

UNIVERSIDAD TÉCNICA DEL NORTE FACULTAD DE INGENIERÍA EN CIENCIAS APLICADAS CARRERA DE INGENIERÍA EN ELECTRÓNICA Y REDES DE COMUNICACIÓN

"INFRAESTRUCTURA PARA LA ENSEÑANZA DE SEGURIDAD INFORMÁTICA BASADA EN HONEYPOTS DE ALTA INTERACCIÓN PARA LA CARRERA DE INGENIERÍA EN TELECOMUNICACIONES"

TRABAJO DE GRADO PREVIO A LA OBTENCIÓN DEL TÍTULO DE INGENIERO EN ELECTRÓNICA Y REDES DE COMUNICACIÓN

> **AUTOR:** GABRIEL ISAAC HEREDIA JURADO **DIRECTOR:** ING. FABIÁN CUZME, MSC

> > **IBARRA-ECUADOR**

2019



UNIVERSISDAD TÉCNICA DEL NORTE FACULTAD DE NGENIERÍA EN CIENCIAS APLICADAS

AUTORIZACIÓN DE USO Y PUBLICACIÓN A FAVOR DE LA

UNIVERSIDAD TÉCNICA DEL NORTE.

1. IDENTIFICACIÓN DE LA OBRA.

En cumplimiento del Art. 144 de la Ley de Educación Superior, hago la entrega del

presente trabajo a la Universidad Técnica del Norte para que sea publicado en el Repositorio

Digital Institucional, para lo cual pongo a disposición la siguiente información:

DATOS DE CONTACTO			
CÉDULA DE IDENTIDAD:	100356344-0		
APELLIDOS Y NOMBRES:	Heredia Jurado Gabrie	el Isaac	
DIRECCIÓN:	San Antonio – La Merced de Chorlaví, Los Guayacanes 2-31 y Los Encinos		
EMAIL:	giherediaj@utn.edu.ec		
TELÉFONO FIJO:	06-2-932-491	TELÉFONO MÓVIL:	0994196593

DATOS DE LA OBRA		
TÍTULO:	"INFRAESTRUCTURA PARA LA ENSEÑANZA DE SEGURIDAD INFORMÁTICA BASADA EN HONEYPOTS DE ALTA INTERACCIÓN PARA LA CARRERA DE INGENIERÍA EN TELECOMUNICACIONES"	
AUTOR (ES):	Gabriel Isaac Heredia Jurado	
FECHA: DD/MM/AAAA	08/12/2020	
SOLO PARA TRABAJOS DE GRA	ADO	
PROGRAMA:	PREGRADO DOSGRADO	
TITULO POR EL QUE OPTA:	Ingeniera en Electrónica y Redes de Comunicación	
ASESOR /DIRECTOR:	Ing. Fabián Geovanny Cuzme Rodríguez, MSc.	

2. CONSTANCIA.

El autor manifiesta que la obra objeto de la presente autorización es original y se la desarrolló, sin violar derechos de autor de terceros, por lo tanto, la obra es original y que es el titular de los derechos patrimoniales, por lo que asume la responsabilidad sobre el contenido de la misma y saldrá en defensa de la Universidad en caso de reclamación por parte de terceros.

Ibarra, a los 08 días del mes de diciembre de 2020.

EL AUTOR:

Gabriel Isaac Heredia Jurado

CI: 100356344-0

UNIVERSIDAD TÉCNICA DEL NORTE FACULTAD DE INGENIERÍA EN CIENCIAS APLICADAS CERTIFICACIÓN.

MAGISTER FABIÁN GEOVANNY CUZME RODRIGUEZ, DIRECTOR DEL PRESENTE TRABAJO DE TITULACIÓN CERTIFICA:

Que, el presente trabajo de Titulación "INFRAESTRUCTURA PARA LA ENSEÑANZA DE SEGURIDAD INFORMÁTICA BASADA EN HONEYPOTS DE ALTA INTERACCIÓN PARA LA CARRERA DE INGENIERÍA EN TELECOMUNICACIONES" ha sido desarrollado por el señor Gabriel Isaac Heredia Jurado bajo mi supervisión.

Es todo en cuanto puedo certificar en honor de la verdad.

Ing. Fabián Geovanny Cuzme Rodríguez, MSc

CC: 1311527012

DIRECTOR

DEDICATORIA

A mi madre Mónica, por ser el pilar más importante en mi vida y mi apoyo incondicional sin importar nuestras diferencias y opiniones.

A mi padre José, que, a pesar de nuestra distancia física, siempre estuviste al pendiente de mi e hiciste tu mayor esfuerzo porque no me falte nada.

A mis hermanas y hermanos, porque mi amor por ustedes es infinito.

Finalmente, pero no menos importante, a Verónica, por permanecer a mi lado en cada triunfo y fracaso todos estos años.

Gabriel Isaac Heredia Jurado.

AGRADECIMIENTO

A Dios, por mantenerme siempre en su resguardo y proveerme de las fuerzas necesarias para superar todos los obstáculos que se me han presentado a lo largo de mi vida.

A mis padres, por hacer su mayor esfuerzo en darme a mí, a mis hermanas y hermanos, el valioso obsequio de la educación.

A los ingenieros Fabián Cuzme, Jaime Michilena y Luis Suárez, que, a lo largo del desarrollo de este trabajo, compartieron sus conocimientos, consejos y experiencias. Para ser de mí, un profesional formado principalmente en valores.

Finalmente, agradezco a mis amigos Yady, Naty, Ronald, Alexander, Cristian y Luis, por cada momento y complicidad compartida en el transcurso de nuestra carrera.

ÍNDICE DE CONTENIDO

"INFRAESTRUCTURA PARA LA ENSEÑANZA DE SEGURIDAD INFORMÁTICA BASADA EN HONEYPOTS DE ALTA INTERACCIÓN PARA LA CARRERA DE INGENIERÍA EN TELECOMUNICACIONES"
AUTORIZACIÓN DE USO Y PUBLICACIÓN A FAVOR DE LA UNIVERSIDAD TÉCNICA DEL NORTE
CERTIFICACIÓN III
DEDICATORIAIV
AGRADECIMIENTO
ÍNDICE DE CONTENIDOV
ÍNDICE DE FIGURAS IX
ÍNDICE DE TABLASXI
RESUMENXII
ABSTRACTXIII
CAPÍTULO I ANTECEDENTES 1
1.1. Tema
1.2. Problema
1.3. Objetivos
1.3.1. Objetivo General
1.3.2. Objetivos Específicos 3
1.4. Alcance
1.5. Justificación
CAPÍTULO II FUNDAMENTACIÓN TEÓRICA 7
2.1. Seguridad de la Información7
2.2. Seguridad Informática 10
2.2.1. Objetivos de la Seguridad Informática11
2.2.2. Misión de la Seguridad Informática11
2.2.3. Ataques Informáticos13
2.2.4. Tipos de Seguridad 15
2.3. Honeypots
2.3.1. Prevención de ataques basados en Honeypots
2.3.2. Clasificación de los Honeypots 19
2.3.3. Ubicación
2.3.4. Ventajas y desventajas de los Honeypots
2.4. Honeynets
2.4.1. Requerimientos de las Honeynets
2.4.2. Tipos de arquitecturas

2.4.3. Honeynets virtuales	29
2.5. Estudios relacionados al proyecto	32
CAPÍTULO III DISEÑO	35
3.1. Situación actual	35
3.1.1. Descripción de la red	36
3.1.2. Encuesta Preliminar	46
3.2. Criterios de diseño	51
3.2.1. Tipo de arquitectura	51
3.2.2. Ubicación	51
3.2.3. Modo de operación	52
3.2.4. Servicios	54
3.3. Requerimientos	55
3.4. Diseño	57
3.4.1. Arquitectura	58
3.4.2. Dimensionamiento de hardware	59
3.4.3. Presupuesto Referencial	65
3.4.4. Instalación y configuración	69
3.5. Guías de Laboratorio	73
CAPÍTULO IV PRUEBAS Y RESULTADOS	77
4.1. Pruebas de funcionamiento	77
4.1.1. Pruebas de conectividad en el Honeypot	77
4.1.2. Prueba de acceso remoto hacia el Honeypot	78
4.1.3. Prueba del servicio web	79
4.1.4. Prueba del servicio de correo electrónico	80
4.1.5. Prueba del servicio FTP	82
4.1.6. Prueba del servicio DHCP	82
4.1.7. Prueba del servicio DNS	83
4.1.8. Prueba de acceso al Honeywall	84
4.1.9. Prueba de captura de datos en el Honeywall	85
4.2. Procesos de evaluación de prácticas de laboratorio	85
4.2.1. Encuesta final	86
4.2.2. Cuestionario	87
4.3. Pruebas y ejecución de prácticas de laboratorio	88
4.4. Análisis de resultados	93
4.4.2. Análisis de resultados obtenidos en la encuesta final	94
4.4.3. Análisis de resultados obtenidos en el cuestionario	98
CONCLUSIONES Y RECOMENDACIONES	99

Conclusiones	
Recomendaciones	100
BIBLIOGRAFÍA	102
ANEXOS	109
Anexo A: Instalación y configuración de Honeywall Roo 1.4	109
Anexo B: Instalación y configuración de Ubuntu Server 18.04.3 LTS	126
Anexo C: Instalación y configuración de los servicios en el Honeypot	132
Instalación y configuración del servicio de correos iRedMail	132
Instalación y configuración del servicio web LEMP	138
Instalación y configuración del servicio FTP ProFTPd	141
Instalación y configuración del servicio DHCP ISC-DHCP-SERVER	142
Instalación y configuración del servicio DNS BIND9	144
Anexo D: Guías prácticas de Laboratorio	147
Ataque de fuerza bruta	147
Ataque de denegación de servicio utilizando inundación TCP/SYN	167
Ataque de suplantación ARP Spoofing	191
Anexo E: Encuesta preliminar	210
Anexo F: Tabulación encuesta preliminar	213
Anexo G: Encuesta final	217
Anexo H: Tabulación encuesta final	219
Anexo I: Cuestionario	223
Anexo J: Tabulación cuestionario	225

ÍNDICE DE FIGURAS

Figura 1. Triángulo de C.I.A	8
Figura 2. Mecanismos de Salvaguarda.	13
Figura 3. Ubicación de un Honeypot antes del Firewall	22
Figura 4. Ubicación de un Honeypot después del Firewall.	23
Figura 5. Ubicación de un Honeypot en la zona desmilitarizada.	23
Figura 6. Honeynet de Primera Generación (GEN I)	27
Figura 7. Honeynet de Segunda Generación (GEN II)	28
Figura 8. Plano Data Center FICA	37
Figura 9. Topología de red de la Faculta de Ingeniería en Ciencias Aplicadas	39
Figura 10. Esquema de la Honeynet Virtual Autocontenida Tercera Generación	58
Figura 11. Integración de la Honeynet Virtual Autocontenida a la arquitectura de FICA.	red 58
Figura 12. Ping desde un host en la red externa hacia el Honeypot	78
Figura 13. Ping desde el Honeypot hacia un host en la red externa	78
Figura 14. Conexión por protocolo SSH, a través de Putty	79
Figura 15. Acceso a la consola del Honeypot a través de Putty.	79
Figura 16. Prueba de acceso al servicio Web en el Honeypot	80
Figura 17. Acceso al servicio de correo electrónico iRedMail	80
Figura 18. Prueba de funcionamiento del servicio de correo electrónico iRedMail	81
Figura 19. Validación del funcionamiento del servicio de correo electrónico iRedM	ail. 81
Figura 20. Ingreso a servicio FTP por medio de FileZilla	82
Figura 21. Asignación dinámica de direccionamiento IP en un host dentro de la Honeyr	net. 83
Figura 22. Prueba de resolución de dominios en la Honeynet	84
Figura 23. Interfaz Web Walleye	84
Figura 24. Captura de datos en el Honeywall	85

Figura 25. Procedimiento inicial para ejecución de prácticas de laboratorio	. 89
Figura 26. Aplicación de las prácticas de laboratorio mediante el uso de Microsoft Tea	ms. . 90
Figura 27. Procedimiento para la ejecución y estudio del ataque de fuerza bruta	. 91
Figura 28. Procedimiento para la ejecución y estudio del ataque DoS	. 92
<i>Figura 29.</i> Procedimiento para la ejecución y estudio del ataque de suplantación A Spoofing.	.RP . 93
Figura 30. Resumen de resultados de la encuesta final.	. 94
Figura 31. Correlación de encuestas preliminar y final	. 96
Figura 32. Resultados de evaluación aplicada a estudiantes de CITEL.	. 98

ÍNDICE DE TABLAS

Tabla 1 Tabla comparativa entre los tipos de Honeynets virtuales.	32
Tabla 2 Estudios nacionales relacionados al proyecto	33
Tabla 3 Estudios internacionales relacionados al proyecto.	34
Tabla 4 Asignación de VLANs en el switch 3COM 4500G	40
Tabla 5 Direccionamiento IP de servidores Proxmox	41
Tabla 6 Direccionamiento IP red interna FICA	42
Tabla 7 Direccionamiento IP para las VLANs de los laboratorios FICA	45
Tabla 8 Análisis y resultados de encuesta preliminar.	50
Tabla 9 Servicios a implementar en la Honeynet	55
Tabla 10 Requerimientos de software	56
Tabla 11 Requerimientos de hardware	57
Tabla 12 Capacidad mínima de memoria RAM en el Honeypot	62
Tabla 13 Capacidad mínima de procesador en el Honeypot	62
Tabla 14 Capacidad mínima de almacenamiento en disco en el Honeypot	63
Tabla 15 Capacidad mínima de memoria RAM en el host anfitrión	64
Tabla 16 Capacidad mínima de procesador en el host anfitrión	64
Tabla 17 Capacidad mínima de almacenamiento en disco en el host anfitrión	65
Tabla 18 Requerimientos mínimos de hardware	65
Tabla 19 Presupuesto referencial de Hardware de Virtualización	66
Tabla 20 Presupuesto referencial de Software de Virtualización	67
Tabla 21 Presupuesto referencial de capacitación y mantenimiento de infraestru	ctura69
Tabla 22 Parámetros principales de configuración en el Honeywall	71
Tabla 23 Procesos de evaluación de prácticas de laboratorio.	86
Tabla 24 Análisis y resultados de encuesta final	95
Tabla 25 Correlación de encuestas preliminar y final.	97

RESUMEN

El presente proyecto consiste en el diseño e implementación de una infraestructura para la enseñanza de Seguridad Informática basada en Honeypots de alta interacción para la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones de la Universidad Técnica del Norte. Con la finalidad de que los estudiantes puedan acceder de manera directa a recursos de Hardware y Software, que en muchas ocasiones no disponen en sus computadores personales para el desarrollo de prácticas de laboratorio orientadas a la Seguridad en Redes.

La investigación desarrollada es de tipo correlacional, en la cual se aplica la encuesta como técnica principal para la recolección especifica de datos relacionados a las necesidades o inconvenientes que presentan los estudiantes a la hora de desarrollar sus prácticas. Una vez identificada la problemática, se implementa el ambiente adecuado para la ejecución de prácticas, previamente definidas a través de guías didácticas que orienten al estudiante a realizar el estudio adecuado de ataques informáticos.

Finalmente, se evalúa en los estudiantes el desarrollo de la práctica mediante la aplicación de encuestas y se analiza sus resultados conjuntamente con los resultados de la encuesta inicial. Donde se concluye que, el disponer de un ambiente de laboratorio con la infraestructura adecuada, las prácticas de laboratorio son una buena estrategia didáctica para el estudio de ataques informáticos, ya que estas han logrado mejorar hasta en un 70% el proceso de aprendizaje en los estudiantes, fortaleciendo su participación e interés.

ABSTRACT

The current project consists of the design and improvement of an Infrastructure for Teaching of High Interaction of Informatics Security based on Honeypots for the Telecommunications Engineering Career at UTN. As result, students can directly access Hardware and Software resources, so in several cases, they don't have in their personal computers for the development of lab internships oriented to Network Security.

The developed research is a correlational type, which applies the survey as the main technique for the specific harvest of data related to needs or inconvenience that students can face at the moment of internship development. Once the problem is identified, the correct environment is provided for internship execution, previously defined through didactic handbooks, which guide the student to the appropriate study of computer attacks.

Finally, students are tested in internship development through surveys application, and the results are analyzed in contrast to the first results of the previous survey. In which it concludes that a laboratory environment with suitable infrastructure, internships are a good didactic strategy for studying computer attacks, increasing up to 70% of the learning process of students, making strong their internships collaboration and interaction.

CAPÍTULO I

ANTECEDENTES

En este capítulo se detalla la argumentación para el desarrollo del trabajo de titulación, siendo estos: el tema, la problemática, objetivos, alcance y justificación. Con la finalidad de diseñar una plataforma educativa para la enseñanza de Seguridad Informática basada en Honeypots de alta interacción para la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones.

1.1. Tema

INFRAESTRUCTURA PARA LA ENSEÑANZA DE SEGURIDAD INFORMÁTICA BASADA EN HONEYPOTS DE ALTA INTERACCIÓN PARA LA CARRERA DE INGENIERÍA EN TELECOMUNICACIONES.

1.2. Problema

Hoy en día, el creciente número de amenazas con respecto a los ataques informáticos se debe a la facilidad de acceso a la información y a las diversas herramientas existentes para la ejecución de ataque. Esto posibilita que cualquier individuo con acceso a estos recursos, pueda vulnerar o efectuar irrupciones a los diferentes tipos de sistemas. En la actualidad, los ataques informáticos constituyen una de las amenazas más grandes existentes para las empresas; en consecuencia, cada vez se utilizan prácticas más sofisticadas para vulneración sistemas.

Basta con observar las estadísticas de hackmageddon.com, sito web que se dedica a la recopilación de datos referentes a los tipos de ataques más recurrentes alrededor del mundo; donde detalla cuatro actividades más ejecutadas en el transcurso del año 2018 hasta el mes de septiembre. en las cuales el Cyber Crime lidera el registro de eventos con un 82.35% sobre el Cyber Espionage con un 12.68%, seguidamente del Hacktivism con 2.54% y el Cyber Warfare con 2.43% (Passeri, 2018).

Por las razones mencionadas anteriormente, el estudio y análisis adecuado de ataques informáticos es de fundamental importancia para comprender su comportamiento y la mitigación de los mismos, de manera que permita mejorar las competencias de los estudiantes de la asignatura de Seguridad en Redes dentro del pensum académico de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones de la Universidad Técnica del Norte; la misma que no dispone con una plataforma educativa o un ambiente de laboratorio dedicado y con los elementos necesarios para el estudio de ataques prácticos. Los conocimientos adquiridos de forma teórica son superficiales y al no complementarse con la práctica, se tornan empíricos.

Por lo tanto, existe la necesidad de desarrollar herramientas que permitan ir más allá con respecto al aprendizaje adecuado de ataques informáticos. Para esto, se propone la creación de un Honeypot de alta interacción. Un Honeypot, es un ambiente atractivo y deliberadamente abierto a un ataque, lo que permite estudiar cada uno de los pasos llevados por un atacante al momento de violar o vulnerar un perímetro de seguridad (Honeynet Project, 2006), el conocer este tipo de plataformas para el estudio de ataques, permiten desarrollar métodos que contrarresten las vulnerabilidades en los datos dentro de un entorno de red empresarial volviéndoles más seguras. Que mejor lugar para el estudio de estas alternativas que un ambiente académico, de modo que fomente y ayude a la enseñanza de la Seguridad Informática, explotando conocimientos y habilidades dentro de los estudiantes bajo la tutela de docentes.

1.3. Objetivos

1.3.1. Objetivo General

Diseñar una infraestructura para la enseñanza de Seguridad Informática basada en Honeypots de alta interacción y herramientas Open Source para la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones.

1.3.2. Objetivos Específicos

Realizar un breve estado del arte respecto a los Honeypots y su utilidad en la Seguridad Informática.

Diseñar un Honeypot de alta interacción en un entorno virtualizado que pueda ser adaptado en un ambiente académico.

Realizar pruebas de funcionamiento en un ambiente controlado con la ejecución de diversos ataques comúnmente generados en una red.

1.4. Alcance

El presente proyecto tiene como alcance el diseño de una infraestructura para el aprendizaje de Seguridad Informática (ataques) basada en un Honeypot de alta interacción, con el uso de software libre y herramientas (Open Source y Freeware) necesarias para la captura, control y análisis de información.

Para ello, se expone previamente un breve estado del arte de la situación actual de los Honeypots y su aplicabilidad en la Seguridad Informática, mismo que contemplará temáticas como: aspectos generales sobre la seguridad de la información, Seguridad Informática, Honeypots y Honeynets, y el aporte que dan para contrarrestar vulnerabilidades en una red; además de su funcionamiento, servicios y herramientas que pueden ejecutar.

Dentro del diseño se incluye requerimientos tanto en hardware como en software para el dimensionamiento e implementación de un Honeypot virtual de alta interacción en un ambiente de laboratorio, así como, el software y las herramientas libres que lo conformarán; mismas que ayudan al análisis, monitoreo y captura de datos. Además, se realizará un análisis de los servicios más habituales a ser vulnerados en una red de datos, con el objetivo de determinar los tipos de servicios que deberán ser ejecutados por el Honeypot. Con los requerimientos establecidos se comprobará la disponibilidad de hardware dentro del data center de la Facultad de Ingeniería en Ciencias Aplicadas para el levantamiento de las instancias, que, a su vez, ayudarán a realizar pruebas de funcionamiento del sistema con la ayuda de softwares o plataformas de virtualización flexibles en su aplicación, que permitan establecer cambios en infraestructura para la simulación de diferentes topologías de red en ambientes controlados.

Finalmente se propone realizar tres manuales de usuario, que servirán como guía práctica de laboratorio con los procedimientos para la ejecución, verificación de ataques y posibles soluciones para la mitigación de los mismos. El implementar guías de laboratorio, permitirá comprobar la eficiencia del sistema a través de la presencia de irrupciones informáticas; y a su vez, permita en los estudiantes consolidar los conocimientos teóricos/prácticos en Seguridad Informática, fortaleciendo la asignatura de Seguridad en Redes.

1.5. Justificación

Los ataques informáticos continúan subiendo a niveles récord alrededor del mundo, es así, que solo en Latinoamérica ha existido un incremento del 60% desde mediados del año 2017 y lo que va del año 2018 con respecto al periodo anterior, equivalente a una medida de 9 ataques por segundo; donde Brasil, Colombia, Bolivia y Venezuela son los países que más se han visto afectados o han sufrido este tipo de vulnerabilidades informáticas, de las cuales en su mayoría han sido orientadas al robo de dinero (EL COMERCIO, 2018).

En el Ecuador, el tipo de ataque más frecuente a ser utilizado es el phishing. El phishing es uno de los métodos más ejecutados por parte de los ciberdelincuentes para la estafa, obteniendo información confidencial de manera fraudulenta, como contraseñas, datos de tarjetas de crédito, números de cuentas bancarias, entre otros (Salazar, 2018). De acuerdo con Kaspersky, Ecuador registra un 5.7% de ataques phishing por debajo de Brasil con un 12.3% y Argentina con 7.5% a nivel de Latinoamérica (La Hora, 2017).

La ciberseguridad es un campo profesional que se encuentra constantemente en evolución, por lo que requiere profesionales avanzados para garantizar la seguridad cibernética en el ámbito empresarial. Según el Instituto Superior de Ciberseguridad, se estima que la demanda laboral para analistas de seguridad cibernética aumente en un 30% a nivel mundial en los próximos años, asegurando un empleo estable de al menos 30 años (ISC, 2018).

Por consiguiente, es fundamental mejorar las competencias en los estudiantes con respecto a la seguridad de la información dentro de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones en la Universidad Técnica del Norte. Por lo que, se propone crear un ambiente de aprendizaje que cumpla con características para el buen manejo y estudio de ataques informáticos basado en Honeypots de alta interacción. Plataforma que dotará a los estudiantes conocimientos y criterios para crear metodologías mucho más eficientes o aplicar contramedidas que ayuden el mejoramiento de la seguridad de la información.

CAPÍTULO II

FUNDAMENTACIÓN TEÓRICA

El presente capítulo corresponde al sustento bibliográfico en el cual se abordan aspectos básicos de la Seguridad de la Información, Seguridad Informática, ataques informáticos, Honeypots y su aplicación en la Seguridad Informática, así como, estudios relacionados al presente proyecto.

2.1. Seguridad de la Información

ISOTools. (2015) menciona a la Seguridad de la Información como un conjunto de técnicas y medidas que brinden, confidencialidad, integridad y disponibilidad a la información o datos importantes que se manejen dentro de una empresa u organización, independientemente de los formatos en los que estos se encuentren, es decir, sean de tipo electrónicos, en papel, audio, video, entre otros.

Los conceptos: Confidencialidad, Integridad y Disponibilidad (Confidentiality, Integrity and Availability), hacen referencia al "Triángulo C.I.A." o "Triada C.I.A." (Figura 1) por sus siglas en inglés. El modelo C.I.A. es una política de los sistemas de seguridad que caracteriza a la Seguridad de la Información por garantizar la protección de el o los usuarios desde sus inicios (Mejía, 2018).



Figura 1. Triángulo de C.I.A Fuente: (Martínez, 2018)

Confidencialidad: Asegura que la información sea accesible únicamente por entidades u organizaciones autorizadas, y al ser un recurso valioso, debe mantenerse en secreto para evitar un uso indebido (Mejía, 2018). Existen dos servicios en los que la confidencialidad se divide:

- **Confidencialidad de contenido:** Se encarga de que la información no pueda ser leída o modificada sin autorización alguna.
- Confidencialidad de flujo de mensajes: Se encarga de que la información no sea interceptada por terceros mientras se encuentran en comunicación las entidades autorizadas.

Integridad: Asegura que la información no sea modificada por entidades no autorizadas y que la secuencia de los datos se mantenga durante la transmisión de dicha información. La modificación incluye a la escritura, cambio, creación, borrado, inserción y supresión de datos en los mensajes transmitidos (Mejía, 2018).

Disponibilidad: Se encarga de que los recursos de un sistema estén disponibles solamente a las entidades autorizadas que lo soliciten y las veces que sea necesario. La disponibilidad hace referencia al tiempo que se necesite para obtener la información, sin asegurar que la información transmitida sea o no correcta (Mejía, 2018), La falta de disponibilidad puede manifestarse de dos formas:

- Denegación o repudio del servicio debido a la falta de prestación del mismo, sea por parte del prestador del servicio o por parte del solicitante del servicio (congestión de líneas en la red, falta de prestaciones en los equipos, entre otros.
- Pérdida de servicios en los recursos de información a causas de catástrofes naturales o por fallos en los equipos, averías, entre otros.

Adicional a las concepciones expuestas anteriormente, León & Bonilla. (2017) exponen que la Seguridad de la Información maneja otros conceptos como: Autenticación, No Repudio y Control de Acceso.

Autenticación: Se encarga de la identificación correcta del origen de la información, datos o mensajes, de manera que asegure que la entidad no sea falsa.

No Repudio: Ofrece participación y protección a las entidades en un proceso de comunicación. Entre los servicios de no repudio se encuentran los siguientes:

- No repudio de origen: Proporciona pruebas del origen de los datos, protege al receptor de que el emisor niegue haber enviado un paquete de datos.
- No repudio de envío: Proporciona pruebas del envío de datos, previene al receptor de cualquier denegación falsa al recibir datos.

- No repudio de presentación: Proporciona pruebas de presentación en los datos, protege contra cualquier intento de negar que los datos han sido transportados.
- No repudio de transporte: Proporciona pruebas del transporte de datos, protege cualquier intento de que los datos hayan sido transportados.
- No repudio de recepción: Proporciona pruebas de la recepción de datos, protege al emisor de que el receptor niegue haber recibido los datos.

Control de Acceso: Se presenta cuando nace la necesidad de restringir o limitar el acceso a los recursos de los sistemas internos a usuarios no autorizados. Los recursos, los usuarios y la información se pueden clasificar al asignarse diferentes niveles de seguridad, de manera que solo los usuarios autorizados para cierto nivel puedan acceder a todos los recursos disponibles.

2.2. Seguridad Informática

Se puede definir a la Seguridad Informática como una disciplina que se encarga de prevenir y detectar el uso no autorizado a un sistema informático, con la finalidad de proteger la integridad y la privacidad de la información almacenada en dicho sistema; esto implica al proceso de acceder a los recursos informáticos con intenciones maliciosas o incluso a la posibilidad de acceder a ellos por accidente (Universidad Internacional de Valencia, 2018).

Cuando se habla de Seguridad Informática, es necesario considerar otro tipo de aspectos, entre ellos: el cumplimiento de las regulaciones legales a cada sector u organizaciones dependiendo del marco legal de cada país, registro del uso de servicios de un sistema informático, control de acceso a los servicios que ofrece la información almacenada en sistema informático, entre otros (León & Bonilla, 2017).

2.2.1. Objetivos de la Seguridad Informática

Entre los principales objetivos de la Seguridad Informática, León & Bonilla. (2017) destacan los siguientes:

- Proteger los recursos de los sistemas informáticos, priorizando la protección a la información, abarcando también los equipos, infraestructura, el uso de aplicaciones, entre otros.
- Garantizar una adecuada utilización de los recursos y aplicaciones del sistema.
- Minimizar las pérdidas y conseguir una adecuada recuperación del sistema en caso de un incidente de seguridad.
- Dar cumplimiento al marco legal y los requisitos impuestos en los contratos.

2.2.2. Misión de la Seguridad Informática

La misión de la Seguridad Informática se puede plantear como una serie de actividades específicas que permitan a una organización alcanzar los objetivos de la seguridad. Entre las más importantes León & Bonilla. (2017) mencionan:

• El desarrollo y la implementación de políticas de seguridad que se relacionen directamente con las actividades reales en una organización.

- Mejora constante de los sistemas de seguridad por medio de monitoreo y análisis, así como también la actualización y adquisición de nuevas tecnologías.
- Minimizar los riesgos detectando los posibles problemas y amenazas a la seguridad.
- Capacitar al personal encargado de la seguridad del sistema, con la finalidad de tener conocimientos actualizados y que a su vez estos permitan desempeñar de manera eficiente su labor.
- Concienciar a los usuarios del sistema informático respecto a la importancia de las políticas de seguridad impuestas.

Se presenta una breve descripción de los elementos (Figura 2) considerados importantes por MAGERIT. (2012) para el estudio de la Seguridad en Sistemas Informáticos:

- Activos: Recursos del sistema de información necesarios para el buen funcionamiento de la organización y sus objetivos propuestos.
- Amenazas: Eventos que pueden desencadenar un incidente en el sistema de una organización, produciendo daños materiales o pérdidas de información en sus activos.
- Vulnerabilidad de un activo: Posibilidad de ocurrencia de una amenaza sobre dicho activo.
- Impacto de un activo: Consecuencia de la materialización de una amenaza.
- **Riesgo:** Posibilidad de un impacto determinado en un activo, en un dominio o en toda la organización.

- Servicio de salvaguarda: Acción que reduce el riesgo de una amenaza.
- Mecanismo de salvaguarda: Procedimiento, dispositivos físicos o lógicos, que reducen el riesgo.



Figura 2. Mecanismos de Salvaguarda. Fuente: (MAGERIT, 2012)

2.2.3. Ataques Informáticos

Se puede definir como ataques informáticos a todas aquellas acciones que supongan una violación de la seguridad y afecten principalmente a la confidencialidad, integridad o disponibilidad de un sistema informático en una entidad u organización (Maltamir, 2009).

Rondón clasifica estas acciones según los efectos que causan los ataques informáticos y los cataloga en cuatro tipos.

2.2.3.1. Ataques de interrupción

Este se considera un ataque contra la disponibilidad. Los recursos del sistema son destruidos o se vuelven no disponibles, los dispositivos pueden sufrir daños hasta al punto de quedar inoperables. Es uno de los métodos de ataques más antiguos, hacen uso del servicio o comando "ping" para el envío de paquetes incompletos, fragmentados o demasiado complicados o grandes para su desfragmentación (Rondón, 2014).

2.2.3.2. Ataques de intercepción

Éste ataque atenta contra de la confidencialidad. Una identidad no autorizada consigue el acceso a recursos de un sistema, obtiene datos mediante el empleo de programas o copia ilícita de archivos, o bien de la lectura de paquetes de datos que desvelen la identidad de uno o más usuarios a base de engaños. Se destaca el Phishing como uno de los ataques más utilizados dentro de esta categoría (Rondón, 2014).

2.2.3.3. Ataques de modificación

Es un ataque que atenta contra la integridad. Una entidad no autorizada no solo consigue acceder a los recursos del sistema, sino que también tiene la capacidad de manipularlos. Un ejemplo de estos ataques es la modificación de cualquier tipo de archivos de datos o la modificación de programas a través del uso de virus o troyanos, lo hacen con la finalidad de que los programas cumplan con funcionalidades distintas a los que fueron propuestos y modificar el contenido de información que se esté siendo transmitido por la red (Rondón, 2014).

2.2.3.4. Ataques de fabricación o suplantación

Este taque se considera un atentado contra la autenticidad. Un ente no autorizado inserta diversos objetos adulterados en un sistema como: inserción de mensajes falsos en una red, añadir o modificar datos en archivos o programas, la inyección de código en una web, entre otros. Con la finalidad de suplantar la identidad y a su vez esto le permita la escucha o monitorización de la información mientras ésta se encuentra en transmisión (Rondón, 2014).

2.2.4. Tipos de Seguridad

Según Yañez. (2017) la Seguridad Informática se la puede clasificar en al menos dos criterios diferentes. Si se refiere a la seguridad necesaria para el correcto funcionamiento de una organización y la protección de sus recursos, se denomina seguridad física y lógica, en cambio, si el criterio a tomar se ejecuta al momento en el cual la seguridad se está empleando, se denomina seguridad activa y pasiva.

2.2.4.1. Seguridad física y lógica

Este tipo de seguridad hace referencia al recurso a proteger. Yañez describe a la seguridad física y lógica de la siguiente manera:

• Seguridad física: Se refiere a la protección de todos los elementos de una infraestructura de red de posibles desastres de agentes externos como: terremotos, incendios, inundaciones; además de, robos, problemas eléctricos, entre otros (Yañez, 2017).

• Seguridad lógica: Protege a los entornos de software contenidos en los equipos físico y se complementa con la seguridad física aplicando antivirus, encriptando datos u otros mecanismos de protección que permitan asegurar buen recaudo de la información de usuarios en la red (Yañez, 2017).

2.2.4.2. Seguridad activa y pasiva

Esta seguridad funciona constantemente en conjunto con las medidas de seguridad establecidas por la empresa para proteger a un sistema mientras se encuentra operativo. Yañez las describe de la seguridad activa y pasiva de la siguiente manera:

- Seguridad activa: Previene y evita daños en los sistemas informáticos de hardware y de software. Habitualmente las amenazas son contrarrestadas con antivirus, control de acceso, encriptación, entre otros (Yañez, 2017).
- Seguridad pasiva: Entra en funcionamiento cuando las medidas de seguridad activa no han sido suficientes para contener una amenaza. Habitualmente se considera a la seguridad pasiva a la recuperación de datos mediante copias de seguridad generadas en la seguridad activa (Yañez, 2017).

2.3. Honeypots

Un Honeypot es un sistema diseñado específicamente para analizar el comportamiento de los hackers, además de las herramientas, armas o metodologías que estos emplean para intentar entrar en un sistema, con el objetivo de alterar, copiar, o incluso destruir en su totalidad sus datos. Pueden constar de diversas aplicaciones, entre

ellas, herramientas para la captura de intrusos o herramientas que ayuden a aprender cómo actúan los atacantes sin que ellos sepan que están siendo vigilados (Hernández López & Lerma Reséndez, 2007).

Los Honeypots en su forma más básica son considerados como falsos servidores, posicionados estratégicamente en una red a prueba, estos son alimentados con información falsa disfrazada como información de naturaleza confidencial haciéndola parecer valiosa. Estos servidores son configurados de manera que sean difíciles, pero más no imposibles de ser penetrados por un atacante informático, exponiéndolos deliberadamente y haciéndolos atractivos para los hackers (Hernández López & Lerma Reséndez, 2007). Por último, los servidores son implementados con herramientas de monitoreo y rastreo de información, las cuales ayudan al registro de la actividad, movimientos y rastros de un intruso de forma detallada.

Se muestran algunas de las funciones principales de un Honeypot:

- Capturar virus para su posterior estudio.
- Desviar la atención del atacante de la red real, evitando que se comprometan los principales recursos de información.
- Conocer nuevas vulnerabilidades y riesgos de los sistemas de red en operación que no se encuentren debidamente documentados.
- Formar perfiles de los atacantes y sus métodos de ataque, para construir archivos de criminalidad basado en su modus operandi.

2.3.1. Prevención de ataques basados en Honeypots

Los Honeypots pueden ayudar a la prevención de ataques de diversas formas, León & Bonilla las clasifican en cuatro:

2.3.1.1. Defensa contra ataques automatizados

Estos ataques se basan en herramientas que aleatoriamente rastrean redes en busca de sistemas vulnerables. Uno de los métodos más utilizados para la protección de estos ataques es bajando la velocidad de su rastreo. Los "Sticky Honeypots" son soluciones que monitorean el espacio IP no utilizado, estos Honeypots disminuyen la velocidad del ataque con la finalidad de tener al atacante en un estado de espera continúa utilizando una variedad de trucos (León & Bonilla, 2017).

2.3.1.2. Protección contra intrusos humanos

La idea de esta contramedida es confundir al atacante mientras pierde tiempo y recursos al interactuar con el Honeypot, cuando este proceso es llevado a cabo, se detecta la actividad del atacante y se tiene tiempo para disuadir el ataque. A este concepto se lo conoce como disuasión o engaño (León & Bonilla, 2017).

2.3.1.3. Métodos de detección precisa

La detección es una tarea difícil de llevar a cabo. Las tecnologías como los Sistemas de Detección de Intrusos y sistemas de logueo han sido deficientes por diversas razones: generan cantidades excesivas de información, porcentajes grandes de falsos positivos (falsas alarmas), no cuentan con la habilidad de trabajar en entornos IPv6 y con la capacidad de detectar nuevos ataques. Los Honeypots son excelentes para la detección, solventan muchos de los problemas de la detección clásica: reduciendo falsos positivos, capturan datos de gran importancia como ataques desconocidos y nuevos métodos de explotación de vulnerabilidades (zero-days) y trabajan en entornos Ipv6 (León & Bonilla, 2017).

2.3.1.4. Labor Ciber-Forense

Una vez que los servidores de un sistema fueron comprometidos ilegalmente, es necesario que inmediatamente el administrador proceda a realizar un análisis forense en el sistema comprometido con la finalidad de realizar un control de los daños causados por parte del atacante. Sin embargo, esto acarrea algunos problemas: los sistemas comprometidos de una red no pueden ser desconectados y la información generada por la intrusión es demasiado extensa, lo que dificulta determinar lo que hizo el atacante dentro del sistema. Los Honeypots pueden ayudar a solventar estos problemas, ya que son herramientas dedicadas al análisis de incidencias y a su vez pueden ser fáciles de sacar de una red operativa para un análisis forense completo, sin afectar o causar un impacto en las labores diarias de una empresa (León & Bonilla, 2017).

2.3.2. Clasificación de los Honeypots

Los Honeypots pueden clasificarse de acuerdo a dos criterios: según su ambiente de implementación o según su nivel de interacción. Estos criterios ayudan a entender su utilización y operación al momento de realizar la implementación de uno de ellos dentro de una infraestructura de red de datos (Arenas & López, 2013).

2.3.2.1. Según su ambiente de implementación

Arenas & López definen dos tipos de Honeypots bajo esta categoría: Honeypots de Producción y Honeypots de Investigación.

Honeypots de producción: Principalmente diseñados para la defensa y seguridad de las redes y no para recoger información respecto a las actividades de Hacking, se implementan de manera colateral a las redes de datos o en ambientes reales y se lo utiliza para la protección de las organizaciones. Este tipo de Honeypots están sujetos a constantes ataques (Arenas & López, 2013).

Honeypots de Investigación: Implementados con el objetivo de recolectar información sobre las acciones de los atacantes, por lo general son administrados por organizaciones educativas sin fines de lucro u organizaciones de investigación y se los emplea para tener una visión más clara respecto a las operaciones, estrategias y motivos de ataques. Su principal objetivo es identificar amenazas y encontrar el modo de tratar con estas de una manera eficiente (Arenas & López, 2013).

2.3.2.2. Según su nivel de interacción

Por otra parte, Arenas & López clasifican a los Honeypots según su nivel de interacción:

Honeypots de Interacción Baja: Trabajan emulando servicios y sistemas operativos. La actividad del atacante se encuentra limitada al nivel de emulación. La ventaja de un Honeypot de Baja Interacción reside principalmente en su simplicidad, ya que estos tienden a ser fáciles de utilizar (Arenas & López, 2013).

Por lo general, el proceso de implementación de un Honeypot de Baja Interacción consiste en instalar un software de emulación en sistema operativo, se elige el sistema operativo y el servicio que va a emular, se establece una estrategia de monitoreo dejando que el programa opere por sí solo. Este proceso, de naturaleza similar al "plug and play", hace que la utilización de este tipo de Honeypots sea extremadamente sencilla. Los servicios emulados mitigan el riesgo de penetración, conteniendo la actividad del intruso e impidiendo el acceso al sistema operativo real (Arenas & López, 2013).

Honeypots de Interacción Alta: Utilizan sistemas operativos y aplicaciones montadas en hardware real sin la ayuda de software de emulación. Este tipo de Honeypots pueden capturar y analizar grandes cantidades de información debido a que los atacantes se encuentran interactuando con un sistema real, ya que se encuentran con servicios, aplicaciones y bancos de información que pueden servir como un blanco potencial para aquellos servicios que se desea o se quiere comprometer (Arenas & López, 2013)

Los Honeypots de interacción alta no asumen responsabilidades respecto al comportamiento que tendrá el atacante, ya que estos incrementan el riesgo de que el intruso pueda utilizar dichos sistemas como entradas y ejecutar ataques internos hacia otros sistemas reales de la red (Arenas & López, 2013).

2.3.3. Ubicación

La ubicación de los Honeypots ha generado una gran controversia en la comunidad de profesionales dedicados a la Seguridad Informática, ya que, una ubicación de difícil acceso podría eliminar gran parte de su atractivo hacia atacantes con mucho potencial. Por otro lado, un atacante experimentado evitará todo contacto con este tipo de sistemas si su ubicación es demasiado obvia o artificial (Estrella Quijije, 2011).

La ubicación de los Honeypots dependerá principalmente de los requerimientos, objetivos y fines que persiga una organización. Es por ello que, manejan diferentes opciones como sugerencia para la ubicación de un Honeypot, como antes del Firewall, después y en desmilitarizada (Estrella Quijije, 2011).

2.3.3.1. Honeypot antes del Firewall

Esta ubicación es la que menos peligro representa a la red (Figura 3), ya que, al encontrarse fuera de la zona protegida por el Firewall, el Honeypot puede ser atacado sin ningún tipo de riesgos para el resto de la red (Estrella Quijije, 2011).



Figura 3. Ubicación de un Honeypot antes del Firewall. Fuente: (Estrella Quijije, 2011).

2.3.3.2. Honeypot después del Firewall

Esta ubicación (Figura 4) permite la detección de ataques internos, ya que le acceso al Honeypot está dirigida por las reglas de filtrado del Firewall (Estrella Quijije, 2011).


Figura 4. Ubicación de un Honeypot después del Firewall. Fuente: (Estrella Quijije, 2011).

2.3.3.3. Honeypot en la zona desmilitarizada

Esta ubicación es una de las mejores, permite detectar ataques externos e internos apoyándose en las configuraciones del sistema del Firewall (Figura 5) y ayuda a eliminar las alarmas de los sistemas internos de seguridad (Estrella Quijije, 2011).



Figura 5. Ubicación de un Honeypot en la zona desmilitarizada. Fuente: (Estrella Quijije, 2011).

2.3.4. Ventajas y desventajas de los Honeypots

Las principales ventajas y características que pueden ofrecer lo sistemas basados en Honeypots según León & Bonilla son:

- No necesita arquitecturas complejas o varios ordenadores centralizados para su funcionamiento, un ordenador cualquiera conectado a la red puede realizar este trabajo. Los recursos que necesita son mínimos, ya que no consume ni ancho de banda, memoria o CPU extra a diferencia de otros sistemas de seguridad (León & Bonilla, 2017).
- El volumen de datos que generan es pequeño y de muy alto valor, a diferencia de los sistemas clásicos de seguridad como los Firewalls o IDS que generan cientos de megas en ficheros de logs con todo tipo de información innecesaria (León & Bonilla, 2017).
- Los Honeypots son ordenadores que sirven tanto para detectar ataques externos como internos. De esta forma permiten revelar cualquier acceso, ataque o configuraciones erróneas en un sistema, evitando que existan falsos positivos (León & Bonilla, 2017).

Todo sistema tiene sus limitaciones o contrapartidas, y los Honeypots no son la excepción, por ello, sus principales inconvenientes de acuerdo con León & Bonilla son:

- Al ser elementos totalmente pasivos, es necesario que sean interactuados por un atacante para cumplir su propósito, caso contrario se convierten en elementos sin ningún tipo de servicio o función (León & Bonilla, 2017).
- Si no se realiza una correcta configuración y el entorno en el cual va a ser implementado no está lo suficientemente controlado, puede utilizarse como fuente de ataques hacia otras redes debido a la atracción que ejerce sobre posibles atacantes (León & Bonilla, 2017).

 Consumen como mínimo una dirección IP. Este inconveniente es imperceptible, ya que lo más ideal es establecer una dirección IP del rango de direcciones libres (León & Bonilla, 2017).

2.4. Honeynets

Una Honeynet básicamente es un conjunto de Honeypots, y puede ser considerada como un Honeypot de alta interacción con sistemas operativos y servicios que tienen la capacidad de interactuar directamente con el atacante, constituyéndose un sistema completamente funcional (Quinchaguano, 2016).

Una Honeynet refleja un entorno de red productivo, ya que puede contener varios servicios (Web, correo electrónico, base de datos, FTP, etc.), equipos de conectividad (routers) y sistemas operativos (Windows o Linux), convirtiéndola en un verdadero potencial para la captura y análisis de información con respecto a los métodos o recursos utilizados por la comunidad Blackhat para cometer ataques informáticos (Vinueza, 2012).

2.4.1. Requerimientos de las Honeynets

Para la construcción de una Honeynet se requiere de tres componentes imprescindibles, Vinueza los describe a continuación:

• **Control de datos:** Supone la contención de la actividad, es decir, para evitar que un atacante utilice una Honeynet como medio para comprometer otros sistemas en la red en producción, es necesario asegurar el control de flujo de datos, de manera que se le permita en cierto grado la libertad para

atacar, aunque esto conlleve un nivel de riesgo mayor. Los mecanismos de seguridad por capas son una manera efectiva de mantener un control de flujo en los datos, ejemplo de ello: contar con varias conexiones de salida, restricciones en el ancho de banda o puertas de enlace para la prevención de intrusiones. La combinación de varios de estos métodos ayudará a proteger a la red de un punto único de fallo (Vinueza, 2012).

- Captura de datos: Consiste en la supervisión, seguimiento y el registro de todas las actividades de una amenaza dentro de la Honeynet para un análisis posterior y aprender de las herramientas, tácticas o motivos de un atacante. De la misma forma que en control de datos, es imprescindible la combinación de múltiples mecanismos para la captura de estas actividades (Vinueza, 2012).
- Análisis de datos: Es la capacidad de convertir todos los datos almacenados en información útil para la detección de patrones y tipos de ataques. De acuerdo a las necesidades de cada organización se crean metodologías que ayuden a la mitigación de los mismos (Vinueza, 2012).

2.4.2. Tipos de arquitecturas

La tecnología de las Honeynets ha ido evolucionando continuamente. Según el tipo de recurso a emplearse, el modo captura, control y análisis de datos, Vinueza distingue tres clases de arquitecturas o generaciones:

2.4.2.1. Primera generación (GEN I)

Se desarrolló en 1999 por The Honeynet Project. Esta arquitectura incorpora una forma sencilla de control y captura de datos, simula un ambiente real y permite una recopilación máxima de las actividades efectuadas por parte de los atacantes. Como se observa en la Figura 6, una Honeynet de primera generación requiere de dos interfaces de red en su puerta de enlace, un que conecta hacia la red externa, y la otra hacia la red interna, constituida por varios Honeypots. Un Firewall de tres capas realiza las actividades de control y captura de datos, y a su vez actúa como una puerta de enlace traduciendo direcciones de red (NAT). Una desventaja de esta arquitectura es el hecho de que puede ser fácilmente detectada por intrusos con conocimientos avanzados (Vinueza, 2012).



Figura 6. Honeynet de Primera Generación (GEN I) Fuente: (Vinueza, 2012)

2.4.2.2. Segunda generación (GEN II)

Surge en el año 2002 corrigiendo los problemas detectados en la primera generación de Honeynets. Incorpora mecanismos de control y captura de datos en un solo dispositivo de capa dos que trabaja en modo puente, se lo conoce como Honeywall, no modifica o altera los paquetes de red mientras se procesan, ni reduce el tiempo de vida (TTL), de modo que es imperceptible por los intrusos (Vinueza, 2012).

La segunda generación de Honeynets brinda un mayor control de conexiones hacia los Honeypots, ya que no se limita a una cantidad máxima de conexiones salientes posibles a diferencia de la arquitectura de primera generación, por lo que provee un alto nivel de interacción con usuarios malintencionados. Además, lo servicios no son emulados, puesto que su ejecución es en sistemas operativos y aplicaciones reales (Vinueza, 2012).

Esta arquitectura (Figura 7) reduce complejidad en el proceso de instalación, asegura y administra la captura de datos independientemente del medio de comunicación (SSL, SSH o IPSEC).



Figura 7. Honeynet de Segunda Generación (GEN II) Fuente: (Vinueza, 2012)

2.4.2.3. Tercera generación (GEN III)

La tercera generación de las Honeynets aparece en el año 2005. Posee la misma arquitectura de la segunda generación, pero experimenta mejoras en cuanto a la capacidad de gestionar y analizar los datos. Introduce una herramienta o software Open Source (Honeywall Roo) de fácil implementación, integrando funciones de control, captura y análisis de datos en la misma. Se considera ya una solución de producción y se orienta a la investigación académica, además de facilitar la instalación y mantenimiento de una Honeynet de tercera generación (Vinueza, 2012).

Este software contiene un interfaz web (Walleye) que permite visualizar y administrar los datos capturados, permitiendo la configuración de varios usuarios, y de acuerdo al perfil de cada uno, podrán modificar la configuración y visualizar solamente los datos a conveniencia de cada uno de los mismos (Vinueza, 2012).

2.4.3. Honeynets virtuales

Las Honeynets virtuales son una solución que permiten la implementación de Honeynets completas en un ambiente virtual. Este tipo de tecnologías soportan las arquitecturas de GEN I, GEN II y GEN III, y se pueden desarrollar utilizando diversas plataformas o herramientas de virtualización. Quinchaguano clasifica a las Honeynets virtuales en dos tipos:

2.4.3.1. Honeynets virtuales autocontenidas

Son aquellas que emplean únicamente una maquina física para la ejecución de toda la Honeynet. Los sistemas contenidos dentro de ellas operan de manera independiente (Quinchaguano, 2016). Se mencionan algunas ventajas y desventajas de usar este tipo de Honeynets:

Ventajas

- Poseen portabilidad ya que se pueden desplegar facilitando el transporte de la Honeynet a otro sitio de análisis.
- Se conectan a una red de producción sin realizar mayores cambios en la infraestructura y su configuración.
- Necesitan de un solo equipo físico y ahorran espacio físico en un centro de datos.

Desventajas

- Si el equipo físico falla, toda la arquitectura de la Honeynet alojada quedará fuera de servicio.
- El equipo en el cual se encuentre alojada la Honeynet debe ser de alto desempeño, ya que el uso de procesamiento y memoria del mismo dependerá da la cantidad de servicios y configuraciones que se haga sobre ellos.
- Existe la posibilidad de que el atacante se apodere de partes del equipo físico. Esto dependerá de la seguridad que se emplee en el software de virtualización.
- Existen limitaciones al instalar o emular algunos tipos de software, ejemplo de ello los IOS de CISCO.

2.4.3.2. Honeynets virtuales híbridas

Combinan elementos físicos y virtuales. El Honeywall efectúa el control, captura y análisis de los datos en un sistema aislado, y los Honeypots se configuran dentro de un solo equipo con un software de virtualización (Quinchaguano, 2016). Entre las ventajas de esta implementación se tiene:

- Son más seguras, mientras que en las Honeynets autocontenidas el atacante puede hacerse con el control del módulo del sistema (Firewall), en la implantación híbrida el atacante solo obtendrá el control sobre los Honeypots.
- Es flexible, al tener una sola máquina para la instalación de los Honeypots, es posible añadirlos o eliminarlos a conveniencia sin implicar la actividad de la Honeynet. Si un Honeypot es afectado, simplemente se accede a una copia del mismo y se lo vuelve a implementar.

La Tabla 1 describe un resumen de las ventajas y desventajas entre los tipos de Honeynets virtuales. Tabla 1 Tabla comparativa entre los tipos de Honeynets virtuales.

HONEYNET VIRTUAL AUTOCONTENIDA	HONEYNET VIRTUAL HÍBRIDA
Portable	Poca movilidad
Disminuye la seguridad al compartir el hardware entre los sistemas	Aumenta la seguridad al tener control de los sistemas o hardware por separado
Son flexibles al permitir instalar o eliminar con facilidad Honeypots	Limitaciones en hardware para la instalación de varios Honeypots o servicios
Bajo costo	Costo elevado
Ahorro de espacio y energía	Necesita más espacio y consume más energía
El equipo físico utilizado debe ser de alto desempeño	Los equipos usados no requieren de capacidades con alto desempeño

Fuente: (Quinchaguano, 2016)

2.5. Estudios relacionados al proyecto

Lance Spitzner, experto en seguridad y analista informático, a comienzos del año 2000 construyó una red de seis computadores. Esta red fue diseñada con el objetivo de estudiar el comportamiento y las actuaciones de los atacantes, siendo uno de los primeros investigadores en adoptar este tipo de ideas. Actualmente es uno de los mayores expertos en Honeypots, precursor del proyecto Honeynet en marcha desde 1999 y autor del libro "Honeypots: Tracking Hackers". Desde entonces, ha creado toda una comunidad de desarrolladores alrededor de honeynet.org ofreciendo diversas herramientas y consejos respecto a la Seguridad Informática (León & Bonilla, 2017).

Las Tabla 2 y 3 detallan estudios desarrollados en un entorno basado en Honeypots por diferentes instituciones académicas y gubernamentales, tanto nacionales como internacionales.

	ESTUDIOS NACIONALES REI	LACIONADOS AL PROYECTO	
IDENTIFICACIÓN	OBJETIVO	DESARROLLO	RESULTADOS
Vinueza Tatiana "Honeynet Virtual Híbrida en el entorno de red de la Universidad Técnica del Norte de la ciudad de Ibarra". Universidad Técnica del Norte Ecuador, 2012.	Diseñar e implementar una Honeynet Virtual Híbrida para detectar vulnerabilidades y ataques informáticos tanto internos como externos en la red de la Universidad Técnica del Norte.	Este trabajo se centra en la utilización de herramientas Open Source y Freeware para la creación de una Honeynet de tercera generación. La utilización de software libre proporciona al proyecto numerosas ventajas, entre ellas, sobresale la libertad de modificar las aplicaciones para adaptarlas a las necesidades específicas de la administración, la eliminación de costos en mantenimiento y adquisición de equipos.	La implementación de la Honeynet Virtual Híbrida permitió determinar una gran cantidad de posibles ataques y vulnerabilidades en la red de la Universidad Técnica del Norte. De su análisis se concluye que, en su mayoría, se originan debido al uso inapropiado de los recursos de red por parte de los usuarios dando lugar a la propagación de diversos tipos de malware y otros tipos de intrusiones.
Torres Quezada Rebeca Soledad. "Implementar una red de Honeypots para detección y clasificación de intrusos mediante máquinas virtuales en el Ministerio de Defensa Nacional". Universidad de las Fuerzas Armadas ESPE. Ecuador, 2014.	Implementar una red de Honeypots para detección y clasificación de intrusos mediante máquinas virtuales en el Ministerio de Defensa Nacional.	Para la ejecución del proyecto, se realiza la instalación de una Honeynet virtual auto contenida de tercera generación, la cual contiene la implementación de tres Honeypots con sistemas operativos y servicios diferentes, presentando vulnerabilidades para la atracción de intrusos.	A través de la ejecución de pruebas de escaneo, fuerza bruta y denegación de servicios, se obtuvo como resultado la captura y registro de intrusiones en la red, lo que ayudó a establecer mejoras en los mecanismos de seguridad requeridos por parte del Ministerio de Defensa Nacional.

ESTUDIOS NACIONALES DEL ACIONADOS AL DROVECTO

ESTUDIOS INTERNACIONALES RELACIONADOS AL PROYECTO					
IDENTIFICACIÓN	OBJETIVO	DESARROLLO	RESULTADOS		
Trujillano Mayordomo Daniel. "Sistemas adaptativo de prevención de intrusos mediante Honeypots" Universidad Autónoma de Madrid. España, 2016	Analizar y estudiar los ataques de los Honeypots instalados para la creación automática y dinámica de reglas en el Iptables que permitan mejorar la seguridad en nuestro sistema informático.	En este proyecto se ha llevado a cabo la creación de una infraestructura que recoge información sobre los ataques sufridos por los Honeypots para su posterior procesamiento, creando reglas para Iptables de forma automática y dinámica que se incorporan en el sistema donde se encuentre instalada la infraestructura.	Las reglas creadas e incorporadas por la infraestructura son efectivas. Por tanto, hacen que la seguridad del sistema donde se instale aumente. Esto se debe a que los Honeypots al estar continuamente expuestos a ataques, hacen que la infraestructura detecte direcciones altamente peligrosas rápidamente, pudiendo así proteger el sistema antes de ser atacado.		
Fernández Gerardo y Nieto Ana. "Configuración de honeypots adaptativo para análisis de malware". Universidad de Málaga. España, 2017	Diseñar y desplegar una arquitectura mediante la configuración dinámica de Honeypots adaptativos para el análisis de malware.	Los Honeypots que se describen en este proyecto, se especializan en determinados protocolos y servicios orientados solo a la interacción con malware, el cual detecta patrones de búsqueda, ejecución explicita de código malware, reacciones sobre el sistema y la infección de estos.	La información generada en los Honeypots para reconocer ataques de malware, ayudan a mejorar soluciones de defensa como Firewalls, Sistemas de Detección y Prevención de Intrusos, incluyendo a servicios Proxy y DNS para evitar que usuarios ingresen a sitios maliciosos.		

CAPÍTULO III

DISEÑO

En este capítulo se analiza el estado actual de la infraestructura lógica y física de la Red de Datos de la Facultad de Ingeniería en Ciencias Aplicadas (FICA), con la finalidad de recopilar la información necesaria y obtener los requerimientos de software y hardware adecuados para el diseño del Honeypot de alta interacción.

3.1. Situación actual

La Facultad de Ingeniera en Ciencias Aplicadas (FICA) de la Universidad Técnica del Norte, cuenta con la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones (CITEL), carrera vigente de acuerdo con el rediseño realizado en el año 2016 con respecto a la antigua Carrera de Ingeniería en Electrónica y Redes de Comunicación (CIERCOM).

CITEL asume el reto de formar profesionales íntegros en varias disciplinas de la ingeniería, con conocimientos, habilidad, aptitudes y actitudes capaces de responder a las necesidades actuales y avances tecnológicos en la sociedad ecuatoriana. Así mismo, el Ingeniero en Telecomunicaciones de la Universidad Técnica del Norte se caracteriza por ser observador, analítico, con capacidad intelectual, creativa, investigativa, liderazgo e innovación, respetuoso de la legislación vigente y del medio ambiente; trabaja en equipos multidisciplinarios, enfocado al desarrollo e implementación de tecnología digital, hardware y software para comunicaciones y redes de alta velocidad. Además, se encarga de atender las necesidades de redes y conectividad, del diseño de soluciones tecnológicas de telecomunicaciones y de la toma de decisiones solidas con formación científica, técnica y humanística, permitiendo desenvolverse tanto en empresas privadas como en

organismos públicos que impulsen su participación y consolide sus valores de una sociedad sustentable.

Misión de la carrera

La Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones forma ingenieros competentes, críticos, humanistas, líderes y emprendedores con responsabilidad social; genera, fomenta y ejecuta procesos tecnológicos, de conocimientos científicos y de innovación; se vincula con la comunidad, con criterios de sustentabilidad para contribuir al desarrollo social, económico, cultural y ecológico de la región y del país (Universidad Técnica del Norte, 2020).

Visión de la carrea

La Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones, en el año 2020, será un referente regional y nacional en la formación de profesionales en el desarrollo de pensamiento, ciencia, tecnología, innovación y vinculación, con estándares de calidad internacional en todos sus procesos; será la respuesta académica a la demanda social y productiva que aporta a la transformación y la sustentabilidad (Universidad Técnica del Norte, 2020).

3.1.1. Descripción de la red

El espacio físico en el cual está instalado el Data Center se encuentra ubicado en la planta baja de la Facultad de Ingeniería en Ciencias Aplicadas (FICA), en la oficina de la secretaria de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones (CTEL). El espacio físico (Figura 8) cuenta con un área total de 8,55m². Este contiene tres racks, un UPS, dos tableros eléctricos, sistema de aire acondicionado y una cámara de seguridad. Aunque el Data Center se encuentra en la oficina CITEL, cuenta con una puerta de acceso independiente con sistema biométrico, permitiendo tener acceso permanente a los administradores o técnicos sin la necesidad de interrumpir las actividades de terceros (Guerro, 2019).



Fuente: (Guerro, 2019)

El equipamiento instalado en el rack uno de comunicaciones de la FICA, está configurado como punto de redundancia del anillo principal de fibra óptica interno de la Universidad Técnica del Norte, es decir que, de presentar inconvenientes en la red principal de la universidad (fallas de hardware, cortes en el medio de transmisión, entre otros), el equipamiento de red en el rack uno, inmediatamente pasa a ser el anexo de comunicaciones entre el Departamento de Desarrollo Tecnológico e Informático (DDTI) de la universidad y el resto de entidades de la red a través del anillo de fibra óptica secundario (Guerro, 2019).

En la Figura 9 se encuentra representada la topología de red de la Faculta de Ingeniería en Ciencias Aplicadas, el acceso a internet es proporcionado por el DDTI a través de un enlace de fibra óptica hasta el switch de core Catalyst 4506-E (equipo de frontera para red de datos FICA). La red inalámbrica FICA está conectada desde el switch de core Catalyst hasta el router de red inalámbrica MikroTik, quien se encarga de enrutar el tráfico a través de sus puertos al switch de capa 2 QPcom y a su vez replica el enlace proporcionado por el switch 3COM 4500G hacia los distintos puntos de acceso desplegados por el edificio FICA. El switch QPcom se encuentra conectado al servidor Radius, encargado de proporcionar acceso a la red inalámbrica FICA mediante la autenticación de credenciales.

La infraestructura virtual Proxmox (servidores PV) se conecta al switch 3COM 4500G, el cual replica la conexión recibida del router MikroTik hacia cada uno de los servidores albergados en dicha infraestructura, estos son: PV1, PV2, PV3 (servidores de rack) y Pv4 (servidor torre). También existe un enlace desde el switch de core hasta el switch LinkSys, este se encarga de proveer conexión a los sensores de temperatura instalados en los paneles del rack 2, cabe recalcar que a este switch se conectan tres servidores administrados independientemente por la Carrera de Ingeniería en Sistemas Informáticos y Computacionales (CISIC) de la FICA.

Los equipos correspondientes al switch 3COM 4500G y al router MikroTik son administrados internamente, a partir de estos se estructura la red, mientas que el switch de Core Catalyst 4506-E es administrado de forma externa. Los tres switches restantes: Lynksys, 3COM 3226 y QPcom, son dispositivos únicamente de capa 2, se los emplea para para ampliar la integración o conexión de todos los equipos de red, de tal manera que cada equipo cuenta con un puerto dedicado.



Figura 9. Topología de red de la Faculta de Ingeniería en Ciencias Aplicadas Fuente: (Guerro, 2019)

La infraestructura virtual Proxmox cuenta con cuatro nodos (servidores virtuales), estos están conectados a un switch físico (3COM 4500G) a través de enlaces troncales. Cada nodo PV1, PV2, PV3 a excepción de PV4 cuentan con cuatro tarjetas de red, además, todos los nodos cuentan con dos discos y están destinados para la instalación de Proxmox y el Storage Ceph. Para proporcionar conectividad entre las máquinas virtuales, cada nodo cuenta con la instalación de un software de switch virtual programable llamado Open vSwitch, este se encarga de reenviar el tráfico entre las diferentes máquinas virtuales en el mismo host físico, también ayuda en el reenvío del tráfico entre las máquinas virtuales y la red física.

El vSwitch es programado en el hipervisor, automatiza el despliegue de interfaces de acceso o troncales en los servidores virtuales permitiendo el tráfico entre las diferentes VLANs, y puede aplicar políticas de QoS para que la red virtual se integre o adapte sin complicaciones a la red física. En la Tabla 4 se muestra la distribución de las VLANs creadas en el switch administrable 3COM 4500G para organizar de mejor manera la red.

Tabla 4 Asignación de VLANs en el switch 3COM 4500G				
VLAN	DESCRIPCIÓN			
2	ENLACE_RED_ANTIGUA			
3	VLAN_SERV_PROXMOX			
4	VLAN_ILO_SERV_PROXMOX			
5	VLAN_SERV_VIRTUAL			
6	STORAGE_CEHP			
7	VLAN_WIFI_ADMIN			
100	TO_MIKROTIK			
	Fuente: (Guerro, 2019)			

En la Tabla 5 se muestra el direccionamiento IP asignado a cada una de las interfaces de los servidores Proxmox, la Tabla 3 también permite visualizar que se ha realizado un bonding a las cuatro interfaces de red de cada uno de los servidores Proxmox, esto permite que las tres interfaces puedan ser agrupadas en una sola (bond) garantizando que el servicio siempre se encuentre accesible a través de la red.

Tabla 5Direccionamiento IP de servidores Proxmox.

EQUIPO	IP	NIC		PUERTO	vSWITCH	VLAN	GATEWAY			
			eno1	GE 1/0/1	Trunk					
	10.0.0.1		eno2	GE 1/0/2	Trunk	2	10.0.0.054			
DUI	10.0.0.1	bond0	eno3	GE 1/0/3	Trunk	3	10.0.0.254			
PVI			eno4	GE 1/0/4	Trunk					
	10.0.1.1	iLO	С	GE 1/0/14	Access	4	10.0.2.254			
	10.0.3.1	CEH	ΗP	GE 1/0/17	Access	6	10.0.3.254			
			eno1	GE 1/0/5	Trunk					
	10.0.0.2	bond0	eno2	GE 1/0/6	Trunk	3	10.0.0.254			
PV2			eno3	GE 1/0/7	Trunk					
			eno4	GE 1/0/8	Trunk					
	10.0.1.2	iLO		GE 1/0/15	Access	4	10.0.2.254			
	10.0.3.2	CEH	ΗP	GE 1/0/18	Access	6	10.0.3.254			
			eno1	GE 1/0/9	Trunk					
		10.0.0	10.0.0.2	10000	1 10	eno2	GE 1/0/10	Trunk	2 10	10.0.0.254
DV/2	10.0.0.3	bondU	eno3	GE 1/0/11	Trunk	3	10.0.0.254			
PV3			eno4	GE 1/0/12	Trunk					
	10.0.1.3	iLO	С	GE 1/0/16	Access	4	10.0.2.254			
	10.0.3.3	CEH	ΗP	GE 1/0/19	Access	6	10.0.3.254			
DV 4	10.0.0.1	ETH	H1	GE 1/0/13	Trunk	3	10.0.254			
PV4	10.0.3.4	CEHP		GE 1/0/20	Access	6	10.0.3.254			

EL router MikroTik provee conectividad a la red inalámbrica FICA, encargándose de la gestión de los usuarios con acceso a internet y de la asignación del direccionamiento IP. La Tabla 6 muestra el direccionamiento IP configurado en cada una de las VLANs de la red interna FICA.

Tabla 6 Direccionamiento IP red interna FICA

	VLAN	EQUIPO	SUBRED	IP	GATEWAY	MÁSCARA
		OPINA		10.24.8.X		
M 226	M 226	Dspace		10.24.8.X		
3CO]		Reactivos		10.24.8.X		
	VLAN DDTI	Biométrico	10.24.8.0	10.24.8.X	10.24.8.254	255.255.255.0
s		CISIC 1		10.24.8.X		
inksy		CISIC 2		10.24.8.X		
Γ		Sensores		10.24.8.X		
		Migración				
	2	Servidores	10.0.4.0	10.0.4.X	10.0.4.254	255.255.255.0
		VLAN DDTI				
		PV1		10.0.0.1	10.0.0.254	255.255.255.0
	2	PV2	10.0.0.0	10.0.0.2		
	3	PV3		10.0.0.3		
		PV4		10.0.0.4		
		iLO PV1		10.0.1.1		
Ð	4	iLO PV2	10.0.1.0	10.0.1.2	10.0.1.254	255.255.255.0
1 4500		iLO PV3		10.0.1.3		
3CON	5	VM (Máquinas Virtuales)	10.0.2.0	10.0.2.X	10.0.2.254	255.255.255.0
		CEHP PV1		10.0.3.1		
	ć	CEHP PV2	10.0.2.0	10.0.3.2	10.0.3.254	255 255 255 0
	6	CEHP PV3	10.0.3.0	10.0.3.3		255.255.255.0
	CEHP PV4		10.0.3.4			
		Qpcom		192.168.35.X		
	7	Radius	192.168.35.0	192.168.35.X	192.168.35.1	255.255.255.0
		Aps		192.168.35.X		
	100	MikroTik	192.168.0.0	192.168.0.X	192.168.0.254	255.255.255.0

La Figura 9 también muestra cómo se encuentran distribuidos cada uno de los laboratorios de la Facultad de Ingeniería en Ciencias Aplicadas, cada uno de estos se encuentran conectados al switch de Core Catalyst 4506-E a través de un switch CISCO 2960:

- Laboratorio 1: La ubicación de este laboratorio se encuentra en la primera planta del edificio FICA, tiene 26 equipos conectados al switch de acceso, mismo que tiene 48 interfaces Fast Ethernet configurados en modo acceso a la VLAN de laboratorios y dos Gigabit Ethernet uno de estos configurado en modo troncal.
- Laboratorio 2: Este laboratorio se encuentra situado de igual manera en la primera planta, cuenta con un switch de 48 interfaces Fast Ethernet en modo acceso a la VLAN de laboratorios y dos interfaces Gigabit Ethernet, de los cuales uno está configurado en modo troncal. Además, posee 20 equipos conectados al mismo.
- Laboratorio 3: Este laboratorio tiene dos switches de acceso y se encuentra ubicado en la primera planta del edificio FICA, uno cuenta con 48 interfaces Fast Ethernet configurados en modo acceso a la VLAN de laboratorios y dos interfaces Gigabit Ethernet en modo troncal, a este switch se encuentran conectados 30 equipos. El segundo switch tiente 24 interfaces Fast Ethernet configurados en modo acceso a la VLAN financiero y dos interfaces Gigabit Ethernet configurados en modo troncal.
- Laboratorio 4: Este laboratorio cuenta con 20 conectados a un switch de acceso de 48 interfaces Fast Ethernet en modo acceso a la VLAN de laboratorios y dos interfaces Gigabit Ethernet configurados en modo troncales, además cuenta con un switch de acceso adicional de 24

interfaces Fast Ethernet en modo acceso a la VLAN de laboratorios y dos interfaces Gigabit Ethernet, uno de estos configurado en modo troncal. El laboratorio se encuentra ubicado en la primera planta del edificio FICA.

- Laboratorio 5: Cuenta con 30 equipos conectados a un switch de acceso de 24 interfaces Fast Ethernet en modo acceso a la VLAN de laboratorios y dos interfaces Gigabit Ethernet en modo troncales, además cuenta con un switch de acceso adicional de 24 interfaces Fast Ethernet en modo acceso a la VLAN de laboratorios y dos interfaces Gigabit Ethernet, uno de estos configurado en modo troncal. El laboratorio se encuentra ubicado en la segunda planta del edificio FICA
- Laboratorio 6: Se encuentra situado en la segunda planta del edificio, consta con un switch de 48 interfaces Fast Ethernet en modo acceso a la VLAN de laboratorios y posee 26 equipos conectados al mismo switch.
- Laboratorio 7: Este laboratorio se encuentra ubicado en la cuarta planta del edificio, cuenta con dos switches de acceso de 48 interfaces Fast Ethernet configurados en modo acceso a la VLAN de laboratorios, este laboratorio consta de 24 equipos.

La Tabla 7 detalla las VLANs asignadas a cada uno de los laboratorios. Estas subredes permiten la comunicación entre segmentos basados en direccionamiento IP. Por seguridad, el direccionamiento mostrado en esta sección solo hace referencia al último octeto, los primeros tres octetos son representados con letras X,Y (Espinosa, 2017). El diseño de las VLANs está definido por un esquema de 512 direcciones, es decir, X.X.X.0/23, a partir de dicha información se creó 8 subredes de 64 direcciones IP cada una.

 Tabla 7

 Direccionamiento IP para las VLANs de los laboratorios FICA

VLAN LABORATORIOS FICA						
N ⁰ VLAN	SUBRED	MÁSCARA	GATEWAY	BROADCAST		
1	X.X.X.0/26	255.255.255.192	X.X.X.1/26	X.X.X.63/26		
2	X.X.X.64/26	255.255.255.192	X.X.X.65/26	X.X.X.127/26		
3	X.X.X.128/26	255.255.255.192	X.X.X.129/26	X.X.X.91/26		
4	X.X.X.192/26	255.255.255.192	X.X.X.193/26	X.X.X.255/26		
5	X.X.Y.0/26	255.255.255.192	X.X.Y.1/26	X.X.Y.63/26		
6	X.X.Y.64/26	255.255.255.192	X.X.Y.65/26	X.X.Y.127/26		
7	X.X.Y.128/26	255.255.255.192	X.X.Y.129/26	X.X.Y.191/26		
8	X.X.Y.192/26	255.255.255.192	X.X.Y.193/26	X.X.Y.255/26		

Fuente: (Espinosa, 2017)

Finalmente, toda la infraestructura de red descrita anteriormente permite acceder a los diferentes servicios de la Universidad Técnica del Norte, entre los más importantes se mencionan:

- Servicio Web: Corresponde al acceso de la página web de la Universidad Técnica del Norte, donde se alojan los vínculos a los diferentes servicios que oferta la institución educativa.
- Correo Institucional: La Universidad Técnica del Norte maneja su correo institucional mediante la plataforma Microsoft Office 365, mismo que diferencia a personal administrativo, docentes y estudiantes.
- Resolución de nombres de dominio (DNS): La infraestructura de red de la Universidad Técnica del Norte cuenta con los servidores pertinentes para la resolución de dominios internos y externos.
- Servicio de direccionamiento dinámico (DHCP): El servicio de direccionamiento IP dinámico del campus universitario es de suma

importancia, ya que este permite a los usuarios acceder a los recursos de red independientemente del segmento de red donde se encuentren

- Quipux: Plataforma gubernamental cero papeles utilizada por la institución para comunicados oficiales tanto internos como con otras dependencias gubernamentales.
- **Repositorio Digital y Biblioteca Virtual:** Base de datos universitaria que contiene información actualizada de revistas, libros y publicaciones generadas a nivel mundial y material intelectual propia de la institución.
- **Transferencia de Archivos (FTP):** Protocolo aplicado para transferencia de archivos dentro del campus universitario.

3.1.2. Encuesta Preliminar

La aplicación de encuestas a los estudiantes del área de Seguridad en Redes de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones, permitirá realizar un análisis de las debilidades y fortalezas en las herramientas de gestión que estos utilizan al momento de realizar talleres o prácticas de laboratorio orientadas al estudio de ataques informáticos, así como también, las necesidades que estos presentan al momento de su desarrollo. Los resultados del análisis ayudarán al diseño de una infraestructura para la enseñanza de Seguridad Informática basada en Honeypots de alta interacción. En el **Anexo E**, se adjunta el formato de encuesta.

La encuesta preliminar está conformada por doce preguntas que pretenden recabar información para comprobar la fiabilidad y utilidad de la infraestructura que se desarrolla en el presente proyecto. A continuación, se realiza una breve descripción de cada una de las preguntas a ser aplicadas en la encuesta. Las preguntas uno, dos y tres pretenden obtener información sobre el nivel de herramientas que brindan los laboratorios a los estudiantes para que éstos puedan ejecutar sus prácticas, tanto en Hardware como Software.

La cuarta, quinta y sexta pregunta, tienen como objetivo definir el nivel de dificultades que enfrentan los estudiantes en recursos como hardware y software para estudiar y desarrollar sus prácticas de laboratorio orientadas a los ataques informáticos.

La séptima, octava y novena pregunta, se relacionan al interés tanto de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones como el de sus estudiantes para la implementación de una infraestructura que les permita solucionar todas las dificultades que enfrentan en recursos de Hardware y Software al momento de aplicar y desarrollar prácticas de laboratorio.

Las preguntas, diez, once y doce, corresponden a identificar el nivel de interés y los conocimientos que tienen los estudiantes en herramientas orientadas al estudio y análisis de ataques informáticos.

3.1.1.2. Muestreo para la aplicación de la encuesta preliminar

Para el caso de estudio se consideró una entrevista estructurada, la cual permite realizar preguntas cerradas a los entrevistados y obtener resultados más precisos de la población de estudiantes de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones que han aprobado o están tomando la materia de Seguridad en Redes. Por lo tanto, para conocer la muestra de estudiantes a ser encuestados se calcula con la aplicación de la Ecuación 1:

$$n = \frac{N * z^2 * p * q}{e^2 * (N-1) + z^2 * p * q}$$

Ecuación 1. Tamaño de la muestra a quiénes se debe aplicar la entrevista. Fuente: (Carvajal, 2013).

En donde:

n = Tamaño de la muestra.

Z = Nivel de confianza. Es un valor del cual no se tiene valor exacto, por lo que se relaciona al 95% con 1.96 y a un 99% con 2.58, en niveles de confianza (Carvajal, 2013).

e = Máximo error permitido, cuando no se tiene su valor exacto se aplica entre el 1% (0.01) y el 9% (0.09), o a su vez el 5% (0.05) siendo este un valor estándar usado en las investigaciones (Carvajal, 2013).

p = Nivel de aceptación.

q = Nivel de rechazo.

N = Población total que se conoce.

Carvajal. (2013) Establece que es necesario determinar el nivel de confiabilidad

del 95% y un error máximo de 9%, que deben ser aplicados en la Ecuación 1, por lo cual

los valores a reemplazarse en la ecuación son:

N = 56 estudiantes. Z = 95% (1.96) e = 9% (0.09) p = 0.5 q = 0.5

$$n = \frac{56 * 1.96^2 * 0.5 * 0.5}{0.09^2 * (56 - 1) + 1.96^2 * 0.5 * 0.5} = 38 \text{ personas}$$

Ecuación 2. Número de personas a encuestar. Fuente: (Carvajal, 2013).

El resultado de la muestra es un total de 38 estudiantes a ser entrevistados, mediante los cuales se va a recolectar información necesaria que colabore con el diseño y el sustento de aplicación/desarrollo del proyecto.

3.1.2.1. Análisis de resultados obtenidos en la encuesta preliminar

Los resultados de la encuesta aplicada a los estudiantes del área de Seguridad en Redes de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones se describen en la Tabla 8. La tabulación de los datos obtenidos se adjunta en el **Anexo F**.

Tabla 8Análisis y resultados de encuesta preliminar.

DESCRIPCIÓN	ANÁLISIS
Brindar recursos de hardware y software en los laboratorios de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones.	Del total de entrevistados, el 58% opinan que los laboratorios de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones, tienen parcialmente un ambiente adecuado en el cuál se pueden encontrar recursos de hardware y software necesarios para la ejecución de prácticas de laboratorio orientadas a la Seguridad en Redes.
Nivel de dificultad que los estudiantes enfrentan al no disponer de suficientes recursos en hardware y software para desarrollar prácticas de Seguridad en Redes.	El 50% de los estudiantes han tenido problemas por la falta de recursos de hardware y software en sus computadores personales, la falta de un servidor con la ejecución de varios servicios y tiempo para levantar las topologías solicitadas en las prácticas.
Nivel de interés en los estudiantes con respecto a que la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones implemente en sus laboratorios una infraestructura que les permita realizar prácticas de laboratorio orientadas a la Seguridad en Redes.	El 59% de los estudiantes encuestados coinciden en la importancia de implementar una infraestructura que facilite el desarrollo de prácticas de Seguridad en Redes. A su vez, les permita analizar las vulnerabilidades que hay en ciertos sistemas informáticos, minimizando los recursos de sus computadores personales.
Conocimiento de herramientas para el análisis de ataques informáticos.	De los estudiantes encuestados, el 91% tienen conocimiento de la herramienta Wireshark, el 75 % en el manejo de un Firewall, el 70% tiene conocimientos en NMAP y en un 62% en el uso de CACTI. Por otro lado, la media en cuanto al conocimiento de Honeypots y Honeynets para el monitoreo y análisis de ataques informáticos es baja, definiendo así, que solo el 3.4% tiene un conocimiento alto en estas herramientas.

Con el análisis de los resultados obtenidos a través de las encuestas aplicadas, se concluye que el proyecto a desarrollarse es viable. Los estudiantes muestran un alto nivel de interés con respecto a que la Facultad de Ingeniería en Ciencias Aplicadas cuente con una infraestructura dedicada al estudio de ataques informáticos para el área de Seguridad en Redes y les permita reducir las diversas dificultades al momento de desarrollar las prácticas de laboratorio.

3.2. Criterios de diseño

Los criterios de diseño permitirán ejecutar un análisis que parte de la recopilación de información ejecutada en el Capítulo 2 y el estudio de la situación actual de la red de datos de La Facultad de Ingeniería en Ciencias Aplicadas, con el objetivo de obtener y seleccionar de manera concreta las directrices para requerimientos y el diseño del presente proyecto.

3.2.1. Tipo de arquitectura

En el apartado 2.4.2 del Capítulo II se expone los diferentes tipos de arquitectura en los que puede ser desplegado un Honeypot, con la finalidad de prometer el control, captura, análisis de datos y de acuerdo a la descripción de la red de datos FICA, se elige como mejor alternativa la implementación de una Honeynet de Tercera Generación Virtual Autocontenida.

Algunas de las ventajas que conlleva el adoptar una Honeynet (GEN III) Virtual Autocontenida son: capacidad de adaptarse y soportar cambios en la infraestructura de red, flexibilidad, seguridad y una sencilla gestión en su administración, minimiza los costos en los recursos económicos y físicos para su despliegue, en caso de fallas su restauración es inmediata, entre otros.

3.2.2. Ubicación

Una Honeynet (GEN III) puede implementarse en cualquier lugar de la red (capa de acceso, core, distribución o red perimetral), todo dependerá de la cantidad de datos que se desee analizar y de su aplicación. Dado que el presente proyecto es un caso de estudio, el cual se enfoca en el análisis de ataques en un ambiente de laboratorio, se determina como mejor opción ubicar a la Honeynet en la capa de acceso, debido a que en esta se encuentra la zona de virtualización basada en Proxmox (véase la figura 9).

La zona de virtualización de la Faculta de Ingeniería en Ciencias Aplicadas es un ambiente diseñado para el estudio de nuevas tecnologías o aplicaciones relacionas a las Telecomunicaciones, lo que la convierte en el área propicia para la implementación de una Honeynet (GEN III).

3.2.3. Modo de operación

Como se señaló previamente, en el apartado 2.4.2 del Capítulo II, Una Honeynet de Tercera Generación necesita un mínimo de dos máquinas para su funcionamiento: el Honeywall quien realiza las labores de control, captura y análisis de datos, y un Honeypot, quien se encarga de la ejecución de los servicios emulados. Aprovechando los recursos propios de la red de datos FICA y del software de virtualización Proxmox con el que cuenta la red, se decide por virtualizar las máquinas dedicas a la ejecución del Honeywall y el Honeypot en una sola máquina física, es decir que, se contará con una máquina anfitriona que contendrá dos máquinas virtualizadas operando de manera independiente.

El Honeywall es un dispositivo de capa 2 que actúa como un puente transparente entre el Honeypot y la red de datos, su implementación se lo hace utilizando el sistema operativo Honeywall Roo 1.4 basado en CentOS 5.0 distribuido gratuitamente por "The Honeynet Project". Este cuenta con herramientas preinstaladas que facilitan el control, captura y análisis de datos, una de ellas es Sebek, herramienta que opera a nivel del kernel en el sistema operativo con la capacidad de operar en canales encriptados, básicamente se compone de dos elementos: el servidor, quien se encuentra configurado en el Honeywall, su función es la de recolectar toda actividad producida en los Honeypots, y el cliente, quien se encarga de enviar los datos producidos por las intrusiones en los Honeypots hacia el servidor.

Otra de las herramientas con las que cuenta el Honeywall es Snort, sistema de detección de intrusos de código abierto, su función es detectar y alertar toda actividad sospechosa producida en los Honeypots y en el tráfico de datos circulante de la red a la que se encuentra conectado. Cabe mencionar que el Honeywall también dispone de un cortafuegos basado en Iptables, este se encarga de limitar y controlar todas las conexiones entrantes y salientes hacia los Honeypots.

La interpretación y análisis de datos generados en los Honeypots se lo hace a través de una interfaz denominada GUI Web Walleye situada en el Honeywall, el acceso a dicha interfaz puede efectuarse desde un host especifico o desde cualquier host perteneciente a la red en la que se ha implementado la Honeynet, cabe recalcar que esta interfaz también ayuda a la gestión, administración y configuración del Honeywall.

Finalmente, se dispone de un Honeypot virtual de alta interacción, en este se configura la ejecución de varios servicios que emulan una infraestructura de red en producción, el sistema operativo en el cual se albergarán los servicios es la distribución de Linux Ubuntu Server 18.04.3 LTS, esta versión cuenta con el soporte técnico suficiente para la implementación y configuración de cualquier tipo de servicio de red.

3.2.4. Servicios

En el apartado 3.1.1 se identificaron los servicios más importantes con los que trabaja y opera la red de datos de la Facultad de Ingeniería en Ciencias Aplicadas para el desempeño de las actividades académicas y administrativas dentro y fuera de la facultad.

El servicio de DHCP asigna automáticamente las direcciones IP a los dispositivos de los usuarios que requieran conectarse a la red, mientras que el servicio DNS traduce las direcciones IP numéricas a un dominio mediante resolución de nombres, el servicio FTP permite la transferencia de archivos dentro de las diferentes áreas de la facultad y el servicio Web permite acceder a toda la información institucional mediante el uso de enlaces de páginas web y el intercambio de aplicaciones como el servicio de correo electrónico.

Dado que uno de los objetivos de una Honeynet es simular un ambiente de producción, se opta por la implementación de aplicaciones y servicios similares a los que se encuentra ejecutando la red de datos FICA. En la Tabla 9 se detallan las vulnerabilidades de cada uno de los servicios a implementar.

Tabla 9 <u>Servicios a implementar en</u> la Honeynet

SERVICIO	VULNERABILIDAD
WEB	Servicio susceptible a ataques DoS, suplantación y usurpación de identidad, modificación y daño de información
DHCP	Servicio susceptible a ataques DoS
DNS	Servicio susceptible a ataques DoS, suplantación y usurpación de identidad
FTP	Servicio susceptible a ataques DoS, ataques de fuerza bruta, modificación, robo y daño de información
MAIL	Servicio susceptible a ataques DoS y a ataques de fuerza bruta
SSH	Servicio susceptible a ataques de fuerza bruta
TELNET	Servicio susceptible a ataques de fuerza bruta

3.3. Requerimientos

Una vez obtenida la información necesaria del análisis correspondiente al estado actual de la red de datos FICA y generado los criterios de diseño, se establecen los requerimientos del sistema en base a los objetivos, propósito y alcance de la infraestructura para el estudio de ataques informáticos planteada en este proyecto.

Los requerimientos del sistema permitirán definir las funcionalidades de la infraestructura para el estudio de ataques informáticos basada en Honeypots de alta interacción y los aspectos técnicos que deben tener los elementos que la conforman.

SOFTWARE	DESCRIPCIÓN	VERSIÓN
Honeywall Roo	Sistema Operativo del Honeywall basado en CentOS 5	1.4
Sebek Server	Herramienta de captura de datos en el Honeywall	3.0.3
Snort	Sistema de Detección de Intrusos (IDS)	2.6.1
Walleye Web Interface	Interfaz Web GUI destinada a la configuración, gestión y análisis de datos del Honeywall	1.2.11

REQUERIMIENTOS DE SOFTWARE DEL HONEYWALL

REQUERIMIENTOS DE SOFTWARE DEL HONEYPOT

SOFTWARE	DESCRIPCIÓN	VERSIÓN
Ubuntu Server LTS	Sistema Operativo base del Honeypot	18.04.3
Nginx		1.14.0
MySQL	General Webbergheimen Schweiten dem LEMD	5.7.28
PHP	Servicio web basado en una infraestructura LEMP	7.2.24
Wordpress		5.3.2
iRedMail	Servicio de correo electrónico	0.9.9
PROFTPD	Servicio FTP	1.3.5
BIND	Servicio DNS	9.11.3
DHCPD	Servicio DHCP	4.3.5
OpenSSH	Servicio de conexiones remotas SSH	7.6
Telnetd	Servicio de conexiones remotas Telnet	0.17
REQ	UERIMIENTOS DE SOFTWARE DEL HOST ANFITRIÓN	
SOFTWARE	DESCRIPCIÓN	VERSIÓN
Proxmox VE	Entorno de virtualización de servidores de código abierto	3.2

REQUERIMIENTOS DE HARDWARE DEL HONEYWALL					
SOFTWARE	PROCESADOR		DAM	CAPACIDAD DE	INTERFACES
	NUCLEOS	FRECUENCIA	KANI	DISCO	DE RED
Honeywall Roo 1.4	1	100 MHZ	512 MB	10 GB	3
	REQUERI	MIENTOS DE HA	RDWARE	DEL HONEYPOT	
COFTWADE	PROC	CESADOR	DAM	CAPACIDAD EN DISCO	INTERFACES DE RED
SOFIWARE	NUCLEOS	FRECUENCIA	KAM		
Ubuntu Server 18.04.3 LTS	2	1 GHZ	1 GB	10 GB	
Infraestructura Web LEMP	1	1 GHz	1 GB	5 GB	
iRedMail	1	1 GHz	2 GB	5 GB	
PROFTPD				8.459 KB	1
BIND				3.552 KB	
DHCPD				63.5 KB	
OpenSSH				5.422 KB	
Telnetd				520 KB	
REQUERIMIENTOS DE HARDWARE DEL HOST ANFITRIÓN					
SOFTWADE	PROC	CESADOR		CAPACIDAD EN INT DISCO D	INTERFACES
SUFIWARE	NUCLEOS	FRECUENCIA			DE RED
Proxmox VE	2	1 GHz	8 GB	20 GB	1

3.4. Diseño

Tomando en cuenta los criterios de diseño, una Honeynet Virtual Autocontenida de Tercera Generación es la que mejor se adapta a las necesidades de la red de datos FICA, esta arquitectura permitirá sacar el mayor provecho a los recursos de hardware con los que cuenta el Data Center de la Facultad de Ingeniería en Ciencias Aplicadas. La Figura 10, muestra un esquema general de cada uno de los elementos que conforma la Honeynet Virtual Autocontenida de Tercera Generación. En el apartado 3.2.3 se explica a detalle el funcionamiento de cada elemento de la Honeynet.



Figura 10. Esquema de la Honeynet Virtual Autocontenida Tercera Generación Fuente: Elaborado por el autor



3.4.1. Arquitectura

Figura 11. Integración de la Honeynet Virtual Autocontenida a la arquitectura de red FICA. Fuente: Elaborado por el autor

La Figura 11, detalla la integración de la Honeynet Virtual Autocontenida Tercera Generación con la arquitectura de red de la Facultad de Ingeniería en Ciencias Aplicadas.
3.4.2. Dimensionamiento de hardware

Para garantizar un correcto funcionamiento de la Honeynet Virtual Autocontenida de Generación III en la red de datos FICA, se realiza el dimensionamiento de los recursos de hardware de acuerdo a las exigencias técnicas dispuestas por los desarrolladores del software a ejecutarse en cada uno de los elementos de la Honeynet.

3.4.2.1. Dimensionamiento de hardware del Honeywall

The Honeynet Project especifica varios de los requerimientos mínimos para la instalación del sistema operativo Honeywall Roo 1.4 (véase la Tabla 11), sin embargo, estos difieren de acuerdo al escenario en el cual va a ser implementado. De manera que, el equipo que albergará al Honeywall debe contar con la capacidad suficiente para la ejecución de los recursos que demanden las herramientas de captura, control y análisis de datos.

Dimensionamiento de la memoria RAM: Snort (Sistema de Detección de Intrusos) es la principal herramienta para la captura de datos, y debido a que no se detalla ninguna especificación técnica para su implementación por parte de la documentación oficial del software, su dimensionamiento se basa en la guía "Capacity Planning for Snort" (Lococo, 2011):

- **Tráfico de la red:** La necesidad de la memoria RAM aumenta en función de la cantidad tráfico a supervisar.
- Número de reglas: El consumo de la memoria RAM en el equipo es mayor al habilitar una cantidad elevada de firmas.

• Aplicaciones: La memoria RAM debe soportar la ejecución del sistema operativo y las aplicaciones especificadas en la Tabla 10 simultáneamente.

Lococo (2011), estima que la capacidad óptima de memoria RAM para monitorear cargas de tráfico que alcancen los 100Mbits/s con un número aproximado de 7000 firmas habilitadas, y tomando en cuenta el uso de otras aplicaciones en condiciones normales conjuntamente con el sistema operativo, se determina una capacidad de 3GB de memoria RAM.

Dimensionamiento del CPU: Snort únicamente trabaja sobre un núcleo del procesador, por lo que se recomienda adquirir un CPU multi-núcleo con al menos 2GHz para optimizar el rendimiento del resto de aplicaciones en el servidor (Snorby, 2016). Para establecer el número de procesadores, Open-Source Security Tools (2011) determina la siguiente formula (Ecuación 3), basándose en 500Mbits/s de tráfico a inspeccionar con un número de 1000 firmas habilitadas.

$1CPU = (1000 \ firmas) \times (500 \ MBits/seg \ de \ tráfico)$

Ecuación 3: Relación para establecer el número de procesadores requeridos. Fuente: (Vinueza, 2012).

Aplicando la Ecuación 3, con una base de 100Mbits/s de tráfico esperado y 7000 firmas, se obtiene un total de 2GHz.

$$Num_{CPU} = \left(\frac{7000}{1000}\right) \times \left(\frac{100}{500}\right)$$

Ecuación 4: Cálculo del número de procesadores requeridos. Fuente: (Vinueza, 2012).

$$Num_{CPU} = 1.4 \cong 2$$

Dimensionamiento de la unidad de almacenamiento: The Honeynet Project especifica un total de 10 GB de almacenamiento para un funcionamiento óptimo con lo que respecta al Honeywall Roo 1.4. Ahora bien, un archivo de registro o log generado por el Honeywall tiene alrededor de un peso máximo de 1 MB, dependiendo de la actividad que haya registrado, y considerando un número de 1000 firmas habilitadas, se obtiene como resultado un total de 11 GB de almacenamiento para las funciones de instalación, configuración y archivos de registro para el Honeywall.

3.4.2.2. Dimensionamiento de hardware del Honeypot

Para el cálculo del dimensionamiento de los recursos en hardware, se toma en cuenta las especificaciones mínimas de los desarrolladores de cada una de las aplicaciones que va a ejecutar el Honeypot (véase la Tabla 10).

Dimensionamiento de la memora RAM: debido a la falta documentación oficial para la implementación de los servicios FTP (PROFTPD), DNS (BIND 9), DHCP (DHCPD), SSH (OpenSSH) y Telnet (Telnetd), se planifica la capacidad de memoria RAM en base al sistema operativo (Ubuntu Server 18.04.3 LTS) y las principales aplicaciones a ejecutarse en el Honeypot, es decir, el servicio WEB LEMP (Linux, Enginx, MySQL, PHP) y el servicio de correo electrónico (iRedMail).

SOFTWARE	MEMORIA RAM
Ubuntu Server 18.04.3 LTS	1 GB
Infraestructura Web LEMP	1 GB
iRedMail	2 GB
Capacidad recomendad	4 GB

Tabla 12 Capacidad mínima de memoria RAM en el Honeypot

Dimensionamiento del CPU: se toma como referencia los requerimientos mínimos en núcleos y frecuencia de cada una de las aplicaciones detalladas en la Tabla 11. La Tabla 13 especifica un CPU de 4 núcleos con una frecuencia de 3 GHz para el correcto funcionamiento del Honeypot.

Tabla 13

Capacidad mínima de procesador en el Honeypot PROCESADOR SOFTWARE NÚCLEOS FRECUENCIA Ubuntu Server 18.04.3 LTS 2 1 GHz Infraestructura Web LEMP 1 1 GHz iRedMail 1 1 GHz Capacidad recomendada 1 a 4 1 a 3 GHz

Dimensionamiento de la unidad de almacenamiento: la capacidad del disco duro debe garantizar la cantidad de memoria suficiente para almacenar las aplicaciones y el contenido de cada una de ellas para su correcto funcionamiento. En la Tabla 14 se detalla la capacidad total de almacenamiento en disco con la que debe contar el Honeypot.

SOFTWARE	CAPACIDAD EN DISCO
Ubuntu Server 18.04.3 LTS	10 GB
Infraestructura Web LEMP	5 GB
iRedMail	5 GB
PROFTPD	8.459 KB
BIND	3.552 KB
DHCPD	63.5 KB
OpenSSH	5.422 KB
Telnetd	520 KB
Capacidad recomendada	20 GB

Tabla 14Capacidad mínima de almacenamiento en disco en el Honeypot

3.4.2.3. Dimensionamiento de hardware del host anfitrión

El cálculo del dimensionamiento del host anfitrión se lo realiza sumando todos los resultados obtenidos en el dimensionamiento del Honeywall y Honeypot, más lo requerimientos mínimos necesarios para la instalación del software que proporciona el entorno de virtualización Proxmox VE.

Dimensionamiento de la memoria RAM: los desarrolladores de Proxmox Virtual Environment recomiendan un mínimo de 1 GB de RAM solamente para un entorno evaluativo del software y 8 GB de RAM para el correcto funcionamiento de un entorno enfocado a la virtualización de servicios. Por lo tanto, se decide tomar como requerimiento mínimo para el correcto funcionamiento de Proxmox VE 8 GB de memoria RAM.

Capacidad mínima de memori	ia RAM en el host anfitrión
Tabla 15	

MAQUINA	MEMORIA RAM
Proxmox Ve	8 GB
Honeywall	3 GB
Honeypot	4 GB
Capacidad recomendada	15 GB

Dimensionamiento del CPU: de igual manera, se realiza la sumatoria de los resultados obtenidos anteriormente en cada uno de los elementos dimensionados que conforman la Honeynet de Tercera Generación (véase la Tabla 16).

Tabla 16 Capacidad mínima de procesador en el host anfitrión PROCESADOR			
MÁQUINA	NÚCLEOS	FRECUENCIA	
Proxmox VE	2	2 GHz	
Honeywall	2	2 GHz	
Honeypot	4	3 GHz	
Capacidad recomendada	2 a 6	2 a 6 GHz	

Dimensionamiento de la unidad de almacenamiento: se planifica la capacidad mínima requerida en disco duro para el host anfitrión en base a la sumatoria de los resultados previamente obtenidos en el dimensionamiento del Honeywall y Honeypot (véase la Tabla 17).

MÁQUINA	CAPACIDAD EN DISCO
Proxmox VE	20 GB
Honeywall	11 GB
Honeypot	20 GB
Capacidad recomendada	51 GB

Tabla 17 Capacidad mínima de almacenamiento en disco en el host anfitrión

3.4.2.4. Resumen de requerimientos de hardware

La Tabla 18 detalla los requerimientos mínimos en hardware que deben ser configurados cada uno de los componentes que conforman la Honeynet Virtual Autocontenida de Tercera Generación para un óptimo desempeño.

Tabla 18 Requerimientos mínimos de hardware						
REQUERIMIENTOS MÍNIMOS DE HARDWARE						
MÍOUNA	PROC	CESADOR	DAM	CAPACIDAD EN	INTERFACES	
MAQUINA	NA NUCLEOS FRECUENCIA		KAM	DISCO	DE RED	
Proxmox VE	2 a 6	2 a 6 GHZ	15 GB	51 GB	1	
Honeywall	2	2 GHz	3 GB	11 GB	3	
Honeypot	1 a 4	1 a 3 GHz	4 GB	20 GB	1	

3.4.3. Presupuesto Referencial

El presupuesto referencial va dirigido a la obtención de los valores económicos necesarios para aplicar el presente proyecto en la Facultad de Ingeniería en Ciencias Aplicadas, los valores que se toman en consideración son: hardware, software, mantenimiento de infraestructura y capacitación de manejo de infraestructura para docentes, estudiantes y encargado de operación de Data Center de la Facultad. Las Tablas

19, 20 y 21 contienen el presupuesto referencial para cada aspecto anteriormente mencionado.

Tabla 19

Presupuesto referencial de Hardware de Virtualización

PRESUPUE	STO REFERENCIAL DE HARDW	ARE DE VIRT	UALIZACIÓN	I
			COST	OS
I	DESCRIPCIÓN		UNITARIO (USD)	TOTAL (USD)
	Procesador: Intel® Xeon® E- 2288G			
	Memoria Caché: 16 MB			
	Núcleos: 8	1	1091,78	1091,78
Servidor en rack marca DELL POWEREDGE R340	Frecuencia: 3.70 a 5.00 GHz			
	RAM: 64 GB			
	Almacenamiento: 240 GB SATA			
	Interfaces de red: 2 LOM de 1 GbE			
	Fuente de alimentación: 350 W			
		SUBTOTAL (USD)	1091,78
		IVA 12%		131,01
		TOTAL (USD)	1221,79
	Fuente: (DELL, 2020)		

			COST	OS
	DESCRIPCIÓN	CANTIDAD	UNITARIO (USD)	TOTAL (USD)
	Honeywall Roo 1.4	1	0,00	0,00
11 11	Sebek Server 3.0.3	1	0,00	0,00
Honeywall	Snort 2.6.1	1	0,00	0,00
	Walleye Web Interface 1.2.11	1	0,00	0,00
	Ubuntu Server LTS 18.04.3	1	0,00	0,00
	Nginx 1.14.0	1	0,00	0,00
	MySQL 5.7.28	1	0,00	0,00
	PHP 7.2.24	1	0,00	0,00
	Wordpress 5.3.2	1	0,00	0,00
Honeypot	iRedMail 0.9.9	1	0,00	0,00
	PROFTPD 1.3.5	1	0,00	0,00
	BIND 9.11.3	1	0,00	0,00
	DHCPD 4.3.5	1	0,00	0,00
	OpenSSH 7.6	1	0,00	0,00
	Telnetd 0.17	1	0,00	0,00
		SUBTOTAL (U	JSD)	0,00
		IVA 12%		0,00
		TOTAL (USD)		0,00

PRESUPUESTO REFERENCIAL DE SOFTWARE DE VIRTUALIZACIÓN

El presupuesto referencial para capacitación de manejo y mantenimiento de infraestructura se detalla en la Tabla 21. Para la obtención del presupuesto de mantenimiento se aplica la siguiente ecuación:

$$M = \frac{A}{B} * C$$

Ecuación 5. Cálculo del mantenimiento para la infraestructura Honeynet. Fuente: (Gulliver, Francescutti, & Medeiros , 2005)

$$M = \frac{1091,72}{12} * 2$$

$$M = 180,00$$

A = Costo del equipo.

B = Tiempo de garantía del equipo.

C = Cantidad de mantenimientos al año.

Como se aprecia en la Ecuación 5, se obtiene un valor de 180 USD para dos mantenimientos de la infraestructura en un período de un año, la garantía del equipo utilizada para la virtualización la entrega la empresa que provee el equipo, misma que puede ser verificada en la fuente bibliográfica de la Tabla 19.

Para el caso del costo de capacitación para el cuerpo docente, estudiantes y encargado de Data Center de la Facultad de Ingeniería en Ciencias Aplicadas, el costo referencial se obtiene del Análisis de Precios Unitarios que se maneja a nivel nacional para la prestación de servicios (Capacitación de manejo de infraestructura y equipos de Networking), el valor obtenido fue entregado por parte de la Ingeniera Verónica Venegas, Asesora Comercial de Telecomunicaciones de la Empresa Jassatelecom, domiciliada en la Cuidad de Quito. Adicional, la capacitación está orientada para una jornada de ocho horas, que se divide para dos horas de capacitación de cuerpo docente, dos horas de capacitación a estudiantes y cuatro horas para el encargado de operación del Data Center.

Tabla 21Presupuesto referencial de capacitación y mantenimiento de infraestructura

PRESUPUESTO REFERENCIAL DE CAPACITACIÓN Y	MANTENIMIENTO DE
INFRAESTRUCUTRA	

DESCRIPCIÓN			COSTOS	
		CANTIDAD	UNITARIO (USD)	TOTAL (USD)
CAPACITACIÓN	Manejo de infraestructura para docentes, estudiantes y encargado de Data Center	1	350,00	350,00
MANTENIMIENTO	Mantenimiento de Infraestructura de Virtualización	2	90,00	180,00
		SUBTOTAL (USD)	530,00
		IVA 12%		63,6
		TOTAL (USD)	593.6

Finalmente, el costo referencial para aplicación del presente proyecto es de MIL OCHOCIENTOS QUINCE 39/100 USD, que incluye costo de equipamiento, mantenimientos y capacitación; este valor puede variar dependiendo del costo de equipamiento en el mercado y cambios en las normas de manejo de APU's de las Empresas de Telecomunicaciones en el país.

3.4.4. Instalación y configuración

En este apartado se detalla los procesos de instalación y configuraciones principales para la implementación de la arquitectura Honeynet Virtual Autocontenida, así como de los servicios que la componen.

3.4.4.1. Instalación y configuración del Honeywall

Se realiza la instalación del Honeywall haciendo uso del CD-ROM HoneywallRoo1.4 proporcionado por "The Honeynet Project" a través del sitio web <u>https://www2.honeynet.org/projects/old/honeywall-cdrom/</u>. El proceso de instalación se ejecuta automáticamente una vez arrancado el sistema desde el CD-ROM.

Honeywall dispone de dos cuentas de usuarios por defecto (roo y root) para ingresar a la consola de administración y a la interfaz web Walleye, estas comparten una misma contraseña (honey), la cual es modificada al concluir la configuración inicial del Honeywall. La Tabla 22 contiene los principales parámetros para configurar el Honeywall.

Tabla 22Parámetros principales de configuración en el Honeywall

PARÁMETRO	CONFIGURACIÓN	DESCRIPCIÓN		
	HONEYPOT			
Direccionamiento IP	192.168.10.X	Dirección IP asignada al Honeypot.		
Interfaz de red externa	eth0	Interfaz conectada a la red externa.		
Interfaz de red interna	eth1	Interfaz conectada al Honeypot.		
I	NTERFAZ DE ADMINISTRACIÓ	DN		
Direccionamiento IP	192.168.10.X	Dirección IP de administración.		
Gateway	192.168.10.X	Puerta de enlace.		
Hostname	localhost	Nombre del equipo.		
Servidor DNS	192.168.10.X	Servidor DNS de la red.		
Puertos TCP de entrada admitidos	443 (HTTPS)	Puerto TCP de acceso a Walleye.		
Puertos TCP de salida Admitidos	20/21 (FTP), 22 (SSH), 43 (WHOIS), 80 (HTTP), 110 (POP3), 143(IMAP), 443 (HTTPS), 22 (SSH)	Puertos TCP que pueden pasar a través del Honeywall.		
Puertos UDP de salida admitidos	23 (TELNET), 53 (DNS), 67/68 (DHCP), 123 (NTP)	Puertos UDP que pueden pasar a través del Honeywall.		
	LÍMITE DE CONEXIONES			
Escala	Horas	Definición de la escala en tiempo.		
Límite TCP	20	20 conexiones TCP/hora.		
Límite UDP	20	20 conexiones UDP/hora.		
Límite ICMP	50	50 conexiones ICMP/hora.		
Otros protocolos	10	10 conexiones de protocolos no listados		
ALERTAS				
Dirección de correo electrónico	root@localhost.localdomain.com	Notificación de alertas por e- mail .		

En el **Anexo A** se detalla el proceso completo de instalación y configuración del Honeywall.

3.4.4.2. Instalación y configuración del Honeypot

Se hace uso de Ubuntu Server LTS en su versión 18.04.3 con una configuración por defecto como Sistema Operativo base para el funcionamiento del Honeypot. Una vez instalado Ubuntu Server, se procede con la instalación de cada uno de los servicios especificados en el apartado 3.2.4.

- Servicio WEB: Se configura una infraestructura LEMP (Linux Nginx MySQL PHP) conjuntamente con Wordpress para el funcionamiento de un portal web.
- Servicio MAIL: Se hace uso de la herramienta iRedMail, conjunto de aplicaciones dedicadas al servicio de correo electrónico, entre ellas: Postfix y Dovecot.
- Servicio FTP: Se instala, configura e inicia el servicio ProFTPd.
- Servicio DHCP: Se configura un rango de 10 direcciones IP con la ayuda de isc-dhcp-server.
- Servicio DNS: La configuración de resolución de dominios se la realiza con BIND9.
- Servicio SSH: El servicio de acceso remoto encriptado se lo hace a través de la instalación de OpenSSH.
- Servicio TELNET: Se instala telnetd, no requiere configuración, basta con iniciar el servicio.

Para mayor información y detalle de la instalación del Honeypot y sus servicios, ir a los **Anexos B y C**.

3.5. Guías de Laboratorio

El trabajo desarrollado en este proyecto permitirá colaborar como una herramienta de aprendizaje de ataques de Seguridad de Información, permitiendo así la captura, control y análisis de información mediante pruebas de laboratorio dentro de un ambiente controlado.

Al hablar de ejecución de pruebas de laboratorio es indispensable el uso de guías de laboratorio, que permita explicar los objetivos claros, con una serie de pasos específicos para obtener los resultados esperados y permita consolidar los conocimientos teóricos/prácticos en Seguridad Informática, fortaleciendo la asignatura de Seguridad en Redes.

Para lograr una eficiente aplicación de la infraestructura diseñada es necesario definir la metodología a ser aplicada, misma que es tomada de la "Guía didáctica para promover el autoestudio" desarrollado por el Ing. José Fernando Garrido Sánchez, MSC Subdecano FICA 2018. A continuación, se describe la metodología para ser aplicada en las guías de laboratorio del presente proyecto.

GUÍA DE LABORATORIO DOCENTE

ASIGNATURA:

Docente: *Nombre del docente.*

e-mail: Correo electrónico institucional

Ciclo: ciclo académico

INTRODUCCIÓN:

- *a)* Nombre de la práctica.
- b) Objetivo(s) de la práctica.
- c) Marco Teórico.
- *d*) Materiales y equipos.
- e) Procedimiento experimental.
- f) Resultados.
- g) Conclusiones.
- h) Recomendaciones.

FORMATO EMPLEADO PARA LA ELABORACIÓN DEL INFORME DE LA PRÁCTICA DE LABORATORIO PARA ESTUDIANTES.

- Título principal debe estar escrito en mayúsculas en Times New Roman, número 14 y en negrita.
- Los párrafos deben estar en Times New Roman número 12.
- Los párrafos deben estar justificados.
- Espacio entre líneas 1.5
- Espacio entre párrafo y título 2.
- Las páginas deben estar numeradas.

CONTENIDO

- a) Título de la práctica.
- b) Objetivo(s) de la práctica.
- c) Marco teórico.
- d) Materiales y equipos.
- e) Procedimiento experimental.
- f) Resultados.
- g) Conclusiones.
- h) Recomendaciones.

Descripción del Contenido

- A. Título de la práctica:
 - Indicar el título de la práctica.

B. Objetivos de la práctica.

- Al menos un objetivo por práctica.
- Debe estar relacionado con los resultados de aprendizaje.

C. Marco teórico

- Desarrollar un resumen referente al tema de la práctica.
- Debe estar relacionado con los resultados de aprendizaje

D. Materiales y equipos.

- Detallar los insumos, equipo, etc. Necesario para la práctica de laboratorio.
- Escribir la lista de materiales como se indica en la Tabla 1.

Tabla 1: Materiales utilizados en la práctica Nro. (**)

Cantidad	Denominación	Figura

E. Proce	dimiento Experimental.
_	Mediante diagramas, bosquejos, definir las actividades que debe realizar
	el estudiante para la práctica.
-	Listar sistemáticamente cada acción que se requiere para la consecución
	de la práctica.
F. Resul	tados.
_	Consecuencia de la actividad, definir las variables que se pretende encontrar como objetivo de la práctica.
_	Listar las variables o componentes que se desee encontrar.
G. Concl	usiones.
_	Listar las deducciones lógicas que se pretende identificar a partir de la consecución de la práctica.
H. Recon	nendaciones
-	Sugerir los puntos críticos a considerar para la consecución correcta de
	la préstica

Una vez definida la metodología, en el Anexo D se especifican las tres guías de

laboratorio contempladas en el proyecto para ser aplicadas conjuntamente con los estudiantes del área de Seguridad en Redes.

CAPÍTULO IV

PRUEBAS Y RESULTADOS

En este capítulo, se evidencian las pruebas de funcionamiento realizadas en las diferentes herramientas implementadas en el Honeypot de alta interacción para el análisis de ataques informáticos y los resultados obtenidos de la aplicación de las guías de laboratorio en conjunto con los estudiantes de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones.

4.1. Pruebas de funcionamiento

Previo a la aplicación de las prácticas de laboratorio, se verifica el correcto funcionamiento de los servicios integrados en el Honeypot de alta interacción.

4.1.1. Pruebas de conectividad en el Honeypot

Para la ejecución de las pruebas de conectividad, se comprueba el envío de paquetes ICMP a través de un comando ping desde un host en la red externa hacia el Honeypot en la red interna y viceversa, véase las Figuras 12 y13.

🖾 Símbolo del sistema	<u></u>		×
Microsoft Windows [Versión 10.0.18363.720] (c) 2019 Microsoft Corporation. Todos los derechos i	reserva	dos.	2
C:\Users\Gabriel Isaac>ping 192.168.10.1			
Haciendo ping a 192.168.10.1 con 32 bytes de datos: Respuesta desde 192.168.10.1: bytes=32 tiempo=17ms Respuesta desde 192.168.10.1: bytes=32 tiempo=11ms Respuesta desde 192.168.10.1: bytes=32 tiempo=14ms Respuesta desde 192.168.10.1: bytes=32 tiempo=17ms	TTL=63 TTL=63 TTL=63 TTL=63 TTL=63		
Estadísticas de ping para 192.168.10.1: Paquetes: enviados = 4, recibidos = 4, perdidos (0% perdidos), Tiempos aproximados de ida y vuelta en milisegundos Mínimo = 11ms, Máximo = 17ms, Media = 14ms	= 0		
C:\Users\Gabriel Isaac>			

Figura 12. Ping desde un host en la red externa hacia el Honeypot



Figura 13. Ping desde el Honeypot hacia un host en la red externa

4.1.2. Prueba de acceso remoto hacia el Honeypot

Se ejecutan pruebas de conexión mediante el programa Putty a través del protocolo SSH (Figura 14), desde un computador ubicado en la red interna de la Facultad de Ingeniería en Ciencias Aplicadas, como se aprecia en la Figura 15.

Session	Basic options for your Pul	ITY session
Logging ⊡- Terminal Keyboard Bell	Specify the destination you want to Host Name (or IP address) 192.168.10.1	connect to Port
 Beil Features Window Appearance Behaviour Translation Selection Connection Data Proxy Telnet Rlogin SSH Serial 	Connection type: Raw Telnet Rlogin (Load, save or delete a stored session	● SSH ○ Serial
	Saved Sessions	
	Deraul Settings	Save
	_	Delete
	Close window on exit:	ly on clean exit

Figura 14. Conexión por protocolo SSH, a través de Putty.



Figura 15. Acceso a la consola del Honeypot a través de Putty.

4.1.3. Prueba del servicio web

Con el soporte de un navegador web, se accede al Honeypot a través de una URL:

https://honeyserver.utn.edu.ec/ o la dirección IP configurada en el mismo, obsérvese la

Figura 16.



Figura 16. Prueba de acceso al servicio Web en el Honeypot.

4.1.4. Prueba del servicio de correo electrónico

Se comprueba el acceso al servicio de correo electrónico iRedMail vía web a través de la URL: <u>https://honeyserver.utn.edu.ec/mail/</u>. La Figura 17 muestra el acceso del usuario Honey-1 previamente configurados en el servidor de correo electrónico.



Figura 17. Acceso al servicio de correo electrónico iRedMail.

Se verifica el funcionamiento del servicio de correo electrónico con el envío de un correo desde el usuario Honey-1 hacia el usuario Honey-2, como se muestra en la Figura 18.



Figura 18. Prueba de funcionamiento del servicio de correo electrónico iRedMail.

Se valida el correcto funcionamiento del servicio de correo electrónico iRedMail tras acceder al buzón de entrada de correos del usuario Honey-2, véase la Figura 19.

Roundcube Webmail :: Entrada × +			- a x
← → C ▲ No seguro honeyserver.utn.edu.ec/mail/?_task=mail8_mbox=INBOX			x 0 6 i
Acerca de			Bhoneymail.utn.edu.ec 🛛 😃 Cerrar sesión
roundcube 🍚		Correo	L Contactos 🔅 Configuración -
Attualizar Redectar Responder Responder Responder Binnar Marcar Has		Todos 🕴	۹,۰ ا
C Entrada Ø+ Hilos 1 a 1 de 1 H < 1 > H ✓ Bornadores Descent Observemblinde de désce Her 01/06	Saludo De honey-10honeymail.utn.edu.ec 1* Fecha Hoy 01:06		9 9 9 0
Enviados Saludo Saludo	Hola, esto es una prueba de funcionamiento.		
Depelers			
😒 🕐 0% 🗏 🖬 Seleccionar 🕈 Hilos 🕈			

Figura 19. Validación del funcionamiento del servicio de correo electrónico iRedMail.

4.1.5. Prueba del servicio FTP

Se comprueba al acceso al servicio FTP a través de un cliente FTP "FileZilla" instalado en un computador en una red externa, como se aprecia en la Figura 20.

tido: Conectando a 192.168.10.121 tido: Conexión establecida, esperando el menagie de bienvenida tido: Recupitado en seguio, no soguio, no soguio	tado: Conectando a 192.168.10.121 tado: Coneción establecida, esperando el mensaje de bienvenida tado: Servidon esguno, no soprano a porte FIP sobre TLS. Registrado en tado: Recuperando el litado del directorio tado: Directorio Y litado correctamente tito locat CUUsersGebriel Isaac/Desttop/ Downhoads Entorno de red Frovintes GNS3 IntelliferaphicePofiles Links Local Settings Merci hincio Carpeta de arc 07/03/2020 11:31:12 Mecianica Carpeta de arc 07/03/2020 11:31:12 Mecianica Carpeta de arc 107/03/2020 11:31:12 Mecianica Presentación 1 e 7.301.418 Presentación d 07/03/2020 11:43:35 ervidor/Archivo Iocal Direcci Archivo Famaño de Itado del Direcci Archivo remoto Temaño Prioridad Entorno de red Frovintes Carpeta de arc 07/03/2020 11:31:12 Mecianica Presentación 1 e 7.301.418 Presentación d 07/03/2020 11:43:35 ervidor/Archivo Iocal Direcci Archivo remoto Temaño Prioridad Estado Archivos en cols Tandferencias fallidas Transferencias statisfactorias	ervidor:	192.168.10.1	Nombre de <u>u</u> suario:	honey	Contra <u>s</u> eña: ••	•••	<u>P</u> uerto:	Conexión	rápida 💌		
iitio local: C/Users/Gabriel Issac/Desktop\ Sitio remoto: / Impresoras Downloads Enterno de red Favorites / Impresoras IntelGraphicsProfiles IntelGraphicsProfiles / Links Local Settings Menú Inicio Propietario. Mombre de archivo Tamaño de Tipo de archivo Útima modificación Escuela de cond Carpeta de arc 07/03/2020 11:31:12 Archivo BASH_LLOGOUT 23	itio local: C/Users/Gabriel IssaDesktop Enterno de red Enterno de red Frevents GNS3 Impresoras IntelEgnephicsProfiles Local Settings Menú línicio Jombre de archivo. Tamaño de Tipo de archivo. Última modificación Escuela de cond Carpeta de arc 07/03/2020 11:31:12 Mecánica Carpeta de arc 18/01/2020 23:29:19 Jebsh_lo 220 Archivo BASH_LOGOUT 9 23 adfrw (0644) 1001 1001 Dashr, Jo 220 Archivo BASH_LOGOUT 9 23 adfrw (0644) 1001 1001 Dashr. 3.771 Archivo BA 01/12/2019 23 adfrw (0644) 1001 1001 Dashr de:tipo file archivo Itamaño total: 7.301.700 bytes ervidor/Archivo local Direcci Archivo remoto Tamaño Prioridad Estado Archivos en cola Transferencias fallidas: Transferencias satisfactorias	stado: 0 stado: 0 stado: 5 stado: F stado: F stado: 6	onectando a 192. Conexión estableci ervidor no seguro, legistrado en lecuperando el list Directorio "/" listad	68.10.1:21 da, esperando el mensaje no soporta FTP sobre TL ado del directorio o correctamente	de bienvenida 5.							
Impresentación 1 e 7.301.418 Presentación d 07/03/2020 11:31:12 Impresentación 1 e 7.301.418 Presentación d 07/03/2020 11:31:35 Indextor y 2 directorios. Tamaño total: 7.301.700 bytes Imaño Tamaño total: 4.338 bytes	Besktop Documents Documents Documents Downloads Entorno de red Favorites Fovorites Grids Impresoras Impresoras IntelGraphicsProfiles Links Local Settings Menú Inicio V Jombre de archivo Tamaño d Tipo de arc Utima modificación Escuela de cond Carpeta de arc 17/03/2020 11:31:12 Archivo BASH_LOGOUT 9.23	itio loca	C:\Users\Gabrie	l Isaac\Desktop\			 Sitio remo 	to: /				
Escuela de cond Carpeta de arc 07/03/2020 11:31:12 Disash.lo 220 Archivo BASH.LOGOUT Disash.lo 220 Archivo BASH.LOGOUT Disash.lo 220 Archivo BASH.LOGOUT Disash.lo Disash.lo Disash.lo Disash.lo Direcci Direcci Archivo remoto Tamaño Prioridad Estado Archivo Ical Direcci Archivo remoto Tamaño Prioridad Estado 	Escuela de cond Carpeta de arc 07/03/2020 11:31:12 Mecánica Carpeta de arc 18/01/2020 23:29:19 deixtop.ini 282 Opciones de c 18/03/2020 12:45:37 Presentación 1 e 7.301.418 Presentación d 07/03/2020 11:43:35 archivos y 2 directorios. Tamaño total: 7.301.700 bytes 4 archivos. Tamaño total: 4.838 bytes ervidor/Archivo local Direcci Archivo remoto Tamaño Prioridad Estado		En Cristian Contraction Contra	sktop kruments winloads torno de red vorites 153 presoras elfaraphicsProfiles kis cal Settings enú Inicio	o Última modificació	n	Nombre	I Tamaño d	Tipo de arc	Última modific	Permisos	Propietario
Inclusion Control Carpeta de arc 10/10/2020 23:29:19 Display de arc Division Control Division Contro Division Control Division Con	Accinica Carpeta de arc 10/10/2020 23:29:112 desktop.ini 282 Opciones de c 18/03/2020 12:45:37 Presentación 1 e 7.71 Archivo BA01/12/2019 23:	ombre	de archivo Tam	sno de Tipo de archivi								
desktop.ini 282 Opciones de c 18/03/2020 12:45:37 Presentación 1 e 7.301.418 Presentación d 07/03/2020 11:43:35 urchivos y 2 directorios. Tamaño total: 7.301.700 bytes 4 0curment 01/12/2019 23: adfr (0644) 0 0 ervidor/Archivo local Direcci Archivo remoto Tamaño Prioridad Estado	desktop.ini 282 Opciones de c 18/03/2020 1245:37 Presentación 1 e 7.301.418 Presentación d 07/03/2020 1143:35 rchivos y 2 directorios. Tamaño total: 7.301.700 bytes 4 erchivos. Tamaño total: 4.838 bytes ervidor/Archivo local Direcci Archivo remoto Tamaño Prioridad Estado	ombre 	de archivo Tam	ano de Tipo de archivi	07/02/2020 11:21:12		- D bach	0 220	Archine RASH		adfau (0544)	1001 1001
Presentación 1 e 7.301.418 Presentación d 07/03/2020 11:43:35 Image: Comparison of the comparison o	Presentación 1 e 7.301.418 Presentación d 07/03/2020 11:43:35 Wellcom 40 Document 01/12/2019 23: adfr (0644) 0 0 urchivos y 2 directorios. Tamaño total: 7.301.700 bytes 4 archivos. Tamaño total: 4.838 bytes ervidor/Archivo local Direcci Archivo remoto Tamaño Prioridad Estado Vichivos en cola Transferencias fallidas Transferencias satisfactorias	lombre Escue Mecá	de archivo Tam la de cond	carpeta de arc Carpeta de arc Carpeta de arc	07/03/2020 11:31:12	2	 	o 220 3.771	Archivo BASH	LOGOUT 9 23:	adfrw (0644) adfrw (0644)	1001 1001
archivos y 2 directorios. Tamaño total: 7.301.700 bytes ervidor/Archivo Iocal Direcci Archivo remoto Tamaño Prioridad Estado	archivos y 2 directorios. Tamaño total: 7.301.700 bytes 4 archivos. Tamaño total: 4.838 bytes ervidor/Archivo local Direcci Archivo remoto Tamaño Prioridad Estado Archivos en cola Transferencias fallidas Transferencias satisfactorias	lombre Escue Mecá deskte	de archivo Tam la de cond nica op.ini	Carpeta de arc Carpeta de arc Carpeta de arc 282 Opciones de c	07/03/2020 11:31:12 18/01/2020 23:29:19 18/03/2020 12:45:37	2] .bash_] .bashr I .bashr	lo 220 : 3.771 : 807	Archivo BASH Archivo BA Archivo PR	LOGOUT 9 23: 01/12/2019 23: 01/12/2019 23:	adfrw (0644) adfrw (0644) adfrw (0644)	1001 1001 1001 1001 1001 1001
ervidor/Archivo local Direcci Archivo remoto Tamaño Prioridad Estado	ervidor/Archivo local Direcci Archivo remoto Tamaño Prioridad Estado Archivos en cola Transferencias fallidas Transferencias satisfactorias	lombre Escue Mecá deskte Preser	de archivo Tam la de cond nica op.ini itación 1 e T	Carpeta de arc Carpeta de arc 282 Opciones de c 301,418 Presentación d	07/03/2020 11:31:12 18/01/2020 23:29:19 18/03/2020 12:45:37 4 07/03/2020 11:43:35	2 9 7 5	, bash bash Profile Wellco	lo 220 : 3.771 : 807 m 40	Archivo BASH Archivo BA Archivo PR Document	LOGOUT 9 23: 01/12/2019 23: 01/12/2019 23: 01/12/2019 23:	adfrw (0644) adfrw (0644) adfrw (0644) adfr (0644)	1001 1001 1001 1001 1001 1001 0 0
	Archivos en cola Transferencias fallidas Transferencias satisfactorias	Kombre Escue Mecá deskte Preser archivos	de archivo Tam la de cond nica pp.ini itación 1 e Ta y 2 directorios. Ta	Carpeta de arc Carpeta de arc Carpeta de arc 282 Opciones de c 301.418 Presentación d maño total: 7.301.700 byt	07/03/2020 11:31:12 18/01/2020 23:29:19 18/03/2020 12:45:37 I 07/03/2020 11:43:35	2 9 7	, .bash Jbash Joash Wellco 4 archivos	o 220 : 3.771 : 807 m 40 Tamaño total: 4.8	Archivo BASH Archivo BA Archivo PR Document 38 bytes	LLOGOUT 9 23: 01/12/2019 23: 01/12/2019 23: 01/12/2019 23:	adfrw (0644) adfrw (0644) adfrw (0644) adfr (0644)	1001 1001 1001 1001 1001 1001 0 0

Figura 20. Ingreso a servicio FTP por medio de FileZilla.

En la Figura 20 se observa el acceso al servicio FTP mediante un usuario con su respectivo password, de igual forma se puede observan los archivos que contiene el Honeypot.

4.1.6. Prueba del servicio DHCP

La verificación de la asignación dinámica de direcciones IP, se realiza conectando un host en la red interna de la Honeynet, la dirección IP asignada al host es la primera del rango de direcciones DHCP configurado en el Honeypot, se verifica en la Figura 21.



Figura 21. Asignación dinámica de direccionamiento IP en un host dentro de la Honeynet.

4.1.7. Prueba del servicio DNS

El servicio de DNS corresponde a la resolución de nombres de dominio, donde se verifica la resolución de nombres otorgados a los equipos que conforman la Honeynet, como se visualiza en la Figura 22.



Figura 22. Prueba de resolución de dominios en la Honeynet.

4.1.8. Prueba de acceso al Honeywall

Con la ayuda de un navegador se accede a la interfaz Web Walleye mediante el URL: <u>https://honeywall.utn.edu.ec/</u> o la dirección IP configurada en la interfaz de administración del Honeywall (Figura 23).



Figura 23. Interfaz Web Walleye

4.1.9. Prueba de captura de datos en el Honeywall

La Figura 24 muestra las diferentes conexiones generadas desde un host en la red interna con una dirección IP 192.168.10.12 hacia el Honeypot con dirección IP 192.168.10.1.

A https://bonewwall.utp.edu.ec/wall	× +			
$\leftarrow \rightarrow \mathbf{C} \mathbf{A} \text{ No secure } \mathbf{h}$	onevwall.utn.edu.ec/walle	eve.pl?act=ct:st=1603746408:et	=1603832808;ip=3232238081	
The Honey P R O J E O	n et C⊤™	Walleye: Hon Inter	eywall Web face	
Data Analysis	System Admin	Documentation	Logout	
October 2020			Connections related	l to 192.168.10.1 After
sun mon tue wed thu fri sat	(Previous Page)	Start	1 2 3	4 5 6 7
1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24	October 27th 20:4	49:31 192.168.10.1 67 (bootps) os unkn	00:00:00 0 0 kB 2 pkts> <0 kB 0 pkts	255.255.255.255 68 (bootpc)
25 26 27 28 29 30 31 (Prior Month) (Next Month) (Prior Year) (Next Year) Hour Cons IDS Hour Cons IDS 0.00 0	October 27th 20:4	49:31 192.168.10.1 8 (8) os unkn	00:00:00 0 0 kB 1 pkts> <0 kB 0 pkts	192.168.10.12 0 (0)
$ \begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$		192.168.10.12 58514 (58514) os unkn	0 0 kB 1 pkts> <0 kB 1 p	192.168.10.1 53 (domain) okts
5:00 0 6:00 0 7:00 0		192.168.10.12 53973 (53973) os unkn	0 0 kB 1 pkts> <0 kB 1 p	192.168.10.1 53 (domain) okts
9:00 0 10:00 0 11:00 0		192.168.10.12 65369 (65369) os unkn	00:00:00 0 0 kB 1 pkts> <0 kB 1 p	192.168.10.1 53 (domain) kts
12:00 0 13:00 0 14:00 0 15:00 0	October 27th 20:4	49:31 192.168.10.12 55766 (55766) os unkn	00:00:10 0 0 kB 5 pkts> <0 kB 1 p	192.168.10.1 53 (domain) kts
16:00 0 17:00 0 18:00 0 19:00 0	October 27th 20:4	49:31 192.168.10.1 38573 (38573) os unkn	00:00:00 0 0 kB 1 pkts> <0 kl	8.8.8.8 53 (domain) 8 0 pkts
20:00 0 21:00 0 22:00 0 23:00 0	October 27th 20:4	49:31 192.168.10.1 49540 (49540) os unkn	00:00:00 0 0 kB 1 pkts> <0 kl	8.8.8.8 53 (domain) 8 0 pkts
View Aggregate Detailed	October 27th 20:4	49:31 192.168.10.12 60120 (60120) os unkn	00:00:00 0 0 kB 1 pkts> <0 kB 1 p	192.168.10.1 53 (domain)
Flow Direction Filter	October 27th 20:4	49:32 192.168.10.12 53660 (53660) os unkn	00:00:10 0 0 kB 5 pkts> <0 kB 1 p	192.168.10.1 53 (domain)

Figura 24. Captura de datos en el Honeywall.

4.2. Procesos de evaluación de prácticas de laboratorio

Es necesario plantear procesos que permitan evaluar la viabilidad del proyecto y el desarrollo de las prácticas de laboratorio en los estudiantes. La Tabla 23 describe los procesos definidos para la evaluación de los elementos anteriormente mencionados.

PPROCESO	OBJETIVO
Encuesta final	Recabar información basándose en la experiencia que tuvieron los estudiantes al hacer uso de la infraestructura para el estudio de ataques informáticos.
Cuestionario	Evaluar los conocimientos adquiridos en los estudiantes tras haber desarrollado las prácticas de laboratorio.

PROCESOS DE EVALUACIÓN DE PRÁCTICAS DE LABORATORIO

4.2.1. Encuesta final

La encuesta final está conformada por diez preguntas, donde los estudiantes deberán seleccionar la experiencia que tuvieron una vez interactuado con la infraestructura para estudio de ataques informáticos. El formato desarrollado para la encuesta puede ser observado en el **Anexo G.**

Las preguntas uno y dos tienen como finalidad conocer si la infraestructura para la enseñanza de seguridad informática minimiza el uso de los recursos de Hardware y Software en los computadores personales de los estudiantes al momento de desarrollar las prácticas de laboratorio.

Las preguntas tres, cuatro y cinco tienen como objetivo conocer el aporte de las prácticas de laboratorio a los conocimientos de los estudiantes adquiridos regularmente en clase.

La sexta, séptima, octava y novena pregunta hacen referencia al nivel de interacción que tiene la infraestructura con otras herramientas, aplicaciones y dispositivos de telecomunicaciones orientados al análisis de ataques informáticos.

Finalmente, la pregunta diez permitirá conocer si este tipo de infraestructuras que ayudan al desarrollo de las prácticas de laboratorio, deben implementarse permanentemente en la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones.

4.2.2. Cuestionario

El cuestionario contiene un total de diez preguntas divididas en tres secciones, cada pregunta valorada en un punto, véase el **Anexo I**. La temática del cuestionario se basa en el contenido y aplicación de las guías, manejo de la infraestructura para el estudio de ataques informáticos y ejecución de las prácticas de laboratorio.

La primera sección del cuestionario se encuentra conformada por cuatro preguntas de verdadero y falso relacionadas a los procesos y funcionamiento de los protocolos de comunicación TCP/IP y ARP, además de, definiciones y conceptos básicos correspondientes a ataques de DoS y ataques de fuerza bruta.

La segunda sección del cuestionario contiene cinco preguntas de selección múltiple, en las cuales el estudiante debe seleccionar la/las respuestas correctas de preguntas relacionadas a herramientas y soluciones que un administrador de red debe conocer y adoptar para prevenir o mitigar vulneraciones en la red.

Por último, en la tercera sección se tiene una pregunta de ordenamiento, en la cual el estudiante debe establecer la secuencia correcta del proceso Three Way Handshake que realiza el protocolo TCP/IP para establecer comunicación entre dispositivos de red.

4.3. Pruebas y ejecución de prácticas de laboratorio

En el transcurso del desarrollo del presente proyecto, se determinaron las siguientes declaratorias: El 30 de enero de 2020 la OMS declara el brote de un nuevo virus denominado COVID-19 en la República Popular China, el 11 de marzo de 2020 la OMS declara al COVID-19 como una pandemia a nivel mundial, en el Ecuador mediante el Acuerdo Ministerial Nro. 00126 – 2020 del 11 de marzo de 2020, el Ministerio de Salud Pública declara el estado de Emergencia Sanitaria en el territorio nacional en respuesta a los casos de COVID-19, como parte del estado de emergencia se declara prohibición a la concentración masiva de personas en un mismo lugar, suspendiendo así las clases presenciales y semipresenciales a nivel nacional, modificando el proceso de aprendizaje en todas las instituciones educativas (Ministerio de Salud Pública del Ecuador, 2020).

A causa de la problemática de salud a nivel mundial, previo a la aplicación de las prácticas de laboratorio, la infraestructura debió ser compartida a todos los estudiantes a través de un medio virtual de almacenamiento en la nube: <u>https://utneduec-my.sharepoint.com/:f:/g/personal/giherediaj_utn_edu_ec/EllYinmFXL9KoM-T6A5_DvoBnh4_EPJ3nX5TkaA8COeSQQ?e=CWZeaf</u>. La Figura 25 detalla el proceso que debieron seguir los estudiantes para la implementación de la infraestructura en sus computadores personales.



Figura 25. Procedimiento inicial para ejecución de prácticas de laboratorio.

La ejecución de las prácticas de laboratorio se desarrolló mediante una reunión virtual a través de la plataforma Microsoft Teams (Figura 26), dónde el número de estudiantes muestreados que participaron en principio disminuyó de 38 a 23, esto debido a las limitaciones de acceso a los recursos de Internet por parte de los estudiantes a causa de la situación pandémica que se encuentra viviendo el país.



Figura 26. Aplicación de las prácticas de laboratorio mediante el uso de Microsoft Teams.

Para facilitar el desarrollo de las prácticas de laboratorio, los estudiantes hacen uso de las guías adjuntas en el **Anexo D**, en las cuales se detalla paso a paso el trabajo que el estudiante debe realizar para la ejecución y análisis de tres ataques. En las Figuras 27, 28 y 29 se presenta una breve descripción del proceso que los estudiantes ejecutaron en el transcurso de las prácticas.

ATAQUE DE FUERZA BRUTA



Figura 27. Procedimiento para la ejecución y estudio del ataque de fuerza bruta.

ATAQUE DE DENEGACIÓN DE SERVICIO



Figura 28. Procedimiento para la ejecución y estudio del ataque DoS.



Ataque ARP Spoofing

Figura 29. Procedimiento para la ejecución y estudio del ataque de suplantación ARP Spoofing.

4.4. Análisis de resultados

Una vez finalizada le ejecución de las prácticas de laboratorio para el estudio y análisis de ataques informáticos, se presenta el análisis de los resultados obtenidos de la aplicación de la encuesta final y el cuestionario a los estudiantes de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones.

4.4.2. Análisis de resultados obtenidos en la encuesta final

Los resultados de la encuesta final aplicada a los estudiantes del área de Seguridad en Redes, se muestran en el Figura 30 y se describen en la Tabla 24. La tabulación de los datos se encuentra en el **Anexo H**.



Figura 30. Resumen de resultados de la encuesta final.
Tabla 24 Análisis y resultados de encuesta final.

DESCRIPCIÓN	ANÁLISIS
Optimización de recursos en Hardware y Software.	Del total de entrevistados, al 67% la infraestructura le permitió optimizar los recursos de Hardware y Software en cada uno de sus computadores. Por otra parte, el 73% tuvo un mejor acceso a recursos de Hardware y Software mediante la utilización de la infraestructura de los que normalmente brindan los laboratorios de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones.
Uso de infraestructura para el estudio de ataques informáticos.	El uso de la infraestructura en conjunto con las guías de laboratorio ayudó a los estudiantes en un 68% a optimizar su tiempo al momento de desarrollar las prácticas de laboratorio. Por otra parte, el 77% de los estudiantes mencionan que lograron obtener datos precisos para el análisis de ataques informáticos.
Grado de satisfacción correspondiente al uso de las guías de laboratorio.	El 64% de los estudiantes señalan un nivel alto en satisfacción correspondiente al uso de las guías al momento de ejecutar sus prácticas de laboratorio.
Manejo de infraestructura y conocimientos generados por las prácticas de laboratorio.	El 59% de los estudiantes señalaron en sus respuestas poseer un alto grado de comprensión en el manejo de la infraestructura, lo que les permitió adquirir los conocimientos necesarios para el desarrollo de las prácticas de laboratorio.
Nivel de interacción de la infraestructura.	El 73% de los estudiantes mencionan que la infraestructura tiene un alto nivel de interacción entre dispositivos, servicios, herramientas y aplicaciones para el análisis de ataques informáticos.
Implementación de la infraestructura en laboratorios de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones.	Finalmente, el 86% de los estudiantes desean que la infraestructura se mantenga de manera permanente en los laboratorios para la ejecución de sus prácticas orientadas al área de Seguridad en Redes.

4.4.2.1. Correlación de encuestas

Con el fin de dar mayor relevancia al análisis de los resultados obtenidos, la Figura 31 y la Tabla 25 muestran una correlación entre la encuesta preliminar inicialmente aplicada y la encuesta final.



CORRELACIÓN DE ENCUESTAS PRELIMINAR Y FINAL

Figura 31. Correlación de encuestas preliminar y final.

CORRELACIÓN DE ENCUESTAS PRELIMINAR Y FINAL ASPECTO DE ANÁLISIS **RESULTADOS DE ENCUESTAS** ANÁLISIS DE RESULTADOS El 58 % de los estudiantes señalaron que, los recursos de hardware y software en sus El uso de la infraestructura permitió Encuesta computadores personales se han visto seriamente afectados debido a la falta de reducir de un 58% a un 27% el preliminar infraestructuras que les permita desarrollar sus prácticas de laboratorio. número de estudiantes que inicialmente presentaban Recursos de Hardware y El 73% de los estudiantes señalaron que, el hacer uso de la infraestructura para el inconvenientes en temas Software estudio de ataques informáticos les permitió tener un mejor acceso a recursos de relacionados al acceso a recursos de Encuesta hardware y software de los que comúnmente encuentran en sus computadores para hardware v software al momento de final realizar prácticas de laboratorio. desarrollar sus prácticas de laboratorio. El 50% de los estudiantes han tenido dificultades en el desarrollo de sus prácticas de El uso de las guías de laboratorio Encuesta laboratorio debido a la falta de guías y herramientas que orienten a realizar un estudio logró reducir de un 50% a un 32% preliminar o análisis adecuado de ataques informáticos. el número de estudiantes que presentaban inconvenientes al Problemas de ejecución Un 68% de estudiantes señalaron que el disponer de guías y herramientas que orienten momento de estudiar y analizar Encuesta el desarrollo de sus prácticas de laboratorio, han ayudado a fortalecer los conocimientos ataques informáticos. final regularmente adquiridos en clase para el estudio y análisis de ataques informáticos. El 59% de los estudiantes coinciden en la importancia de implementar una 100% de Del estudiantes Encuesta infraestructura que facilite el desarrollo de prácticas de laboratorio orientadas a la encuestados, el 86% coinciden que preliminar Seguridad en Redes. este tipo de tecnologías deben ser implementadas dentro de CITEL, Implementación ya que brindan un aporte El 86% de los estudiantes coinciden que la infraestructura debe mantenerse de manera Encuesta permanente en los laboratorios para la ejecución de prácticas orientadas al área de significativo al desarrollo de sus final prácticas de laboratorio. Seguridad en Redes.

4.4.3. Análisis de resultados obtenidos en el cuestionario

La tabulación de los resultados de la evaluación aplicada a los estudiantes de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones se encuentra adjunta en el **Anexo J**. En la evaluación participaron un total de 23 estudiantes, dando como resultado lo siguiente:

Resultados de evalauación aplicada a



Figura 32. Resultados de evaluación aplicada a estudiantes de CITEL.

De acuerdo al gráfico estadístico en la Figura 32, se puede evidenciar que el promedio general de los estudiantes evaluados es de 9.5/10, lo que identifica que la aplicación y desarrollo del presente proyecto les ha permitido reforzar los conocimientos adquiridos en clases.

CONCLUSIONES Y RECOMENDACIONES

Conclusiones

Un Honeypot, al ser un sistema diseñado específicamente a ser vulnerado, se vuelve propicio para el estudio de ataques informáticos, ya que este permite analizar a través de diversas herramientas el comportamiento de los hackers y las metodologías que estos emplean a la hora de vulnerar sistemas.

El uso de la infraestructura basa en Honeypots de alta interacción, proporcionó al estudiante mejor acceso a recursos de hardware y software de los que comúnmente tienen en sus computadores personales, solventando así, uno de los mayores inconvenientes que tenían los estudiantes para el desarrollo de sus prácticas de laboratorio.

El utilizar software libre para la implementación del Honeypot de alta interacción, permitió adaptar cada una las herramientas y aplicaciones para el análisis y estudio de ataques informáticos a las necesidades específicas del estudiante, además de ahorrar significativamente costos en la adquisición y mantenimiento de las mismas.

El disponer de guías que orienten el desarrollo de las prácticas de laboratorio, brindó al estudiante numerosas ventajas, entre las más importantes, optimizar el tiempo de ejecución de las prácticas, facilitar el uso de las diferentes herramientas que conforman el Honeypot de alta interacción y realizar el estudio adecuado de los ataques informáticos para posteriormente adoptar soluciones que le permitan la mitigación de los mismos.

Tal como se evidencia en el análisis de resultados de la encuesta final, las prácticas de laboratorio son una buena estrategia didáctica para el estudio de ataques informáticos,

ya que estas han logrado mejorar hasta en un 70% el proceso de aprendizaje en los estudiantes, fortaleciendo su participación y el interés en las prácticas.

Recomendaciones

Se recomienda la implementación y uso permanente de la infraestructura para la enseñanza de Seguridad Informática basada en Honeypots de alta interacción dentro de la Facultad de Ingeniería en Ciencias Aplicadas, esto debido a los resultados positivos que lograron los estudiantes de la ejecución de las prácticas de laboratorio.

Es importante tener un respaldo de las máquinas virtuales en sus configuraciones iniciales antes de proceder con el desarrollo de las prácticas de laboratorio, ya que esto permitirá realizar una pronta y eficaz recuperación de todo el sistema a causa de algún desperfecto presentado debido a la aplicación de las mismas prácticas.

Futuras investigaciones pueden centrarse en la implementación de una Honeynet Virtual Hibrida, esto permitirá al estudiante la integración de más equipos a fines a las telecomunicaciones (routers, switches, IDS's, IPS's, firewalls, entre otros.) y simular redes en producción, un aporte significativo para el desarrollo de sus prácticas de laboratorio.

Es indispensable revisar periódicamente la configuración de la red a la que se encuentra conectado el Honeypot de alta interacción, ya que, si las configuraciones son erróneas, los estudiantes pueden acceder y causar incidentes o desperfectos en sistemas adyacentes a la red de la Facultad de Ingeniería en Ciencias Aplicadas. Las actualizaciones de las reglas del IDS Snort en el Honeywall deben ser actualizadas constantemente, esto ayudará a la detección de nuevos métodos enfocados a la vulneración o penetración de sistemas informáticos.

BIBLIOGRAFÍA

- Albors, J. (24 de Junio de 2020). Qué es un ataque de fuerza bruta y cómo funciona.
 Obtenido de Welivesecurity: https://www.welivesecurity.com/la-es/2020/06/24/que-es-ataque-fuerza-bruta-como-funciona/
- Arenas, E., & López, D. (2013). Honeypot: Ventajas y Desventajas como Mecanismo para la Prevención de Intrusos Informáticos. Obtenido de Universidad Piloto de Colombia: http://polux.unipiloto.edu.co:8080/00000846.pdf
- Carvajal, F. (01 de Septiembre de 2013). *Cálculo del tamaño de muestra*. Obtenido de SlideShare: https://es.slideshare.net/FilomenoCarvajal1/clculo-del-tamao-demuestra-con-ejemplos
- CLOUDFLARE. (2020). Ataque de inundación SYN. Obtenido de CLOUDFLARE: https://www.cloudflare.com/es-la/learning/ddos/syn-flood-ddos-attack/
- DELL. (2020). *DELL*. Obtenido de DELL: https://www.dell.com/ec/empresas/p/poweredge-r340/pd
- EL COMERCIO. (13 de Agosto de 2018). *Ataques informáticos aumentan un 60% en Latinoamérica en 2018*. Obtenido de EL COMERCIO: https://www.elcomercio.com/tendencias/seguridadinformatica-ciberataques-latinoamerica-kaspersky-informe.html
- Espinosa, G. (2017). IMPLEMENTACIÓN DE UN SERVIDOR FIREWALL-PROXY BAJO LA PLATAFORMA DE GNU/LINUX PARA LA FACULTAD DE INGENIERÍA EN CIENCIAS APLICADAS, A FIN DE LIBERAR

PROCESAMIENTO DE LOS EQUIPOS DEL DATA CENTER DE LA UNIVERSIDAD TÉCNICA DEL NORTE. Obtenido de repositorio.utn.edu.ec: http://repositorio.utn.edu.ec/handle/123456789/6233

- Estrella Quijije, G. D. (2011). Diseño del Prototipo de una Honeypot Virtual que permita mejoraar el esquema de seguridad en las redes de la Carrera de Ingeniería en Sistemas Computacionales y Networking de la Universidad de Guayaquil.
 Obtenido de http://repositorio.ug.edu.ec/: http://repositorio.ug.edu.ec/bitstream/redug/6776/1/TesisCompleta%20-%20328%20-%202011.pdf
- Fernández, G., & Nieto, A. (2017). CONFIGURACIÓN DE HONEYPOTS ADAPTATIVOS PARA ANÁLISIS DE MALWARE. Obtenido de https://www.nics.uma.es: https://www.nics.uma.es/pub/papers/1650.pdf
- Guerro, D. (2019). METODOLOGÍA PARA DESARROLLAR UN SISTEMA DE GESTIÓN DE LA CALIDAD APLICADO AL DATA CENTER DE LA FACULTAD DE INGENIERÍA EN CIENCIAS APLICADAS BAJO LA NORMA ISO 9001:2015. Ibarra.

Gulliver, A., Francescutti, D., & Medeiros, K. (2005). FORMULACIÓN Y EMPLEO DE PERFILES DE PROYECTO. Obtenido de CÓMO COMPLETAR E INTERPRETAR EL PERFIL DE PROYECTO: http://www.fao.org/3/a0322s/a0322s05.htm#bm5

- Hernández López, M. J., & Lerma Reséndez, C. F. (2007). Aplicaciones Prácticas de los Honeypots en la Protección y Monitoreo de Redes de Información. Obtenido de CienciaUAT: http://www.redalyc.org/pdf/4419/441942908009.pdf
- Honeynet Project. (31 de Mayo de 2006). *Know Your Enemy: What a honeynet is, its value, overview of how it works, and risk/issues involved*. Obtenido de Honeynet Project: http://old.honeynet.org/papers/honeynet/index.html
- Honeypots. (4 de Mayo de 2009). *Honeypots : Herramienta de Seguridad de la Informacion*. Obtenido de Honeypots: https://honeypots.wordpress.com/
- ISC. (14 de Agosto de 2018). Por qué las carreras relacionadas con la ciberseguridad te aseguran un futuro prometedor. Obtenido de BecasMAE: https://www.becasmae.com/por-que-las-carreras-relacionadas-con-laciberseguridad-te-aseguran-un-futuro-

prometedor/#La_demanda_de_profesionales_relacionados_a_la_ciberseguridad_ es_muy_alta

- ISOTools. (21 de Mayo de 2015). *ISO 27001: ¿Qué significa la Seguridad de la Información?* Obtenido de Blog especializado en Sistemas de Gestión de Seguridad de la Información: https://www.pmg-ssi.com/2015/05/iso-27001-que-significa-la-seguridad-de-la-informacion/
- Kaspersky. (2020). ¿Qué es un ataque de fuerza bruta? Obtenido de Kaspersky: https://www.kaspersky.es/resource-center/definitions/brute-force-attack

- La Hora. (29 de Noviembre de 2017). *Ecuador es susceptible a los ataques cibernéticos*. Obtenido de La Hora: https://lahora.com.ec/noticia/1102006525/ecuador-essusceptible-a-los-ataques-cibernc3a9ticos
- León, C., & Bonilla, M. (2017). Análisis de ataques informáticos mediante Honeypots para el apoyo de actividades académicas en la Universidad Distrital Francisco José de Caldas. Obtenido de http://repository.udistrital.edu.co/bitstream/11349/7509/1/Le%C3%B3n%20Cue rvo%20Camilo%20Andr%C3%A9s%20-%20Bonilla%20D%C3%ADaz%20Mar%C3%ADa%20Alejandra%202017.pdf
- Lococo, M. (14 de Agosto de 2011). *Capacity Planning for Snort IDS*. Obtenido de http://mikelococo.com/2011/08/snort-capacity-planning/
- MAGERIT. (2012). Metodología de Análisis y Gestión de Riesgos de los Sistemas de Información. Madrid.
- Maltamir. (4 de Abril de 2009). *Diferentes tipos de intrusiones o ataques informáticos*. Obtenido de The Maad Blog: http://blog.espol.edu.ec/maad/2009/04/04/diferentes-tipos-de-intrusiones-oataques-informaticos/
- Martínez, L. (30 de Enero de 2018). *TRIÁNGULO CIA*. Obtenido de Informatica y Criminología en URJC: http://lolamartinezcriminologa2.blogspot.com/2018/01/triangulo-cia.html

- Mejía, R. (15 de Junio de 2018). ¿QUÉ ES LA TRIADA DE SEGURIDAD Ó CIA TRIAD?
 Y POR QUÉ DEBERÍA INTERESARTE. Obtenido de Blog Smartekh: http://blog.smartekh.com/que-es-la-triada-de-seguridad-o-cia-triad-y-por-quedeberia-interesarte
- Ministerio de Salud Pública del Ecuador. (2020). Lineamientos para el diagnóstico y manejo de COVID -19 en el Ecuador. Obtenido de https://educacion.gob.ec/: https://educacion.gob.ec/wp-content/uploads/downloads/2020/04/lineamientosdiagnostico-y-respuesta-covid-19.pdf
- Nmap Network Scanning. (2020). *Guía de referencia de Nmap*. Obtenido de NMAP.ORG: https://nmap.org/man/es/index.html#man-description
- Open-Source Security Tools. (11 de Abril de 2011). Network Intrusion Detection Systems. Obtenido de http://ossectools.blogspot.com/2011/04/network-intrusiondetection-systems.html
- OSI. (2020). Wireshark. Obtenido de Oficina de Seguridad del Internauta: https://www.osi.es/es/herramientas-gratuitas/wireshark
- Passeri, P. (15 de Octubre de 2018). January September 2018 Cyber Attack Statistics. Obtenido de HACKMAGEDDON: https://www.hackmageddon.com/2018/10/15/january-september-2018-cyberattack-statistics/
- Quinchaguano, D. (Abril de 2016). DISEÑO E IMPLEMENTACÓN DE UN PROTOTIPO DE UNA HONEYNET PARA LA RED DE DATOS DE LA

ESCUELA POLITÉCNICA NACIONAL. Obtenido de bibdigital.epn.edu.ec: https://bibdigital.epn.edu.ec/bitstream/15000/15192/1/CD-6967.pdf

- Romero, J. (07 de Enero de 2016). *Denegación de servicios con HPING3 (KALI LINUX)*. Obtenido de XENTECH: http://www.blog.xentech.cl/2016/01/07/denegacion-deservicios-con-hping3-kali-linux/
- Rondón, G. (21 de Marzo de 2014). *Tipos de ataque informático*. Obtenido de El blog del Ingeniero de Sistemas: https://ingenierodesistemas.co/informatica/tipos-ataquesinformatico/
- Salazar, J. (24 de Septiembre de 2018). Los ataques informáticos más comunes en Ecuador. Obtenido de TekZup: https://tekzup.com/los-ataques-informaticos-mascomunes-ecuador/
- Snorby. (22 de Octubre de 2016). Sizing A Snort Deployment. Obtenido de https://github.com/Snorby/snorby/wiki/Pre-Installation-Design
- Torres, R. (21 de Enero de 2014). IMPLEMENTAR UNA RED HONEYPOTS PARA DETECCIÓN Y CLASIFICACIÓN DE INTRUSOS MEDIANTE MÁQUINAS VIRTUALES EN EL MINISTERIO DE DEFENSA NACIONAL. Obtenido de http://repositorio.espe.edu.ec: http://repositorio.espe.edu.ec:8080/bitstream/21000/10470/1/T-ESPE-048394.pdf
- Trujillano, D. (Julio de 2016). SISTEMA ADAPTATIVO DE PREVENCIÓN DE INTRUSOS MEDIANTE HONEYPOTS. Obtenido de https://repositorio.uam.es:

https://repositorio.uam.es/bitstream/handle/10486/676764/Mayordomo_Trujillan o_Daniel_tfg.pdf?sequence=1

- Universidad Internacional de Valencia. (21 de Marzo de 2018). ¿Qué es la seguridad informática y cómo puede ayudarme? Obtenido de Universidad Internacional de Valencia: https://www.universidadviu.com/la-seguridad-informatica-puedeayudarme/
- Universidad Técnica del Norte. (2020). *Misión y Visión*. Obtenido de uniportalwebutn: https://www.utn.edu.ec/fica/carreras/electronica/?page_id=9
- Velasco, R. (08 de Junio de 2019). Hydra 9.0: conoce esta completa herramienta para romper contraseñas. Obtenido de Redes Zone: https://www.redeszone.net/2019/06/08/hydra-9-0-herramienta-rompercontrasenas/
- Vinueza, T. (2012). Honeynet Virtual Híbrida en el Entorno de Red de la Uniersidad Técnica del Norte de la Ciudad de Ibarra. Obtenido de http://repositorio.utn.edu.ec: http://repositorio.utn.edu.ec/bitstream/123456789/1058/1/04%20RED%20013% 20-HONEYNET_VIRTUAL_H%c3%8dBRIDA_UTN.pdf
- Yañez, C. (8 de Noviembre de 2017). *TIPOS DE SEGURIDAD INFORMÁTICA*. Obtenido de CEAC: https://www.ceac.es/blog/tipos-de-seguridad-informatica

ANEXOS

Anexo A: Instalación y configuración de Honeywall Roo 1.4

En el presente anexo se especifica la instalación y configuración del CD-ROM HoneywallRoo-1.4.hw-2009, una versión minimizada de la distribución de Linux CentOS 5.0 denominado Honeywall.

 Inmediatamente después de haber arrancado el Honeywall desde el CD-ROM, se presentará la pantalla principal de instalación (véase la figura A.1).
 presionar la tecla Enter para continuar.



Figura A.1. Pantalla inicial del CD-ROM Honeywall Roo-1.4.hw-2009.

2. Examina los discos duros y copia las dependencias y/o paquetes requeridos en la instalación. Al terminar el proceso de instalación se reinicia el equipo automáticamente.



Figura A.2. Instalación de paquetes requeridos por Honeywall Roo-1.4.hw-2009

3. Para el ingreso al sistema se lo hace a través de la cuenta de usuario **roo** creada por defecto y la contraseña **honey**. Para obtener los privilegios de súper usuario **root** la autenticación se lo realiza empleando la misma contraseña **honey**.

4. Una vez autenticado como súper usuario, ejecute los siguientes comandos para acceder a la configuración inicial del Honeywall:

```
[root@localhost roo]# cd //dlg/
[root@localhost dlg]# ./dialogmenu.sh
```

5. La Figura A.4 muestra el menú principal del Honeywall, se accede al apartado de configuración.



Figura A.3. Menú principal del Honeywall.

6. Honeywall Roo proporciona tres alternativas para su configuración: Floppy, Defauls e Interview. Se elige la configuración a través de entrevista (Interviw), esta permite configurar parámetros de acuerdo a los requerimientos de la red (observe la Figura A.5).

Honeywall CD roo-1.4.hu-200908425114538 - Virtual Terminals on Alt-F2,F6 -
Initial Setup Initial Setup Method
1 Floppy 2 Defaults Interview
< <u> </u>

Figura A.4. Configuración inicial del Honeywall.

7. Ingrese las direcciones IP del o los Honeypot (véase la Figura A.6).

Honeywall Cl	D roo-1.4.hw-20090425114538 - Virtual Terminals on Alt-F2.F6
	Honeypot IP Address Enter the IP Address(es) of your Honeypot(s) [192.168.10.1_ K 0:: > <return main="" menu="" to=""></return>

Figura A.5. Dirección IP del Honeypot

8. Ingrese la red de enrutamiento en la que se encuentra configura la Honeynet sin clase CIDR como se muestra en la Figura A.7.



Figura A.6. Dirección CIDR de la Honeynet.

9. Ingrese la dirección de Broadcast de la Honeynet (véase la Figura A.8).



Figura A.7. Dirección de Broadcast de la Honeynet.

10. Se finaliza el primer apartado de configuración y se procede con la configuración de la interfaz de administración del Honeywall (véase la Figura A.9).

Management Interface
Would you like to configure a management interface?
<u>< ⊻∞ ></u> < No >

Figura A.8. Configuración de la interfaz de administración del Honeywall.

11. Habilitar la administración web del Honeywall mediante la interfaz eth2 (véase la Figura A.10).



Figura A.9. Configuración de la interfaz de administración web del Honeywall.

12. Se asigna una dirección IP a la interfaz web de administración en el Honeywall, observe la Figura A.11.

Honeywall C 	D roo-1.4.hw-20090425114538 - Virtual Terminals on Alt-F2,F6
	Management Interface IP Address Enter the IP address of the management interface [192.168.18.2
	CReturn to main menu>

Figura A.10. Dirección IP de la interfaz web de administración.

13. Se asigna la máscara de subred a la interfaz web de administración (véase la Figura A.12).

Honeywall 	CD roo	-1.4.hw-2	00904251	14538	- 1

Enter the Network Mask of the management interface
Comparison of the second se

Figura A.11. Máscara de subred de la interfaz de administración.

14. Ingrese el Gateway por defecto a la interfaz web de administración (Observe la Figura A.13).

Enter a d	Configure Manage lefault gatewau f	ment Interfactor 192.168.10	e . .2.	1
192.168	.10.254	01 1901100110		
	< 0K >	<cancel></cancel>		

Figura A.12. Asignación del gateway a la interfaz de administración.

15. Configure el nombre para el sistema y prosiga con la siguiente configuración (véase la Figura A.14).

Conf Enter the sys	igure Manage tem Hostname	ment Interface (Host only part	of FQDN)
For example, "myhost.some.	the Hostnam domain" is "	e of the FQDÑ myhost".	
honeywa 1 1			
K		<cancel></cancel>	-

Figura A.13. Configuración del nombre del host.

16. Ingrese el domino DNS que será utilizado para la administración del Honeywall (véase la Figura A.15).

Honeywall C	D roo-1.4.hw-20090425114538 - Virtual Terminals on Alt-F2,F6	
	Configure Management Interface Enter the DNS domain if you have one (localhost if not). The Domain will be appended to the Hostname to form the fully qualified domain name (FQDM). utn.edu.ec_ (OF) (Cancel)	

Figura A.14. Asignación de dominio DNS en el Honeywall.

17. Configure la IP del servidor DNS que será utilizado por el Honeywall (véase la figura A.15).

Configure Management Interface Enter DNS Server IPs (Space delimited) for
192.168.10.1_
Cancel>

Figura A.15. Dirección IP del servidor DNS que será utilizado por el Honeywall.

18. Como apartado final de la configuración de la interfaz web de administración, se activa y se continua con la configuración de acceso remoto a través de SSH para la misma interfaz (véase las Figuras A.16 y A.17).



Figura A.16. Activación de la interfaz web de administración.

oneywall CD roo	-1.4.hw-20090425114538 - Virtual Terminals on Alt-F2,F6
	Configure SSH Would you like to configure SSH?
	<pre></pre>

Figura A.17. Configuración de acceso remoto a través de SSH en el Honeywall.

19. Se deshabilita el acceso remoto para el usuario root con el objetivo de aumentar la seguridad del sistema (véase la Figura A.18).



Figura A.18. Deshabilitación de acceso remoto para el usuario root.

20. Es necesario establecer nuevas contraseñas de acceso para los usuarios roo y root, la Figura A.19 representa el cambio de contraseña para el usuario roo.

oneywall CD roc	-1.4., nw-20090425114550 - VIPtual Terminals on Hit-r2, Pb
	Change root password
	<mark>< O∦ ></mark> <cancel></cancel>

Figura A.19. Cambio de contraseña para el súper usuario root.

21. Se admite el puerto 443 correspondiente a HTTPS en la interfaz de administración para tener acceso a la interfaz Web Walleye (Observe la Figura A.20).



Figura A.20. Puerto TCP permitido en la interfaz de administración.

22. De ser necesario establezca una dirección IP específica para el acceso a la administración del Honeywall, caso contrario configure **any** para permitir el acceso desde cualquier dirección IP (véase la Figura A.21).



Figura A.21. Direccionamiento IP con acceso a la administración del Honeywall.

23. Se habilita a la interfaz para el análisis y la administración del Honeywall (véase la Figura A.22).



Figura A.22. activación para el análisis y administración en la interfaz del Honeywall.

24. Se activa la restricción de conexiones saliente en el firewall (véase la Figura A.23).



Figura A.23. Activación de las restricciones en las conexiones salientes del Honeywall.

25. Se habilita los puertos de las conexiones TCP que serán analizados por el Honeywall, estos puertos tendrán una variación de acuerdo a los servicios que ejecuten los Honeypots.



Figura A.24. Listado de puertos TCP permitidos por el Honeywall.

26. Se habilita los puertos de las conexiones UDP que serán analizados por el Honeywall, estos puertos tendrán una variación de acuerdo a los servicios que ejecuten los Honeypots.

1	UDP Allowed OUT
	Enter a space delimited list of UDP Ports allowed out
	23 53 67 68 123
	Colored Col
I	

Figura A.25. Listado de puertos UDP permitidos por el Honeywall.

27. Se determina la escala en la que se limitará las conexiones hacia la red, puede ser en segundos, minutos, horas, días y meses (véase la Figura A.26).

nonegwall (p roo-1,7,nw-20090723117330 - Virtual ierminals on hit-rz	
Connection Limiting Configuration What scale would you like to use? (second, minute, hour, day, month) hour	
Comparison of the second se	

Figura A.26. Escala de tiempo de limitaciones de conexiones hacia la red.

28. Desactivar el firewall para evitar el envío de paquetes al sistema de prevención de intrusos Snort_inline (observe Figura A.27).

Honeywall Cl	D roo-1.4.hw-20090425114538 - Virtual Terminals on Alt-F2,F6
	Would you like to prepare the firewall to send packets to snort_inline?
	< Yes > < No →

Figure A.27. Snort_inline en Honeywall.

29. Determine el nombre y ruta de los ficheros que contendrán el listado de direcciones IP denegadas y permitidas (black list y White list) y proceda con habilitación de las mismas (véase Figura A.28).



Figura A.28. Habilitación de listas blancas y negras de direcciones IP en el Honeywall.

30. Se deshabilita el modo de filtrado y captura estricto (observe la Figura A.29).

Honeywall CI) roo-1.4.hw-20090425114538 - Virtual Terminals on Alt-F2,F6
	Disable "Strict" Capture Filtering Would you like to disable "Strict" Capture filtering?
	(Yes > (<u>M</u> ≊ >

Figura A.29. Modo de filtrado y captura estricto.

31. Se deshabilita el modo Fencelist (lista cercada), este modo permite la restricción del tráfico de salida hacia determinadas redes o equipos mediante en manejo de iptables (observe Figura A.30).



Figura A.30. Modo Fencelist (lista cercada) deshabilitado.

32. Configure el acceso ilimitado al servidor DNS dentro de la Honeynet (observe Figura A.31).

Honeywall C 	D roo-1.4.hw-20090425114538 - Virtual Terminals on Alt-F2,F6
	DNS Configuration Would you like to enable your honeypots within the Honeynet unlimited DNS access?
	<u> Yes</u> < No >

Figura A.31. Configuración de servidor DNS en la Honeynet.

33. No restringir a ningún Honeypot el acceso a un servidor externo (observeFigura A.32).



Figura A.32. Acceso ilimitado a servidores DNS externos.

34. Se especifica el servidor DNS que será utilizado por los Honeypots (observe Figura A.33).

Enter a	DNS Co space delimit	nfiguration ed list of D	NS Servers fo	r]
honeypot	: uŝe			_
	<u>-</u>			
K	OK	<mark>></mark> ≺Return t	o main menu≻	

Figura A.33. Dirección IP del servir DNS especifico de la Honeynet.

35. Habilitar el sistema de alertas a través del correo electrónico (observe Figura A.34).



Figura A.34. Activación del sistema de alertas en el Honeywall.

36. Especificar el correo electrónico que recibirá las alertas generadas en el sistema (observe Figura A.35).



Figura A.35. Correo electrónico de gestión de alertas en el sistema.

37. Se inicializa el sistema de alertas automáticamente desde el arranque del equipo (observe Figura A.36).



Figura A.36. Sistema de alertas activado automáticamente desde el arranque en el sistema.

38. Una vez finalizado todo el proceso de configuración en el Honeywall, se acepta y se registra la configuración en el sistema (observe Figura A.37).



Figura A.37. Registro de los parámetros configurados en el Honeywall.

Anexo B: Instalación y configuración de Ubuntu Server 18.04.3 LTS

En el presente anexo se especifica la instalación y configuración por defecto de Ubuntu Server 18.04.3 LTS.

1. Inmediatamente después de haber arrancado el Ubuntu Server desde el CD-ROM, se procede con la carga de ficheros e independencias necesarias para su instalación, al finalizar la carga de dichos ficheros se presenta en pantalla la configuración del lenguaje en el que se va a manejar el sistema operativo.

Please choose your preferred language.	
L English • 1 (Asturianu • 1 (Gatalà Hrvatski • 1 Hrvatski • 1 Suomi • 1 Français • 1 Deutsch • 1 (Magano • 1 (Maga	
Lice UP, DOWN and ENTER keys to collect your language	
USE UF, DUMM AND EMTER REAS TO SELECT YOUR IANSUASE.	

Figura B.1. Configuración del lenguaje del sistema operativo Ubuntu Server.

2. A continuación, configure la distribución del teclado acorde a su configuración de teclado físico.



Figura B.2. Configuración de distribución del teclado para Ubuntu Server.

3. Automáticamente detecta las interfaces de red físicas y las configura para que estén habilitadas mediante el protocolo DHCP. En este apartado puede habilitar o deshabilitar las interfaces de red detectadas y configurarlas.



Figura B.3. Configuración de interfaces de red en el sistema Ubuntu Server.

4. Si se requiere la configuración de un proxy para que el sistema tenga acceso a Internet configúrelo en este apartado, caso contrario déjelo en blanco.



Figura B.4. Configuración de proxy en Ubuntu Server.

5. En caso de requerir o tener una alternativa diferente a los repositorios por defecto de la comunidad de Ubuntu configúrela en este apartado.

Configure Ubuntu	archive mirror
If you use an al	ternative mirror for Ubuntu, enter its details here.
Mirror address:	http://archive.ubuntu.com/ubuntu You may provide an archive mirror that will be used instead of the default.
	[Hecho]] [Atrás]
	5 / 13

Figura B.5. Configuración de repositorios de Ubuntu Server.

6. Se efectúa una instalación por defecto en el disco duro. Configure manualmente si sus requerimientos son distintos a la de una configuración por defecto.



Figura B.6. Selección de unidad de almacenamiento para la instalación de Ubuntu Server.

7. Una vez seleccionada la unidad de almacenamiento en la cual va a ser instalado el Sistema Operativo, se muestran los parámetros con la cual va a ser configurada.



Figura B.7. Parámetros de configuración de la unidad de almacenamiento.

8. A continuación, configure los parámetros del usuario junto con su contraseña para su autenticación.

Configuración de perfil
Enter the username and password you will use to log in to the system. You can configure SSH access on the next screen but a password is still needed for sudo.
Your name:
Your server's name: The name it uses when it talks to other computers.
Pick a username:
Choose a password:
Confirm your password:
[Hecho]
7 / 13
Install in progress: acquiring and extracting image from

Figura B.8. Configuración de las credenciales para el acceso al sistema.

9. Instale OpenSSH Server para habilitar conexiones remotas a través del protocolo SSH.



Figura B.9. Instalación del servicio SSH en Ubuntu Server.

10. Tras finalizar la instalación de todos los paquetes y ficheros del sistema operativo, proceda con su reinicio para acceder a Ubuntu Server.


Figura B.10. Proceso de finalización de la instalación de Ubuntu Server.

Anexo C: Instalación y configuración de los servicios en el Honeypot

El presente anexo expone a detalle la instalación y configuración de los diferentes servicios a ejecutarse en el Honeypot, como paso previo a la instalación de los mismos, se recomienda actualizar el sistema operativo a través de comando **sudo apt-get update** y luego **sudo apt-get upgrade** para evitar inconvenientes al momento de la ejecución de los servicios.

Instalación y configuración del servicio de correos iRedMail

iRedMail es un servidor de correos completo, su modo de instalación y configuración es fácil e intuitiva, los comandos para su ejecución son simples de emplear. Además, se tiene un conjunto de aplicaciones interesantes para la gestión de las cuentas de correo, así como también un cliente de correo vía web.

A continuación, se menciona el listado de todo el software que trae iRedMail:

- Postfix: Como Agente de Transferencia de Correo (MTA).
- **Dovecot:** Servidor POP3 e IMAP.
- Nginx: Web server.
- **OpenLDAP:** Servidor LDAP para guardar las cuentas de correo.
- MySQL, MariaDB, PostgreSQL: Como servidor de Bases de datos.
- SpamAssassin: Filtro antispam.
- ClamAV: AntiVirus para correo.
- Amavisd-new: Una interfaz para gestionar Postfix, SpamAssassin y ClamAV.
- Roundcube: Cliente de correo web.

- **SOGo Groupware:** Cliente para la gestión de calendarios, contactos, tareas y también correo.
- Fail2ban: Bloquea intentos de acceso por fuerza bruta.
- NetData: Un increíble monitor a tiempo real

Para la instalación de iRedMail es necesario utilizar una distribución de Linux funcionando correctamente y un mínimo de 2GB de RAM.

1. Es necesario que el servidor tenga un hostname corto configurado y que responda a un nombre de dominio, para lo cual se tendrá que editar los ficheros /etc/hostname y /etc/hosts, quedando de la siguiente manera:

- Para el fichero /etc/hostname:
 honeypot
- Para el fichero /etc/hosts:

```
127.0.1.1 honeypot.midominio.com honeypot localhost localhost.localdoman
```

2. Instale el siguiente paquete para poder descomprimir archivos de comprimidos tipo rar y zip con el siguiente comando:

sudo apt-get install bzip2

3. Proceda con la descarga del software a través del comando:

sudo wget https://bitbucket.org/zhb/iredmail/downloads/iRedMail-0.9.9.tar.bz2

4. Una vez finalizada la descarga, se procede a descomprimir el archivo y a ejecutarlo ingresando los siguientes comandos:

sudo tar xfj iRedMail-0.9.9.tar.bz2

cd iRedMail-0.9.9/

sudo bash iRedMail.sh

5. Después de cargar todas las dependencias necesarias para la instalación, se desplegará una pantalla de bienvenida a la instalación de iRedMail, tal como se muestra en la Figura C.1.



Figura C.1. Bienvenida de iRedMail.

6. A continuación, se especifica el directorio en el cual se guardarán todos los componentes y herramientas de iRedMail.



Figura C.2. Directorio de ficheros de iRedMail.

7. Asegúrese de habilitar la instalación de Nginx, ya que de este dependerá la funcionalidad del servicio de cliente web.



Figura C.3. Instalación del servicio de cliente web a través de Nginx.

8. Seleccione la base de datos que mejor se acomode a sus necesidades para la instalación de iRedMail, para este caso, se trabaja con MySQL.



Figura C.4. Selección de la base de datos para la instalación de iRedMail.

9. Digite la clave para el acceso a la base de datos MySQL, especifique un dominio para su servidor de correos e ingrese una contraseña para el ingreso al servidor de correos como administrador.



Figura C.5. Configuración de contraseña para la base de datos MySQL.

pen_Source_Mail_Server_Solution
Your first mail domain name Please specify your first mail domain name.
EXAMPLE:
* example.com
WARNING:
It can *NOT* be the same as server hostname: honeypot.midominio.com.
We need Postfix to accept emails sent to system accounts (e.g. root), if your mail domain is same as server hostname, Postfix won't accept any email sent to this mail domain.
midominio.com_
·
< <u>Next</u> >

Figura C.6. Configuración de dominio para el servidor de correos iRedMail.



Figura C.7. Configuración de contraseña para el acceso al servidor de correos.

10. Selecciones las aplicaciones que desee instalar para el funcionamiento del servidor de correo, para este caso solo se hace uso de las aplicaciones necesarias para el funcionamiento básico del servidor de correos, como son: Roundcubemail e iRedMail.



Figura C.8. Selección de aplicaciones para el funcionamiento del servidor de correos iRedMail.

11. Una vez finalizada la configuración, asegúrese de validar la información para el correcto funcionamiento del servidor de correos iRedMail.



Figura C.9. Parámetros de configuración para la instalación de iRedMail.

12. Una vez finalizada la instalación, pedirá que confirme si desea modificar las reglas del firewall de Ubuntu para el funcionamiento del servidor de correos, para este caso negaremos que modifique las reglas con la letra **N** y seguidamente de un **Enter** ya que del firewall de Ubuntu permanecerá inhabilitado.

13. Para finalizar, se muestra información indispensable para el acceso a las aplicaciones instaladas junto con sus credenciales de autenticación (véase la Figura C.10).



Figura C.10. Información de acceso a las aplicaciones de iRedMail.

Instalación y configuración del servicio web LEMP

Para la implementación de un servidor web LEMP, es necesario la instalación de

las siguientes aplicaciones:

- Nginx: Motor web.
- **MySQL:** Base de datos.
- **PHP:** Dependencias de convergencia de las aplicaciones web.
- Wordpress: Aplicación web.

A continuación, se describe a detalle los pasos para la instalación de un servidor

LEMP en Ubuntu Server.

1. Para la instalación de Nginx, proceda con la digitalización del comando:

sudo apt-get install nginx y

2. Para la instalación de MySQL ingrese el comando:

sudo apt-get install mysql-server -y

Una vez instalada la base de datos, ingresamos a ella a través del comando:
 sudo mysql -u root -p

4. Ahora se debe crear una base de datos denominada wordpress a través del siguiente comando:

CREATE DATABASE wordpress;

5. Asigne un nuevo usuario junto con su contraseña a la nueva base de datos.

CREATE USER `wpuser`@`localhost` IDENTIFIED BY '12345678';

6. Agregue al usuario todos los privilegios de administración a la nueva base de datos.

FLUSH PRIVILEGES;

7. Para la instalación de PHP con todas sus dependencias y módulos necesarios, ejecute el siguiente comando:

sudo apt-get install php-fpm php-curl php-mysql php-gd php-mbstring php-xml php-xmlrpc -y

8. Se edita el archivo php.ini con el siguiente comando:

sudo nano /etc/php/7.2/fpm/php.ini

9. Con la ayuda de la combinación de teclas Ctrl+W, busque la línea:
;cgi.fix_pathinfo=1, descómetela y cambie el 1 por el 0.

cgi.fix_pathinfo=0

10. Dentro del mismo archivo busque las siguientes líneas y coloque los valores que se muestran a continuación:

- upload_max_filesize = 100M
- post_max_size = 1000M
- memory_limit = 1000M
- max_execution_time = 120

 Dentro del directorio predeterminado de Nginx /var/www/html descargue la última versión de Wordpress.

wget https://wordpress.org/latest.tar.gz

12. Descomprima el archivo descargado.

tar -zxvf latest.tar.gz --strip-components=1

13. Agregue a la carpeta html al grupo de usuarios www-data y dele permisos

de escritura y ejecución a través de los siguientes comandos:

sudo chown -R www-data:www-data /var/www/html/

sudo chmod -R 755 /var/www/html/

14. Cree un archivo de configuración para el sitio web.

nano /etc/nginx/sites-available/honeyweb.com

15. Agregue las siguientes líneas al archivo anteriormente creado (véase la

Figura C.11).



Figura C.11. Parámetros de configuración para el sitio web.

16. Habilite el documento creado a través de la línea de comandos:

ln -s /etc/nginx/sites-available/example.com /etc/nginx/sites-enabled/

17. Reinicie los servicios de Nginx y PHP para que los cambios surjan efecto con las siguientes líneas de comandos.

sudo systemctl restart nginx.service
sudo systemctl restart php7.2-fpm.service

18. Proceda a editar el archivo de configuración de Wordpress, donde se colocarán las credenciales de la base de datos.

mv /var/www/html/wp-config-sample.php /var/www/html/wp-config.php

sudo nano /var/www/html/wp-config.php

19. Finalmente, ya puede hacer uso de su plataforma web accediendo desde un navegar y colocando la dirección IP de su ordenador en la barra de direcciones.

Instalación y configuración del servicio FTP ProFTPd

ProFTPd es un popular servidor FTP para Linux, es muy conocido por su fácil implementación y configuración, es recomendable recalcar que FTP es intrínsecamente inseguro y que es importante considerar la idea de configurar ProFTPd para usar SFTP, una alternativa segura implementada en SSH.

1. Para la instalación de ProFTPd es necesario la ejecución del siguiente comando:

sudo apt-get install proftpd

Una vez instalado se puede comenzar a configurar el servidor FTP.
 sudo nano /etc/proftpd/proftpd.conf

3. Cambien el nombre del servidor.

ServerName "honeyserver.com"

4. Descomentar la línea DeaultRoot, esto ayudara a limitar a que los usuarios solo tengan acceso a su directorio personal.

DefaultRoot

5. Una vez realizado los cambio, asegúrese de reiniciar el servicio con:

systemctl restart proftpd

6. Hecho eso, ya puede conectarse al servidor FTP a través de un navegador o un software de cliente FTP digitando ftp://IP_servidor en su barra de direcciones.

Instalación y configuración del servicio DHCP ISC-DHCP-SERVER

Un servidor DHCP proporciona una configuración de red TCP/IP segura, evita conflictos de direcciones IP repetidas, mantiene una administración centralizada de las direcciones y permite proporcionar diversos parámetros de configuración, tales como: dirección IP, máscara de subred, puerta de enlace, servidores DNS, entre otros.

1. Se instala todas las dependencias necesarias a través del siguiente comando:

sudo apt-get install isc-dhcp-server

2. Se debe asignar la o las interfaces que van a prestar el servicio DHCP en el siguiente script de configuración.

nano /etc/default/isc-dhcp-server

3. Describa la o las interfaces del servidor por las cuales se aceptarán las solicitudes del servicio DHCP.



Figura C.12. Asignación de interfaces para el uso del servicio DHCP.

4. Acceda al archivo de configuración de los parámetros de red en la cual se

va a manjar el direccionamiento IP a través de DHCP.

nano /etc/dhcp/dhcpd.conf

5. En caso de tener un servidor de dominio específico configúrelo en las

líneas 9 y 10 del script de configuración.

option definitions common to all supported networks...
option domain-name "honeyserver.utn.edu.ec";
option domain-name-servers 192.168.10.1;

6. Si el servidor DHCP es el servidor principal de la red, quite el comentario

eliminando el # en la línea 23, tal como se muestra a continuación:

If this DHCP server is the official DHCP server for the local # network, the authoritative directive should be uncommented. authoritative;

7. Configure los parámetros de la red en la cual se va a manejar la asignación

de direcciones IP para el servicio DHCP.



Figura C.13. Parámetros de la red para el manejo del servicio DHCP.

8. Para finalizar reinicie el servicio ISC-DHCP-SEVER a través del siguiente comando:

sudo systemctl restart isc-dhcp-server

Instalación y configuración del servicio DNS BIND9

BIND es el servidor de nombres de dominio más popular, trabaja con todas las plataformas informáticas principales, y se caracteriza por su seguridad y flexibilidad.

1. Instale BIND9 a través del siguiente comando:

sudo apt-get install bind9

2. Edite el archivo de configuración named.conf.local:

nano /etc/bind/named.conf.local

3. Añada la zona directa y la zona inversa, haciendo referencia a su fichero de configuración.



Figura C.14. Configuración de zonas para el servicio DNS.

4. Cree el fichero de configuración "nombre del fichero que hizo referencia en la creación de las zonas" a partir de "db.local".

cp /etc/bind/db.local /etc/bind/db.utn.edu.ec

5. Una vez creado el archivo, proceda a editarlo y reemplace la palaba "localhost" por "el dominio que hizo referencia en las configuraciones anteriores", reemplace la IP "127.0.0.1" por la IP a la que se va a asignar el dominio. Guíese de la Figura C.15 para su respectiva configuración.

GNU na	ano 2.9.	3	/etc/bind/db.utn.edu.ec
; ; BIND (data fil	e for lo	cal loopback interface
S TTL	604800		
ē			utn.edu.ec. root.utn.edu.ec. (2 ; Serial 604800 ; Refresh 86400 ; Retry 2419200 ; Expire 604800) ; Negative Cache TTL
;			uta adu ac
e.	TIM		uch.edu.ec.
0	IN		192.168.10.1
honeysei			192.168.10.1
<mark>^G</mark> Get H ^X Exit	Help <mark>^O</mark>	Write Ou Read Fi	ut <mark>MW</mark> Where Is AK Cut Text AJ Justify AC Cur Pos

Figura C.15. Parámetros para la resolución de la zona directa del dominio.

6. Cree el fichero de configuración "/etc/bind/.192" a partir de "/etc/bind/db.127".

cp /etc/bind/db.127 /etc/bind/db.192

7. Una vez creado el archivo, proceda a editarlo y reemplace la palaba "localhost" por "el dominio que hizo referencia en las configuraciones anteriores".Guíese de la Figura C.16 para su respectiva configuración.

GNU n	ano 2.9.	3	/etc/bind/db.192
_			
<mark>;</mark>			
; BIND	data fil	e for Io	cal loopback interface
; 4771	co.4800		
≱IIL	604600		
0	IN	SOA	utn.edu.ec. root.utn.edu.ec. (
			2 ; Serial
			604800 ; Refresh
			86400 ; Retry
			2419200 : Expire
			604800) : Negative Cache TTL
			,
à		NS	uto edu ec
er a	7.0	070	
1	TIM	PIR	noneyserver.utn.edu.ec.
	_	[Fi	le '/etc/bind/db.192' is unwritable]
^G Get	Help <mark>^0</mark>	Write O	ut 📶 Where Is 🕂 Cut Text 🐴 Justify 🔼 Cur Pos
<mark>^X</mark> Exit	^R	Read Fi	le <mark>^\</mark> Replace 🛛 <mark>^U</mark> Uncut Text <mark>^T</mark> To Spell 🐴 Go To Line 👘

Figura C.16. Parámetros para la resolución de la zona inversa del dominio.

8. Para finalizar reinicie el servicio DNS para aplicar todos los cambios o parámetros configurados.

sudo systemctl restart bind9

Anexo D: Guías prácticas de Laboratorio

Ataque de fuerza bruta

UNIVERSIDAD TÉCNICA DEL NORTE FACULTAD DE INGENIERÍA EN CIENCIAS APLICADAS CARRERA DE INGENIERÍA EN ELECTRÓNICA Y REDES DE COMUNICACIÓN



Guía de Laboratorios

DATOS DE INFORMACIÓN

9no

Semestre

CARRERA:

PROFESRO (ES):

EMAIL:

TELÉFONO:

PERIODO ACADÉMICO

Octubre-2020 / Febrero-2021

GUÍA DE LABORATORIO

Asignatura: Seguridad en Redes

Docente:

e-mail:

Ciclo:

Introducción

- **a.** Nombre de la práctica
- **b.** Objetivo(s) de la práctica
- c. Marco teórico
- **d.** Materiales y equipos
- e. Procedimiento experimental
- f. Resultados
- g. Posibles soluciones
- h. Conclusiones
- i. Recomendaciones

Formato empleado para la elaboración del informe de la práctica de laboratorio

- Título principal debe estar escrito en mayúsculas en Times New Roman número 14 y en negrilla.
- El párrafo debe estar en Times New Roman número 12.
- Los párrafos deben estas justificados.
- Espacio entre líneas 1.5
- Espacio entre párrafo y título 2.
- La página debe estar numeradas.

Contenido

- a. Título de la práctica
- **b.** Objetivo(s) de la práctica
- c. Marco teórico
- **d.** Materiales y equipos
- e. Procedimiento experimental

- f. Resultados
- g. Posibles soluciones
- h. Conclusiones
- i. Recomendaciones

Descripción del contenido

A. Título de la práctica

Ataque de fuerza bruta

B. Objetivo(s) de la práctica

- Recopilar información Bibliográfica acerca de ataques de fuerza bruta.
- Realizar ataques de fuerza bruta al servicio FTP.
- Verificar el comportamiento de los ataques de fuerza bruta en el Honeywall.
- Identificar las credenciales de usuario y contraseña para ingresar al Servicio FTP.

C. Marco teórico

Ataque de fuerza bruta

Un ataque de fuerza bruta es el intento de descifrar las credenciales de acceso (nombre y contraseña) de un usuario para lograr acceder a una cuenta o sistema sin consentimiento alguno (Kaspersky, 2020). El atacante emplea determinadas técnicas, entre ellas, el método de prueba y error con la finalidad de dar con la combinación correcta y descubrir las credenciales de una potencial víctima (Albors, 2020).

Nmap Network Scanning

Nmap ("mapeador de redes") es una herramienta de código abierto enfocado a la exploración de redes y auditoría de seguridad. Nmap utiliza paquetes IP "crudos" para

determinar qué equipos se encuentran disponibles en una red, qué servicios (nombre y versión de la aplicación) ofrecen, qué sistemas operativos (y sus versiones) ejecutan, qué tipo de filtros de paquetes o cortafuegos se están utilizando, así como docenas de otras características (Nmap Network Scanning, 2020).

Crunch

Crunch es un programa que basándose en criterios establecidos por el usuario (input) es capaz de generar diccionarios para ser usados en fuerza bruta (output), el resultado de Crunch puede ser visto en pantalla, puede ser guardado en un archivo .txt o puede enviarse a otro programa en tiempo real para su uso.

Hydra

Hydra es una herramienta de hacking ético que permite realizar ataques de fuerza bruta para intentar adivinar las contraseñas de manera modular, es decir, cualquier programador puede crear sus propios módulos añadiendo nuevas funciones y características propias, el cual funciona en paralelo con soporte de diversos protocolos. Actualmente soporta Asterisk, Cisco auth, FTP, HTTP, IMAP, MS-SQL, MYSQL, entre otros (Velasco, 2019).

Wireshark

Wireshark es un analizador de protocolos open-source diseñado por Gerald Combs disponible para plataformas Windows y Unix. Tiene como objetivo analizar y estudiar el tráfico de red por medio de una interfaz muy sencilla e intuitiva que permite desplegar por capas cada uno de los paquetes capturados para su posterior análisis, proporcionando al administrador una gran variedad de posibilidades a la hora de abordar tareas en el análisis de tráfico (OSI, 2020).

D. Materiales y equipos

Equipos

Unidad	Dispositivo	Interfaces	Denominación	Modelo/Versión
1	Router	2	Router	c7200-adventerprisek9-mz.150-1.M5
1	Switch	8	Switch	Switch virtual GNS3
1	PC	1	Atacante	Kali Linux 2020
1	PC	1	Cliente	Windows 7
1	Honeywall	3	Bridge	CentOS 5
1	Honeypot	1	Servidor	Ubuntu Server 18.04

Topología



Figura D.1.1. Topología.

Direccionamiento IP

Dispositivo	Interfaz	Dirección IP	Máscara de Subred	Gateway	
Router	F 0/0	172.10.1.1	255.255.255.252	/	
	F 0/1	192.168.10.254	255.255.255.0	/	
Honeywall	eth0	bridge	/	/	
	eth1	bridge	/	/	
	eth2	192.168.10.2	255.255.255.0	192.168.10.254	
Honeypot	enp0s3	192.168.10.1	255.255.255.0	192.168.10.254	
Kali Linux	eth0	172.10.1.2	255.255.255.252	172.10.1.1	
Windows 7	Ethernet	DHCP	/	/	

E. Procedimiento experimental

Diagrama de Bloques



Figura D.1.2. Diagrama de bloques.

Configuración de direccionamiento IP en Kali Linux

Se procede con la configuración de la dirección IP en Kali Linux de acuerdo a la tabla de direccionamiento IP adjuntada en la presente guía.

	Editando Wired connection 1 _ C X											
Nor	nbre de la o	onexión 🚺	/ired connection 1									
	General	Cableada	Seguridad 802.1x	DCB	Proxy	Ajustes	de IPv4	Ajustes de IPv6				
Μ	létodo M	anual						•				
D	irección											
	Dirección		Máscara de red		Puerta de	enlace		Añadir				
	172.10.1.2		30		172.10.1.1	0.1.1 Eliminar						
	Serv	vidores DNS	192.168.10.1									
	Dominios o	le búsqueda										
	ID del cl	iente DHCP										
	Requie	re dirección l	Pv4 para que esta cone	kión se co	mplete							
							Cancolar	- Cuardar				
							Cancelar	Guardar				

Figura D.1.3. Configuración IP en Kali Linux.

Verificación de conectividad entre atacante y servidor

Se realizan pruebas de conectividad entre atacante y servidor a través del protocolo ICMP mediante el comando ping.

gabriel@kali: ~	_ = ×
Archivo Acciones Editar Vista Ayuda	
<pre>gabriel@kali:~\$ ping 192.168.10.1 PING 192.168.10.1 (192.168.10.1) 56(84) bytes of data. 64 bytes from 192.168.10.1: icmp_seq=1 ttl=63 time=15.8 ms 64 bytes from 192.168.10.1: icmp_seq=2 ttl=63 time=14.1 ms 64 bytes from 192.168.10.1: icmp_seq=3 ttl=63 time=18.3 ms 64 bytes from 192.168.10.1: icmp_seq=4 ttl=63 time=22.0 ms 64 bytes from 192.168.10.1: icmp_seq=5 ttl=63 time=19.3 ms 64 bytes from 192.168.10.1: icmp_seq=6 ttl=63 time=18.1 ms ^C</pre>	
<pre> 192.168.10.1 ping statistics 6 packets transmitted, 6 received, 0% packet loss, time 5009ms rtt min/avg/max/mdev = 14.068/17.932/22.004/2.517 ms gabriel@kali:~\$</pre>	

Figura D.1.4. Ping entre atacante y servidor.

honeunot@honeunot:~\$ ning 172 10 1 2								
PTMC 172 (10, 12) (12) (13) (13) (14) but on of data								
FING 172.10.1.2 (172.10.1.2) 38(84) bytes of uata.								
64 bytes from 172.10.1.2: icmp_seq=1 ttl=63 time=22.5 ms								
64 bytes from 172.10.1.2: icmp_seq=2 ttl=63 time=14.9 ms								
64 bytes from 172.10.1.2: icmp_seq=3 ttl=63 time=17.1 ms								
64 bytes from 172.10.1.2: icmp_seq=4 ttl=63 time=17.0 ms								
64 bytes from 172.10.1.2: icmp_seq=5 ttl=63 time=18.5 ms								
64 bytes from 172.10.1.2: icmp_seq=6 ttl=63 time=19.2 ms								
172.10.1.2 ping statistics								
6 packets transmitted, 6 received, 0% packet loss, time 5008ms								
rtt min/avg/max/mdev = 14.962/18.250/22.518/2.335 ms								
honeypot@honeypot:~\$								

Figura D.1.5. Ping entre servidor y atacante.

Acceso al servidor

Se verifica que el atacante tenga acceso a los diferentes servicios ejecutados por el Honeypot ingresando desde cualquier navegador web a la dirección: <u>https://honeyserver.utn.edu.ec</u>.



Figura D.1.6. Prueba de servicios en el servidor.

Fase de exploración

Mediante Kali Linux y la herramienta Nmap se procede con la exploración de puertos en el servidor, ejecutando desde un terminal el siguiente comando: sudo nmap – sS -p- <IP servidor>.

La Figura D.1.7, muestra como resultado los diferentes servicios y puertos configurados en el servidor.

	gabriel@kali: ~	_ 0 ×
Archivo Acciones Editar	Vista Ayuda	
<pre>gabriel@kali:~\$ Sudo nmap Starting Nmap 7.80 (http Nmap scan report for 192. Host is up (0.085s latenc Not shown: 65523 closed p PORT STATE SERVICE 21/tcp open ftp 22/tcp open ssh 23/tcp open telnet 25/tcp open telnet 25/tcp open domain 80/tcp open http 110/tcp open pop3 143/tcp open imap 443/tcp open https 587/tcp open submission 993/tcp open imaps 995/tcp open pop3s</pre>	-sS -p- 192.168.10.1 s://nmap.org) at 2020-08-05 16:55 -05 168.10.1 y). orts	
Nmap done: 1 IP address (gabriel@kali:~\$	1 host up) scanned in 49.25 seconds	

Figura D.1.8. Exploración de puestos a través de Nmap.

Para la ejecución del ataque de fuerza bruta, se decide vulnerar el servicio FTP a través de su puerto 21.

Creación de diccionarios

Se crean dos diccionarios mediante el uso de la herramienta Crunch proporcionada

por Kali Linux:

- Usuario.txt: Contendrá todas las posibles combinaciones correspondientes al usuario. Se utiliza los caracteres **"yenoh"** para su elaboración.
- Claves.txt: Contendrá todas las posibles combinaciones correspondientes a la contraseña del usuario. Se utiliza los caracteres "y3noH" para su elaboración.

Guíese de la Figura D.1.9 como ejemplo para la creación de los diccionarios correspondientes a usuario y contraseña. Verifique que los archivos hayan sido creados en la ruta establecida.



Figura D.1.10. Creación de diccionarios con Hydra.

	Diccionarios - Gestor de archivos	_ 🗆 ×
Archivo Editar Ver	Ir Ayuda	
$\leftrightarrow \rightarrow \uparrow \uparrow$	/home/gabriel/Escritorio/Diccionarios/	G
DISPOSITIVOS Sistema de archi UBICACIONES Sabriel Scritorio Papelera Documentos Música Música Música Música Nideos Descargas REDES Suscar en la red	Claves.txt Usuaio.txt	
	2 elementos: 600 bytes, espacio libre: 15,3 GiB	

Figura D.1.11. Diccionarios de usuario y contraseñas.

Ataque de fuerza bruta

Se ejecuta el ataque de fuerza bruta con la ayuda de la herramienta Hydra proporcionada por Kali Linux y los paquetes de diccionarios que contienen las posibles combinaciones de usuario y contraseña.



Figura D.1.12. Ataque de fuerza bruta con Hydra.

La Figura D.1.12 muestra como resultado la obtención de credenciales (usuario y contraseña) para acceder al servicio FTP.

Acceso al servicio FTP

Se comprueba el acceso al servicio FTP con el usuario **"honey"** y contraseña **"Hon3y"** proporcionados en el ataque de fuerza bruta desde un navegador web introduciendo la siguiente url: <u>ftp://honeyserver.utn.edu.ec</u>.



Figura D.1.13. Acceso al servicio FTP.

F. Resultados

Acceso al servidor

Con la ayuda de un navegador web se accede al servidor mediante la siguiente url:

https://honeyserver.utn.edu.ec.



Figura D.1.14. Prueba de servicios en el servidor.

Obtención de credenciales

Se obtienen las credenciales de acceso usuario (honey) y contraseña (Hon3y) del servicio FTP mediante el ataque de fuerza bruta ejecutado con Hydra.



Figura D.1.15. Ataque de fuerza bruta con Hydra.

Acceso al servicio FTP

Se accede al servicio FTP desde un navegador web, introduciendo la siguiente url:

ftp://honeyserver.utn.edu.ec y las credenciales usuario (honey), contraseña (Hon3y).

				Index	offtp://honeyserver.u	tn.edu.ec/ - Mozilla Firefox					- 1	• ×
🔄 Index of ftp://honeyser												
← → ♂ ŵ		(i) ⊷ ftp:/	/honeyserver. ut i	n.edu.ec					⊠ ☆	lui \		≡
🔨 Kali Linux 🥆 Kali Trai	ning	Kali Tools	🧧 Kali Docs 🛸	. Kali Forun	ns 🔨 NetHunter	👔 Offensive Security	🐞 Exploi	t-DB 💊 GHD	B 👔 MSFU			
In	dex	of ftp://h	oneyserve	r.utn.ed	u.ec/							
	° Up t	o higher lev	el directory									
	N	ame					Size	Last	Modified			
	Fi	le: Wellcome	.txt				1 KB	2019-12-02	00:00:00 GMT-5			

Figura D.1.16. Acceso al servicio FTP.

Monitoreo de tráfico con el Honeywall

Se accede al Honeywall desde un navegador web a la siguiente dirección: <u>https://honeywal.utn.edu.ec</u>, conjuntamente con su usuario (honey) y contraseña (#Hon3ywall).

1) Se visualiza todas las propiedades del sensor Honeywall.

 Se observa en la sección de hosts remotos cuatro eventos suscitados provenientes de la dirección IP 172.10.1.2 (atacante).

The Honeynet PROJECT™									Walleye: Honeywall Web Interface					
	Data Analy	ata Analysis System Admin							Docun	nenta	tion		Logout	
		_					Onlin	e Hon	eywalls					
		1 H	oney	wall				Created	: Thu Jul	30 02:4	1:15 202	0 Last Update 020	e: Wed Au	g 5 22:14:37
	Bidi	rection	al Flow	/S		Total I	Flows		2000				1	
	In		Ou	ıt	In		0	ut		H				
	con	ids	con	ids	con	ids	con	ids	1000					
	1 Hour 56,977	4	415	0	59,832	4	3,191	0	0	221.00	6.	0.0 14		22:01
	24 56,977	4	415	0 5	59,832	4	3,191	0		KButa	e Transfa	nad = N/10	Alente	
	Houi										s mansre		11261 05	
					Ho	oneyv	vall De	etails f	or 1210	67389	5			
	Sens	or ID:					1210	673895	Se	insor Na	ame:			Honeywall
	Install	Date:			Thu Ju	1 30 0	0 02:41:15 2020 Last Update: Wed Aug 5						ug 5 22:	14:39 2020
	:	State:						online	•					
	Col	untry:						EC		Timez	one:			-5
	Lat	itude:								Longit	ude:			
	Network	Type:						edu	I					
	I.	votes:					Act	tivity Re	enort					
		1	on 10	Honey	nots		10	arrey ra	spore		Top 10) Remote Ho	osts	
	Flags	Host	00 10	Cor	nection	15	IDS ev	vents	F	lost	00 2	onnections	ID!	5 events
		192.16	8.10.1		2,	815		0	1	72.10.	1.2	59,8	33	4
	1	92.168	.10.12	2		312		0						
		192.16	8.10.2	2		47		0				2		
	19	2.168.	10.254	ł		17		0						
		Тс	op 10 S	Source	Ports						Top 10	Destination	Ports	
	Port	Co	nnecti	ons		IDS	5 event	S	Por	t	Conne	ections	IDS	events
	50185			23,9	986			2		0		10		2
	8				6			2		/05		2		1
	45477			20,1	249			0		161		1		1
	40496			12,0	532			0		33		3,094		0
	40497			1,	716			0	50	443		/5		0
	45478				566			0	50	1		19		0
	3				17			0		67		12		0
	68				11			0		80		6		0
	40498				5			0	4	5477		6		0

Figura D.1.17. Interfaz Web Walleye del Honeywall.

Al visualizar los eventos provenientes de la dirección IP 172.10.1.2 (atacante), se observa las siguientes alertas:

ICMB DINC NMAD	Actividad inusual de entrada y salida de			
ICMP PING NMAP	tráfico por el puerto 53 (domain).			
SNMP request tcp	Actividad inusual de entrada y salida por			
SNMP AgentX/cp request	diferentes puertos no convencionales.			

Estas alertas son el resultado de la exploración de puertos ejecutado a través de la herramienta Nmap en Kali Linux (atacante).

The Honeynet P R O J E C T [™]	Walleye: Honeyw Interface	vall Web			Wed Lo
Data Analysis System Admin	Documentation	Logout			
August 2020		Connections t	riggering IDS events related	to 172.10.1.2 After Tue Aug 4 22	:39:11
sun mon tue wed thu fri sat August 5th 21/54	25	00:00:42			<u> </u>
1 Q	172.10.1.2	0	192.168.10.1	C-2-ICMP PING NMAP	
2 3 4 5 6 7 8 ICMP	8 (8)	0 kB 2 pkts>	0 (0)		
16 17 18 19 20 21 22 August 5th 21:55:	21	00:00:00	B 2 pkts	<-1-SNMP request top	
23 24 25 26 27 28 29 🔍	172.10.1.2	0	192.168.10.1	C 2 Dirin request top	
30 31	50185 (50185)	0 kB 1 pkts>	161 (snmp)		
(Prior Year) (Next Year) August 5th 21:56:	05	00:00:00	B 1 pkts	<-1-SNMP AgentX/tcp request	
Hour Cons IDS	172.10.1.2	0	192.168.10.1	a a Shinin Agenesi tep request	
1:00 0 0 TCP	50185 (50185)	0 kB 1 pkts>	705 (agentx)		

Figura D.1.18. Alerta de eventos en el Honeywall.

Regresando a las propiedades del sensor Honeywall, en la sección de puertos de destino, se observa una cantidad excesiva de conexiones a través del puerto 21 (FTP), posiblemente causadas por el ataque de fuerza bruta.

The P R	R 0	• • J	ne E	y C	net T	M			Wall	eye:]	: Hon Interi	eywall ^f ace	Web)
Data /	Analy	sis		S	ystem	Adm	in	D	ocume	ntatio	on	Lo	ogout	
_	_	_		_	_	_	Onlin	o Hopo	walle	_	_	_	_	
			1				- Chinh	Created	Thu Aug 6	02:08:	01 2020 1	act Undates	Thu Aug	6.02:42:27
			ioney	wali				created.	rnu Aug u	02.00.	2020		inu Aug	0 02.42.37
	Bidire	ection	al Flow	VS		Total F	lows		2000					
	In		Ou	ıt	In		Οι	ut	1000					
	con	ids	con	ids	con	ids	con	ids						-H
1 Hour 3	7,774	3	642	0	39,233	3	1,909	0	0)0	10:00	18:0	0	2:00
Hour	1,114	3	042	U	139,233	3	1,909	0	K	Bytes 1	Transfered	N/10 A	lerts	
Tiour	_	_	_	_		_	_		_			_		
					Но	oneyw	all De	tails for	121113	2606				
	Senso	r ID:					1211	132606	Sens	or Nam	ne:			Honeywall
1	Install [Date:			Thu A	ug 6 0	2:08:0	01 2020	Las	t Upda	te:	Thu Aug	j 6 02:4	2:40 2020
	S	tate:						online	_					_
	Cou	ntry:						EC	T	imezor	ne:			-5
No	Latit twork 7	tude:						odu	L	ongitud	le:			
INE	N	otee.						euu						
		otes.					Act	ivity Ren	ort					
			Top 10	Hone	evpots		7100				Top 10 R	emote Host	s	
Flags	H	lost	100 20	C	onnectio	ns	IDS ev	vents	Hos	st	Con	nections	IDS	events
	1	92.10	58.10.1	1	1	764		0	172	2.10.1.	2	39,233		3
	19	2.168	8.10.12	2		145		0						
	192	.168.	10.254	4		2		0						
		Т	op 10 s	Sourc	e Ports					Т	op 10 De	stination Po	rts	
Port		Co	onnecti	ions		IDS	event	s	Port		Connect	ons	IDS e	vents
57	213			37	,421			2		0		4		1
	8				2			1	16	51		1		1
57	214				964			0	70	05		1		1
57	215				9			0	_	53		1,887		0
	68				5			0	2	21		835		0
49	232				3			0	5721	13		18		0
49	520				3			0	6	20		2		0
35	082				3			0	5554	58		3		0
53	829				2			0	1067	73		3		0
00.					-			· ·	1007					v

Figura D.1.19. Interfaz Web Walleye del Honeywall.

Al explorar las conexiones, se observa:

- 1) La dirección IP de destino 192.168.10.1 está tratando de establecer conexiones a través del puerto 21 (FTP).
- La dirección IP origen 172.10.1.2 está tratando de establecer conexiones a través del protocolo TCP.
- Archivo .pcap para analizar más a profundidad el comportamiento de las conexiones entre las IP origen y destino.

The Honey PROJEC	net ∵⊤™	Walleye: Iı	Honeywall W nterface	/eb	
Data Analysis S	System Admin	Documentation	n Loga	ut	
August 2020					Connections After Wed
sun mon tue wed thu fri sat 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 0 21 22	(Previous Page) August 6th 02:33:	⁵⁵ 2 17	Start 72.10.1.2 213 (57213) 0	1 2 3 00:00:00 0 kB 2 pkts>	4 5 6 7 1 192.168.10.1 21 (ftp)
23 24 25 26 27 28 29 30 31 (Prior Month) (Next Month) (Prior Year) (Next Year)	August 6th 02:36: TCP 26	13 17 480	72.10.1.2 576 (48676) 0 JNKNOWN	00:00:01 0 kB 8 pkts> <0 kB 7 pk	192.168.10.1 21 (ftp)
0:00 0 0 1:00 0 0 2:00 0 0	August 6th 02:36:	13 17 480	2.10.1.2 578 (48678) 0 JNKNOWN	00:00:01 0 kB 8 pkts> <0 kB 7 pk	192.168.10.1 21 (ftp)
3:00 0 0 4:00 0 0 5:00 0 0 6:00 0 0	August 6th 02:36: TCP 26	13 486	2.10.1.2 580 (48680) 0 JNKNOWN	00:00:01 0 kB 8 pkts> <0 kB 7 pk	192.168.10.1 21 (ftp) kts
7:00 0 0 8:00 0 0 9:00 0 0 10:00 0 0	August 6th 02:36: TCP 26	13 486	72.10.1.2 582 (48682) 0 JNKNOWN	00:00:01 0 kB 9 pkts> <0 kB 6 pk	192.168.10.1 21 (ftp) kts
11:00 0 0 12:00 0 0 13:00 0 0 14:00 0 0	August 6th 02:36: TCP 26		72.10.1.2 584 (48684) 0 JNKNOWN	00:00:01 0 kB 9 pkts> <0 kB 6 pk	192.168.10.1 21 (ftp) kts
13:00 0 0 16:00 0 0 17:00 0 0 18:00 0 0	August 6th 02:36:	13 17 486	72.10.1.2 586 (48686) 0 JNKNOWN	00:00:01 0 kB 8 pkts> <0 kB 7 pk	192.168.10.1 21 (ftp) kts
20:00 0 0 21:00 0 0 22:00 0 0 23:00 0 0	August 6th 02:36: TCP 26	13 480	72.10.1.2 588 (48688) 0 JNKNOWN	00:00:01 0 kB 8 pkts> <0 kB 7 pk	192.168.10.1 21 (ftp) kts
View Aggregate Detailed	August 6th 02:36: TCP 26	13 480	72.10.1.2 590 (48690) 0 JNKNOWN	00:00:01 0 kB 9 pkts> <0 kB 6 pk	192.168.10.1 21 (ftp) kts
Flow Direction Filter	August 6th 02:36:	13 486	72.10.1.2 592 (48692) 0 JNKNOWN	00:00:01 0 kB 9 pkts> <0 kB 6 pk	192.168.10.1 21 (ftp) kts
Outbound Either Other Filters	August 6th 02:36: TCP 26	13 486	72.10.1.2 594 (48694) 0 JNKNOWN	00:00:01 0 kB 9 pkts> <0 kB 6 pk	192.168.10.1 21 (ftp) kts
Any Proto Bidirectional Flows Only Exclude non unicast Flows	August 6th 02:36: TCP 26	13 480	72.10.1.2 596 (48696) 0 JNKNOWN	00:00:01 0 kB 8 pkts> <0 kB 7 pk	192.168.10.1 21 (ftp) kts
Sebek Related Flows Only	August 6th 02:36: TCP 26	13 486	72.10.1.2 598 (48698) 0 JNKNOWN	00:00:01 0 kB 8 pkts> <0 kB 7 pl	192.168.10.1 21 (ftp) kts
Reset Filters	August 6th 02:36: TCP 26	13 487	72.10.1.2 700 (48700) 0 JNKNOWN	00:00:01 0 kB 8 pkts> <0 kB 7 pk	192.168.10.1 21 (ftp) kts
	August 6th 02:36: TCP 26	13 487	72.10.1.2 704 (48704) 0 JNKNOWN	00:00:01 0 kB 9 pkts> <0 kB 6 pk	192.168.10.1 21 (ftp)
		10		00.00.04	

Figura D.1.20. Monitoreo de conexiones en el Honeywall.

Monitoreo de tráfico con Wireshark

Una vez descargado el archivo .pcap facilitado por el Honeywall, se procede a su análisis mediante el uso de la herramienta Wireshark. Véase en la Figura D.1.21 como el atacante con dirección IP 172.10.1.2 intenta acceder al servicio FTP con el método de prueba y error ejecutado en el ataque de fuerza bruta, tratando de acceder con las credenciales usuario (yyyye) y contraseña (yyyyo) provenientes de los diccionarios.

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length Info
	1 0.000000	172.10.1.2	192.168.10.1	TCP	74 48720 → 21 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=3022794414 TSec
	2 0.000597	192.168.10.1	172.10.1.2	TCP	74 21 → 48720 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=28960 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=9876
	3 0.021367	172.10.1.2	192.168.10.1	TCP	66 48720 → 21 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=3022794434 TSecr=987688273
	4 0.062805	192.168.10.1	172.10.1.2	FTP	128 Response: 220 ProFTPD 1.3.5e Server (utn.edu.ec) [::ffff:192.168.10.1]
	5 0.075309	172.10.1.2	192.168.10.1	TCP	
	6 0.363482	172.10.1.2	192.168.10.1	FTP	1 78 Request: USER yyyye
	7 0.364324	192.168.10.1	172.10.1.2	TCP	66 21 → 48720 [ACK] Seq=63 Ack=13 Win=29056 Len=0 TSval=987688636 TSecr=3022794786
	8 0.366545	192.168.10.1	172.10.1.2	FTP	106 Response: 331 Contrase\303\203\302\261a necesaria para yyyye
	9 0.383947	172.10.1.2	192.168.10.1	TCP	66 48720 → 21 [ACK] Seq=13 Ack=103 Win=64256 Len=0 TSval=3022794798 TSecr=987688639
	10 0.479846	172.10.1.2	192.168.10.1	FTP	2 78 Request: PASS yyyyo
	11 0.499570	192.168.10.1	172.10.1.2	FTP	88 Response: 530 Login incorrecto
	12 0.511902	172.10.1.2	192.168.10.1	TCP	66 48720 → 21 [ACK] Seq=25 Ack=125 Win=64256 Len=0 TSval=3022794926 TSecr=987688771
	13 0.608366	172.10.1.2	192.168.10.1	FTP	78 Request: USER yyyye
	14 0.609993	192.168.10.1	172.10.1.2	FTP	106 Response: 331 Contrase\303\203\302\261a necesaria para yyyye
	15 0.630391	172.10.1.2	192.168.10.1	TCP	66 48720 → 21 [ACK] Seq=37 Ack=165 Win=64256 Len=0 T5val=3022795044 T5ecr=987688882
	16 0.726727	172.10.1.2	192.168.10.1	FTP	78 Request: PASS yyyoy
	17 0 771552	192 168 10 1	172 10 1 2	TCP	66.21 + 48720 [ACK] Sec=165 Ack=49 Win=29056 Len=0 TSval=987689043 TSecc=3022795145

Figura D.1.21. Monitoreo de tráfico con Wireshark.

Se analiza el archivo .pcap de la última conexión registrada por el Honeywall, observe como el atacante con dirección IP 172.10.1.2 logra establecer conexión con el servicio FTP usando las credenciales usuario (honey) y contraseña (Hon3y) obtenidas en la ejecución del ataque de fuerza bruta.

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Lengt	h Info
E C	1 0.000000	172.10.1.2	192.168.10.1	TCP	7	4 50356 → 21 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=3024082009 TSec
	2 0.000267	192.168.10.1	172.10.1.2	TCP	7	4 21 → 50356 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=28960 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=9889
	3 0.021030	172.10.1.2	192.168.10.1	TCP	6	i6 50356 → 21 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=3024082030 TSecr=988975867
	4 0.203588	192.168.10.1	172.10.1.2	FTP	12	8 Response: 220 ProFTPD 1.3.5e Server (utn.edu.ec) [::fff:192.168.10.1]
	5 0.225018	172.10.1.2	192.168.10.1	TCP	6	6 50356 → 21 [ACK] Seg=1 Ack=63 Win=64256 Len=0 TSval=3024082234 TSecr=988976070
	6 14.384774	172.10.1.2	192.168.10.1	FTP	1 7	'8 Request: USER honey
	7 14.385366	192.168.10.1	172.10.1.2	TCP	- 6	6 21 → 50356 [ACK] Seq=63 Ack=13 Win=29056 Len=0 TSval=988990251 TSecr=3024096399
	8 14.385971	192.168.10.1	172.10.1.2	FTP	10	6 Response: 331 Contrase\303\203\302\261a necesaria para honey
	9 14.405936	172.10.1.2	192.168.10.1	TCP	e	i6 50356 → 21 [ACK] Seq=13 Ack=103 Win=64256 Len=0 TSval=3024096414 TSecr=988990252
1 3	0 14.438492	172.10.1.2	192.168.10.1	FTP	27	8 Request: PASS Hon3y
1 1	1 14.450274	192.168.10.1	172.10.1.2	FTP	- ² 9	5 Response: 230 Usuario honey conectado
1 3	2 14.470781	172.10.1.2	192.168.10.1	TCP	e	6 50356 → 21 [ACK] Seq=25 Ack=132 Win=64256 Len=0 TSval=3024096478 TSecr=988990316
1 3	3 14.481484	172.10.1.2	192.168.10.1	FTP	7	2 Request: SYST
1 1	4 14.482511	192.168.10.1	172.10.1.2	FTP	8	5 Response: 215 UNIX Type: L8
1 1	5 14.503457	172.10.1.2	192.168.10.1	TCP	6	6 50356 → 21 [ACK] Seq=31 Ack=151 Win=64256 Len=0 TSval=3024096511 TSecr=988990348
1 3	6 14.503479	172.10.1.2	192.168.10.1	FTP	7	2 Request: FEAT
	7 14 594361	192 168 10 1	172 10 1 2	FTP	35	8 Resnonse: 211-Caracter\303\203\302\255cticas:

Figura D.1.22. Monitoreo de tráfico con Wireshark.

G. Posibles soluciones

Existen diversas soluciones que ayudan a contrarrestar los ataques de fuerza bruta, o al menos, prevenir que un ataque de este tipo sea efectivo y cumpla con sus objetivos, entre ellos se tiene:

- Cambiar las contraseñas periódicamente, es decir, cada usuario debe actualizar sus contraseñas cada cierto tiempo, esto dependerá de las políticas implementadas por el administrador de la red en una empresa o institución.
- Implementar protocolos SFTP o FTPS en los servicios de transferencia de archivos, estos ayudarán a encriptar las credenciales del usuario y la implementación de cifrados certificados en las comunicaciones establecidas entre cliente servidor.

- Utilizar contraseñas que contengan entre 12 o más caracteres conjuntamente con una combinación de números, letras (mayúsculas y minúsculas) y caracteres especiales; de ser posible empleando un cifrado con una longitud de 256 bits.
- Implementar sistemas de identificación a través de pin o captchat, estos consisten en la selección de imágenes o la introducción de números y texto que el usuario debe realizar para establecer una conexión, evitando el acceso de boots automatizados.
- Utilizar el Honeywall mediante la opción "Emergerncy Lockdown", esta permite bloquear inmediatamente todo el tráfico entrante y saliente a excepción de la interfaz de administración web Walleye, evitando daños críticos o irreparables en el sistema a causa de los ataques.

Guíese de la Figura D.1.23 para activar el bloque de emergencia en caso de ser

necesario.



Figura D.1.23. Bloqueo de emergencia.

H. Conclusiones

- Mediante la exploración de puertos a un servicio o host se puede conocer la mayoría de sus características como: direccionamiento IP, protocolos, servicios que se encuentra ejecutando, direccionamiento MAC, entre otros; obteniendo de esta manera información relevante de sus vulnerabilidades.
- Honeywall al ser un dispositivo de capa 2 y al funcionar este como un puente entre el Honeypot y la red a la que se encuentra conectado, permite capturar todas las posibles conexiones provenientes hacia el servidor

desde cualquier otra ubicación de la red, ya sea una red externa o una red interna.

- El mantener una buena combinación de las herramientas Hydra y Crunch para realizar un ataque de fuerza bruta permite aumentar la efectividad del mismo al momento de vulnerar un sistema o servicio.
- Wireshark, al ser un programa que permite explorar las tramas capa por capa, ayuda a ejecutar un análisis a profundidad del comportamiento de las conexiones entrantes y salientes hacia el Honeypot o servidor.

I. Recomendaciones

- Es necesario conocer las funciones y comandos de NMAP en su totalidad para que la exploración de puertos sea efectiva y relevante.
- Para que los ataques sean efectivos, se debe tener actualizado el sistema operativo Kali Linux, esto ayudará a garantizar la efectividad del ataque que se está ejecutando.
- Se recomienda siempre prestar atención a la configuración del Honeywall, ya que de esta dependerá mucho la captura de datos y conexiones entre el Honeywall y el Honeypot.
Ataque de denegación de servicio utilizando inundación TCP/SYN

UNIVERSIDAD TÉCNICA DEL NORTE FACULTAD DE INGENIERÍA EN CIENCIAS APLICADAS CARRERA DE INGENIERÍA EN ELECTRÓNICA Y REDES DE COMUNICACIÓN



9no Semestre

DATOS DE INFORMACIÓN

CARRERA:

PROFESRO (ES):

EMAIL:

TELÉFONO:

PERIODO ACADÉMICO

Octubre-2020 / Febrero-2021

GUÍA DE LABORATORIO

Asignatura: Seguridad en Redes

Docente:

e-mail:

Ciclo:

Introducción

- **a.** Nombre de la práctica
- **b.** Objetivo(s) de la práctica
- c. Marco teórico
- **d.** Materiales y equipos
- e. Procedimiento experimental
- f. Resultados
- g. Posibles soluciones
- h. Conclusiones
- i. Recomendaciones

Formato empleado para la elaboración del informe de la práctica de laboratorio

- Título principal debe estar escrito en mayúsculas en Times New Roman número 14 y en negrilla.
- El párrafo debe estar en Times New Roman número 12.
- Los párrafos deben estas justificados.
- Espacio entre líneas 1.5
- Espacio entre párrafo y título 2.
- La página debe estar numeradas.

Contenido

- a. Título de la práctica
- **b.** Objetivo(s) de la práctica
- c. Marco teórico
- **d.** Materiales y equipos
- e. Procedimiento experimental

- f. Resultados
- g. Posibles soluciones
- h. Conclusiones
- i. Recomendaciones

Descripción del contenido

A. Título de la práctica

Ataque de denegación de servicios mediante inundación TCP/SYN

B. Objetivo(s) de la práctica

- Recopilar información Bibliográfica acerca de ataques de denegación de servicio usando inundación TCP/SYN.
- Acceder a los servicios y verificar su correcto funcionamiento, mediante el uso de la plataforma Honeywall.
- Ejecutar ataque de denegación de servicio usando inundación TCP/SYN a los servicios.
- Verificar el comportamiento del ataque de denegación de servicio en el Honeywall.
- Realizar el análisis comparativo del comportamiento de los servicios antes y después de ejecutado el ataque de denegación de servicio

C. Marco teórico

Ataque de denegación de servicios

Este tipo de ataque tiene como objetivo degradar la calidad o caída de uno o varios servicios mediante la sobrecarga de mensajes entrantes en el sistema afectado, forzando su cierre y denegando el servicio a legítimos usuarios (Romero, 2016).

Funcionamiento de un ataque mediante inundación TPC/SYN

"Los ataques de inundación SYN funcionan mediante la explotación del proceso de protocolo de enlace de una conexión TCP. Bajo condiciones normales, la conexión TCP exhibe tres procesos distintos para lograr una conexión" (CLOUDFLARE, 2020).

- 1) El cliente envía un paquete SYN al servidor para iniciar con la conexión.
- El servidor responde con un paquete SYN/ACK al paquete inicial para reconocer la conexión.
- El cliente devuelve un paquete ACK para reconocer la recepción del paquete enviado por el servidor. Al finalizar la secuencia, la conexión TCP queda abierta para enviar y recibir información.



Figure D.2.1. THREE - WAY HANDSHAKE (TCP) Fuente: (CLOUDFLARE, 2020)

"Para crear una denegación de servicio, un atacante explota el hecho de que, tras la recepción de un paquete SYN inicial, el servidor responderá con uno o más paquetes SYN/ACK, y espera el último paso del protocolo de enlace" (CLOUDFLARE, 2020).

- El atacante envía una cantidad excesiva de paquetes SYN al servidor fijado como objetivo.
- El servidor responde a cada una de las solicitudes de conexión y deja abierto un puerto en espera de respuesta.

3) Mientras el servidor espera el último paquete ACK, que nunca llega, el atacante continúa enviando paquetes SYN. La llegada de cada nuevo paquete SYN provoca que temporalmente el servidor mantenga una conexión de puerto abierto, una vez utilizados todos los puertos disponibles, servidor ya no funciona con normalidad.



Figura D.2.2. Inundación TCP/SYN Fuente: (CLOUDFLARE, 2020)

Tipos te ataques mediante inundación TCP/SYN

Una inundación SYN puede ocurrir de tres maneras diferentes:

 Ataque directo: El atacante no oculta su dirección IP, es decir, el atacante utiliza un solo dispositivo de origen con una IP real para realizar el ataque. Como desventaja el atacante quede expuesto y vulnerable a ser descubierto.

- Ataque falsificado: El atacante falsifica su dirección IP tras efectuar un ataque, con la finalidad de proteger su identidad y dificultar su descubrimiento.
- 3) Ataque distribuido DDoS: El ataque se realiza desde varios dispositivos distribuidos, puede ser ejecutado mediante un conjunto de personas o una red de robots (botnet), estos a su vez pueden o no falsificar su dirección IP.

Hping3

"Es una herramienta de uso libre distribuida bajo Licencia GNU y es utilizada para generar paquetes IP a discreción, esto quiere decir que permite crear y analizar paquetes TCP/IP. No solo es capaz de enviar paquetes ICMP, sino que también es capaz de enviar paquetes TCP, UDP y RAW-IP" (Romero, 2016).

Wireshark

Wireshark es un analizador de protocolos open-source diseñado por Gerald Combs disponible para plataformas Windows y Unix. Tiene como objetivo analizar y estudiar el tráfico de red por medio de una interfaz muy sencilla e intuitiva que permite desplegar por capas cada uno de los paquetes capturados para su posterior análisis, proporcionando al administrador una gran variedad de posibilidades a la hora de abordar tareas en el análisis de tráfico (OSI, 2020).

D. Materiales y equipos

Equipos

Unidad	Dispositivo	Interfaces	Denominación	Modelo/Versión
1	Router	2	Router	c7200-adventerprisek9-mz.150-1.M5
1	Switch	8	Switch	Switch virtual GNS3
1	PC	1	Atacante	Kali Linux 2020
1	PC	1	Cliente	Windows 7
1	Honeywall	3	Bridge	CentOS 5
1	Honeypot	1	Servidor	Ubuntu Server 18.04

Topología



Figura D.2.3. Topología.

Direccionamiento IP

Dispositivo	Interfaz	Dirección IP	Máscara de Subred	Gateway
Router	F 0/0	172.10.1.1	255.255.255.252	/
riouter	F 0/1	192.168.10.254	255.255.255.0	/
	eth0	bridge	/	/
Honeywall	eth1	bridge	/	/
	eth2	192.168.10.2	255.255.255.0	192.168.10.254
Honeypot	enp0s3	192.168.10.1	255.255.255.0	192.168.10.254

Kali Linux	eth0	172.10.1.2	255.255.255.252	172.10.1.1
Windows 7	Ethernet	DHCP	/	/

E. Procedimiento experimental

Diagrama de Bloques



Figura D.2.4. Diagrama de bloques.

Configuración de direccionamiento IP en Kali Linux

Se procede con la configuración de la dirección IP en Kali Linux de acuerdo a la

tabla de direccionamiento IP adjuntada en la presente guía.

			Editando Wire	ed connectio	on1			_ 0	×
Nor	nbre de la o	onexión 🔽	Vired connection 1						
(General	Cableada	Seguridad 802.1x	DCB	Proxy	Ajustes de IPv	4 A	justes de IPv6	
М	étodo M	lanual						-)
D	irección								
	Dirección		Máscara de red		Puerta de	enlace		Añadir	
	172.10.1.2		30 172.10.1.1					Eliminar	
	Serv	idores DNS	192.168.10.1						
	Dominios o	le búsqueda							
	ID del cl	iente DHCP							
	Requie	re dirección l	Pv4 para que esta cone	kión se co	mplete				
								Rutas)
						Can	celar	✓ Guardar	

Figura D.2.5. Configuración de IP en Kali Linux.

Verificación de conectividad entre atacante y servidor

Se realizan pruebas de conectividad entre atacante y servidor a través del protocolo ICMP mediante el comando ping.

gabriel@kali: ~	×
Archivo Acciones Editar Vista Ayuda	
<pre>gabriel@kali:~\$ ping 192.168.10.1 PING 192.168.10.1 (192.168.10.1) 56(84) bytes of data. 64 bytes from 192.168.10.1: icmp_seq=1 ttl=63 time=15.8 ms 64 bytes from 192.168.10.1: icmp_seq=2 ttl=63 time=14.1 ms 64 bytes from 192.168.10.1: icmp_seq=3 ttl=63 time=18.3 ms 64 bytes from 192.168.10.1: icmp_seq=3 ttl=63 time=22.0 ms 64 bytes from 192.168.10.1: icmp_seq=5 ttl=63 time=19.3 ms 64 bytes from 192.168.10.1: icmp_seq=6 ttl=63 time=18.1 ms ^c</pre>	5 5 5 5 5 5
<pre> 192.168.10.1 ping statistics 6 packets transmitted, 6 received, 0% packet loss, time 50 rtt min/avg/max/mdev = 14.068/17.932/22.004/2.517 ms gabriel@kali:~\$</pre>	009ms

Figura D.2.6. Ping entre cliente (Kali Linux) y servidor (Honeypot).

honeypot@honeypot:~\$ ping 172.10.1.2
PING 172.10.1.2 (172.10.1.2) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 172.10.1.2: icmp_seq=1 ttl=63 time=22.5 ms
64 bytes from 172.10.1.2: icmp_seq=2 ttl=63 time=14.9 ms
64 bytes from 172.10.1.2: icmp_seq=3 ttl=63 time=17.1 ms
64 bytes from 172.10.1.2: icmp_seq=4 ttl=63 time=17.0 ms
64 bytes from 172.10.1.2: icmp_seq=5 ttl=63 time=18.5 ms
64 bytes from 172.10.1.2: icmp_seq=6 ttl=63 time=19.2 ms
172.10.1.2 ping statistics
6 packets transmitted, 6 received, 0% packet loss, time 5008ms
rtt min/avg/max/mdev = 14.962/18.250/22.518/2.335 ms
honeypot@honeypot:~~\$

Figura D.2.7. Ping entre servidor (Honeypot) y cliente (Kali Linux).

Acceso al servidor

Se verifica que el atacante tenga acceso a los diferentes servicios ejecutados por el Honeypot ingresando desde cualquier navegador web a la dirección: https://honeyserver.utn.edu.ec.



Figura D.2.8. Acceso al servidor a través del protocolo https.

Monitoreo de tráfico con Honeywall

Se accede al Honeywall desde un navegador web a la siguiente dirección: <u>https://honeywal.utn.edu.ec</u>, conjuntamente con su usuario (honey) y contraseña (#Hon3ywall).

1) Visualice todas las propiedades del sensor Honeywall.

- En la sección de host remotos observe la dirección IP que ha accedido al Honeypot y el número de conexiones que se han establecido.
- En la sección de puertos de destino se visualiza el puerto al que se destinaron la conexiones.

Observe en la Figura D.2.9 como las conexiones entre la dirección IP 172.10.1.2 (atacante) y el Honeypot (servidor) son destinadas al puerto 443 correspondiente al servicio web (https).

The P	R (ne J E	≥y i ⊂	ne T	тм			ľ	Wall	eye: I	Hon nter	eywa face	ll We	eb	
Data	Anal	ysis		S	yster	n Ad	min		Do	cume	ntatio	n	I	ogou	t	
	_	_		_	_	_			_		_			_	_	
		_					Onl	ine Ho	neyw	alls						
			loney	wall				Create	d: Thu	Aug 6 (2:08:01	2020 La: 2020	st Update:	Mon Aug	24 00:4	9:32
	Bidi	rection	nal Flo	ws		Total I	Flows			2000						
	In		Οι	ıt	Ir	า	Ou	ut		H					-+	
	con	ids	con	ids	con	ids	con	ids								
1 Hour	22	0	58	0	22	0	189	0		0	0	8:00	16:	0.0	0:00	
24	22	0	58	0	22	0	189	0		К	- Butes Tr	ansfered	N/10 F	lerts		
mour																
					I	Honey	wall I	Details	for 1	21113	2606					
	Sens	or ID:					1211	132606	5	Senso	Name:				Hone	ywall
	Install	Date:			Thu A	ug 6 0	2:08:0	01 2020)	Last	Update:		Mon Au	g 24 00	:49:35	2020
	5	State:						online	9	_						_
	Cou	intry:						E	-	lin	nezone:					-5
N	Ldu etwork	Type:						odu		LOI	igitude:					
	N ICHIC	lotes:						cut	•							
							Δ	ctivity	Repor	t						
			Top 10	Hone	pots						Т	op 10 Re	emote Hos	ts		
Flags		Host		Con	nectio	ns	IDS e	vents	2	Host		Conn	ections	ID	S event	s
	1	92.16	8.10.1			158		C)	172	10.1.2		2	2		0
	19	2.168	.10.12			31		C)							
		Т	op 10	Source	Ports				-		Тор	0 10 Des	tination P	orts		
Port		Co	onnect	ions		IDS	5 even	ts	Po	rt	Con	nections		IDS	events	
58	3264				1			(53			203			0
4.	18/9				1					443			6			0
	5976				1					68			1			0
5:	1574				1								-			
5	7110				1			c)				3			
64	4383				1			C)							
34	4633				1			C)							
50	5404				1			C)							
50	0622				1			C)							

Figura D.2.9. Monitoreo de tráfico a través del Honeywall.

Visualice las conexiones generadas a través del puerto 443 correspondiente al servicio web (https) para obtener más detalles, La Figura D.2.10 muestra todas las conexiones establecidas entre el cliente servidor.



Figura D.2.10. Monitoreo de conexiones entre cliente y servidor en el Honeywall.

Descargue el archivo .pcap de cualquier conexión establecida entre cliente servidor para un estudio de tramas mediante Wireshark posteriormente.

Monitoreo de tráfico con Wireshark

Una Vez ejecutado el archivo .pcap con Wireshark, observe como a simple vista el número de secuencia entre cliente (172.10.1.2) y servidor (192.168.10.1) va cambiando relativamente, lo que significa que el procedimiento de tres vías TCP (Three Way Handshake TCP) se ha cumplido correctamente y las conexiones pudieron compartir información.

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	fo	
	1 0.000000	172.10.1.2	192.168.10.1	TCP	74	5852 → 443 [SYN] Seq=0 Wi	n=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=1216085721 TSecr=0 WS=128
	2 0.000528	192.168.10.1	172.10.1.2	TCP	74	43 → 46852 [SYN, ACK] Sec	-0 Ack-1 Win-28960 Len-0 MSS-1460 SACK_PERM-1 TSval-203313197 TSecr-1216085721 WS-128
	3 0.021449	172.10.1.2	192.168.10.1	TCP	66	5852 → 443 [ACK] Seq=1 Ac	k=1 Win=64256 Len=0 TSval=1216085742 TSecr=203313197
	4 0.022310	172.10.1.2	192.168.10.1	TLSv1.2	635	lient Hello	
	5 0.022750	192.168.10.1	172.10.1.2	TCP	66	43 → 46852 [ACK] Seq=1 Ac	k=570 Win=30208 Len=0 TSval=203313219 TSecr=1216085745
	6 0.033010	192.168.10.1	172.10.1.2	TLSv1.2	222	erver Hello, Change Ciphe	r Spec, Encrypted Handshake Message
	7 0.054385	172.10.1.2	192.168.10.1	TCP	66	5852 -> 443 [ACK] Seq=570	Ack=157 Win=64128 Len=0 TSval=1216085775 TSecr=203313229
	8 0.055115	172.10.1.2	192.168.10.1	TLSv1.2	117	hange Cipher Spec, Encryp	rted Handshake Message
	9 0.065701	172.10.1.2	192.168.10.1	TLSv1.2	444	plication Data	_
	10 0.068181	192.168.10.1	172.10.1.2	TCP	66	13 → 46852 [ACK] Seq=157	ck=999 Win=31360 Len=0 TSval=203313265 TSecr=1216085780
	11 0.071018	192.168.10.1	172.10.1.2	TCP	1514	43 → 46852 [ACK] Seq=157	ck=999 Win=31360 Len=1448 TSval=203313268 TSecr=1216085780 [TCP segment of a reassembled PDU]
	12 0.071160	192.168.10.1	172.10.1.2	TCP	1514	43 → 46852 [ACK] Seq=1605	Ack=999 Win=31360 Len=1448 TSval=203313268 TSecr=1216085780 [TCP segment of a reassembled PDU
	13 0.071173	192.168.10.1	172.10.1.2	TCP	1514	13 → 46852 [ACK] Seq=3053	Ack=999 Win=31360 Len=1448 TSval=203313268 TSecr=1216085780 [TCP segment of a reassembled PDU
	14 0.071186	192.168.10.1	172.10.1.2	TCP	1514	43 → 46852 [ACK] Seq=4501	Ack=999 Win=31360 Len=1448 TSval=203313268 TSecr=1216085780 [TCP segment of a reassembled PDU
	15 0.071194	192.168.10.1	172.10.1.2	TCP	1514	43 → 46852 [ACK] Seq=5949	Ack=999 Win=31360 Len=1448 TSval=203313268 TSecr=1216085780 [TCP segment of a reassembled PDU
	10.0.071004	100 100 10 1	472 40 4 2	TCD		D . ACODO FACUL CAN TOOT	Ack-000 Min-21260 Lon-1449 Tousl-202212269 Teach-1216095790 [TCD company of a passcombled DD

Figura D.2.11. Monitoreo de tráfico entre cliente y servidor a través de Wireshark.

Para observar a detalle como el procedimiento de tres vías TCP (Three Way Handshake TCP) se ha establecido, puede hacerlo a través de **Statistics/Flow Graph** en la barra de menú de Wireshark.

Time	172.1	0.1.2	192.168.10.1	Comment
0.000000	46852	SYN	+ 443	Seq = 0
0.000528	46852	SYN, ACK	443	Seq = 0 Ack = 1
0.021449	46852	ACK	443	Seq = 1 Ack = 1
0.022310	46852	PSH, ACK - Len: 569	443	Seq = 1 Ack = 1
0.022750	46852	ACK	443	Seq = 1 Ack = 570
0.033010	46852	PSH, ACK - Len: 156	443	Seq = 1 Ack = 570
0.054385	46852	ACK	443	Seq = 570 Ack = 157
0.055115	46852	PSH, ACK - Len: 51	443	Seq = 570 Ack = 157
0.065701	46852	PSH, ACK - Len: 378	443	Seq = 621 Ack = 157
0.068181	46852	ACK	443	Seq = 157 Ack = 999
0.071018	46852	ACK - Len: 1448	443	Seq = 157 Ack = 999
0.071160	46852	ACK - Len: 1448	443	Seq = 1605 Ack = 999
0.071173	46852	ACK - Len: 1448	443	Seq = 3053 Ack = 999
0.071186	46852	ACK - Len: 1448	443	Seq = 4501 Ack = 999
0.071194	46852	ACK - Len: 1448	443	Seq = 5949 Ack = 999
0.071204	46852	ACK - Len: 1448	443	Seq = 7397 Ack = 999
0.071284	46852	ACK - Len: 1448	443	Seq = 8845 Ack = 999
0.071295	46852	ACK - Len: 1448	443	Seq = 10293 Ack = 999
0.071305	46852	ACK - Len: 1448	443	Seq = 11741 Ack = 999
0.071315	46852	ACK - Len: 1448	443	Seq = 13189 Ack = 999
0.089758	46852	ACK	443	Seq = 999 Ack = 1605
0.089895	46852	ACK	443	Seq = 999 Ack = 3053
0.090006	46852	ACK	443	Seq = 999 Ack = 4501

Figura D.2.12. Monitoreo de conexiones TCP/IP entre cliente y servidor.

La Figura D.2.12 muestra como se estable las conexiones entres cliente (172.10.1.2) y servidor (192.168.10.1) cumpliendo el procedimiento de tres vías TCP (Three Way Handshake TCP) para posteriormente compartir información.

Ataque de denegación de servicio

Se procede a realizar el ataque de denegación de servicios mediante inundación TCP/SYN haciendo uso de Hping3 en Kali Linux con el siguiente comando: **sudo hping3** -p 443 -S --faster 192.168.10.1. En donde:

• -p: Indicar un puerto destino

- **443:** Puerto del servicio al que se va atacar.
- -S: Activar el flag SYN
- --faster: Envío de 100 paquetes por segundo.
- **192.168.10.1:** dirección IP de la víctima.

	gabriel	l@kali:~		_ = ×
Archivo Acciones Editar	Vista 🖌	Ayuda		
len=46 ip=192.168.10.1 t	tl=63 DF	id=0 sport=443	flags=SA seq=0	win=29200
len=46 ip=192.168.10.1 t	tl=63 DF	id=0 sport=443	flags=SA seq=0	win=29200
len=46 ip=192.168.10.1 t	tl=63 DF	id=0 sport=443	flags=SA seq=0	win=29200
len=46 ip=192.168.10.1 t	tl=63 DF	id=0 sport=443	flags=SA seq=0	win=29200
rtt=0.0 ms len=46 ip=192.168.10.1 t	tl=63 DF	id=0 sport=443	flags=SA seq=0	win=29200
rtt=0.0 ms len=46 ip=192.168.10.1 t	tl=63 DF	id=0 sport=443	flags=SA seq=0	win=29200
rtt=0.0 ms len=46 ip=192.168.10.1 t	tl=63 DF	id=0 sport=443	flags=SA seq=0	win=29200
rtt=0.0 ms len=46 ip=192.168.10.1 t	tl=63 DF	id=0 sport=443	flags=SA seq=0	win=29200
rtt=0.0 ms len=46 ip=192.168.10.1 t	tl=63 DF	id=0 sport=443	flags=SA seq=0	win=29200
rtt=0.0 ms len=46 ip=192.168.10.1 t	tl=63 DF	id=0 sport=443	flags=SA seq=0	win=29200
rtt=0.0 ms				
				•

Figura D.2.13. Ataque de denegación de servicio con Hping3 en Kali Linux.

Se comprueba la caída del servidor tras acceder desde un navegador web a la

dirección: https://honeyserver.utn.edu.ec.



Figura D.2.14. Denegación de acceso al servidor.

Monitoreo de tráfico y alertas con Honeywall y Wireshark

Se accede al Honeywall desde un navegador web a la siguiente dirección: <u>https://honeywal.utn.edu.ec</u>, conjuntamente con su usuario (honey) y contraseña (#Hon3ywall).

- 1) Se visualiza todas las propiedades del sensor Honeywall.
- En la sección de hosts remotos observe como se ha producido una cantidad excesiva de conexiones provenientes de la dirección IP (172.10.1.2) y 4 eventos generados tras realizar dichas conexiones.



Figura D.2.15. Visualización de alarmas o eventos en el Honeywall.

Al visualizar los eventos provenientes de la dirección IP 172.10.1.2 (atacante), se observa las siguientes alertas generadas a través del protocolo https y su puerto configurado 443:

SNMP request top	Actividad inusual de entrada y salida por			
Sivin request up	diferentes puertos no convencionales.			
SNMD twon ton	Actividad o trampa inusual de entrada y			
Sivilir trap top	salida por diferentes puertos TCP.			
WEB-MISC PCT Client_Hello	Intento de desbordamiento IMAP PCT			
overflow attempt	Client_Hello.			

Estas alertas son el resultado del ataque de denegación de servicios generado a través de la herramienta Hping3 en Kali Linux (atacante).

The Honeynet P R O J E C T ™			Walleye: Ho Inte	oneywall Web erface		Mon Aug 24 01:39:38 2020 Logged in as admin
Data Analysis Sys		em Admin [ocumentation	Logout		
August 2020				Connections triggerin	g IDS events Afte	er Sun Aug 23 01:39:31 2020 Before Mon Aug 24 0
sun mon tue wed thu fri sa 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15		August 24th 01:15:02	172.10.1.2 161 (snmp) UNKNOWN	00:00:00 0 0 kB 1 pkts> <0 kB 1 okts	192.168.10.1 443 (https)	<-1-SNMP request tcp
16 17 18 19 20 21 2: 23 24 25 26 27 28 29 30 31 (Prior Month) (Next Month)	0.0	August 24th 01:15:02	172.10.1.2 162 (162) UNKNOWN	00:00:24 0 0 kB 2 pkts> <0 kB 1 pkts	192.168.10.1 443 (https)	<-2-SNMP trap tcp
(Prior Year) (Next Year) Hour Cons IDS 0:00 0 1:00 0	00	August 24th 01:17:25	172.10.1.2 46868 (46868) UNKNOWN	00:01:16 0 1 kB 18 pkts> <3 kB 17 pkts	192.168.10.1 443 (https)	<-1-WEB-MISC PCT Client_Hello overflow attempt
2:00 0 3:00 0 4:00 0	0		IP origen		Al	ertas generadas en a IP destino

Figura D.2.16. Alarmas generadas en el Honeywall tras la ejecución del ataque DoS.

Descargue el archivo .pcap de la alerta generada (SNMP trap tcp) para su estudio mediante Wireshark. Visualice el comportamiento de la conexión mediante la opción **Flow Graph.**



Figura D.2.17. Monitoreo del proceso de comunicación de tres vías TCP.

Observe en la Figura D.2.17 como el número de secuencia no cambia y permanece constante durante toda la comunicación entre cliente servidor, es decir, que nunca se completa el proceso de comunicación de tres vías TCP (Three Way Handshake TCP), por lo tanto, no pueden compartir información.

Visualice todas las conexiones generadas por el ataque de denegación de servicios y proceda con la descarga del archivo .pcap de cualquier conexión registrada en el Honeywall.

The Hone PROJE	∍yn ∫ C	et T™		Walleye: Hon Inter	eywall Web face					
Data Analysis	Syst	tem Admin	Do	cumentation	Logout					
			_							
August 202	Connections related to 172.10.1.2 After Sun Aug									
August 202	.0									
sun mon tue wed thu fri	sat	(Previous Page)		Start	1 2 3	4 5 <mark>6</mark> 7	8			
2 3 4 5 6 7	8 6	August 24th 01:1	3:16	172 10 1 2	00:00:00	102 168 10 1				
9 10 11 12 13 14	15 1	TCP		1/2.10.1.2 191 (3comnetman)		192.108.10.1 443 (https)				
16 17 18 19 20 21	22	6	1	UNKNOWN	<0 kB 1 pkts	445 (neeps)				
23 24 25 26 27 28	29	August 24th 01:13	3:16		00:00:24					
30 31		2		172.10.1.2	0	192.168.10.1				
(Prior Month) (Next Month)	L L	ТСР	1	188 (hp-webadmin)	kB 3 pkts>	443 (https)				
(Prior Year) (Next Year)		6	2.16	UNKNOWN	<0 kB 2 pkts					
0:00 0	000	August 24th 01:1	3:16	172 10 1 2	00:00:00	102 168 10 1				
1:00 0	1	TCP		1/2.10.1.2 1213 (mnc-liferet)	U VB 2 pkts>	192.108.10.1 443 (https)				
2:00 0	0 6	6		UNKNOWN	<0 kB 1 pkts	445 (https)				
3:00 0	0	August 24th 01:13	3:16		00:00:00					
4:00 0	0 🥥	2		172.10.1.2	0	192.168.10.1				
5:00 0	이는	ТСР		1220 (qt-) kB 2 pkts>	443 (https)				
6:00 0	00	·		serveradmin)						
7:00 0		6		UNKNOWN	<0 kB 1 pkts					
9:00 0		August 24th 01:1.	3:16	172 10 1 2	00:00:00	102 169 10 1				
10:00 0		TCD	_	1/Z.1U.1.Z	0 kB 2 pkts =>	192.100.10.1 442 (https)				
11:00 0	0 6	6	1	UNKNOWN	<0 kB 1 pkts	++5 (https)				
12:00 0	0	August 24th 01:13	3:16		00:00:05					
13:00 0	0 🥥	2		172.10.1.2	0	192.168.10.1				
14:00 0	이는	й тср		1252 (bspne-pcc)) kB 3 pkts>	443 (https)				
15:00 0	0 10	6		UNKNOWN	<0 kB 1 pkts					
16:00 0		August 24th 01:1	3:16	170 10 1 0	00:00:00	100.100.10.1				
18:00 0		6 TOP		1/2.10.1.2	U U	192.168.10.1				
19:00 0				1270 (opsmgr)	KB 2 pkts>	443 (https)				
20:00 0	ŏ	August 24th 01:1	3:16	JINNOVIN	00:01:11					
21:00 0	0 🥥	λ		172.10.1.2	0	192.168.10.1				
22:00 0	이 돈	ТСР		1277 (miva-mqs)	kB 2 pkts>	443 (https)				
23:00 0	0 🗠	2	-	UNKNOWN	<0 kB 3 pkts					
View-		August 24th 01.1	3:16		00:01:11					
Aggregate				1/2.10.1.2	0	192.168.10.1				
Detailed				1284 (iee-qtx)	KB 3 pkts>	443 (https)				
		August 24th 01-1	3.16	ONKNOWN	00:00:01					
Flow Direction Filter	9	λ	5.10	172.10.1.2	0	192,168,10.1				
O Inbound	1 E	ТСР		1309 (jtag-server)	kB 2 pkts>	443 (https)				
Outbound		6		UNKNOWN	<0 kB 1 pkts					
Cithor		August 24th 01:1	3:16		00:00:00					
Either	9	6		172.10.1.2	0	192.168.10.1				
Other Filters		ТСР		1316 (exbit-escp)	kB 1 pkts>	443 (https)				
Any Proto	-	2		UNKNOWN	<0 kB 1 pkts					

Figura D.2.18. Conexiones producidas entre cliente (Atacante) y servidor (Honeypot).

Realice un estudio de las conexiones TCP a través de **Flow Graph** mediante Wireshark y compruebe que el proceso de comunicación de tres vías TCP (Three Way Handshake TCP) sigue sin generarse correctamente al ver que el número de secuencia no cambia.

📕 Wireshar	k · Flow · 1598233651.pc	ар		-	- 🗆	×
Time	172.1	0.1.2	192.16	8.10.1	Comment	^
0.000000 0.000524 0.224312 14.217409 14.218031 37.677771 37.678194	1284 1284 1284 1284 1284 1284 1284 1284	SYN, A SYN, A RST SYN SYN, A SYN, A SYN, A		443 443 443 443 443 443 443	Seq = 0 Seq = 0 Ack = 1 Seq = 1 Seq = 0 Seq = 0 Ack = 1 Seq = 0 Seq = 0 Ack = 1	
61.060018 61.060598 70.503049 70.503817	1284 1284 1284 1284	SYN, A SYN, A SYN, A SYN, A		443 443 443 443	Seq = 0 Seq = 0 Ack = 1 Seq = 0 Seq = 0 Ack = 1	

Figura D.2.19. Monitoreo de la caída del servicio a causa de la conexión entre el atacante y el servidor.

F. Resultados

Acceso al servidor

Con la ayuda de un navegador se accedió al servicio web mediante la siguiente url: <u>https://honeyserver.utn.edu.ec</u>.



Figura D.2.20. Acceso al servidor.

Ejecución del ataque de denegación de servicios

Se realizó el ataque de denegación de servicios mediante inundación TCP/SYN haciendo uso de Hping3 en Kali Linux con el siguiente comando: **sudo hping3 - p 443 -S --faster 192.168.10.1.**

gabriel@kali: ~	_ = ×
Archivo Acciones Editar Vista Ayuda	
len=46 ip=192.168.10.1 ttl=63 DF id=0 sport=443 flags=SA seq=0 wir rtt=0.0 ms	1=29200
<pre>len=46 ip=192.168.10.1 ttl=63 DF id=0 sport=443 flags=SA seq=0 wir rtt=0.0 ms</pre>	1=29200
<pre>len=46 ip=192.168.10.1 ttl=63 DF id=0 sport=443 flags=SA seq=0 wir rtt=0.0 ms</pre>	1=29200
len=46 ip=192.168.10.1 ttl=63 DF id=0 sport=443 flags=SA seq=0 wir	1=29200
len=46 ip=192.168.10.1 ttl=63 DF id=0 sport=443 flags=SA seq=0 wir	1=29200
len=46 ip=192.168.10.1 ttl=63 DF id=0 sport=443 flags=SA seq=0 wir	1=29200
len=46 ip=192.168.10.1 ttl=63 DF id=0 sport=443 flags=SA seq=0 wir	1=29200
len=46 ip=192.168.10.1 ttl=63 DF id=0 sport=443 flags=SA seq=0 wir	1=29200
len=46 ip=192.168.10.1 ttl=63 DF id=0 sport=443 flags=SA seq=0 wir	1=29200
len=46 ip=192.168.10.1 ttl=63 DF id=0 sport=443 flags=SA seq=0 wir	1=29200
	I

Figura D.2.21. Ataque DoS a través de Hping3 en Kali Linux.

Caída del servidor

Se verifica la caída del servidor tras acceder desde un navegador web a la dirección: <u>https://honeyserver.utn.edu.ec</u>.



Figura D.2.22. Denegación de acceso al servidor.

Generación de alarmas en el Honeywall

Se comprueba que se hayan generado alertas en el Honeywall una vez ejecutado el ataque de denegación de servicios.

The Honeynet		Walleye: Ho Inte	oneywall Web erface		Mon Aug 24 01:39:38 20 Logged in as admi	20	
Data Analysis S		System Admin	Documentation	Logout			
August 202	20			Connections triggerin	g IDS events Afte	er Sun Aug 23 01:39:31 2020 Before Mon Aug 24	0
sun mon tue wed thu fri 2 3 4 5 6 7 9 10 11 12 13 14	sat 1 8 15	August 24th 01:1	5:02 172.10.1.2 161 (snmp) UNKNOWN	00:00:00 0 0 kB 1 pkts> <0 kB 1 okts	192.168.10.1 443 (https)	<-1-SNMP request tcp	
16 17 18 19 20 21 23 24 25 26 27 28 30 31 (Prior Month) (Next Month)	22 29	August 24th 0111	5:02 172.10.1.2 162 (162) UNKNOWN	00:00:24 0 0 kB 2 pkts> <0 kB 1 pkts	192.168.10.1 443 (https)	<-2-SNMP trap tcp	
(Prior Year) (Next Year) Hour Cons 0:00 0 1:00 0	IDS	August 24th 01:1	7:25 172.10.1.2 46868 (46868) UNKNOWN	00:01:16 0 1 kB 18 pkts> <3 kB 17 pkts	192.168.10.1 443 (https)	<-1-WEB-MISC PCT Client_Hello overflow attempt	
2:00 0 3:00 0 4:00 0			IP origen		Al	ertas generadas en a IP destino	

Figura D.2.23. Alarmas generadas en el Honeywall.

Monitoreo de tráfico con Wireshark

Se observa como el proceso de conexión de tres vías TCP (Three Way

Handshake TCP) no se cumple debido al ataque de denegación de servicios.

📕 Wiresha	rk · Flow · 1598233651.pc	ар		- 🗆 X
Time	172.1	0.1.2	192.168.10.1	Comment
0.000000 0.000524 0.224312 14.217409 14.218031 37.677771 37.678194 61.060018 61.060598 70.503049	1284 1284 1284 1284 1284 1284 1284 1284	SYN SYN, ACK RST SYN SYN, ACK SYN SYN, ACK SYN SYN, ACK SYN	443 443 443 443 443 443 443 443 443 443	Seq = 0 Seq = 0 Ack = 1 Seq = 1 Seq = 0 Seq = 0 Ack = 1 Seq = 0
70.503817	1284	SYN, ACK	443	Seq = 0 Ack = 1

Figura D.2.24. Monitoreo del tráfico generado tras la ejecución del ataque DoS.

La Figura D.2.24 muestra como el número de secuencia permanece constante, por lo tanto, no se produce un intercambio de información entre cliente y servidor.

G. Posibles soluciones

- Una alternativa para mitigar los ataques de DoS, es tener como barrera de protección un router entre la red interna y el proveedor de servicios de Internet, de manera que se pueda configurar capas de seguridad mediante listas de control de acceso (ACLs), que ayuden a filtrar el acceso de los usuarios a los servicios de acuerdo al direccionamiento IP.
- Implementar un sistema de IDS/IPS permite monitorizar las conexiones y alertar cualquier evento sospechoso en la red.
- Para ejecutar un ataque como DoS en los servicios, sistemas o aplicaciones se exploran las vulnerabilidades, y las vulnerabilidades son frecuentes en sistemas que no están actualizados, por lo que, es indispensable mantener actualizado el software, ya que las nuevas versiones contienen protecciones y reglas de seguridad. no solo para proteger de ataques de DoS, sino de cualquier otro tipo de ataque.
- Utilizar el Honeywall mediante la opción "Emergerncy Lockdown", esta permite bloquear inmediatamente todo el tráfico entrante y saliente a excepción de la interfaz de administración web Walleye, evitando daños críticos o irreparables en el sistema a causa de los ataques.

Guíese de la Figura D.2.25 para activar el bloque de emergencia en caso de ser necesario.



Figura D.2.25. Bloqueo de emergencia.

H. Conclusiones

- EL proceso de tres vías TCP (Three Way Handshake TCP) permite conocer como establecen conexión los sistemas informáticos en una red, por lo tanto, es imprescindible para comprender y estudiar el funcionamiento de un ataque de denegación de servicios.
- Honeywall permite hacer un análisis minucioso de cada conexión que ha registrado a través de la descarga de archivos .pcap en Wireshark, esto ayuda a que la cantidad de datos a analizar vaya acorde a las necesidades del administrador de la red.
- Un ataque de denegación de servicios directo deja expuesto y vulnerable la identidad del atacante, ya que al usar una IP real y un solo dispositivo, las posibilidades de dar con el origen del mismo son muy altas.

I. Recomendaciones

- Es importante tener actualizado las reglas de IDS Snort para la detección de ataques, ya que, de no hacerlo, el sistema no podrá detectar las nuevas metodologías que utilicen los atacantes al momento de vulnerar un sistema.
- Es necesario comprender el proceso que utilizan los sistemas informáticos para establecer conexiones TCP/IP (Three Way Handshake TCP), ya que de este dependerá la interpretación y funcionamiento de un ataque DoS.
- Se recomienda realizar ataques de denegación de servicios distribuidos (DDoS) con falsificación IP para proteger o asegurar la identidad y localidad del atacante.

Ataque de suplantación ARP Spoofing

UNIVERSIDAD TÉCNICA DEL NORTE FACULTAD DE INGENIERÍA EN CIENCIAS APLICADAS CARRERA DE INGENIERÍA EN ELECTRÓNICA Y REDES DE COMUNICACIÓN





DATOS DE INFORMACIÓN

CARRERA:

PROFESRO (ES):

EMAIL:

TELÉFONO:

PERIODO ACADÉMICO

Octubre-2020 / Febrero-2021

GUÍA DE LABORATORIO

Asignatura: Seguridad en Redes

Docente:

e-mail:

Ciclo:

Introducción

- a. Nombre de la práctica
- **b.** Objetivo(s) de la práctica
- c. Marco teórico
- **d.** Materiales y equipos
- e. Procedimiento experimental
- f. Resultados
- g. Posibles soluciones
- h. Conclusiones
- i. Recomendaciones

Formato empleado para la elaboración del informe de la práctica de laboratorio

- Título principal debe estar escrito en mayúsculas en Times New Roman número 14 y en negrilla.
- El párrafo debe estar en Times New Roman número 12.
- Los párrafos deben estas justificados.
- Espacio entre líneas 1.5
- Espacio entre párrafo y título 2.
- La página debe estar numeradas.

Contenido

- a. Título de la práctica
- **b.** Objetivo(s) de la práctica
- c. Marco teórico
- **d.** Materiales y equipos
- e. Procedimiento experimental

- f. Resultados
- g. Posibles soluciones
- h. Conclusiones
- i. Recomendaciones

Descripción del contenido

A. Título de la práctica

Ataque de suplantación ARP Spoofing.

B. Objetivo(s) de la práctica

- Comprobar conectividad entre los computadores y el servidor de la red.
- Revisar los registros de las tablas de ARP en los computadores de la red.
- Ingresar a Kali Linux y ejecutar ataque de suplantación ARP Spoofing.
- Verificar el comportamiento del ataque mediante Wireshark.
- Revisar los registros de las tablas de ARP en los computadores después de haber ejecutado el ataque.
- Realizar el análisis de los resultados obtenidos antes y después de ejecutar el ataque.

C. Marco teórico

Protocolo ARP (Addres Resolution Protocol)

El protocolo de resolución de direcciones es el encargado de convertir las direcciones IP a direcciones de red físicas. Para poder enviar paquetes de datos en redes TCP/IP, un host necesita tres datos específicos del host al que se dirige: máscara de subred, dirección IP y dirección MAC.

El protocolo ARP almacena en una tabla de resolución de direcciones (caché ARP) las correspondencias entre direcciones IP y direcciones MAC. Esta tabla es llenada

dinámicamente en los sistemas cada vez que se aplica un mensaje de difusión en la red mediante el uso del protocolo ARP.

Funcionamiento del protocolo ARP.

Los pasos que utiliza el protocolo ARP para la resolución de paquetes son:

- Intenta obtener la dirección MAC destino en su tabla de caché ARP.
- Si la dirección MAC destino no es encontrada, envía un paquete de solicitud ARP destinado a todos los nodos dentro de una red y realiza una petición de dirección MAC a una IP en específico.
- Todas las máquinas del segmento de red reciben el mensaje, pero solo responde aquella que contiene la dirección IP destino responde con un paquete ARP proporcionando su direccionamiento MAC.
- El mensaje con la información asociada entre la dirección IP y MAC destino es recibida por todos los nodos dentro del segmento de red y registrado en sus tablas ARP.
- Finalmente, la respuesta ARP con la dirección MAC solicitada llega a la máquina emisora y sus registros de la tabla ARP son actualizados.

Ataque de suplantación ARP Spoofing

Es una técnica de hackeo muy utilizada, que toma ventaja de la vulnerabilidad que tiene el protocolo ARP con la finalidad de enviar mensajes ARP falsos, normalmente al asociar la dirección MAC del atacante con la dirección MAC de la víctima todo el tráfico dirigido hacia la víctima es redirigido hacia el atacante. El atacante, puede entonces, elegir entre modificar los ataques para luego ser renviados, realizar un ataque de denegación de

servicio a una víctima en específico o simplemente monitorear el tráfico de datos entre dos dispositivos o sistemas (Man In The Middles).

Wireshark

Wireshark es un analizador de protocolos open-source diseñado por Gerald Combs disponible para plataformas Windows y Unix. Tiene como objetivo analizar y estudiar el tráfico de red por medio de una interfaz muy sencilla e intuitiva que permite desplegar por capas cada uno de los paquetes capturados para su posterior análisis, proporcionando al administrador una gran variedad de posibilidades a la hora de abordar tareas en el análisis de tráfico (OSI, 2020).

D. Materiales y equipos

Equipos

Unidad	Dispositivo	Interfaces	Denominación	Modelo/Versión
1	Router	2	Router	c7200-adventerprisek9-mz.150-1.M5
1	Switch	8	Switch	Switch virtual GNS3
1	PC	1	Atacante	Kali Linux 2020
1	PC	1	Cliente	Windows 7
1	Honeywall	3	Bridge	CentOS 5
1	Honeypot	1	Servidor	Ubuntu Server 18.04

Topología



Figura D.3.1. Topología.

Direccionamiento IP

Dispositivo	Interfaz	Dirección IP	Máscara de Subred	Gateway
Router	F 0/0	172.10.1.1	255.255.255.252	/
Router	F 0/1	192.168.10.254	255.255.255.0	/
	eth0	bridge	/	/
Honeywall	eth1	bridge	/	/
	eth2	192.168.10.2	255.255.255.0	192.168.10.254
Honeypot	enp0s3	192.168.10.1	255.255.255.0	192.168.10.254
Kali Linux	eth0	DHCP	/	/
Windows 7	Ethernet	DHCP	/	/

E. Procedimiento experimental

Diagrama de bloques



Figura D.3.2. Diagrama de bloques.

Ejecución de Wireshark

Ejecute Wireshark en los computadores (Atacante y cliente) para monitorizar el comportamiento del protocolo ARP en cada una de las máquinas. Seleccione la interfaz por la cual se va a realizar el monitoreo y filtre el protocolo ARP.

The Wireshark Network Analyzer	,
Archivo Edición Visualización Ir Captura Analizar Estadísticas Telefonía Wireless Herramientas Ayuda	
arp	+ ~ []
Bienvenidos a Wireshark	
Capturar	
	1
]
eth0/	1
bluetooth-monitor	
nflog	
nfqueue	
dbus-system	
abus-session	
Cisco remote capture: ciscodump	
DisplayPort AUX channel monitor capture: dpauxmon	
Random packet generator: randpkt	
e systemd Journal Export: sdjournal	
SSH remote capture: ssndump	
UDP Listener remote capture: udpdump	
Descubrir	
User's Guide · Wiki · Questions and Answers · Mailing Lists	
Está ejecutando Wiresbark3 2 5 (Git v3 2 5 packaged as 3 2 5-1)	

Figura D.3.3. Wireshark en PC Kali Linux.

	The Wi	reshark	Networ	k Analyzer							-		×
File	Edit	View	Go	Capture	Analyze	Statistics	Telephony	Wireless	Tools	Help			
		۲	010	XC	966) 🖻 🖗	& ☴ ☰	\oplus Θ	Q. 🎹				
	arp											Expression.	. +
			Welco	me to Wir	eshark								
		C	aptı	ure									
			using th	nis filter: 🚺	Enter a ca	apture filter				•	All interfaces shown 🔻]	
				VirtualBox Conexión Ethernet Wi-Fi	Host-Only de área loca	Ethernet A al* 12	dapter/ 					_	
		. (Loopback			MML]	
		L	.earr	ı									
		ι	lser's (Suide ·	Wiki [.] Qu	estions ar	nd Answers	Mailing	Lists				
		Y	ou are r	unning Wire	eshark 3.0.5	(v3.0.5-0-g	752a55954770). You recei	ve automa	atic upda	ites.		
					Figu	ra D.3.4	4. Wiresh	ark en l	PC Cl	iente.			

Pruebas de conectividad y comportamiento ARP entre Kali Linux y Servidor

Ejecute un ping desde la maquina Kali Linux (Atacante) hacia el servidor (Honeypot) y verifique su conectividad.

gabriel@kali: ~	_
Archivo Acciones Editar Vista Ayuda	
<pre>gabriel@kali:~\$ ping 192.168.10.1 PING 192.168.10.1 (192.168.10.1) 56(84) bytes of data. 64 bytes from 192.168.10.1: icmp_seq=1 ttl=64 time=1.75 ms 64 bytes from 192.168.10.1: icmp_seq=2 ttl=64 time=1.97 ms 64 bytes from 192.168.10.1: icmp_seq=3 ttl=64 time=1.81 ms 64 bytes from 192.168.10.1: icmp_seq=4 ttl=64 time=1.94 ms ^C 192.168.10.1 ping statistics 4 packets transmitted, 4 received, 0% packet loss, time 3006ms rtt min/avg/max/mdev = 1.748/1.867/1.971/0.091 ms gabriel@kali:~\$</pre>	

Figura D.3.5. Ping entre Kali Linux y Servidor.

A través de Wireshark observe el funcionamiento del protocolo ARP. Donde la maquina con dirección IP 192.168.10.1 (Servidor) realiza una solicitud ARP a la dirección IP 192.168.10.14 (Kali Linux) por su dirección MAC y esta responde con la dirección MAC 08:00:27:99:87:ac. El mismo proceso se realiza cuando la maquina (Kali Linux) realiza una solicitud ARP a la dirección IP 192.168.10.1 (Servidor).



Figura D.3.6. Comportamiento ARP entre Kali Linux y Servidor.

Pruebas de conectividad y comportamiento ARP entre Cliente y Servidor

Ejecute un ping desde la maquina Cliente hacia el servidor (Honeypot) y verifique

su conectividad.

🖼 Símbolo del sistema
Microsoft Windows [Versión 10.0.18363.1016] (c) 2019 Microsoft Corporation. Todos los derechos reservados.
C:\Users\Gabriel Isaac>ping 192.168.10.1
Haciendo ping a 192.168.10.1 con 32 bytes de datos:
Respuesta desde 192.168.10.1: bytes=32 tiempo=1ms TTL=64
Respuesta desde 192.168.10.1: bytes=32 tiempo=2ms TTL=64
Respuesta desde 192.168.10.1: bytes=32 tiempo=1ms TTL=64
Respuesta desde 192.168.10.1: bytes=32 tiempo=1ms TTL=64
Estadísticas de ping para 192.168.10.1:
Paquetes: enviados = 4, recibidos = 4, perdidos = 0 (0% perdidos),
Tiempos aproximados de ida y vuelta en milisegundos:
Mínimo = 1ms, Máximo = 2ms, Media = 1ms
C:\Users\Gabriel Isaac>

Figura D.3.7. Ping entre Cliente y Servidor.

A través de Wireshark observe el funcionamiento del protocolo ARP. Donde la maquina con dirección IP 192.168.10.12 (Cliente) realiza una solicitud ARP a la dirección IP 192.168.10.1 (Servidor) por su dirección MAC y esta responde con la dirección MAC 08:00:27:eb:32:bf. El mismo proceso se realiza cuando la maquina (Servidor) realiza una solicitud ARP a la dirección IP 192.168.10.12 (Cliente).

	Loopback							_		\times	
File	Edit View	Go Capture Analy	vze Statistics T	elephony	Wireles	s Too	ols Help				
		🔝 🔀 🖸 🔍 🤄	• 🔿 😫 🗿 👃		⊕, ⊖,	۹,					
ar	arp Expression +										
No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info					
	16 8.794698	02:00:4c:4f:4f	PcsCompu_eb:	ARP	42	Who I	nas 192.168.10.	1? Tell 192	.168.10.12	2	
	17 8.796302	PcsCompu_eb:32	02:00:4c:4f:	ARP	60	192.1	168.10.1 is at	08:00:27:eb	:32:bf		
	29 26.038	PcsCompu_eb:32	02:00:4c:4f:	ARP	60	Who I	nas 192.168.10.	12? Tell 19	2.168.10.1	L	
	30 26.038	02:00:4c:4f:4f	PcsCompu_eb:	ARP	42	192.1	168.10.12 is at	02:00:4c:4	f:4f:50		

Figura D.3.8. Comportamiento ARP entre Cliente y Servidor.

Pruebas de conectividad y comportamiento ARP entre Kali Linux y Cliente

Ejecute un ping desde la maquina Kali Linux (Atacante) hacia el cliente y verifique su conectividad.

gabriel@kali: ~	_ - ×
Archivo Acciones Editar Vista Ayuda	
<pre>gabriel@kali:~\$ ping 192.168.10.12 PING 192.168.10.12 (192.168.10.12) 56(84) bytes of data. 64 bytes from 192.168.10.12: icmp_seq=1 ttl=128 time=1.63 ms 64 bytes from 192.168.10.12: icmp_seq=2 ttl=128 time=0.947 ms 64 bytes from 192.168.10.12: icmp_seq=3 ttl=128 time=1.11 ms 64 bytes from 192.168.10.12: icmp_seq=4 ttl=128 time=0.907 ms ^c</pre>	
192.168.10.12 ping statistics 4 packets transmitted, 4 received, 0% packet loss, time 3005ms rtt min/avg/max/mdev = 0.907/1.147/1.627/0.286 ms gabriel@kali:~\$	

Figura D.3. 9. Ping entre Kali Linux y Cliente.

A través de Wireshark observe el funcionamiento del protocolo ARP. Donde la maquina con dirección IP 192.168.10.12 (Cliente) realiza una solicitud ARP a la dirección IP 192.168.10.14 (Kali Linux) por su dirección MAC y esta responde con la dirección MAC 08:00:27:99:87:ac. El mismo proceso se realiza cuando la maquina (kali Linux) realiza una solicitud ARP a la dirección IP 192.168.10.12 (Cliente).



Figura D.3.10. Comportamiento ARP entre Kali Linux y Cliente.

Registro de tablas ARP en Kali Linux y Cliente

A través de un terminal visualice el registro de las tablas ARP en las máquinas Kali Linux y Cliente ejecutando el comando arp –a. Observe como en cada una de las máquinas ha registrado cada uno de los dispositivos o elementos configurados en la red con sus direcciones IP y sus direcciones MAC respectivamente.

			ga	abriel@kali: ~	-	×
Archivo	Acciones	Editar	Vista	Ayuda		
gabriela ? (192.1 ? (192.1 ? (192.1 ? (192.1 ? (192.1 gabriela	0kali:~\$ su 168.10.2) a 168.10.12) 168.10.1) a 168.10.254 168.10.254 10kali:~\$	udo arp at 08:00 at 02:0 at 08:00) at ca:	-a :27:a4 0:4c:4 :27:eb 01:26:	:fc:47 [ether] on eth0 Honeywall f:4f:50 [ether] on eth0 Vicima :32:bf [ether] on eth0 Honeypol 54:00:06 [ether] on eth0Galeway		

Figura D.3.11. Registro ARP en Kali Linux.

Interfaz: 192.168.10.12	0ха		
Dirección de Internet	Dirección	física	Tipo
192.168.10.1	08-00-27-eb-32-bf	dinámico	Honeypot
192.168.10.2	08-00-27-a4-fc-47	dinámico	Honeywall
192.168.10.14	08-00-27-99-87-ac	dinámico	Atacante
192.168.10.254	ca-01-26-54-00-06	dinámico	Gateway
192.168.10.255	ff-ff-ff-ff-ff	estático	Broadcast

Figura D.3.12. Registro ARP en PC Cliente.

Ataque de suplantación ARP Spoofing

Se ejecuta el ataque de suplantación ARP Spoofing haciendo uso de la herramienta dsniff. Con la ayuda de un terminal Instale dsniff introduciendo el siguiente comando: sudo apt install dsniff.

Ejecute el ataque de suplantación ARP Spoofing introduciendo el siguiente comando: sudo arpspoof –i eth0 –t 192.168.10.12 –r 192.168.10.1. En donde:

• -i: Se especifica la interfaz de red por la cual se va a general el ataque (eth0).
- -t: Se especifica la dirección IP del objetivo al que se quiere atacar (Dirección IP Cliente).
- -r: Se especifica la dirección IP de la máquina a suplantar identidad (Dirección IP Servidor).

Observe como Kali Linux envía constantes actualizaciones ARP hacia la máquina con dirección IP 192.168.10.12 (Cliente) modificando la dirección MAC de la dirección IP 192.168.10.1 (Servidor).

		gal	briel@k	ali: ~				-		×
Archivo Acciones	Editar	Vista	Ayud	а						
8:0:27:99:87:ac	8:0:27:eb	:32:bf	0806	42:	arp	reply	192.168.10.12 is-at	8:0):	
27:99:87:ac 8:0:27:99:87:ac	2:0:4c:4f	:4f:50	0806	42:	arp	reply	192.168.10.1 is-at 8	3:0:	2	
7:99:87:ac 8:0:27:99:87:ac	8:0:27:eb	:32:bf	0806	42:	arp	reply	192.168.10.12 is-at	8:0):	
27:99:87:ac 8:0:27:99:87:ac	2:0:4c:4f	:4f:50	0806	42:	arp	reply	192.168.10.1 is-at 8	3:0:	2	
7:99:87:ac 8:0:27:99:87:ac	8:0:27.eh	•32•hf	0806	42:	arn	renly	192.168.10.12 is_at	8:0		
27:99:87:ac			0000	42.		neelu	102 160 10 1 is at			
17:99:87:ac detect	2:0:4C:4T	:47:50	0000	42:	arp	repty	192.108.10.1 15-at 8	5:0:	2	
8:0:27:99:87:ac	8:0:27:eb	:32:bf	0806	42:	arp	reply	192.168.10.12 is-at	8:0):	
8:0:27:99:87:ac : 7:99:87:ac	2:0:4c:4f	:4f:50	0806	42:	arp	reply	192.168.10.1 is-at 8	3:0:	2	
8:0:27:99:87:ac	8:0:27:eb	:32:bf	0806	42:	arp	reply	192.168.10.12 is-at	8:0):	
8:0:27:99:87:ac	2:0:4c:4f	:4f:50	0806	42:	arp	reply	192.168.10.1 is-at 8	3:0:	2	
8:0:27:99:87:ac	8:0:27:eb	:32:bf	0806	42:	arp	reply	192.168.10.12 is-at	8:0):	
27:99:87:ac 8:0:27:99:87:ac	2:0:4c:4f	:4f:50	0806	42:	arp	reply	192.168.10.1 is-at 8	3:0:	2	
7:99:87:ac 8:0:27:99:87:ac	8:0:27:eb	:32:bf	0806	42:	arp	reply	192.168.10.12 is-at	8:0):	
27:99:87:ac										

Figura D.3.13. Ataque de suplantación ARP Spoofing.

Monitoreo de tráfico con Wireshark

A través de Wireshark en Kali Linux, observe el comportamiento del protocolo ARP.

					eth0				• ×
Archiv	o <u>E</u> dición <u>V</u> isu	alización <u>I</u> r <u>C</u> aptura	Analizar Estadísticas	Telefonía	Wireless Herramientas	Ayuda			
	i 🖲 🚺		🔶 🍽 🖀 🍝	₹	📃 @ Q @]	1			
📕 arp								\times \rightarrow	• +
No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length Info				
	1 0.000000000	PcsCompu_99:87:ac	02:00:4c:4f:4f:50	ARP	42 192.168.10.1 i	s at 08:00:27:99:87:ac			
	2 0.000049624	PcsCompu_99:87:ac	PcsCompu_eb:32:bf	ARP	42 192.168.10.12	is at 08:00:27:99:87:ac	(duplicate use of	192.168.10.1 detecte	d!)
	5 2.000921642	PcsCompu_99:87:ac	02:00:4c:4f:4f:50	ARP	42 192.168.10.1 1	s at 08:00:27:99:87:ac			
	6 2.000965580	PcsCompu_99:87:ac	PcsCompu_eb:32:bf	ARP	42 192.168.10.12	is at 08:00:27:99:87:ac	(duplicate use of	192.168.10.1 detected	d!)
	7 4.004693039	PcsCompu_99:87:ac	02:00:4c:4f:4f:50	ARP	42 192.168.10.1 1	s at 08:00:27:99:87:ac			
	8 4.004736522	PcsCompu_99:87:ac	PcsCompu_eb:32:bf	ARP	42 192.168.10.12	is at 08:00:27:99:87:ac	(duplicate use of	192.168.10.1 detected	d!)
	11 6.005544134	PcsCompu_99:87:ac	02:00:4c:4f:4f:50	ARP	42 192.168.10.1 i	ls at 08:00:27:99:87:ac			
	12 6.005584195	PcsCompu_99:87:ac	PcsCompu_eb:32:bf	ARP	42 192.168.10.12	is at 08:00:27:99:87:ac	(duplicate use of	192.168.10.1 detected	d!)
	16 8.051011690	PcsCompu_99:87:ac	02:00:4c:4f:4f:50	ARP	42 192.168.10.1 i	s at 08:00:27:99:87:ac			
	17 8.051047343	PcsCompu_99:87:ac	PcsCompu_eb:32:bf	ARP	42 192.168.10.12	is at 08:00:27:99:87:ac	(duplicate use of	192.168.10.1 detected	d!)
	21 10.051310661	PcsCompu_99:87:ac	02:00:4c:4f:4f:50	ARP	42 192.168.10.1 i	s at 08:00:27:99:87:ac			
	22 10.051361463	PcsCompu_99:87:ac	PcsCompu_eb:32:bf	ARP	42 192.168.10.12	is at 08:00:27:99:87:ac	(duplicate use of	192.168.10.1 detecte	d!)
	24 12.051526258	PcsCompu_99:87:ac	02:00:4c:4f:4f:50	ARP	42 192.168.10.1 i	ls at 08:00:27:99:87:ac			
	25 12.051563918	PcsCompu_99:87:ac	PcsCompu_eb:32:bf	ARP	42 192.168.10.12	is at 08:00:27:99:87:ac	(duplicate use of	192.168.10.1 detecte	d!)
	29 14.052090542	PcsCompu_99:87:ac	02:00:4c:4f:4f:50	ARP	42 192.168.10.1 1	ls at 08:00:27:99:87:ac			
	30 14.052149954	PcsCompu_99:87:ac	PcsCompu_eb:32:bf	ARP	42 192.168.10.12	1s at 08:00:27:99:87:ac	(duplicate use of	192.168.10.1 detecte	d!)
	32 16.056477667	PcsCompu_99:87:ac	02:00:4c:4f:4f:50	ARP	42 192.168.10.1 1	ls at 08:00:27:99:87:ac			
	33 16.056571971	PcsCompu_99:87:ac	PcsCompu_eb:32:bf	ARP	42 192.168.10.12	is at 08:00:27:99:87:ac	(duplicate use of	192.168.10.1 detecte	d!)
	37 18.057673915	PcsCompu_99:87:ac	02:00:4c:4f:4f:50	ARP	42 192.168.10.1 i	ls at 08:00:27:99:87:ac			
	38 18.057718622	PcsCompu_99:87:ac	PcsCompu_eb:32:bf	ARP	42 192.168.10.12	is at 08:00:27:99:87:ac	(duplicate use of	192.168.10.1 detecte	d!)
	41 20.058892986	PcsCompu_99:87:ac	02:00:4c:4f:4f:50	ARP	42 192.168.10.1 i	s at 08:00:27:99:87:ac			
	42 20.058962554	PcsCompu 99:87:ac	PcsCompu eb:32:bf	ARP	42 192.168.10.12	is at 08:00:27:99:87:ac	(duplicate use of	192.168.10.1 detected	d!) 🚽

Figura D.3.14. Monitores de ataque de suplantación ARP Spoofing con Wireshark.

La Figura D.3.14 muestra, como la dirección MAC de la IP 192.168.10.1 es duplicada por la dirección MAC de Kali Linux y enviada a la dirección IP 192.168.10.12 (Cliente) en actualizaciones constantes de registro ARP.

Registro de tablas ARP en Cliente

Con la ayuda de un terminal en la máquina Cliente, visualice el registro de direcciones ARP introduciendo el comando arp –a. Observe como la dirección IP 192.168.10.1 (Servidor) registra una dirección MAC idéntica a la dirección MAC de la dirección IP 192.168.10.14 (Kali Linux). Es decir que, todo el tráfico generado desde la dirección IP 192.168.10.12 (Cliente) hacia la dirección IP 192.168.10.1 (Servidor) va a ser desviado hacia la dirección IP 192.168.10.14 (Kali Linux).

Int	terfaz: 192.168.10.12	0xa		
[Dirección de Internet	Dirección	física	Tipo
1	192.168.10.1	08-00-27-99-87-ac	dinámico	
1	192.168.10.2	08-00-27-a4-†c-47	dinámico	
1	192.168.10.14	08-00-27-99-87-ac	dinámico	
1	192.168.10.254	ca-01-26-54-00-06	dinámico	
1	192.168.10.255	ff-ff-ff-ff-ff	estático	

Figura D.3.15. Suplantación de registros ARP.

F. Resultados

Pruebas de conectividad entre Kali Linux y Servidor

Ejecute un ping desde la maquina Kali Linux (Atacante) hacia el servidor (Honeypot) y verifique su conectividad.

gabriel@kali: ~					
Archivo Acciones Editar Vista Ayuda					
<pre>gabriel@kali:~\$ ping 192.168.10.1 PING 192.168.10.1 (192.168.10.1) 56(84) bytes of data. 64 bytes from 192.168.10.1: icmp_seq=1 ttl=64 time=1.75 ms 64 bytes from 192.168.10.1: icmp_seq=2 ttl=64 time=1.97 ms 64 bytes from 192.168.10.1: icmp_seq=3 ttl=64 time=1.81 ms 64 bytes from 192.168.10.1: icmp_seq=4 ttl=64 time=1.94 ms ^C 192.168.10.1 ping statistics 4 packets transmitted, 4 received, 0% packet loss, time 3006ms</pre>					
rtt min/avg/max/mdev = 1.748/1.867/1.971/0.091 ms gabriel@kali:~\$					

Figura D.3.16. Ping entre Kali Linux y Servidor.

Pruebas de conectividad entre Cliente y Servidor

Ejecute un ping desde la maquina Cliente hacia el servidor (Honeypot) y verifique

su conectividad.

🛋 Símbolo del sistema
Microsoft Windows [Versión 10.0.18363.1016] (c) 2019 Microsoft Corporation. Todos los derechos reservados.
C:\Users\Gabriel Isaac>ping 192.168.10.1
Haciendo ping a 192.168.10.1 con 32 bytes de datos: Respuesta desde 192.168.10.1: bytes=32 tiempo=1ms TTL=64 Respuesta desde 192.168.10.1: bytes=32 tiempo=2ms TTL=64 Respuesta desde 192.168.10.1: bytes=32 tiempo=1ms TTL=64 Respuesta desde 192.168.10.1: bytes=32 tiempo=1ms TTL=64
Estadísticas de ping para 192.168.10.1: Paquetes: enviados = 4, recibidos = 4, perdidos = 0 (0% perdidos),
Tiempos aproximados de ida y vuelta en milisegundos: Mínimo = 1ms, Máximo = 2ms, Media = 1ms
C:\Users\Gabriel Isaac>

Figura D.3.17. Ping entre PC Cliente y Servidor.

Pruebas de conectividad Kali Linux y Cliente

Ejecute un ping desde la maquina Kali Linux (Atacante) hacia el cliente y verifique su conectividad.

gabriel@kali: ~			
Archivo Acciones Editar Vista Ayuda			
<pre>gabriel@kali:~\$ ping 192.168.10.12 PING 192.168.10.12 (192.168.10.12) 56(84) bytes of data. 64 bytes from 192.168.10.12: icmp_seq=1 ttl=128 time=1.63 ms 64 bytes from 192.168.10.12: icmp_seq=2 ttl=128 time=0.947 ms 64 bytes from 192.168.10.12: icmp_seq=3 ttl=128 time=1.11 ms 64 bytes from 192.168.10.12: icmp_seq=4 ttl=128 time=0.907 ms ^c</pre>			
192.168.10.12 ping statistics 4 packets transmitted, 4 received, 0% packet loss, time 3005ms rtt min/avg/max/mdev = 0.907/1.147/1.627/0.286 ms gabriel@kali:~\$			

Figura D.3.18. Ping entre Kali Linux y Cliente.

Registro de tablas ARP en Kali Linux y Cliente

A través de un terminal visualice el registro de las tablas ARP en las máquinas Kali Linux y Cliente ejecutando el comando arp –a. Observe como en cada una de las máquinas ha registrado cada uno de los dispositivos o elementos configurados en la red con sus direcciones IP y sus direcciones MAC respectivamente.

	g	abriel@kali:~	_ = ×
Archivo Acciones Ed	tar Vista	Ayuda	
<pre>gabriel@kali:~\$ sudo ? (192.168.10.2) at 0 ? (192.168.10.12) at ? (192.168.10.1) at 0 ? (192.168.10.254) at gabriel@kali:~\$</pre>	arp -a 8:00:27:a4 92:00:4c:4 8:00:27:eb ca:01:26:	:fc:47 [ether] on eth0 Honeywall f:4f:50 [ether] on eth0 Viciima :32:bf [ether] on eth0 Honeypol 54:00:06 [ether] on eth0Galeway	

Figura D.3.19. Registro ARP en Kali Linux.

Interfaz: 192.168.10.12	0ха		
Dirección de Internet	Dirección	física	Тіро
192.168.10.1	08-00-27-eb-32-bf	dinámico	Honeypot
192.168.10.2	08-00-27-a4-fc-47	dinámico	Honeywall
192.168.10.14	08-00-27-99-87-ac	dinámico	Atacante
192.168.10.254	ca-01-26-54-00-06	dinámico	Gateway
192.168.10.255	ff-ff-ff-ff-ff	estático	Broadcast

Figura D.3.20. Registro ARP en PC Cliente.

Ataque de suplantación ARP Spoofing

Observe como Kali Linux envía constantes actualizaciones ARP hacia la máquina con dirección IP 192.168.10.12 (Cliente) modificando la dirección MAC de la dirección IP 192.168.10.1 (Servidor).

			ga	briel@k	ali: ~				-		×
Archivo	Acciones	Editar	Vista	Ayud	a						
8:0:27:9	9:87:ac	8:0:27:et	:32:bf	0806	42:	arp	reply	192.168.10.12 is-at	8:0	:	
8:0:27:9	9:87:ac : ac	2:0:4c:4f	:4f:50	0806	42:	arp	reply	192.168.10.1 is-at 8	:0:	2	
8:0:27:9	9:87:ac : :ac	8:0:27:eb	:32:bf	0806	42:	arp	reply	192.168.10.12 is-at	8:0	:	
8:0:27:9 7:99:87:	9:87:ac	2:0:4c:4f	:4f:50	0806	42:	arp	reply	192.168.10.1 is-at 8	:0:	2	
8:0:27:9 27:99:87	9:87:ac :ac	8:0:27:et	:32:bf	0806	42:	arp	reply	192.168.10.12 is-at	8:0	:	
8:0:27:9 7:99:87:	9:87:ac : ac	2:0:4c:4f	:4f:50	0806	42:	arp	reply	192.168.10.1 is-at 8	:0:	2	
8:0:27:9 27:99:87	9:87:ac :ac	8:0:27:et	:32:bf	0806	42:	arp	reply	192.168.10.12 is-at	8:0	:	
8:0:27:9 7:99:87:	9:87:ac : ac	2:0:4c:4f	:4f:50	0806	42:	arp	reply	192.168.10.1 is-at 8	:0:	2	
8:0:27:9 27:99:87	9:87:ac :ac	8:0:27:et	:32:bf	0806	42:	arp	reply	192.168.10.12 is-at	8:0	:	
8:0:27:9 7:99:87:	9:87:ac ac	2:0:4c:4f	:4f:50	0806	42:	arp	reply	192.168.10.1 is-at 8	:0:	2	
8:0:27:9 27:99:87	9:87:ac :ac	8:0:27:et	:32:bf	0806	42:	arp	reply	192.168.10.12 is-at	8:0	:	
8:0:27:9 7:99:87:	9:87:ac : ac	2:0:4c:4f	:4f:50	0806	42:	arp	reply	192.168.10.1 is-at 8	:0:	2	
8:0:27:9 27:99:87	9:87:ac :ac	8:0:27:et	:32:bf	0806	42:	arp	reply	192.168.10.12 is-at	8:0	:	

Figura D.3.21. Ataque ARP Spoofing.

Suplantación de identidad ARP

Con la ayuda de un terminal en la máquina Cliente, visualice el registro de direcciones ARP introduciendo el comando arp –a. Observe como la dirección IP 192.168.10.1 (Servidor) registra una dirección MAC idéntica a la dirección MAC de la dirección IP 192.168.10.14 (Kali Linux). Es decir que, todo el tráfico generado desde la dirección IP 192.168.10.12 (Cliente) hacia la dirección IP 192.168.10.1 (Servidor) va a ser desviado hacia la dirección IP 192.168.10.14 (Kali Linux).

Ι	nterfaz: 192.168.10.12	0xa		
	Dirección de Internet	Dirección	física	Tipo
	192.168.10.1	08-00-27-99-87-ac	dinámico	
	192.168.10.2	08-00-27-a4-†c-47	dinámico	
	192.168.10.14	08-00-27-99-87-ac	dinámico	
	192.168.10.254	ca-01-26-54-00-06	dinámico	
	192.168.10.255	ff-ff-ff-ff-ff-ff	estático	

Figura D.3.22. Suplantación de registro ARP.

G. Posibles soluciones

El uso de tablas ARP estáticas es un método para prevenir la suplantación de ARP,

al añadir entradas estáticas ARP se evita el registro dinámico de en la caché ARP, por lo

tanto, cada tabla mapea una dirección MAC con su correspondiente dirección IP.

La Figura D.3.23 muestra un registro ARP dinámico de todos los dispositivos conectados a la red en GNS3.

Ι	nterfaz: 192.168.10.12	0ха			
	Dirección de Internet		Dirección	física	Tipo
	192.168.10.1	08-00-27	-eb-32-bf	dinámico	
	192.168.10.2	08-00-27	-90-c2-80	dinamico	
	192.168.10.14	08-00-27	-99-87-ac	dinámico	
	192.168.10.254	ca-01-26	-54-00-06	dinámico	
	192.168.10.255	ff-ff-ff	-ff-ff-ff	estático	

Figura D.3.23. Registro ARP en PC Cliente.

Para configurar una entrada ARP estática en Windows, guíese de la Figura D.3.24.

C:\WINDOWS\system32>netsh interface ip add neighbors "Loopback" 192.168.10.1 08-00-27-eb-32-bf

Figura D.3.24. Comando de registro ARP estático.

Una vez registrada una dirección IP con su respectiva dirección MAC de forma

estática, observe en la Figura D.3.25 como su estado ha cambiado.

Interfaz: 192.168.10.12	0ха		
Dirección de Internet	Dirección	física	Tipo
192.168.10.1	08-00-27-eb-32-bf	estático	
192.168.10.2	08-00-2/-90-c2-80	dinamico	
192.168.10.14	08-00-27-99-87-ac	dinámico	
192.168.10.254	ca-01-26-54-00-06	dinámico	
192.168.10.255	ff-ff-ff-ff-ff	estático	
	Interfaz: 192.168.10.12 Dirección de Internet 192.168.10.1 192.168.10.2 192.168.10.14 192.168.10.254 192.168.10.255	Interfaz: 192.168.10.12 0xa Dirección de Internet Dirección 192.168.10.1 08-00-27-eb-32-bf 192.168.10.2 08-00-27-90-c2-80 192.168.10.14 08-00-27-99-87-ac 192.168.10.254 ca-01-26-54-00-06 192.168.10.255 ff-ff-ff-ff-ff-ff	Interfaz: 192.168.10.12 0xa Dirección de Internet Dirección física 192.168.10.1 08-00-27-eb-32-bf estático 192.168.10.2 08-00-27-90-c2-80 dinamico 192.168.10.14 08-00-27-99-87-ac dinámico 192.168.10.254 ca-01-26-54-00-06 dinámico 192.168.10.255 ff-ff-ff-ff-ff estático

Figura D.3. 25. Registro ARP estático.

H. Conclusiones

- Usar tablas de registro ARP estáticas evita que asociación de direcciones MAC y direcciones IP permanezcan fijas, por lo tanto, se evita que exista una suplantación de identidades a través de registros ARP.
- Las tablas de registro ARP estáticas no son una solución viable de implementar en redes grandes o de producción, ya que, al introducir un nuevo dispositivo en la red, se tendría que actualizar las tablas de registro ARP de todos los dispositivos existentes en la red de forma manual.
- El ejecutar un ataque de suplantación ARP, permite al atacante diversas opciones como: denegar un servicio en un equipo o dispositivo especifico, actuar como Man In The Midle o realizar tráfico de datos.

I. Recomendaciones

- Se recomienda implementar sistemas de escucha de respuestas ARP (Arpwatch) en redes grandes o de producción, ya que estos permiten notificar al administrador cada vez que un registro ARP es actualizado o ha cambiado.
- Utilizar RARP (ARP inverso) para mitigar problemas de clonaciones ARP, este permite realizar consultas de direcciones IP a través de direcciones MAC. Si una consulta RARP devuelve más de una dirección IP, significa que la dirección MAC ha sido clonada.
- Implementar Snooping DHCP en los servidores DHCP, este permite notificar rápidamente a través de correos electrónicos al administrador de la red en caso de detectar una suplantación ARP.

Anexo E: Encuesta preliminar

UNIVERSIDAD TÉCNICA DEL NORTE FACULTAD DE INGENIERÍA EN CIENCIAS APLICADAS CARRERA DE INGENIERÍA EN TELECOMUNICACIONES ECUESTA PRELIMINAR

Fecha: _____

Instrucciones generales

Esta encuesta está dirigida a estudiantes del área de Seguridad en Redes de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones, con el objetivo de conocer los problemas que enfrentan los estudiantes al momento de desarrollar talleres o prácticas de laboratorio relacionadas el estudio y análisis de ataques informáticos. Este primer acercamiento investigativo ayudará a la orientación y desarrollo de una infraestructura para la enseñanza de Seguridad Informática basada en Honeypots de alta interacción.

Instrucciones específicas

Lea determinadamente y marque con una "X" el recuadro junto a la respuesta que usted considere conveniente según el siguiente nivel: 0 ninguno, 1 muy bajo, 2 bajo, 3 medio, 4 alto y 5 muy alto.

Preguntas

- ¿En qué nivel considera usted que los laboratorios de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones brindan las herramientas para realizar prácticas orientadas a la Seguridad en Redes?
- 2) ¿En qué nivel considera usted que los laboratorios de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones están equipados a nivel de Hardware para realizar prácticas orientadas a la Seguridad en Redes?

 $\Box 0 \qquad \Box 1 \qquad \Box 2 \qquad \Box 3 \qquad \Box 4 \qquad \Box 5$

- 3) ¿En qué nivel considera usted que los laboratorios de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones están equipados a nivel de Software para realizar prácticas orientadas a la Seguridad en Redes?
 - $\Box 0 \qquad \Box 1 \qquad \Box 2 \qquad \Box 3 \qquad \Box 4 \qquad \Box 5$
- 4) ¿Qué nivel de dificultad ha tenido usted a causa de la falta de recursos en Hardware para realizar prácticas de laboratorio orientadas a la Seguridad en Redes?

 $\Box 0 \qquad \Box 1 \qquad \Box 2 \qquad \Box 3 \qquad \Box 4 \qquad \Box 5$

- 5) ¿Qué nivel de dificultad ha tenido usted a causa de la falta de recursos en Software para realizar prácticas de laboratorio orientadas a la Seguridad en Redes?
 - $\Box 0 \qquad \Box 1 \qquad \Box 2 \qquad \Box 3 \qquad \Box 4 \qquad \Box 5$

6) ¿Qué dificultades ha tenido usted al momento de realizar talleres o prácticas orientadas a la Seguridad en Redes?

□ Falta de recursos en Hardware y Software en su computador personal.
 □ Falta de recursos en Hardware y Software en los computadores de la facultad.
 □ Falta de un servidor con la ejecución de diferentes servicios.

 \Box Fallas de conectividad.

☐ Tiempo para levantar la topología solicitada. Otras:

- 7) Indique su nivel de interés en relación a que la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones cuente con una infraestructura dedicada al estudio de Seguridad en Redes, en la cual se pueda ejecutar prácticas de laboratorio y fortalecer los conocimientos aprendidos en clase.
- 8) Indique su nivel de interés en relación a que la infraestructura le permita probar y analizar las vulnerabilidades que hay en ciertos sistemas informáticos o servicios comunes que se encuentran en Internet.

 $\Box 0 \qquad \Box 1 \qquad \Box 2 \qquad \Box 3 \qquad \Box 4 \qquad \Box 5$

9) Indique su nivel de interés en relación a que la infraestructura le permita minimizar los recursos de su computador personal al momento de ejecutar prácticas de laboratorio relacionadas a la Seguridad en Redes.

 $\Box 0 \qquad \Box 1 \qquad \Box 2 \qquad \Box 3 \qquad \Box 4 \qquad \Box 5$

10) Seleccione las herramientas que usted conozca para estudiar y analizar ataques informáticos.

Wireshark	🗆 NMAP	🗆 NETSTAT	□ IDS/IPS	🗆 Nessus
Firewall	AlienVault	SmokePing	🗆 Cacti	🗆 Snort
🗆 PRTG	□ MRTG	🗆 Loriotpro	🗆 Zabbix	🗆 Meraki
Otros:				

11) Indique su nivel de conocimiento con respecto a los Honeypots y sus aplicaciones.

12) Indique su nivel de conocimiento con respecto a las Honeynets y sus aplicaciones.

 $\Box 0 \qquad \Box 1 \qquad \Box 2 \qquad \Box 3 \qquad \Box 4 \qquad \Box 5$

¡Muchas gracias por su atención!

Realizado por:

Gabriel Heredia

Revisado y aprobado por:

Ing. Fabián CuzmeIng. Luis SuárezIng. Jaime MichilenaDirectorAsesor 1Asesor 2

Anexo F: Tabulación encuesta preliminar

 ¿En qué nivel considera usted que los laboratorios de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones brindan las herramientas para realizar prácticas orientadas a la Seguridad en Redes?



2. ¿En qué nivel considera usted que los laboratorios de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones están equipados a nivel de Hardware para realizar prácticas orientadas a la Seguridad en Redes?



3. ¿En qué nivel considera usted que los laboratorios de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones están equipados a nivel de Software para realizar prácticas orientadas a la Seguridad en Redes?



4. ¿Qué nivel de dificultad ha tenido usted a causa de la falta de recursos en Hardware para realizar prácticas de laboratorio orientadas a la Seguridad en Redes?



 ¿Qué nivel de dificultad ha tenido usted a causa de la falta de recursos en Software para realizar prácticas de laboratorio orientadas a la Seguridad en Redes?



6. ¿Qué dificultades ha tenido usted al momento de realizar talleres o prácticas orientadas a la Seguridad en Redes?



7. Indique su nivel de interés en relación a que la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones cuente con una infraestructura dedicada al estudio de Seguridad en Redes, en la cual se pueda ejecutar prácticas de laboratorio y fortalecer los conocimientos aprendidos en clase.



 Indique su nivel de interés en relación a que la infraestructura le permita probar y analizar las vulnerabilidades que hay en ciertos sistemas informáticos o servicios comunes que se encuentran en Internet.



 Indique su nivel de interés en relación a que la infraestructura le permita minimizar los recursos de su computador personal al momento de ejecutar prácticas de laboratorio relacionadas a la Seguridad en Redes.



10. Seleccione las herramientas que usted conozca para estudiar y analizar ataques informáticos.



11. Indique su nivel de conocimiento con respecto a los Honeypots y sus aplicaciones.



12. Indique su nivel de conocimiento con respecto a las Honeynets y sus aplicaciones.



Anexo G: Encuesta final

UNIVERSIDAD TÉCNICA DEL NORTE FACULTAD DE INGENIERÍA EN CIENCIAS APLICADAS CARRERA DE INGENIERÍA EN TELECOMUNICACIONES ENCUESTA FINAL

Fecha: _____

Instrucciones generales

Esta encuesta está dirigida a estudiantes del área de Seguridad en Redes de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones, con el objetivo de recabar información basándose en la experiencia que tuvieron los estudiantes en la ejecución de sus prácticas de laboratorio, al utilizar la infraestructura para la enseñanza de seguridad informática basada en Honeypots de alta interacción.

Instrucciones específicas

Lea determinadamente y marque con una "X" el recuadro junto a la respuesta que usted considere conveniente según el siguiente nivel: 0 ninguno, 1 muy bajo, 2 bajo, 3 medio, 4 alto y 5 muy alto.

Preguntas

1) ¿El uso de la infraestructura le permitió minimizar los recursos de Hardware y Software en su computador personal?

|--|

2) ¿El uso de la infraestructura le permitió tener mejor acceso a recursos de Hardware y Software de los que tiene comúnmente en los laboratorios de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones?

$\Box 0 \qquad \Box 1$	$\Box 2$	\Box 3	□ 4	\Box 5
------------------------	----------	----------	-----	----------

3) ¿En qué medida le ayudó el uso de las guías de laboratorio en el desarrollo de las prácticas de laboratorio?

 $\Box 0 \qquad \Box 1 \qquad \Box 2 \qquad \Box 3 \qquad \Box 4 \qquad \Box 5$

4) ¿En qué nivel la infraestructura le ha permitido obtener datos para el análisis de ataques informáticos?

5) ¿Cuál fue su nivel de comprensión de las prácticas de laboratorio en relación con lo que se ha aprendido regularmente en clases?

6) ¿En qué nivel la utilización de la infraestructura y las guías de laboratorio le han permitido optimizar el tiempo para realizar las prácticas de laboratorio?

	$\Box 0$	\Box 1	$\Box 2$		□ 4	□ 5
7)	Indique el nive guías de labora	el de satisfacc atorio.	ión que tuvo co	on respecto al	uso de la infra	estructura y las
	$\Box 0$	□ 1	□ 2		□ 4	□ 5
8)	Indique el nive infraestructura	el de conocim después de ha	iento y compre iber desarrollad	nsión corresp o las prácticas	ondiente al uso s de laboratorio.	y manejo de la
	$\Box 0$	□ 1	□ 2		□ 4	□ 5
9)	En relación a se que tiene la inf	u experiencia, raestructura.	indique el nive	l de integració	n entre aplicacio	ones y servicios
	$\Box 0$	□ 1	□ 2	□ 3	□ 4	□ 5
10) ¿Considera importante que este tipo de tecnologías funcionen permanentemente en la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones para realizar prácticas relacionadas a la Seguridad en Redes?						
		□ 1	□ 2	□ 3	□ 4	□ 5
¡Muchas gracias por su atención!						
Realiza	do por:					

Gabriel Heredia

Revisado y aprobado por:

Ing. Fabián CuzmeIng. Luis SuárezIng. Jaime MichilenaDirectorAsesor 1Asesor 2

Anexo H: Tabulación encuesta final

 ¿El uso de la infraestructura le permitió minimizar los recursos de Hardware y Software en su computador personal?



2. ¿El uso de la infraestructura le permitió tener mejor acceso a recursos de Hardware y Software de los que tiene comúnmente en los laboratorios de la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones?



3. ¿En qué medida le ayudó el uso de las guías de laboratorio en el desarrollo de las prácticas de laboratorio?



4. ¿En qué nivel la infraestructura le ha permitido obtener datos para el análisis de ataques informáticos?



5. ¿Cuál fue su nivel de comprensión de las prácticas de laboratorio en relación con lo que se ha aprendido regularmente en clases?



6. ¿En qué nivel la utilización de la infraestructura y las guías de laboratorio le han permitido optimizar el tiempo para realizar las prácticas de laboratorio?



 Indique el nivel de satisfacción que tuvo con respecto al uso de la infraestructura y las guías de laboratorio.



 Indique el nivel de conocimiento y comprensión correspondiente al uso y manejo de la infraestructura después de haber desarrollado las prácticas de laboratorio.



 En relación a su experiencia, indique el nivel de integración entre aplicaciones y servicios que tiene la infraestructura.



10. ¿Considera importante que este tipo de tecnologías funcionen permanentemente en la Carrera de Ingeniería en Telecomunicaciones para realizar prácticas relacionadas a la Seguridad en Redes?



Anexo I: Cuestionario

CUESTIONARIO

Nombre: _____

Fecha: _____

Lea determinadamente y seleccione la respuesta que usted cree conveniente.

Seleccione veredero o falso según corresponda.

1) ¿El protocolo de resolución de direcciones ARP es el encargado de convertir las direcciones de red físicas (MAC) a direcciones de red lógicas (IP)?

Verdadero. □ Falso. □

2) ¿En un ataque DoS, el atacante ejecuta el ataque desde varios dispositivos distribuidos con la finalidad de proteger su identidad y dificultar su descubrimiento?

Verdadero. □ Falso. □

3) ¿Un ataque de fuerza bruta es el intento de descifrar credenciales de acceso (usuario y contraseña) de una víctima para lograr acceder a una cuenta o sistema sin consentimiento alguno?

Verdadero. □ Falso. □

4) ¿Los ataques de inundación SYN funcionan mediante la explotación del proceso de protocolo de enlace de una conexión TCP?

Verdadero. □ Falso. □

Seleccione la o las respuestas correctas.

5) ¿Qué tipo de ataque está diseñado para impedir el funcionamiento normal de un sitio web u otro recurso de red?

Phishing.	
Ataque DoS.	
Ataque POS.	
Totas los anteriores.	

6) ¿Cuál de las siguientes opciones debe realizarse para evitar ataques de fuerza bruta a servicios de transferencia de datos?

7) ¿Qué herramienta permite la exploración de equipos, servicios y tipo de filtros de paquetes o cortafuegos disponibles en una red?

Wireshark	
Nmap.	
Hydra.	
Spoofing.	
Ninguna de las anteriores.	

8) En la herramienta Hping3 la opción --faster permite el envío de:

10 paquetes por segundo.	
100 paquetes por segundo.	
1000 paquetes por segundo.	

9) Un ataque ARP Spoofing permite al atacante:

Enviar mensajes falsificados ARP a una LAN.	
Interceptar, modificar y retener el tráfico de datos en una LAN.	
Vincular su dirección IP con la dirección MAC de un equipo legítimo.	
Totas los anteriores.	

Ordene según corresponda la secuencia.

10) Establezca el proceso de comunicación de tres vías TCP (Three – Way Handshake).

ACK.□SYN.□SYN/ACK.□

Anexo J: Tabulación cuestionario

 ¿El protocolo de resolución de direcciones ARP es el encargado de convertir las direcciones de red físicas (MAC) a direcciones de red lógicas (IP)? (1 punto)

Un 100 % de los usuarios que completaron el cuestionario (23 de 23) respondió correctamente a esta pregunta.



 ¿En un ataque DoS, el atacante ejecuta el ataque desde varios dispositivos distribuidos con la finalidad de proteger su identidad y dificultar su descubrimiento? (1 punto) Un 100 % de los usuarios que completaron el cuestionario (23 de 23) respondió correctamente a esta pregunta.



 Un ataque de fuerza bruta es el intento de descifrar credenciales de acceso (usuario y contraseña) de una víctima para lograr acceder a una cuenta o sistema sin consentimiento alguno. (1 punto)

Un 96 % de los usuarios que completaron el cuestionario (22 de 23) respondió correctamente a esta pregunta.





 ¿Los ataques de inundación SYN funcionan mediante la explotación del proceso de protocolo de enlace de una conexión TCP? (1 punto)

Un 100 % de los usuarios que completaron el cuestionario (23 de 23) respondió correctamente a esta pregunta.



 ¿Qué tipo de ataque está diseñado para impedir el funcionamiento normal de un sitio web u otro recurso de red? (1 punto)

Un 87 % de los usuarios que completaron el cuestionario (20 de 23) respondió correctamente a esta pregunta.



 ¿Cuál de las siguientes opciones debe realizarse para evitar ataques de fuerza bruta a servicios de transferencia de datos? (1 punto)

Un 96 % de los usuarios que completaron el cuestionario (22 de 23) respondió correctamente a esta pregunta.





 ¿Qué herramienta permite la exploración de equipos, servicios y tipo de filtros de paquetes o cortafuegos disponibles en una red? (1 punto)

Un 100 % de los usuarios que completaron el cuestionario (23 de 23) respondió correctamente a esta pregunta.



8. En la herramienta Hping3 la opción --faster permite el envío de: (1 punto)

Un 100 % de los usuarios que completaron el cuestionario (23 de 23) respondió correctamente a esta pregunta.



9. Un ataque ARP Spoofing permite al atacante: (1 punto)

Un 83 % de los usuarios que completaron el cuestionario (19 de 23) respondió correctamente a esta pregunta.



 Establezca el proceso de comunicación de tres vías TCP (Three – Way Handshake) (1 punto) Un 91 % de los usuarios que completaron el cuestionario (21 de 23) respondió correctamente a esta pregunta.

