

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.	Intr	oducción :
	1.1.	Contexto
	1.2.	Problemática
	1.3.	Estado del Arte
	1.4.	Justificación
	1.5.	Solución propuesta
	1.6.	Objetivos
		1.6.1. Objetivo General
		1.6.2. Objetivos Específicos
2.	Maı	co Teórico
		Definiciones.
		2.1.1. Servicios criptográficos.
	2.2.	Ataques a servicios criptográficos.
		2.2.1. Ataques por fuerza bruta
	2.3.	Criptografía Simétrica
	2.4.	Criptografía Asimétrica
	2.5.	Cifrador por bloques.
	2.6.	Cómputo Nube
9	D	tocolo Dupless
ა.		<u>.</u>
		O
	3.3.	O
	3.4.	0
	5.5.	Funciones Hash
4.	Aná	disis 2:
	4.1.	Estudio de Factibilidad
		4.1.1. Factibilidad técnica
		4.1.2. Factibilidad operativa
		4.1.3. Facctibilidad económica
		4.1.4. Análisis de riesgos
		Escalas de impacto de un riesgo
	4.2.	Arquitectura del sistema
	4.3.	Descripcion de procesos
		4.3.1. Descripción del proceso subir archivo
		Participantes
		4.3.2. Descripción del proceso Descargar archivo
		Participantes
		4.3.3. Descripción del proceso eliminar archivo

			Participantes
	4.4.	Model	o de entidades
		4.4.1.	Diagrama de Entidad Relación
		4.4.2.	Diagrama de clases
	4.5.	Reque	rimientos Funcionales
	4.6.		rimientos No Funcionales
	4.7.	_	de Negocio
		<u> </u>	
5.	\mathbf{Dise}		43
	5.1.	-	ficación de Plataforma
	5.2.	Casos	$ m de~Uso~\dots \dots $
		5.2.1.	CUSLL1 Generar las llaves del servidor de llaves
			Descripción completa
			Atributos importantes
			Trayectorias del Caso de Uso
		5.2.2.	CUSLL2 Generar firma ciega (y)
			Descripción completa
			Atributos importantes
			Trayectorias del Caso de Uso
		5.2.3.	CUN3 Almacenar archivo cifrado
			Descripción completa
			Atributos importantes
			Trayectorias del Caso de Uso
		5.2.4.	CUN4 Descargar archivo cifrado
			Descripción completa
			Atributos importantes
			Trayectorias del Caso de Uso
		5.2.5.	CUN5 Eliminar archivo cifrado
			Descripción completa
			Atributos importantes
			Trayectorias del Caso de Uso
		5.2.6.	CUCL1 Subir archivo
			Descripción completa
			Atributos importantes
			Trayectorias del Caso de Uso
		5.2.7.	CUCL3 Descargar archivos descifrados 5
			Descripción completa
			Atributos importantes
			Trayectorias del Caso de Uso
		5.2.8.	CUCL4 Eliminar archivos cifrado
			Descripción completa
			Atributos importantes
			Travectorias del Caso de Uso

		5.2.9.	CUCL6 Iniciar Sesión.	61
			Descripción completa	61
			Atributos importantes	61
			Trayectorias del Caso de Uso	61
		5.2.10.	CUCL7 Registrar usuario	64
			Descripción completa	64
			Atributos importantes	64
			Trayectorias del Caso de Uso	64
	5.3.	Diagra	amas de secuencia	66
	0.0.	5.3.1.	Registrar Usuario	66
		5.3.2.	Iniciar Sesión	70
		5.3.3.	Subir Archivo	74
		5.3.4.	Firma a ciegas	77
		5.3.5.	Descargar Archivo	78
		5.3.6.	Eliminar Archivo	80
	5.4.		jes del sistema	81
	0. 1.		Mensajes	82
		0.4.1.	Mensajes	02
\mathbf{A} .	List	a de a	crónimos	86
	A.1.	Defini	ciones, acrónimos y abreviaturas	86
В.	Glos	sario d	le términos	88
	B.1.	Glosar	io de Términos	88
Bi	bliog	rafía		90

Índice de Figuras

1.1. 1.2.	Crecimiento global del tráfico en la nube	3 6
2.1. 2.2. 2.3.	Diagrama de Criptografía Simétrica	12 13 14
2.0.	Diagrama de Cinadores por Dioques	
4.1.	Arquitectura general del sistema.	31
4.2.	BPMN Subir archivo	32
4.3.	BPMN Descargar archivo	34
4.4.	BPMN Eliminar archivo	35
4.5.	Diagrama Entidad relación del sistema	36
4.6.	Diagarama de clases del sistema.	37
5.1.	Diagrama de Casos de Uso del sistema	44
5.2.	Diagrama de secuencias de Registrar un usuario nuevo	66
5.3.	Diagrama de secuencias de Registrar un usuario nuevo con datos incorrectos.	67
5.4.	Diagrama de secuencias de Registrar un usuario nuevo con datos incompletos.	68
5.5.	Diagrama de secuencias de Registrar un usuario nuevo con usuario repetido.	69
5.6.	Diagrama de secuencias de Iniciar sesion un usuario	70
5.7.	Diagrama de secuencias de Inicar sesion un usuario con datos incorrectos	71
5.8.	Diagrama de secuencias de Registrar un usuario nuevo con datos incompletos.	72
5.9.	Diagrama de secuencias de Inicar sesion un usuario con campos vacios	73
5.10.	Diagrama de secuencias de subir un archivo nuevo.	74
	Diagrama de secuencias de subir un archivo con carpeta vacia	75
	Diagrama de secuencias de subir un archivo incompatible	75
	Diagrama de secuencias de subir un archivo existente	76
	Diagrama de secuencias de la firma a ciegas del servidor de llaves	77
	Diagrama de secuencias de descargar un archivo de la nube.	78
	Diagrama de secuencias de descargar un archivo de la nube no encontrado	79
	Diagrama de secuencias de eliminar un archivo de la nube	80

Índice de Tablas

4.1.	Componentes físicos	28
4.2.	Requerimientos funcionales del servidor de llaves	28
4.3.	Escalas de impacto de un riesgo	29
4.4.	Análisis de riesgos del sistema	30
4.5.	Requerimientos funcionales del servidor de llaves	38
4.6.	Requerimientos funcionales del servidor de llaves	38
4.7.	Requerimientos funcionales del cliente	39
4.8.	Requerimientos funcionales del Servicio de almacenamiento (Nube)	39
4.9.	Requerimientos no funcionales del sistema	41

Capítulo 1

Introducción

En el nuevo ambiente de las tecnologías de la información cualquier movimiento de almacenamiento masivo puede ser realizado mediante modelos basados en el cómputo nube. El cómputo nube es un término general utilizado para nombrar así a la provisión de servicios de almacenamiento a través de Internet que ha sido utilizado para facilitar el cambio de los modelos de negocios, agilizar procesos y reducir costos de operación [?].

Uno de los mayores beneficios que ofrece este servicio es la virtualización de los centros de datos, que pueden operar de manera automatizada, sin necesidad de la presencia de una persona física y pueden ser gestionados en cualquier momento. De acuerdo con un estudio realizado por la consultora Market Research Media, estima que el cómputo nube generará 270,000millonesdedlaresen2020, porloqueempresascomoGoogle, Amazon, IBM, OracleyApplehanadoptadoes.

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 del estudio de técnicas para transformar la información a una forma que no pueda entenderse a simple vista; sin embargo, su objetivo no es sólo mantener los datos secretos, sino también protegerlos contra posibles modificaciones o manipulaciones y comprobar la fuente de los mismos [6]. 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. Problemática

Hoy en día el manejo de información en la sociedad juega un papel importante en el desarrollo de las actividades que la conforman. Millones de personas en el mundo tienen la facilidad de acceder a un dispositivo electrónico que les permite manipular esta información o almacenarla ya sea en un dispositivo físico o en algo más nuevo y eficiente como la nube, para posteriormente darle un uso específico. El cambio en las estrategias de negocio y la explosión de datos digitales se ha lanzado enormes demandas de alto volumen y almacenamiento de datos eficiente. Debido a los limitados recursos financieros y altos gastos de almacenamiento de datos electrónicos, los usuarios prefieren almacenar sus datos en los entornos de nube, el almacenamiento en la nube permite a sus usuarios transferir sus datos y aplicaciones en la web para que puedan operar esos programas sin ninguna infraestructura física necesaria [1].

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

Para entender un poco más acerca de la problemática 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 preveé que en 2018 la mitad de la población mundial tendrá internet en sus hogares y más de la mitad almacenará contenidos en servicios personales de almacenamiento en la nube. El estudio adelanta que se triplicará el crecimiento de tráfico en los centros de datos en los próximos cinco años y la nube representará el 76 % de ese total, mientras que en 2013 éste solo representaba el 54 %, lo que supondría un aumento anual de 32 %. El tráfico en centros de datos, contando el saliente a usuarios finales, entre centros y dentro del propio sistema superará los 3.1 zettabytes de 2013 y llegará a los 8.6 que se esperan registrar en 2018, suponiendo una tasa anual del 23 % [5].

En 2018, el 53 % de los usuarios de internet con red doméstica usarán servicios de almacenamiento en la nube, aportando un tráfico medio por usuario de 811 mb mensuales, lejos de los 186 mb de 2013. Además se espera, según la nota que publicó cisco, que en 2018 el 69 % de la carga de trabajo en la nube se realizará en centros de datos con nubes privadas, un dato que fue del 78 % en 2013. El resto de cargas de trabajo, el 31 %, se realizarán en la nube públi-



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 linea es la duplicación de archivos por varios y diferentes usuarios, existen muchas copias en la nube de un mismo archivo que se encuentra presente en diferentes cuentas de usuarios. Un ejemplo sencillo y corto: n cantidad de usuarios pueden subir la misma canción a la nube, por lo tanto esta se encuentra almacenada en las n cantidad de cuentas que tiene registro la nube, esta misma canción que se encuentra almacenada está cubriendo un espacio en la memoria del servicio, si se tuviera una sola copia almacenada de esta canción se ahorraría mucho espacio en la nube que podría utilizarse para el almacenamiento de un archivo diferente.

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 importante para los usuarios, el ataque que hasta ahora a sido intentado por estos adversarios es el ataque por fuerza bruta, dicho ataque funciona de la siguiente manera: En otros sistemas se propone una solución para evitar las duplicaciones en la nube, la solución fue el realizar una función al archivo que se quería almacenar y el resultado de esa función se convertía en una llave para poder cifrar el archivo y de esta manera quedaba seguro, sin embargo los adversarios siempre están en busca de corromper sistema de seguridad para intervenir el canal donde se comparte la información, si dicho adversario tenía la más mínima noción de cuál era el contenido del archivo que se intentó almacenar, este adversario podía estar intentando descifrar con lo poco que sabe de ese archivo almacenado ya que el mismo archivo se convertía en la llave que lo protegía, entonces el adversario realizaba ese proceso con todos los archivos registrados hasta que dicha llave coincidia con algún archivo almacenado y de esa manera logra corromper el esquema de seguridad que se había implementado para la protección de archivos sin duplicaciones.

1.2. Estado del Arte

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

DupLESS

Este protocolo usa un servicio de almacenamiento en la nube, además implementa una interfaz sencilla con operaciones como guardar, recuperar o borrar un archivo. Es más adecuado para aplicaciones backup y busca proteger la confidencialidad de datos de los clientes, para ello usa seguridad semántica. Además promete capacidad de resistencia ante fallos, protección contra un servidor malintencionado, evitar duplicación de archivos y compatibilidad con diferentes sistemas operativos [2].

TahoeFS

Este sistema utiliza diez diferentes servidores que se interconectan entre sí y consta de archivos mutables e inmutables. Se basa en la restricción a los usuarios de cierto comportamiento. A los archivos mutables les permite operaciones como leer y verificar y a los inmutables les permite leer, escribir y crear copia de solo lectura. Hace uso de cifrado convergente, el código Reed-Solomon para la tolerancia a fallos, el servicio AllMyData y control de acceso descentralizado. Es un servicio que promete almacenamiento seguro, integridad y confidencialidad a largo plazo y va enfocado a aplicaciones backup [18].

Flud Backup

El proyecto Flud Backup está actualmente inactivo, sin embargo se crearon diversas

versiones para Ubuntu y Fedora donde usan paquetes distribuidos y un sistema de confianza. Prometen que los datos que se copian deben ser indestructibles y copias de seguridad descentralizadas [11].

ABS

Este sistema se centra en el caso de uso de diez PC's conectadas a través de una LAN o a través de conexiones de Internet de Banda Ancha. Se basa en el almacenamiento de fragmentos y algo que denominan 'almacén de instancia única' donde si dos usuarios almacenan el mismo contenido del archivo, el sistema generará los fragmentos independientes de cada archivo y solamente almacenará una copia de cada fragmento en la red. También tiene un esquema de asignación de versione basada en rsync (para generar una firma de diferencia sobre el archivo, la cual es una representación compacta, basada en el hash de un archivo que permita comparar entre dos versiones de archivos y verificar si están duplicadas. Promete el almacenamiento de datos seguro y eficiente, privacidad y seguridad, esto a través de tablas hash distribuidas, firmas de clave privadas, control de versiones y cifrado convergente. Además es tolerante a fallas catastróficas a nodos y permite unir nodos y restaurar operaciones sin pérdida de datos [3].

1.3. Justificación

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

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

Una solución para tener privacidad y evitar duplicación la proporcionó John R. Douceur, la cual dice que teniendo a M que será el contenido de un archivo de aquí en adelante denominado el mensaje, el cliente primero calcula una clave $K \leftarrow H(M)$ mediante la aplicación de una función de hash criptográfica H al mensaje y luego calcula el texto cifrado $C \leftarrow E(K,M)$ a través de un esquema de cifrado simétrico determinista. El derivado del mensaje K se almacena por separado cifrándolo con una llave por cliente. Un segundo cliente B cifra el mismo archivo M que producirá el mismo C, evitando la duplicación [10].

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

Si bien esta solución se ocupa de la duplicación de archivos deja muy vulnerable el aspecto

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

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

1.4. Solución propuesta

La eliminación de duplicación de datos es una técnica que avanza favorablemente y da como resultado la disminución drástica de la cantidad de información duplicada en la nube, cuando esta se elimina del almacenamiento. En general, la eliminación de duplicados compara la información nueva que se requiere almacenar con la información que ya se tiene archivada y elimina las duplicaciones en la nube reduciendo la asignación de almacenamiento dentro de esta, esta disminución en la nube puede reducir las necesidades de almacenamiento en hasta un 80 % para archivos y copias de seguridad que los usuarios resguardan en la nube como se ilustra en la figura 1.2. Las ventajas de no tener duplicados en la nube incluyen una mayor capacidad de almacenamiento y ahorro presupuestario, al igual que la minimización del ancho de banda para menos costosa y más rápida la repetición de la información fuera de la reserva simplificando y mejorando la gestión del almacenamiento de datos [14].

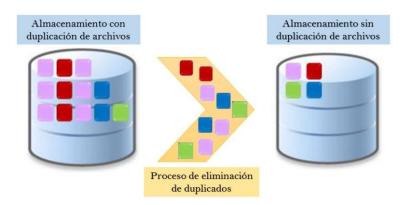


Figura 1.2: Eliminación de Duplicados

Una posible solución para la protección a los datos y eliminación de duplicaciones, es echar mano de la criptografía. Ciencia que se encarga del estudio de técnicas para transformar la información a una forma que no pueda entenderse a simple vista; sin embargo, el objetivo de la Criptografía no es sólo mantener los datos secretos, sino también protegerlos contra la modificación o manipulación y comprobar la fuente de los mismos [6].

Está ciencia que mantiene la información segura se encuentra dividida en dos grandes 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 reciba.

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 objetivo de esta propuesta de solución es almacenar más datos en menos espacio mediante el uso de la criptografía. Esta ciencia nos proveerá con sus herramientas para la creación de un llavero criptográfico, dicho llavero realizará una firma la cuál dará paso a la creación de una llave correspondiente a un archivo F que se desee almacenar un usuario, si se llega a solicitar al llavero por un usuario diferente una nueva firma para la creación de una llave para el mismo archivo F, esta llave será la misma, ya que el mecanismo de funcionamiento entre un usuario y este servidor está diseñado para que sea capaz de identificar el mismo archivo sin comprometer el contenido e integridad de este. Esta llave va a lograr que cuando se cifre este archivo por n cantidad de usuarios diferentes que lo poseen, dicho cifrado será igual para la n cantidad de usuarios, permitiendo así que en la nube al subir estos cifrados se realice una comparación para que reconozca a quien pertenecen esos cifrados y sólo tenga almacenada una sola copia de este, ahorrando espacio de memoria y costos de infraestructura.

Puesto que ambas cuestiones, la eliminación de duplicados y la privacidad de la información, son importantes, se ha comenzado a proponer mecanismos que solucionen ambos problemas de manera conjunta, que son: Dupless [2], ABS: the apportioned backup system. [3], Flud Backup [11], SIGOPS Oper. Syst. [4], TahoeFS [18].

1.5. Objetivos

1.5.1. 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.

1.5.2. 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.

Capítulo 2

Marco Teórico

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

2.1. Definiciones.

- Criptografía. La Criptografía es la ciencia que se encarga del estudio de técnicas matemáticas relacionadas con aspectos de seguridad para transformar la información a una forma que no pueda entenderse a simple vista; sin embargo, el objetivo de la Criptografía no es sólo mantener los datos secretos, sino también protegerlos contra modificación y comprobar la fuente de los mismos [7].
- Criptoanálisis. Es la ciencia que se ocupa del análisis de un texto cifrado para obtener la información original sin conocimiento de la clave secreta, esto es, de forma ilícita rompiendo así los procedimientos de cifrado establecidos por la Criptografía, por lo que se dice que Criptoanálisis y Criptografía son ciencias complementarias pero contrarias. El criptoanálisis es el arte de descifrar comunicaciones cifradas sin conocer las llaves [19].

2.1.1. Servicios criptográficos.

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

• Confidencialidad. Es un servicio utilizado para mantener el contenido de la información de todos, excepto los autorizados a tenerla. El secreto es un término sinónimo

de confidencialidad y privacidad. Hay numerosos enfoques para proporcionar confidencialidad, que van desde la protección física a los algoritmos matemáticos que hacen que los datos sean ininteligibles.

- Autenticación. Es un servicio relacionado con la identificación. Esta función se aplica tanto a las entidades como a la propia información. Dos partes que participan en una comunicación deben identificarse entre sí. La información entregada a través de un canal debe ser autenticada en cuanto al origen, fecha de origen, contenido de los datos, tiempo enviado, etc. Por estas razones este aspecto de la criptografía suele subdividirse en dos clases principales: autenticación de entidad y autenticación de origen de datos. La autenticación de origen de datos proporciona implícitamente la integridad de los datos (si se modifica un mensaje, la fuente ha cambiado).
- Integridad. Es un servicio que se ocupa de la alteración no autorizada de los datos. Para asegurar la integridad de los datos, se debe tener la capacidad de detectar la manipulación de datos por parte de algún adversario. La manipulación de datos incluye cosas tales como inserción, supresión y sustitución.
- No repudio. Es un servicio que impide a una entidad negar compromisos o acciones anteriores. Cuando surgen disputas debido a que una entidad niega que se tomaron ciertas acciones, es necesario un medio para resolver la situación. Por ejemplo, una entidad puede autorizar la compra de una propiedad por otra entidad y posteriormente denegar que se concedió dicha autorización. Se necesita un procedimiento que involucre a un tercero de confianza para resolver la disputa [7].

2.2. Ataques a servicios criptográficos.

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

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

■ Ataque con texto escogido. En este caso el criptoanalista además de conocer el algoritmo de cifrado y el criptograma que quiere descriptar, también conoce el criptograma de un texto en claro que él elija y el mensaje en claro de un criptograma también elegido por él [20].

2.2.1. Ataques por fuerza bruta

Los ataques de fuerza bruta se basan en un concepto simple: Oscar, el atacante, obtiene el texto cifrado escuchando en el canal y pasa a tener un pedazo corto del texto claro, por ejemplo, el encabezado de un archivo que fue cifrado. Oscar ahora simplemente descifra el primer pedazo del texto cifrado con todas las claves posibles. Si el texto claro resultante coincide con el pedazo corto del texto claro, sabe que ha encontrado la clave correcta.

Definición 2.1 Ataque de fuerza bruta

Sea (x, y) el texto claro y el texto cifrado, y sea K = [K1, ..., Kk] el espacio clave de todas las claves posibles ki. Un ataque de fuerza bruta comprueba que para cada $ki \in K$ si

$$d_{ki}(y) = x$$

 $Si\ la\ igualdad\ se\ mantiene,\ se\ encuentra\ una\ posible\ clave\ correcta;\ Si\ no,\ se\ procede\ con\ la\ siguiente\ clave.$

En la práctica, un ataque de fuerza bruta puede ser más complicado porque las claves incorrectas pueden dar resultados positivos falsos.

Es importante señalar que un ataque de fuerza bruta contra cifrados simétricos es siempre posible en un principio. Si es factible en la práctica depende del espacio clave, es decir, en el número de posibles claves que existen para un cifrado dado. Si se están probando todas las claves en muchas computadoras modernas toma demasiado tiempo, es decir, varias décadas, el cifrado es computacionalmente seguro contra un ataque de fuerza bruta [8].

2.3. Criptografía Simétrica.

Los esquemas criptográficos simétricos también se conocen como esquemas o algoritmos de clave simétrica o clave secreta. Consideremos un esquema de cifrado que consiste en los conjuntos de transformaciones de cifrado y descifrado $Ee: e \in \mathcal{K}$ y $Dd: d \in \mathcal{K}$, respectivamente, donde \mathcal{K} es el espacio de clave. El esquema de cifrado se dice que es de clave simétrica si para cada par asociado de cifrado/descifrado de claves (e, d), es computacionalmente "fácil" para determinar d conociendo sólo e, y determinar e a partir de d. Puesto que e = d en los esquemas de cifrado de clave simétrica más prácticos, la clave simétrica término se convierte apropiado [7].

Cuando existen dos entidades que quieren comunicarse para compartir información a través de un canal inseguro que puede ser internet, teléfonos móviles o comunicación LAN inalámbrica, etc, se presenta un problema, ya que puede existir algún adversario que tiene acceso a ese canal de comunicación, a esto se le llama espionaje. En esta situación, la criptografía simétrica ofrece una solución: la entidad cifra su mensaje x usando un algoritmo simétrico, dando el texto cifrado y. La entidad destinatario recibe el texto cifrado y descifra el mensaje, si se cuenta con un algoritmo de cifrado fuerte, el texto cifrado se verá como bits aleatorios al adversario y no contendrá ninguna información que le resulte útil [8].

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 [12].

Así como la criptografía tiene grandes ventajas para el procesamiento rápido para la solución entre la comunicación de dos entidades a través de un canal inseguro, también cuenta con ciertas desventajas que son:

- La seguridad depende de un secreto compartido entre el emisor y el receptor.
- La administración de las claves no es escalable.
- La distribución manual de llaves es costosa, ocupa mucho tiempo y es propensa a errores.
- La distribución de claves debe hacerse a través de algún medio seguro como centros de distribución de llaves, implementación de algoritmos, etc [15].

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



Figura 2.1: Diagrama de Criptografía Simétrica.

2.4. Criptografía Asimétrica.

EL objetivo detrás de un criptosistema de clave pública es que podría ser posible encontrar un criptosistema donde es computacionalmente imposible determinar dk dado ek. Si es así, entonces la regla de cifrado ek es una clave pública que podría ser publicada en un directorio, por ejemplo (de ahí el término sistema de clave pública). La ventaja de un sistema de clave pública es que una entidad puede enviar un mensaje cifrado a otra entidad (sin la comunicación previa de una clave secreta compartida) utilizando la regla de cifrado pública ek. La entidad que recibe la comunicación será la única que puede descifrar el texto cifrado, utilizando la regla de descifrado dk, que se llama la clave privada [17].

Sea $Ee: e \in \mathcal{K}$ un conjunto de transformaciones de cifrado, y sea $Dd: d \in \mathcal{K}$ el conjunto de transformaciones de descifrado correspondientes, donde \mathcal{K} es el espacio de clave. Consideremos cualquier par de transformaciones asociadas de cifrado/descifrado (Ee, Dd) y suponemos que cada par tiene la propiedad de saber que Ee es computacionalmente inviable, dado un texto cifrado $c \in \mathcal{C}$, para encontrar el mensaje $m \in \mathcal{M}$ tal que Ee (m) = C. Esta propiedad implica que dada e es imposible determinar la clave de descifrado correspondiente d. (e y d son simplemente medios para describir las funciones de cifrado y descifrado, respectivamente) [7].

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

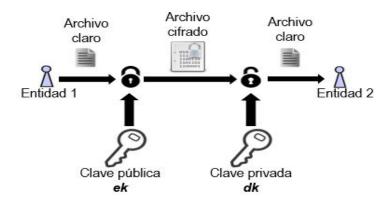


Figura 2.2: Diagrama de Criptografía Asimétrica.

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

2.5. Cifrador por bloques.

Un cifrado de bloques es una función que convierte bloques de texto sin formato de n bits a bloques de texto cifrado de n bits; a n se denomina longitud de bloque. Dicho de otra manera, el cifrador por bloques actúa como una simple cifra de sustitución con un gran tamaño de caracteres. La función que convierte los bloques de texto simple está parametrizada por una clave K de k-bits , tomando valores de un subconjunto \mathcal{K} (el espacio de la llave) del conjunto de todos los vectores de k bits V_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 [7]. Para permitir el descifrado único, la función de cifrado debe ser de uno por uno (es decir, invertible).

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 en vectores 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 los vectores 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 $|\mathcal{K}|$ [7].

Los cifradores por bloques mas usados son AES (Advanced Encryption Standard, por sus siglas en inglés) y DES (Data Encryption Standard, por sus siglas en inglés). [13]

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

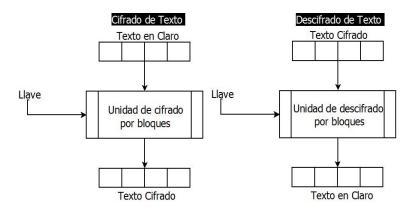


Figura 2.3: Diagrama de Cifradores por Bloques

2.6. 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

Protocolo Dupless

3.1. 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 [16].

El estándar de la firma digital (DSS) 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 [16].

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 [16].

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 [16].

Así, la función de firma digital incluye la función de autenticación. Sobre la base de estas propiedades, podemos formular los siguientes requisitos para una firma digital:

- La firma debe ser un patrón de bits que depende del mensaje firmado.
- La firma debe usar cierta información única del remitente, para evitar la falsificación y la negación.

- Debe ser relativamente fácil de realizar la firma digital.
- Debe ser relativamente fácil de reconocer y verificar la firma digital.
- Debe ser sea computacionalmente imposible falsificar una firma digital, mediante la construcción de un nuevo mensaje para una firma digital existente o mediante la construcción de una fraudulenta firma digital para un mensaje dado.
- Debe ser práctico conservar una copia de la firma digital en almacenamiento de información [16].

3.2. RSA

El esquema de criptografía RSA, a veces denominado algoritmo Rivest-Shamir-Adleman, es actualmente el esquema criptográfico asimétrico más utilizado, aunque las curvas elípticas y los esquemas de logaritmos discretos están ganando terreno. RSA fue patentado en los Estados Unidos (pero no en el resto del mundo) hasta el 2000. La función unidireccional subyacente de RSA es el problema de factorización de enteros: Multiplicar dos grandes primos es computacionalmente fácil (de hecho, se puede hacer con Papel y lápiz), pero factorizar el producto resultante es muy difícil, el teorema de Euler y la función φ de Euler desempeñan papeles importantes en RSA [8].

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

- Cifrado de pequeñas piezas de datos, especialmente para el transporte de claves.
- Las firmas digitales, por ejemplo, para certificados digitales en Internet [8].

Cifrado y descifrado

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

Cifrado RSA

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

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

Donde: $x,y \in Zn$

$Descifrado\ RSA$

Dada la clave privada d = Kpr y el texto cifrado y, la función de descifrado es:

 $x = dk_{pr} \ (y) \equiv y^d \ mod \ n$

Donde: $x,y \in Zn$ [8].

Generación de llaves

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

- lacktriangle Elegir 2 números primos grandes $p \ y \ q$.
- Calcular $n = p \cdot q$.
- Calcular φ (n) = (p 1)(q 1).
- Seleccionar la clave pública $e \in 1,2,...., \varphi$ (n) 1 tal que $gcd(e,\varphi(N))=1$.
- Calcular la clave privada d tal que, $d \cdot e \equiv mod \varphi(n)$ [8].

Requisitos para el criptosistema RSA:

- Dado que un atacante tiene acceso a la clave pública, debe ser computacionalmente imposible determinar la clave privada d dados los valores de clave pública e y n.
- Como x es único hasta el tamaño del módulo n, no podemos cifrar más de l bits con un cifrado RSA, donde l es la longitud de bits de n.
- Debe ser relativamente fácil calcular $x \cdot e \mod n$, es decir, cifrar y $y \cdot d \mod n$, es decir, descifrar. Esto significa que necesitamos un método para una rápida exponenciación con números grandes.
- Para un *n* dado, debe haber muchos pares de clave privada / clave pública, de lo contrario un atacante podría ser capaz de realizar un ataque de fuerza bruta. (Resulta que esta exigencia es fácil de satisfacer.) [8].

3.3. Firmas a ciegas.

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

Cuando se utiliza dinero electrónico. En este caso, m representa un valor monetario que A (el cliente) tiene derecho a gastar. Y así, cuando m y s(m) se presentan a B (el banco) para efectuar el pago, B es incapaz de identificar al cliente que originalmente le dio ese dinero electr´onico a firmar, pues le fue enviado de manera oculta. Lo anterior permite que la identidad de A permanezca anónima, y sus movimientos financieros no puedan ser monitoreados.

■ En las elecciones electrónicas también pueden utilizarse las firmas a ciegas, ya que se requiere que B (una autoridad electoral) no conozca la identidad de A (el votante) debido a que el voto debe efectuarse de manera anónima. Sin embargo, es necesario que A demuestre que su voto m es válido. Lo cual se logra cuando A presenta ante B la firma s(m). Y se sabe de antemano que B no puede asociar s(m) a A, debido a que el votante previamente le envió a B su voto m pero de forma oculta para que se lo firmara. [9]

3.4. Firmas a ciegas con RSA.

Un esquema de firmas 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 [9]

3.5. 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 3.1 Una función hash, es una función de un solo sentido cuya entrada m es un mensaje de longitud arbitraria y la salida es una cadena binaria de longitud fija. Al resumen o hash de un mensaje m, se le denotará como h(m). Una función hash debe tener las siguientes propiedades:

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

■ Debe ser computacionalmente difícil, hallar dos mensajes m y m' tales que h(m) = h(m').

Entre las funciones hash que se usan para criptografía están: MD2, MD4, MD5, donde MD significa Message Digest, y el algoritmo estándar al momento de escribir éstas notas es el Secure Hash Algorithm por sus siglas en inglés SHA. La MD5 fue diseñada por Ron Rivest, toma como entrada un mensaje de longitud arbitraria y proporciona como salida una cadena binaria de 128 bits. El mensaje de entrada se procesa por bloques de 512 bits. La SHA 256 fue diseñada por en NIST (National Institute of Standards and Technology) y se estableció como estándar en 1993. Recibe como entrada un mensaje con longitud menor a 2⁶⁴ bits y como salida se obtiene una cadena binaria de 160 bits. Al igual que el MD5, se procesa en bloques de 512 bits [16].

Capítulo 4

Análisis

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			
	$2.70 \mathrm{Hz}$			
	_			
	- Memoria			
	RAM:			
	8.00GB			
	0.000 0.2			
	Disco			
	Duro:			
	$750\mathrm{GB}$			
	m·			
	■ Tipo			
	Siste-			
	ma:			
	64bits			
	x64			
Sigue en la página siguiente.				

Componente	Características			
Acer Aspire				
V5				
	Procesador: Intel(R) Cele- ron(R) 1.50GHz			
	Memoria RAM: 2.00GB			
	Disco Duro: 250GB			
	■ Tipo Siste- ma: 64bits x64			
Sigue en la página siguiente.				

Componente	Características
HP probook	
	_
	- Procesador:
	AMD
	Phe-
	$\mathrm{nom}(\mathrm{tm})$
	ll X2
	545
	$3.00\mathrm{GHz}$
	•
	Memoria
	RAM:
	$4.00 \mathrm{GB}$
	Disco
	Duro:
	$350\mathrm{GB}$
	■ Tipo
	Siste-
	ma:
	$64 \mathrm{bits}$
	x64
Sigue en la	a página siguiente.

Componente	Características
ownCloud	
	Servicio
	de
	aloja-
	miento
	$ m de \ ar-$
	chivos
	con
	almace-
	namien-
	to en la
	nube
	nube
	Servidores
	de ins-
	tala-
	ción:
	PHP,
	SQLite .
	MySQL,
	Post-
	${ m greSQL}$
	■
	Servidor
	de ar-
	chivos:
	Web- DAV
	DAV
	•
	Calendario
	de sin-
	cron-
	zación:
	Card-
	DAV
	a.
	Sistema
	opera-
	tivo:
	MMul-
	tiplata-
	forma

Sigue en la página siguiente.

Componente Características

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:

Sistemas operativos				
Tipo	Tipo Cantidad			
Windows	2			
8.1 Pro				
Windows	1			
10 Pro				

Tabla 4.2: Requerimientos funcionales del servidor de llaves

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 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/		$\mathrm{Bajo}/\ 0.10$	${f Moderado}/$	Alto/ 0.40	Muy alto/	
proyecto	0.05		0.20		0.80	
Costo	Aumento	Aumento del	Aumento del	Aumento del	Aumento del	
	insignificante	$\mathrm{costo} < \! 10\%$	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 -	$\mid { m tiempo} > 20 \% \mid$	
de tiempo			10 %	20%		
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- mientos	ALTA	MEDIA	ALTO	Nuevas características del protocolo
R2	Cambios en tecnología	BAJA	MEDIA	BAJO	La tecnología usada es menos eficiente y cau- sa conflictos
R3	Falta de usuarios y peticiones	ALTA	BAJA	BAJO	No se localizaron to- dos los involucrados en el protocolo
R4	Equipo de cómputo	ALTA	BAJA	MUY BA- JO	El equipo de cómpu- to empleado falla o no se encuentra fun- cionando
R5	Incumplimiento de acuerdos	ALTA	ALTA	MODERAD	CRetrazo en activida- des prgramadas
R6	Problemas de planea- ción	MEDIA	ALTA	ALTO	Falta de comunicación por parte del equipo
R7	Falta de recursos	ALTA	MEDIA	MUY AL- TO	No se cuenta con el poder adquisitivo de recursos e insumos
R8	Falta de conocimien- tos	MEDIA	MEDIA	MUY AL- TO	El equipo no se encuentra capacitado para el desarrollo del sistema.
R9	Sobre estimación de insumos	MEDIA	MEDIA	MODERAD	CLos insumos para la implementación del sistema no son los adeacuados para el desarrollo.

Tabla 4.4: Análisis de riesgos del sistema

4.2. Arquitectura del sistema.

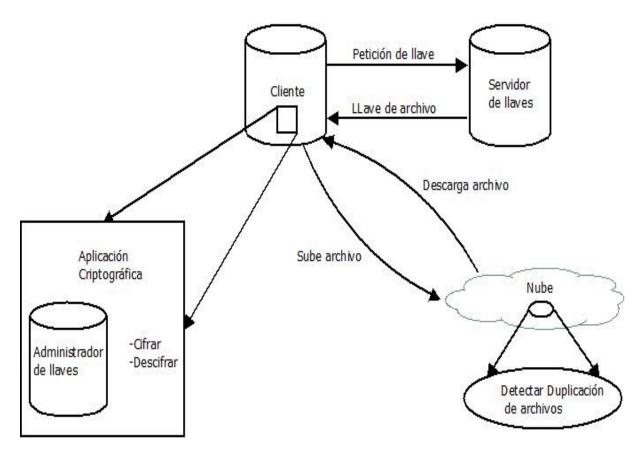


Figura 4.1: Arquitectura general del sistema.

4.3. Descripcion 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 has para generar una x que se enviara al servidor para que realice una firma a ciegas, y con esta firma que se le regresara al cliente, se va a generar del lado del cliente su llave "k"que será la llave con la cual cifrara el archivo, y así si otro archivo que se quiera subir es igual a este tendrá la misma k y podrá el sistema detectar que son duplicados, también el sistema va a cifrar la llave k por si se le llega a perder al cliente, para poder almacenarlo en la nube el sistema mandara el hash del archivo cifrado para ver si ya está registrado en la base de datos, si es así solo guarda la llave y actualiza la lista de los usuario que comparten el archivo, de lo contrario solicita la llave cifrada y el archivo cifrado para almacenarlos y actualiza su lista de usuario añadiendo un archivo en ella, y por último se le notificará al cliente que su archivo ha sido

almacenado.

Participantes

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

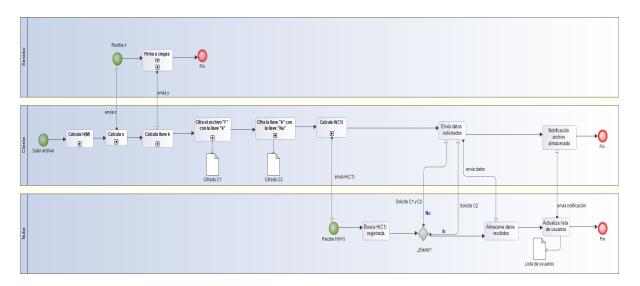


Figura 4.2: BPMN Subir archivo.

4.3.2. Descripción del proceso Descargar archivo.

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

Participantes

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



Figura 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 buscara en su base de datos los archivos que corresponden al usuario y nombre del archivo, los va a eliminar de su base de datos y actualizara su lista de usuarios eliminado de ella los datos del archivo y usuario que coinciden con el archivo eliminado, se le enviara una notificación al cliente que su archivo ha sido eliminado con éxito de la nube.

Participantes

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

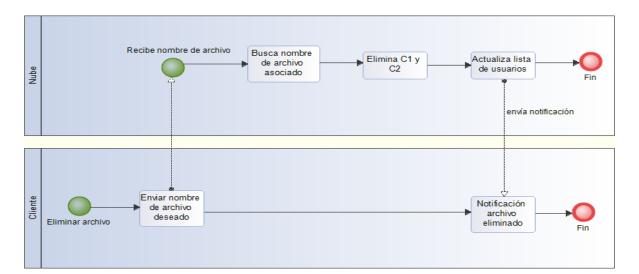


Figura 4.4: BPMN Eliminar archivo.

4.4. Modelo de entidades.

4.4.1. Diagrama de Entidad Relación.

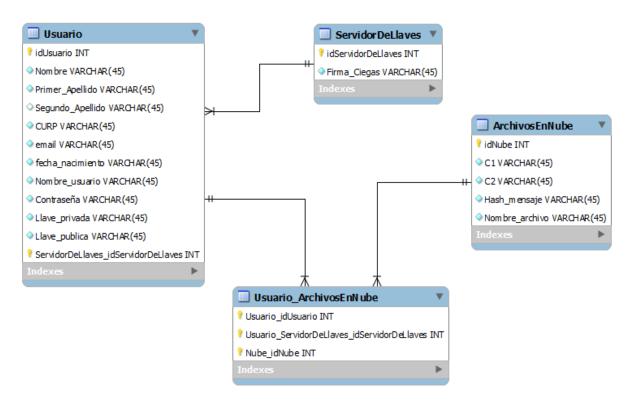


Figura 4.5: Diagrama Entidad relación del sistema.

4.4.2. Diagrama de clases.

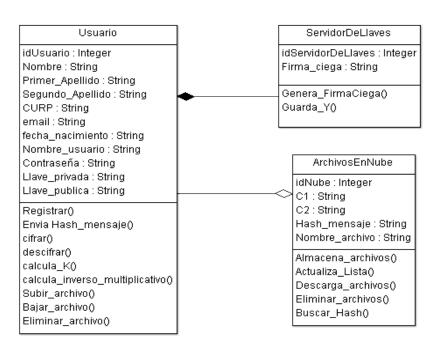


Figura 4.6: Diagarama de clases del sistema.

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 usua- rios 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.
Sigue en la página siguiente.		

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 almacenamiento deben ser recuperados por el usuario al instante en que este lo solicite.
		■ El tiempo de latencia que existe entre el servidor de llaves y el cleinte será de máximo 118ms.
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.
		Sigue en la página siguiente.

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

5.1. Especificación de Plataforma

Estación de trabajo y computadores personales

1. Hardware

- Procesador: Intel Celeron N2840 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

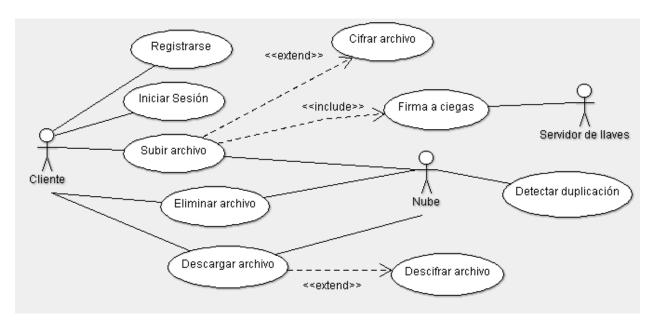


Figura 5.1: Diagrama de Casos de Uso del sistema.

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 (1.1)
	■ Llave pública <i>e</i>
	■ Llave privada d
	Zia. o piirada a
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]
- $oldsymbol{6}$ Se generan las llaves pública e y d y muestra un mensaje MSG-SLL1 Generación de llaves
- --- Fin del caso de uso.

Trayectoria alternativa A:

Condición: Numeros aleatorios iguales

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

Trayectoria alternativa B:

Condición: Número aleatorio menor

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

Trayectoria alternativa C:

Condición: Número aleatorio incorrecto

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

5.2.2. CUSLL2 Generar firma ciega (y).

Descripción completa

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

Atributos importantes

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

Trayectorias del Caso de Uso

Trayectoria: Principal

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

5.2.3. CUN3 Almacenar archivo cifrado

Descripción completa

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

Atributos importantes

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

Caso de Uso:	CUN3 Almacenar archivo cifrado
Mensajes:	
	■ MSG1 Operación exitosa.

Trayectorias del Caso de Uso

Trayectoria: Principal

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

Trayectoria alternativa A:

Condición: Archivo existente

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

5.2.4. CUN4 Descargar archivo cifrado

Descripción completa

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

Atributos importantes

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

Trayectorias del Caso de Uso

Trayectoria: Principal

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

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

Trayectoria alternativa A:

Condición: Archivo inexistente

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

5.2.5. CUN5 Eliminar archivo cifrado

Descripción completa

Eliminar un archivo cifrado del servicio de almacenamiento (Nube)

Atributos importantes

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

Trayectorias del Caso de Uso

Trayectoria: Principal

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

6 — Muestra el mensaje MSG1 Operación exitosa.

--- Fin del caso de uso.

Trayectoria alternativa A:

Condición: Archivo inexistente

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

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

A3 🙏 Da clic en el botón 🛂

A4 — Termina el caso de uso.

--- Fin de la trayectoria.

5.2.6. CUCL1 Subir archivo

Descripción completa

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

Atributos importantes

Caso de Uso:	CUCL1 Subir archivo
Versión:	1.0 - 19/04/17
Autor:	Jhonatan Saulés Cortés
Prioridad:	Alta
Módulo:	Cliente
Actor:	Usuario
Propósito:	Almacenar un archivo en la nube, el cual debe estar cifrado para que
	no lo pueda entender el servicio de almacenamiento.
Entradas:	
	lacksquare Archivo a almacenar M
	• Archivo a affiacenai <i>m</i>
	lacktriangle 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

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

Trayectoria alternativa A:

Condición: Archivos inexistentes

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

Trayectoria alternativa B:

Condición: Archivo incompatible

- **B1** $\mathring{\mathcal{T}}$ 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.

5.2.7. CUCL3 Descargar archivos descifrados.

Descripción completa

El cliente podrá descargar su archivo y descifrarlo.

Atributos importantes

Caso de Uso:	CUCL3 Descargar archivos descifrados.
Versión:	1.0 - 16/04/17
Autor:	Diana Leslie González Olivier
Prioridad:	Alta
Módulo:	Cliente
Actor:	Cliente
Propósito:	Que el cliente pueda obtener su archivo con texto en claro
Entradas:	C1 y C2
Salidas:	Archivo descargado
Precondiciones	:El archivo debe existir en la Nube
Postcondicione	s:
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 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.

5.2.8. CUCL4 Eliminar archivos cifrado.

Descripción completa

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

Atributos importantes

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

Trayectorias del Caso de Uso

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 [†] 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.

5.2.9. 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.
Postcondicione	s:
Reglas del	
negocio:	- DN4 Hayania registra do
	■ 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

- 1 Å Da clic en la opción Iniciar sesión.
- 2 Despliega los campos para introducir nombre de usuario y contraseña.

- 3 † Ingresa su nombre de usuario y contraseña en los campos mostrados.
- 4 [†] 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 † Continua 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 [†] Continua en el paso 3 del CUCL6
- --- Fin de la trayectoria.

Trayectoria alternativa C:

Condición: Datos requeridos

- C1 Muestra el mensaje MSG9 Dato requerido.
- C2 † Da clic en el botón Cerrar.
- C3 [†] Continua 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 ♯ Continua 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 [†] Continua en el paso 3 del CUCL6
- --- Fin de la trayectoria.

5.2.10. CUCL7 Registrar usuario.

Descripción completa

Solicitar los datos importantes de un usuario nuevo, crearle 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	
Postcondicione	es:
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 $\mathring{\downarrow}$ 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 ^{*} Ingresa sus datos que han sido solicitados.
- 4 $\overset{*}{\downarrow}$ Da clic en el botón Registrar.
- 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 [†] Continua 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.
- B3 🙏 Continua en el paso 3 del CUCL7
- --- Fin de la trayectoria.

Trayectoria alternativa C:

Condición: Datos requeridos

- C1 Muestra el mensaje MSG9 Dato requerido.
- $\mathbf{C2}$ † Da clic en el botón Cerrar.
- C3 [†] Continua en el paso 3 del CUCL7
- --- 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.
- $\mathbf{D3}$ $\mathring{\uparrow}$ Continua en el paso 3 del CUCL7
- --- Fin de la trayectoria.

5.3. Diagramas de secuencia

5.3.1. Registrar Usuario

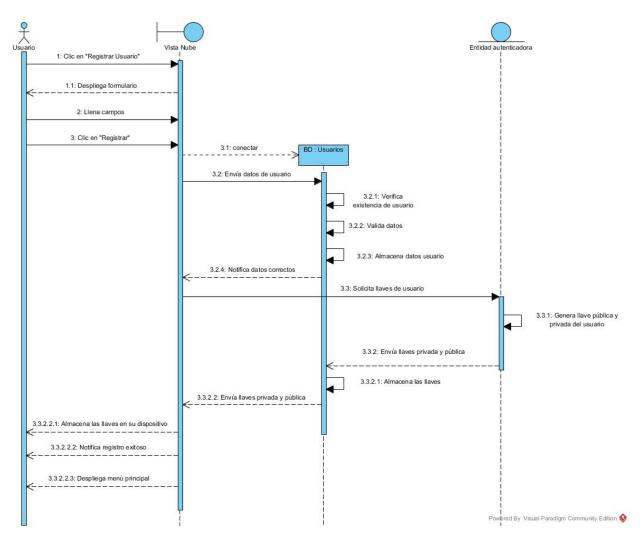


Figura 5.2: Diagrama de secuencias de Registrar un usuario nuevo.



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

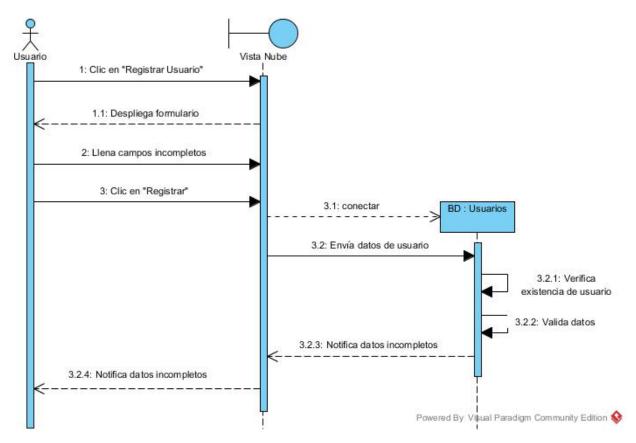


Figura 5.4: Diagrama de secuencias de Registrar un usuario nuevo con datos incompletos.

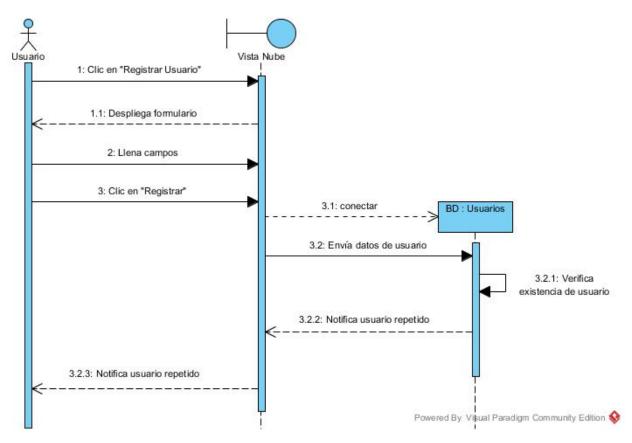


Figura 5.5: Diagrama de secuencias de Registrar un usuario nuevo con usuario repetido.

5.3.2. Iniciar Sesión

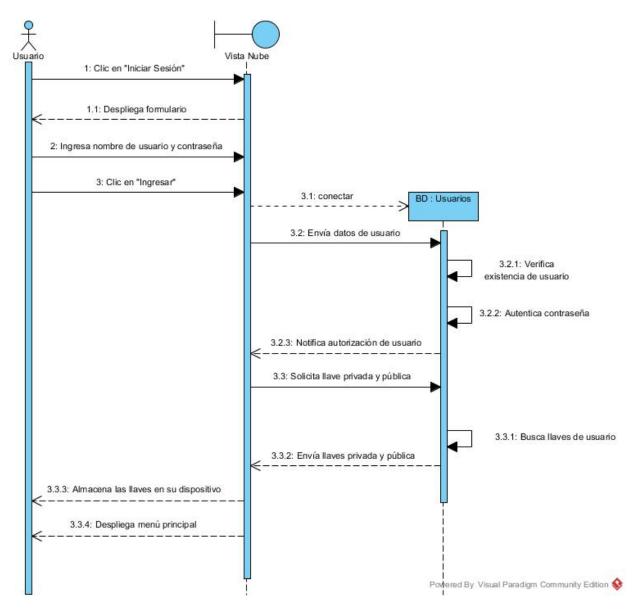


Figura 5.6: Diagrama de secuencias de Iniciar sesion un usuario.

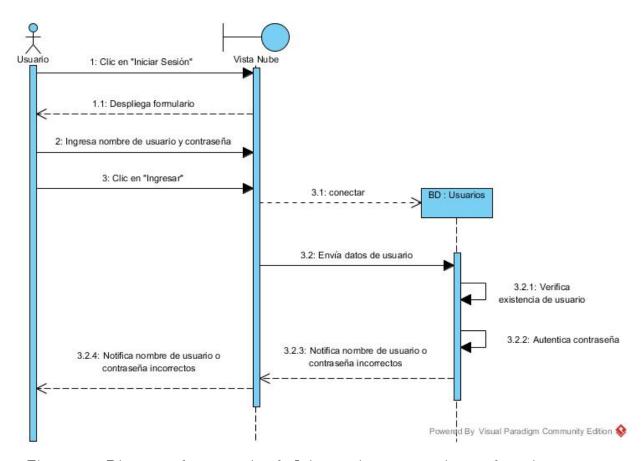


Figura 5.7: Diagrama de secuencias de Inicar sesion un usuario con datos incorrectos.

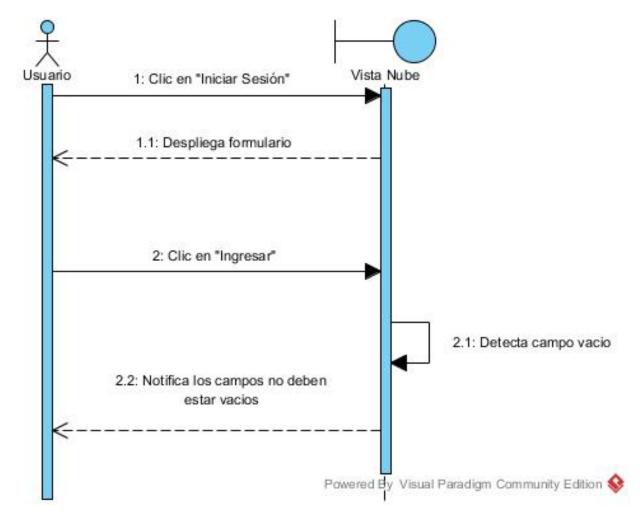


Figura 5.8: Diagrama de secuencias de Registrar un usuario nuevo con datos incompletos.



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

5.3.3. Subir Archivo

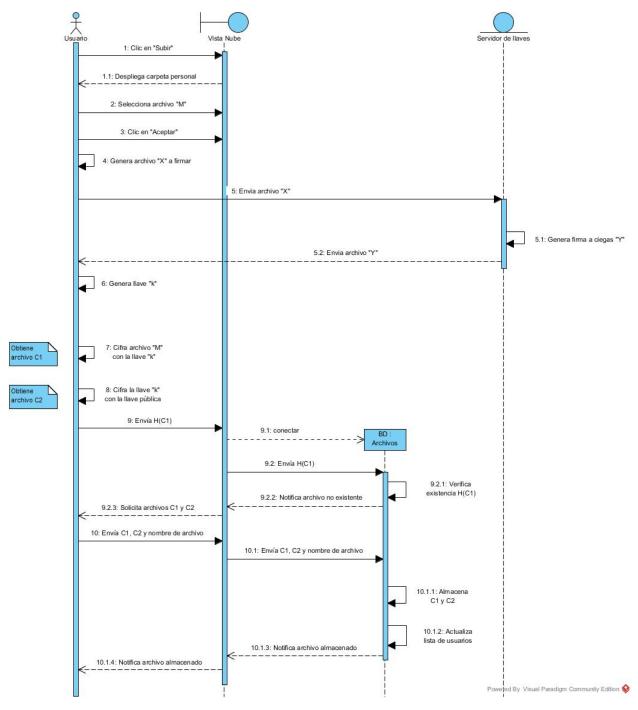


Figura 5.10: Diagrama de secuencias de subir un archivo nuevo.

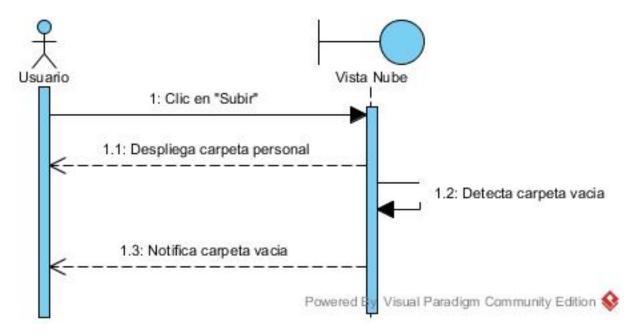


Figura 5.11: Diagrama de secuencias de subir un archivo con carpeta vacia.

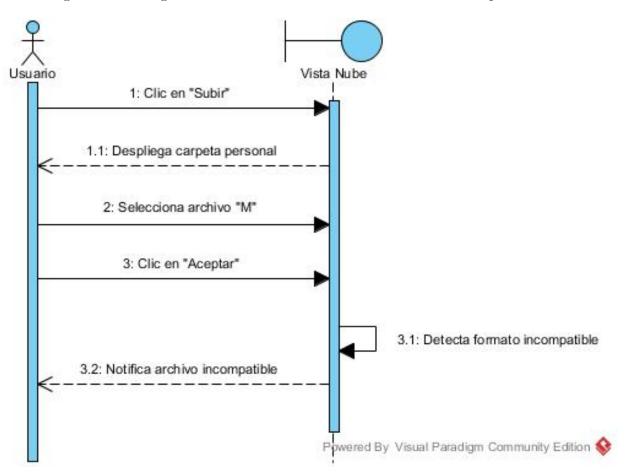


Figura 5.12: Diagrama de secuencias de subir un archivo incompatible.

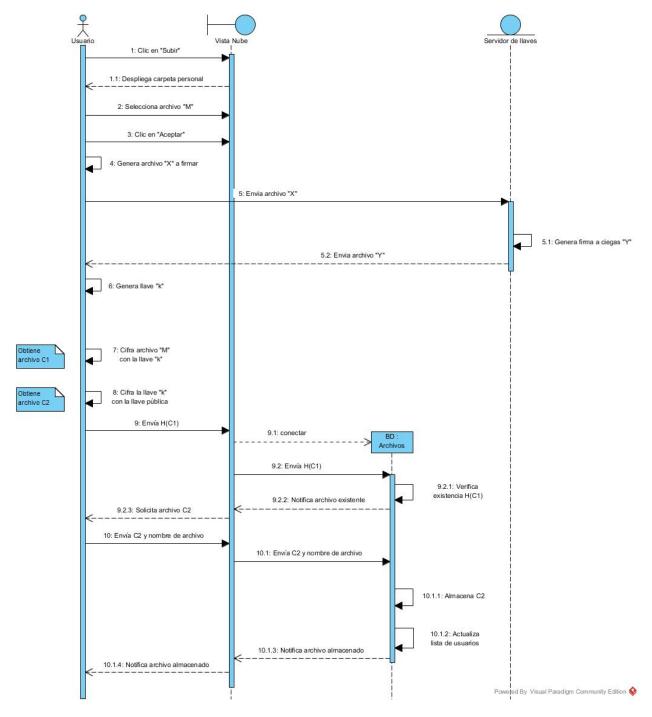


Figura 5.13: Diagrama de secuencias de subir un archivo existente.

5.3.4. Firma a ciegas

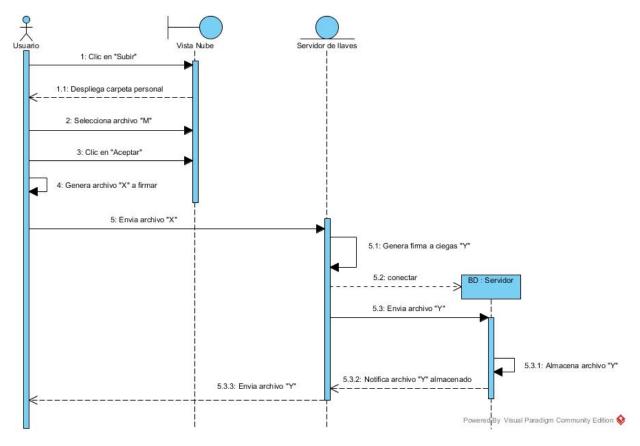


Figura 5.14: Diagrama de secuencias de la firma a ciegas del servidor de llaves.

5.3.5. Descargar Archivo

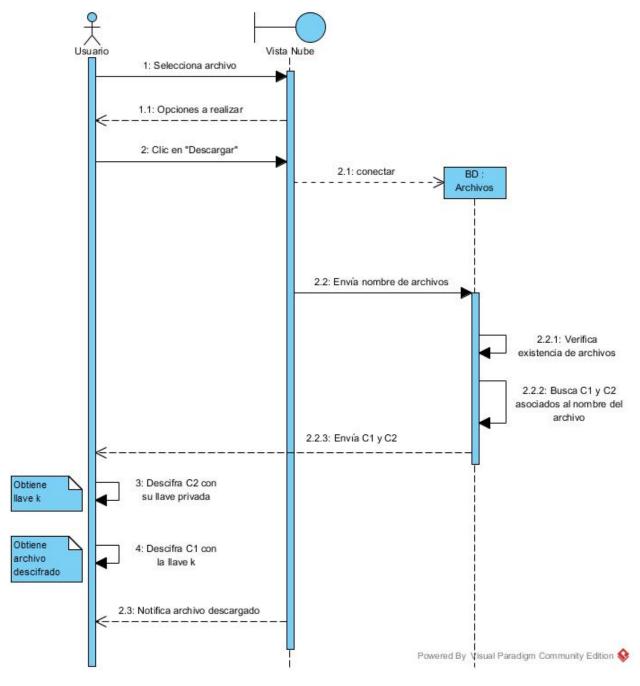


Figura 5.15: Diagrama de secuencias de descargar un archivo de la nube.

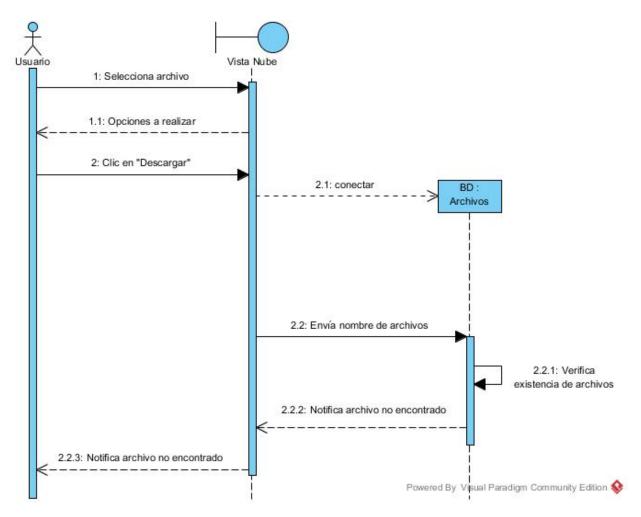


Figura 5.16: Diagrama de secuencias de descargar un archivo de la nube no encontrado.

5.3.6. Eliminar Archivo

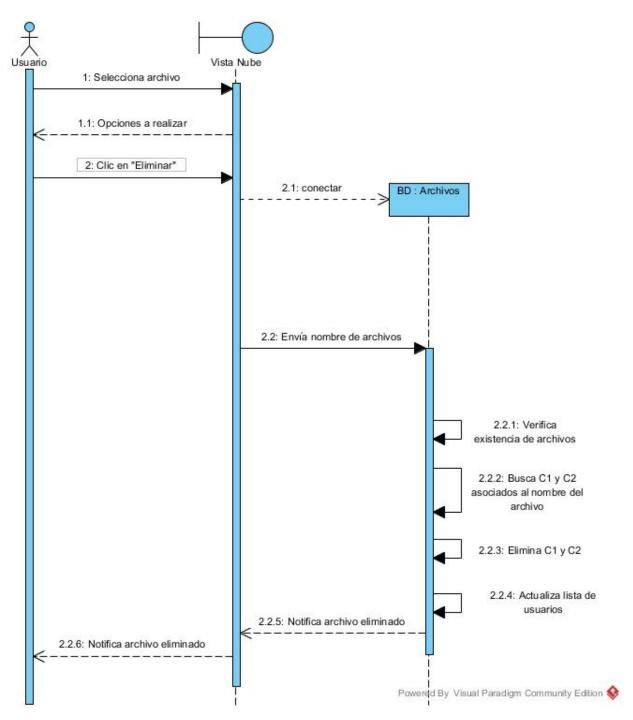


Figura 5.17: Diagrama de secuencias de eliminar un archivo de la nube.

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).
- 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: Código de signos convenidos para la transmisión de mensajes secretos o privados.

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

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

Opacidad: Cualidad de opaco.

Opaco: Oscuro.

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] T. C. y. P. A. Cooley J. Abs: the apportioned backup system. MIT Laboratory for Computer, 2004.
- [4] M. C. y. N. B. Cox L. SIGOPS Oper. Syst. Pastiche: making backup cheap and easy, 2002.
- [5] EFE/Cisco. Estimación del crecimiento del tráfico en la nube en el periodo 2013-2018., 2014.
- [6] L. B. Jaquelina. Fundamentos de criptografía. Universidad Nacional Autónoma de México, 2012. http://redyseguridad.fi-p.unam.mx/proyectos/criptografia/criptografia/index.php/1-panorama-general/11-concepto-decriptografia.
- [7] A. Menezes, P. C. van Oorschot, and S. A. Vanstone. *Handbook of Applied Cryptography*. CRC Press, 1996.
- [8] C. Paar and J. Pelzl. Understanding Cryptography A Textbook for Students and Practitioners. Springer, 2010.
- [9] 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.
- [10] D. J. R., A. A., B. W. J., S. D., and T. M. Reclaiming space from duplicate files in a serverless distributed file system. ICDCS, 2002.
- [11] S/A. Flud backup, 2011. http://flud.org/wiki/Flud_Backup.
- [12] s/a. Cifrado simetrico. Guía de Gnu Privacy Guard, 2015. https://www.gnupg.org/gph/es/manual/c190.html#AEN201.
- [13] T. O. Sergio. Introducción a la criptología. InfoCentreUV, 2003.

- [14] R. Sharma. Data de-duplication in cloud computing: A review. *International Journal of Engineering Applied Sciences and Technology*, 2017, 2017.
- [15] D. I. G. Sánchez. Seguridad en redes y criptografía. Instituto Tecnológico y de Estudios Superiores de Monterrey, Campus Monterrey, 2004. https://repositorio.itesm.mx/ortec/handle/11285/571244.
- [16] W. Stallings. Cryptography and Network Security: Principles and Practice. Pearson Education, 5a edition, 2002.
- [17] D. R. Stinson. Cryptography theory and practice. Discrete mathematics and its applications series. CRC Press, 1995.
- [18] H. D. y. W. N. Wilcox-O'Hearn Z. *Tahoe: The least-authority*. In Proceedings of the 4th ACM, 2008.
- [19] 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.
- [20] 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.