitirá al usuario gestionar los archivos que dicho usuario tiene	
	registrado en su perfil	

Tabla 4.5: Requerimientos funcionales del servidor de llaves

Servidor de Llaves		
ID	Descripción	
RF - SLL1	El sistema permitirá la generación de llaves de usuario a través de las llaves	
	pública y privada del servidor de llaves	
RF - SLL2	El sistema permitirá la firma a ciegas (y) de cualquier archivo que se desee	
	almacenar	

Tabla 4.6: Requerimientos funcionales del servidor de llaves

Cliente		
ID	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 almacenamien-	
	to.	

Tabla 4.7: Requerimientos funcionales del cliente

Servicio de almacenamiento (Nube)	
ID	Descripción
RF - N1	El sistema permitirá al servicio de almacenamiento llevar a cabo un proceso
	para la detección de archivos duplicados.

Tabla 4.8: Requerimientos funcionales del Servicio de almacenamiento (Nube)

4.6. 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.
Continua en la siguiente página		

ID	Atributo	Descripción	
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 almacena- miento 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.	
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) 	
		■ Los formularios para ingresar datos al sistema estarán validados por tipo de dato, longitud e internamente se utilizará un ORM (Object Relational Maping) paraevitar inyecciones SQL.	
	Continua en la siguiente página		

ID	Atributo	Descripción
RNF4	Mantenibilidad	 Cuaquier nuevo requerimiento funcional o no funcional tendrá que ser analizado y diseñado para poder cuantificar las implicaciones que este tendrá sobre el funcionamiento del sistema. El sistema contará con un plan de pruebas que facilitará la identificación de posibles fallas existentes en el funcionamiento de este.
RNF5	Usabilidad	 El tiempo de aprendizaje del sistema por un usuario deberá ser menor a 15 días. El sistema debe proporcionar mensajes de error que sean informativos y orientados al usuario final. El sistema debe poseer interfaces gráficas bien formadas.
RNF6	Extensibilidad	 El sistema podrá tener un crecimiento a futuro ya que este será programado por módulos lo cuál hará más fácil su crecimiento. El sistema debe proporcionar mensajes de error que sean informativos y orientados al usuario final. El sistema debe poseer interfaces gráficas bien formadas.

Tabla 4.9: Requerimientos no funcionales del sistema

4.7. 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.

Regla de Negocio: RN4 Usuario registrado

Descripción: El usuarios debe tener una cuenta activa en el sistema.

Tipo: Hecho

Capítulo 5

Diseño

El capítulo de diseño, esta conformado por la especificación de como está conformado el protocolo cirptográfico. Dicho capítulo contiene la especificación de la plataforma del protocolo, es decir, los recursos tanto de hardware como de software necesarios para poder desarrollar el proyecto con las herramientas tecnológicas necesarias. El capítulo muestra los modelos de entidades del protocolo, dichos modelos comprenden el modelo entidad relación que corresponde a la base de datos creada para la persistencia de los datos involucrados en el protocolo, y el diagrama de clases que brinda un bosquejo del funcionamiento e interacción de atributos y operaciones del protocolo. Por último, se muestra la descripción de todos los casos de uso que conforman al proyecto.

5.1. Especificación de Plataforma

Estación de trabajo y computadores personales

1. Hardware

- Procesador: Intel Core i3 o superior.
- RAM: 2 GB o superior

2. Software

- Visual Paradigm Community Edition 13.2.
- ArgoUML 0.34.
- Inkscape 0.92.
- Python 3.6.1.
- Photoshop Online.
- LaTeX.
- MySQL Community Edition.
- MySQL Workbench.

• ownCloud.

3. **Red**

 \blacksquare Conexión a internet de 2 Mb/s

5.2. Casos de Uso

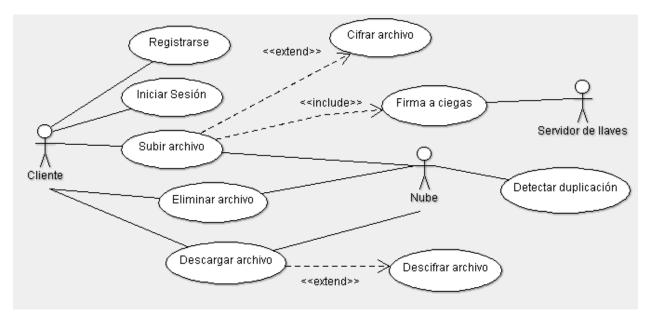


Figura 5.1: Diagrama de Casos de Uso del sistema.

5.2.1. 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
	■ Llave pública <i>e</i>
	■ Llave privada d
	•
Precondiciones	:
Postcondicione	sEl servidor de llaves esta listo para realizar formas a ciegas de archivos
	a almacenar
Reglas del	
negocio:	
Mensajes:	
	MCC CI I 1 C
	■ MSG-SLL1 Generación de llaves

Trayectorias del Caso de Uso

Trayectoria: Principal

- 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]
- \bullet 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.

5.2.2. CUSLL2 Generar firma ciega (y).

Descripción completa

El servidor realizará una firma a ciegas de un archivo solicitado, este archivo ha sido oculto para que el servidor no sepa de donde proviene o que contiene, esta firma servirá 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:	
Postcondiciones:	
Reglas del	
negocio:	
Mensajes:	

Trayectorias del Caso de Uso

Trayectoria: Principal

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

5.2.3. CUCL1 Subir archivo

Descripción completa

El usuario seleccionará 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 enviarán 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:	
	\blacksquare Archivo a almacenar M
	Archivo a annacenar m
	■ 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-CL1 Carpeta vacía
	■ MSG-CL2 Archivo incomplatible
	■ MSG-CL3 Número incorrecto
	■ MSG-CL4 Error al generar la llave.
	■ MSG-CL5 Archivo almacenado.

Trayectorias del Caso de Uso

Trayectoria: Principal

- $oldsymbol{1}$ $\dot{\downarrow}$ Da un clic en la opción SubirArchivo 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.

5.2.4. 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		
Postcondiciones:		
Reglas del		
negocio:		
Mensajes:		
	■ MSG1 Operación exitosa	
	- MIDGI Operación exitosa	
	■ MSG-CL6 Archivo inexistente	

Trayectorias del Caso de Uso

Trayectoria: Principal

- 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 \bigcirc 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.

5.2.5. 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	
Postcondiciones:		
Reglas del		
negocio:		
Mensajes:		
	■ MSG1 Operación exitosa	

Trayectorias del Caso de Uso

Trayectoria: Principal

- 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 $\,\mathring{\,^{\downarrow}}\,$ 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.

5.2.6. CUCL6 Iniciar Sesión.

Descripción completa

Permitir el acceso al sistema con su usuario y contraseña correspondientes, el cual es autenticado y autorizado para la utilización del sistema.

Atributos importantes

Caso de Uso:	CUCL6 Iniciar Sesión.	
Versión:	1.0 - 19/04/17	
Autor:	Jhonatan Saulés Cortés.	
Prioridad:	Alta	
Módulo:	Cliente	
Actor:	Cliente	
Propósito:	Dar acceso al usuario al sistema para poder realizar sus actividades.	
Entradas:	Nombre de usuario, Contraseña.	
Salidas:	Pagina principal del usuario que inicio sesión	
Precondiciones:Estar registrado en el sistema.		
Postcondiciones:		
Reglas del		
negocio:	■ RN4 Usuario registrado	
Mensajes:		
	■ MSG1 Operación exitosa.	
	■ MSG5 Dato incorrecto.	
	■ MSG6 Longitud inválida.	
	■ MSG9 Dato requerido.	
	■ MSG10 No existe información.	
	■ MSG11 Contraseña incorrecta	

Trayectorias del Caso de Uso

Trayectoria: Principal

- $\mathbf{1}$ $\mathring{\uparrow}$ Da clic en la opción $Iniciar\ sesi\'on$.
- 2 Despliega los campos para introducir nombre de usuario y contraseña.

- 3 † Ingresa su nombre de usuario y contraseña en los campos mostrados.
- 4 Å Da clic en el botón *Ingresar*.
- 5 Autentica y autoriza el nombre usuario y contraseña con base en la regla de negocio RN4 Usuario registrado. [Trayectoria A] [Trayectoria B] [Trayectoria C] [Trayectoria D] [Trayectoria E]
- 6 Solicita las llaves privada y pública del usuario.
- 7 Almacena las llaves en el dsipositivo actual.
- 8 Muestra el mensaje MSG1 Operación exitosa.
- 9 Muestra el menú principal del usuario.
- 10 Fin del caso de uso.
- --- Fin del caso de uso.

Trayectoria alternativa A:

Condición: Datos incorrectos

- A1 Muestra el mensaje MSG5 Dato incorrecto.
- **A2** † Da clic en el botón Cerrar.
- A3 † Continúa en el paso 3 del CUCL6
- --- Fin de la trayectoria.

Trayectoria alternativa B:

Condición: Longitud inválida

- B1 Muestra el mensaje MSG6 Longitud inválida.
- B2 * Da clic en el botón Cerrar.
- B3 🙏 Continúa en el paso 3 del CUCL6
- --- Fin de la trayectoria.

Trayectoria alternativa C:

Condición: Datos requeridos

- C1 Muestra el mensaje MSG9 Dato requerido.
- $\mathbf{C2}$ $\mathring{\uparrow}$ Da clic en el botón Cerrar.
- C3 [†] Continúa en el paso 3 del CUCL6
- --- Fin de la trayectoria.

Trayectoria alternativa D:

Condición: No existe información

D1 — Muestra el mensaje MSG10 No existe información.

D2 † Da clic en el botón Cerrar.

D3 🙏 Continúa en el paso 3 del CUCL6

--- Fin de la trayectoria.

Trayectoria alternativa E:

Condición: Contraseña incorrecta

E1 — Muestra el mensaje MSG11 Contraseña incorrecta

E2 † Da clic en el botón Cerrar.

E3 🙏 Continúa en el paso 3 del CUCL6

--- Fin de la trayectoria.

5.2.7. CUCL7 Registrar usuario.

Descripción completa

Solicitar los datos importantes de un usuario nuevo, generar sus llaves pública y privada para darlo de alta en el sistema.

Atributos importantes

Caso de Uso:	CUCL7 Registrar usuario.	
Versión:	1.0 - 19/04/17	
Autor:	Jhonatan Saulés Cortés.	
Prioridad:	Alta	
Módulo:	Cliente	
Actor:	Cliente	
Propósito:	Habilitar un nuevo usuario generandole sus llaves privada y pública.	
Entradas:	Datos del usuario.	
Salidas:	Llaves del usuario	
Precondiciones:		
Postcondiciones:		
Reglas del		
negocio:	■ RN1 Datos requeridos	
	■ RN2 Datos correctos	
	■ RN3 Unicidad de elementos	
Mensajes:		
	■ MSG1 Operación exitosa.	
	■ MSG4 Registro repetido	
	■ MSG5 Dato incorrecto.	
	■ MSG6 Longitud inválida.	
	■ MSG9 Dato requerido.	

Trayectorias del Caso de Uso

Trayectoria: Principal

1 Å Da clic en la opción Registrarse.

- 2 Despliega los campos para introducir nombre, primer apellido, segundo apellido, nombre de usuario, contraseña, fecha de nacimiento, CURP.
- 3 Å Ingresa sus datos que han sido solicitados.
- 4 $\stackrel{*}{\downarrow}$ Da clic en el botón Registrar.
- ${f 5}$ Verifica los datos proporcionados por el usuario con base en las reglas de negocios RN1 Datos requeridos, RN2 Datos correctos, RN3 Unicidad de elementos . [Trayectoria
 - A] [Trayectoria B] [Trayectoria C] [Trayectoria D]
- 6 Genera su llave privada y pública del usuario con RSA.
- 7 Almacena sus llaves en el servidor y en el dispositivo actual.
- 8 Muestra el mensaje MSG1 Operación exitosa.
- 9 Muestra el menú principal del usuario.
- 10 Fin del caso de uso.
- --- Fin del caso de uso.

Trayectoria alternativa A:

Condición: Datos incorrectos

- A1 Muestra el mensaje MSG5 Dato incorrecto.
- A2 [†] Da clic en el botón Cerrar.
- A3 🙏 Continúa en el paso 3 del CUCL7
- --- Fin de la trayectoria.

Trayectoria alternativa B:

Condición: Longitud inválida

- B1 Muestra el mensaje MSG6 Longitud inválida.
- $\mathbf{B2}$ † Da clic en el botón Cerrar.
- --- Fin de la trayectoria.

Trayectoria alternativa C:

Condición: Datos requeridos

- C1 Muestra el mensaje MSG9 Dato requerido.
- C2 [†] Da clic en el botón Cerrar.
- --- Fin de la trayectoria.

Trayectoria alternativa D:

Condición: Registro repetido

- D1 Muestra el mensaje MSG4 Registro repetido
- $\mathbf{D2}$ † Da clic en el botón Cerrar.
- $\mathbf{D3}$ $\mathring{\mathbb{A}}$ Continúa en el paso 3 del CUCL7
- --- Fin de la trayectoria.

5.3. Diagramas de secuencia

5.3.1. Registrar Usuario

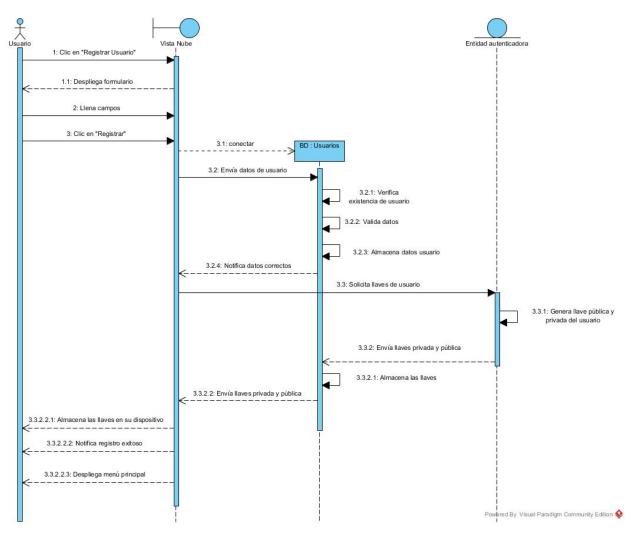


Figura 5.2: Diagrama de secuencias de Registrar un usuario nuevo.



Figura 5.3: Diagrama de secuencias de Registrar un usuario nuevo con datos incorrectos.

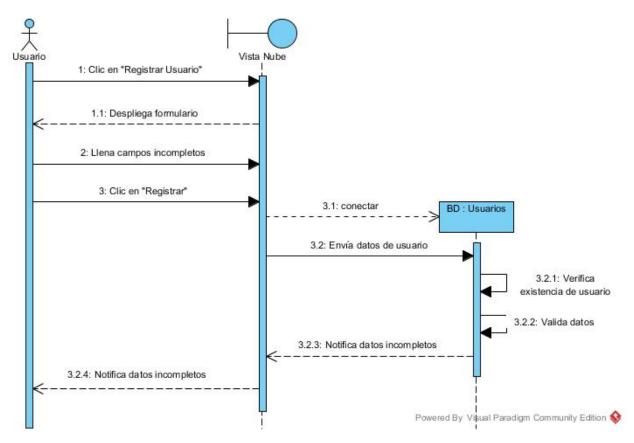


Figura 5.4: Diagrama de secuencias de Registrar un usuario nuevo con datos incompletos.

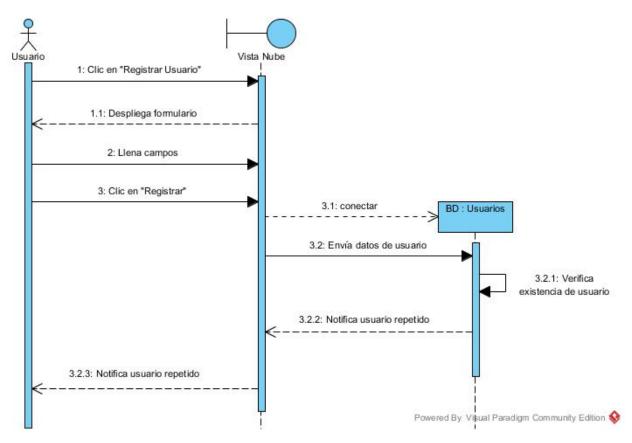


Figura 5.5: Diagrama de secuencias de Registrar un usuario nuevo con usuario repetido.

5.3.2. Iniciar Sesión

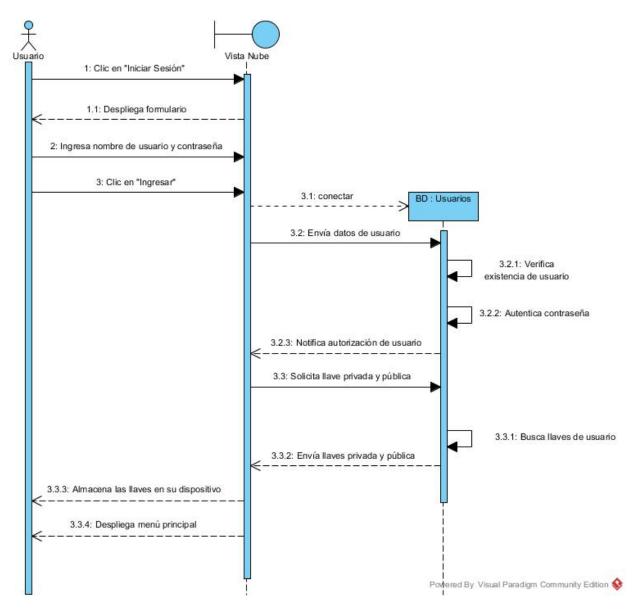


Figura 5.6: Diagrama de secuencias de Iniciar sesion un usuario.

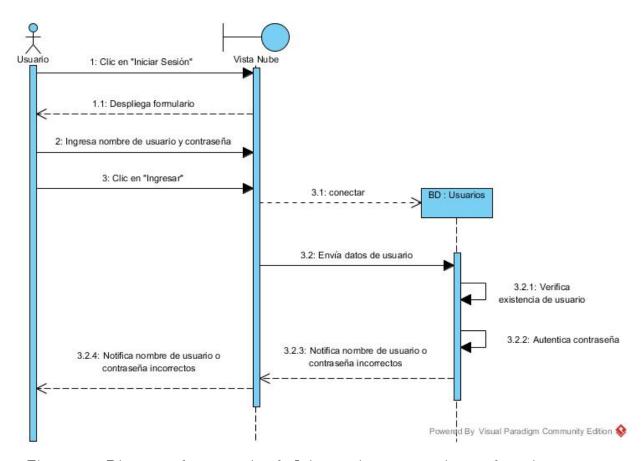


Figura 5.7: Diagrama de secuencias de Inicar sesion un usuario con datos incorrectos.

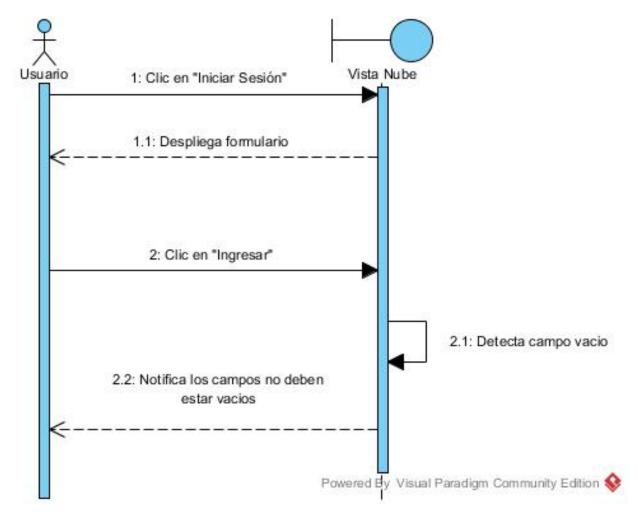


Figura 5.8: Diagrama de secuencias de Registrar un usuario nuevo con datos incompletos.



Figura 5.9: Diagrama de secuencias de Inicar sesion un usuario con campos vacios.

5.3.3. Subir Archivo

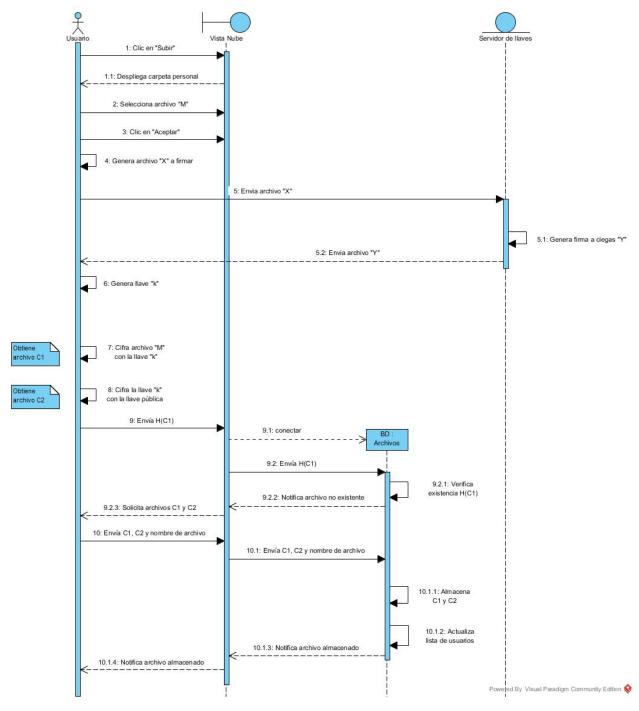


Figura 5.10: Diagrama de secuencias de subir un archivo nuevo.

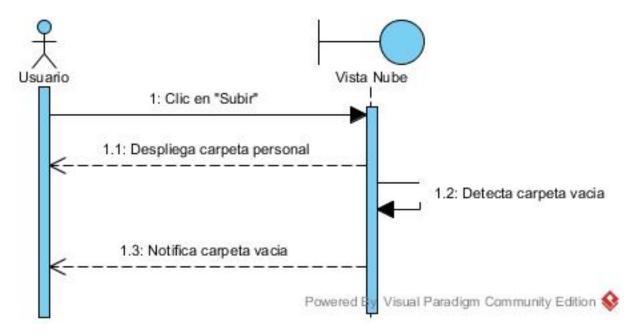


Figura 5.11: Diagrama de secuencias de subir un archivo con carpeta vacia.

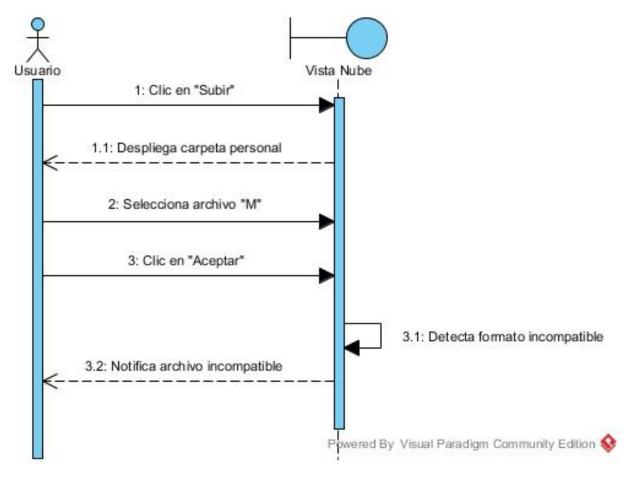


Figura 5.12: Diagrama de secuencias de subir un archivo incompatible.

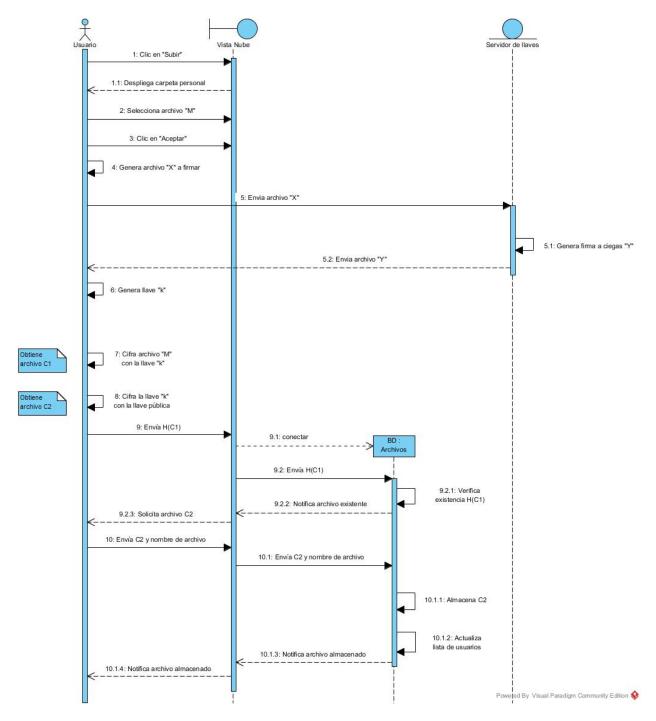


Figura 5.13: Diagrama de secuencias de subir un archivo existente.

5.3.4. Firma a ciegas

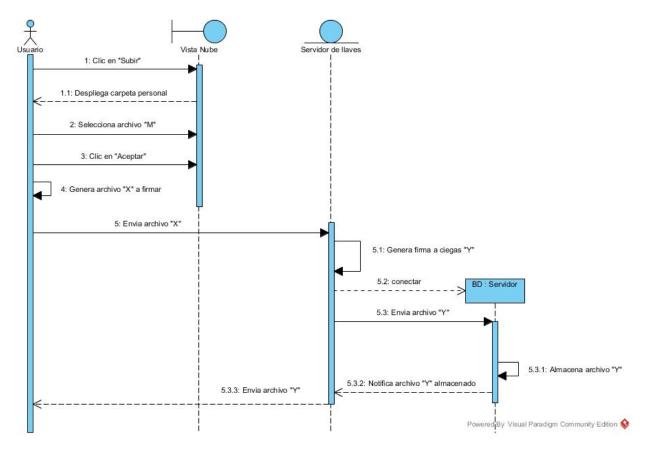


Figura 5.14: Diagrama de secuencias de la firma a ciegas del servidor de llaves.

5.3.5. Descargar Archivo

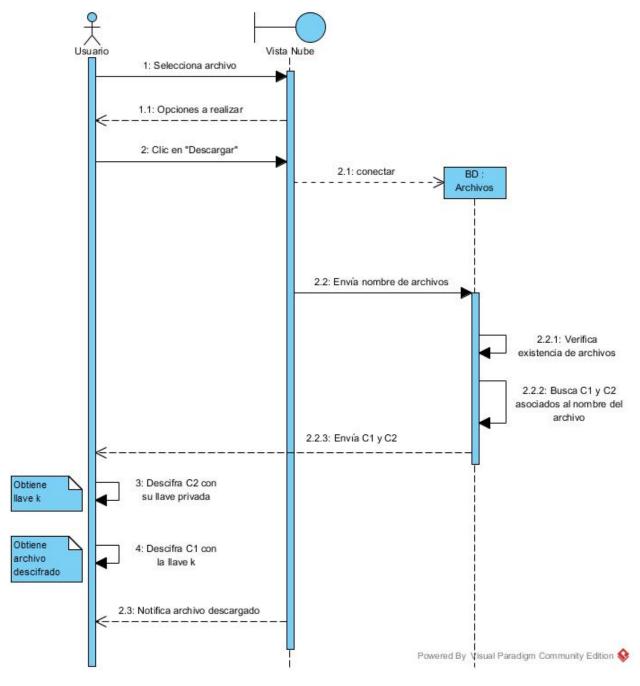


Figura 5.15: Diagrama de secuencias de descargar un archivo de la nube.

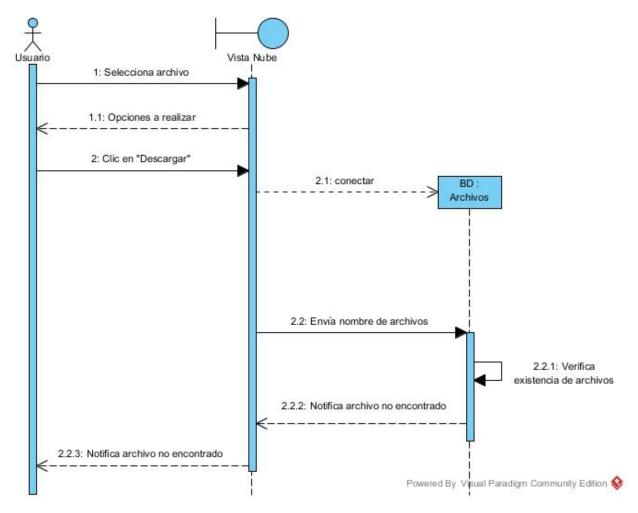


Figura 5.16: Diagrama de secuencias de descargar un archivo de la nube no encontrado.

5.3.6. Eliminar Archivo

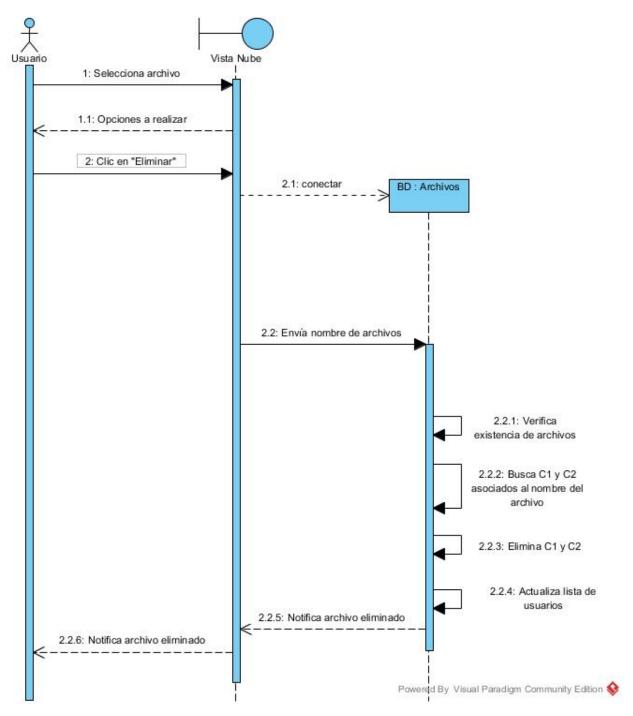


Figura 5.17: Diagrama de secuencias de eliminar un archivo de la nube.

5.4. Mensajes del sistema

Mensajes usados en el sistema, que se usan para informar al usuario mediante la interfaz de ciertas situaciones o eventos que ocurren en el prototipo y pueden ser de los siguientes tipos:

- Notificación: Estos mensajes se utilizan para indicar que la operación solicitada por el usuario se ejecutó correctamente.
- Alerta: Estos mensajes se utilizan para indicar alguna advertencia sobre la operación.
- Error: Estos mensajes se utilizan para indicar que ha ocurrido un error en la operación solicitada.

Varios mensajes se encuentran parametrizados. Es decir cuando algún mensaje es recurrente, hay palabras que pueden ser sustituidas por otras para transformar el mensaje a la situación.

Parámetros más comunes:

- **ARTÍCULO:** Se refiere a un artículo el cual puede ser DETERMINADO (El | La | Lo | Los | Las) o INDETERMINADO (Un | Una | Uno | Unos | Unas) se aplica generalmente sobre una ENTIDAD, ATRIBUTO o VALOR.
- **CAMPO:** Se refiere a un campo del formulario. Por lo regular es el nombre de un atributo en una entidad.
- CAUSA: Un razón por lo que la operación aconteció de cierta manera.
- **ENTIDAD:** Es un sustantivo y generalmente se refiere a una entidad del modelo estructural del negocio.
- **OPERACIÓN:** Se refiere a una acción que se debe realizar sobre los datos de una o varias entidades. Por ejemplo: registrar, eliminar, modificar, etc.
- **RESTRICCIÓN:** Se refiere a alguna restricción para un tipo de dato. Por ejemplo: máximo, mínimo, etc.
- **TAMAÑO:** Es el tamaño del atributo de una entidad, el cual se encuentra definido en el modelo conceptual.
- **VALOR:** Es un sustantivo concreto y generalmente se refiere a un valor en específico.

5.4.1. Mensajes

Mensaje: MSG-SLL1 Generación de llaves

Tipo: Notificación

Objetivo: Notificar al actor que la operación se ha realizado de forma exitosa.

Redacción: La generación exitosa de llaves del servidor.

Ejemplo:

Mensaje: MSG-SLL2 Números iguales

Tipo: Error

Objetivo: Notificar al actor que los números aleatorios elegidos se encuentran repetidos.

Redacción: Los números aleatorios se encuentran repetidos o no son primos.

Ejemplo:

Mensaje: MSG-SLL3 Número incorrecto

Tipo: Error

Objetivo: Notificar al actor que el número elegido no cumple con las caracteristicas espe-

cificas.

Redacción: El número aleatorio no cumple con las especificaciones.

Ejemplo:

Mensaje: MSG-N1 Archivo no encontrado

Tipo: Notificación

Objetivo: Notificar al usuario que el archivo enviado no existe almacenado en la nube.

Redacción: El archivo solicitado no existe.

Ejemplo:

Mensaje: MSG-CL1 Carpeta vacía

Tipo: Notificación

Objetivo: Notificar al usuario que su carpeta personal no tiene archivos

Redacción: La carpeta personal se encuentra sin archivos.

Ejemplo:

Mensaje: MSG-CL2 Archivo incompatible

Tipo: Error

Objetivo: Notificar al usuario que el archivo que intenta subir no es válido

Redacción: El archivo no es compatible con el almacenamiento.

Ejemplo:

Mensaje: MSG-CL3 Número incorrecto

Tipo: Notificación

Objetivo: Notificar al actor que el número aleatorio no esta dentro del rango de tamaño.

Redacción: El número aleatorio no se encuentra dentro del rango establecido.

Ejemplo:

Mensaje: MSG-CL4 Error al generar la llave

Tipo: Notificación

Objetivo: Notificar al actor que la operación se ha realizado de forma exitosa.

Redacción: Ejemplo:

Mensaje: MSG-CL5 Archivo almacenado

Tipo: Notificación

Objetivo: Notificar al actor que la operación se ha realizado de forma exitosa.

Redacción: Ejemplo:

Mensaje: MSG-CL6 Archivo inexistente

Tipo: Notificación

Objetivo: Notificar al actor que la operación se ha realizado de forma exitosa.

Redacción: Ejemplo:

Mensaje: MSG1 Operación exitosa

Tipo: Notificación

Objetivo: Notificar al actor que la operación se ha realizado de forma exitosa. Redacción: DETERMINADO ENTIDAD ha sido OPERACIÓN exitosamente.

Parámetros: El mensaje se muestra con base en los siguientes parámetros:

- DETERMINADO ENTIDAD: Artículo determinado más el nombre de la entidad sobre la que se realiza la operación.
- OPERACIÓN: Es la acción que el actor solicitó realizar. Puede ser registro, eliminación, modificación o revisión.

Ejemplo: El Cliente ha sido registrado exitosamente.

Mensaje: MSG4 Registro repetido

Tipo: Error

Objetivo: Notificar al actor que la entidad que desea registrar ya existe en el sistema.

Redacción: DETERMINADO ENTIDAD que intentas registrar ya existe.

Parámetros: El mensaje se muestra con base en los siguientes parámetros:

■ DETERMINADO ENTIDAD: Artículo determinado más el nombre de la entidad sobre la que se realiza la operación.

Ejemplo: El Cliente que intentas registrar ya existe.

Mensaje: MSG5 Dato incorrecto

Tipo: Error

Objetivo: Notificar al actor que el dato no tiene el tipo solicitado.

Redacción: DETERMINADO ENTIDAD debe ser INDETERMINADO TIPODATO.

Parámetros: El mensaje se muestra con base en los siguientes parámetros:

■ DETERMINADO ENTIDAD: Artículo determinado más el nombre de la entidad sobre la que se realiza la operación.

■ INDETERMINADO: Artículo indeterminado.

■ TIPODATO: Indica el tipo de dato, por ejemplo cadena o número.

Ejemplo: El dato debe ser un número.

Mensaje: MSG6 Longitud inválida

Tipo: Error

Objetivo: Notificar al actor que el dato no tiene la longitud correcta.

Redacción: DETERMINADO ENTIDAD debe tener RESTRICCIÓN TAMAÑO TIPO-

DATO.

Parámetros: El mensaje se muestra con base en los siguientes parámetros:

■ DETERMINADO ENTIDAD: Artículo determinado más el nombre de la entidad sobre la que se realiza la operación.

■ RESTRICCIÓN: Puede ser máximo, al menos, mínimo, etc.

■ TAMAÑO: Tamaño del dato.

• TIPODATO: Indica el tipo de dato con el que se mide el campo.

Ejemplo: La contraseña debe tener mínimo 6 caracteres.

Mensaje: MSG9 Dato requerido

Tipo: Error

Objetivo: Notificar al actor que el dato es requerido y se ha omitido.

Redacción: Este dato es requerido.

Mensaje: MSG10 No existe información

Tipo: Error

Objetivo: Notificar al actor que aún no existe información registrada en el prototipo.

Redacción: DETERMINADO ENTIDAD no se encuentra en el sistema.

Mensaje: MSG11 Contraseña incorrecta

Tipo: Error

Objetivo: Notificar al actor que la contraseña que introdujo no fue correcta.

Redacción: No es correcta su contraseña.

Apéndice A

Lista de acrónimos

A.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).
- OPRF: Oblivious Pseudorandom Function (Función Pseudoaleatoria Insonsistente)
- MLE: Message-Locked Encryption (Cifrado por bloqueo de mensajes)
- 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).

Apéndice B

Glosario de términos

B.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: Una clave es un número de gran tamaño, que una persona puede conceptualizar como un mensaje digital, como un archivo binario o como una cadena de bits o bytes.

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.

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] T. C. y. P. A. Cooley J. Abs: the apportioned backup system. MIT Laboratory for Computer, 2004.
- [5] A. Menezes, P. C. van Oorschot, and S. A. Vanstone. *Handbook of Applied Cryptography*. CRC Press, 1996.
- [6] C. Paar and J. Pelzl. Understanding Cryptography A Textbook for Students and Practitioners. Springer, 2010.
- [7] 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.
- [8] S/A. Almacenamiento en la nube, ventajas y retos. *D-Link Building Networks for people*, 2011.
- [9] s/a. Cifrado simetrico. Guía de Gnu Privacy Guard, 2015. https://www.gnupg.org/gph/es/manual/c190.html#AEN201.
- [10] T. O. Sergio. Introducción a la criptología. InfoCentreUV, 2003.
- [11] W. Stallings. Cryptography and Network Security: Principles and Practice. Pearson Education, 5a edition, 2002.
- [12] D. R. Stinson. Cryptography theory and practice. Discrete mathematics and its applications series. CRC Press, 1995.
- [13] H. D. y. W. N. Wilcox-O'Hearn Z. *Tahoe: The least-authority*. In Proceedings of the 4th ACM, 2008.

- [14] 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.
- [15] 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.