

ESCUELA SUPERIOR POLITÉCNICA DE CHIMBORAZO

IMPLEMENTACIÓN DE UN PROTOTIPO COMO SISTEMA DETECTOR DE INTRUSOS PARA DETECTAR ATAQUES DIRIGIDOS AL PROTOCOLO IPv6 DESARROLLADO CON HERRAMIENTAS OPEN SOURCE

DIEGO GUSTAVO CAIZA MÉNDEZ

Trabajo de Titulación modalidad Proyectos de Investigación y Desarrollo, presentado ante el Instituto de Posgrado y Educación Continua de la ESPOCH, como requisito parcial para la obtención del grado de Magíster en Seguridad Telemática

RIOBAMBA - ECUADOR
Diciembre 2016



ESCUELA SUPERIOR POLITÉCNICA DE CHIMBORAZO

CERTIFICACIÓN:

EL TRIBUNAL DE TRABAJO DE TITULACIÓN CERTIFICA QUE:

El Trabajo de Titulación modalidad Proyectos de Investigación y Desarrollo, titulado "IMPLEMENTACIÓN DE UN PROTOTIPO COMO SISTEMA DETECTOR DE INTRUSOS PARA DETECTAR ATAQUES DIRIGIDOS AL PROTOCOLO IPv6 DESARROLLADO CON HERRAMIENTAS OPEN SOURCE", de responsabilidad del Ing. Diego Gustavo Caiza Méndez ha sido prolijamente revisado y se autoriza su presentación.

Tribunal:

Ing. Fredy Proaño Ortiz; PhD.	
PRESIDENTE	FIRMA
Ing. Andrés Cisneros Barahona; M.Sc.	
DIRECTOR	FIRMA
Ing. Edwin Altamirano Santillán; M.Sc.	
MIEMBRO	FIRMA
Ing. Cristhy Jiménez Granizo; M.Sc.	
MIEMBRO	FIRMA

DERECHOS INTELECTUALES

Yo, Diego Gustavo Caiza Méndez declaro que soy responsable de las ideas, doctrinas y resultados expuestos en el Trabajo de Titulación modalidad Proyectos de Investigación y Desarrollo, y que el patrimonio intelectual generado por la misma pertenece exclusivamente a la Escuela Superior Politécnica de Chimborazo.

0603595059

DECLARACIÓN DE AUTENTICIDAD

Yo, Diego Gustavo Caiza Méndez declaro que el presente Trabajo de Titulación modalidad Proyectos de Investigación y Desarrollo, es de mi autoría y que los resultados del mismo son auténticos y originales. Los textos constantes en el documento que provienen de otra fuente están debidamente citados y referenciados.

Como autor, asumo la responsabilidad legal y académica de los contenidos de este proyecto de investigación de maestría.

Riobamba, Diciembre 2016

Diego Gustavo Caiza Méndez

Diego Gustavo Caiza Mendez 0603595059

DEDICATORIA

De manera especial quiero dedicar este trabajo a mi abuelita Merceditas quien es la luz en mi camino y guía mis pasos desde el cielo; nada igualará la nobleza de su alma, la grandeza de su espíritu y la bondad de su corazón. Gracias por confiar en mí, por tus sacrificios y por creer que siempre llegaría lejos, sin tu apoyo nunca hubiese alcanzado mis metas.

A mi abuelito Manuel quien ha sido un ejemplo de sencillez, disciplina y rectitud.

A mi mamá Ani quien ha estado siempre presente gracias por tu abnegación, esfuerzo, dedicación y paciencia.

A mi familia quienes han sido la fuente de apoyo constante e incondicional durante este proceso y a las personas especiales en mi vida, este nuevo logro es gracias a ustedes.

Diego

AGRADECIMIENTO

Quiero agradecer a Dios quien día a día me protege y me fortalece para seguir adelante.

Mi gratitud muy especial a la Escuela Superior Politécnica de Chimborazo, por haberme permitido adquirir sabios conocimientos para mi formación académica.

Al Ing. Víctor Méndez quien gracias a su apoyo hizo posible iniciar y concluir este ciclo de estudios.

Al Ing. Pablo Méndez por toda su ayuda quien durante todo el desarrollo de este trabajo fue un gran guía.

Al Ing. Santiago Cisneros, al Ing. Edwin Altamirano y a la Ing. Cristhy Jiménez por todo el apoyo incondicional y la asesoría brindada en la realización de esta tesis.

Un sincero agradecimiento a cada una de las personas que han estado involucradas de una u otra manera desde el inicio de esta etapa de manera muy especial a Myriam; todos ustedes saben lo que me ha costado culminar este trabajo de investigación, gracias porque siempre supieron brindarme palabras de aliento y motivación.

Diego

ÍNDICE DE CONTENIDO

DEREC	CHOS INTELECTUALES	iii
DECLA	ARACIÓN DE AUTENTICIDAD	iv
DEDIC	ATORIA	V
AGRAI	DECIMIENTO	vi
ÍNDICE	E DE CONTENIDO	vii
ÍNDICE	E DE TABLAS	xi
ÍNDICE	E DE FIGURAS	xiii
ÍNDICE	E DE GRÁFICOS	xix
ÍNDICE	E DE ANEXOS	xx
RESU	MEN	xxi
ABSTF	RACT	xxii
CAPIT	ULO I	
INTRO	DUCCIÓN	
1.1.	Antecedentes	1
1.2.	Problematización	3
1.2.1.	Formulación del problema	
1.2.2.	Sistematización del problema	3
1.3.	Justificación	3
1.3.1.	Justificación Teórica	
1.3.2.	Justificación Práctica	4
1.4.	Objetivos	4
1.4.1.	Objetivo General	
1.4.2.	Objetivos Específicos	4
1.5.	Hipótesis	5
CAPIT	ULO II	
MARC	O DE REFERENCIA	
2.1.	Protocolo IPv6	6
2.1.1.	Introducción	6
2.1.2.		
2.1.3.	Direccionamiento	
2.1.4.	Características de IPv6	8

2.1.5.	Conceptos básicos de IPv6	S
2.1.5.1.	Dirección de vínculo o enlace local	11
2.1.5.2.	Direcciones IPv6 comunes	12
2.1.6.	Mecanismos de autoconfiguración de IPv6	14
2.1.6.1.	Proceso de autoconfiguración con el protocolo Neighbor Discovery	14
2.1.7.	Problemas de seguridad de IPv6	18
2.1.7.1.	Ataques de reconocimiento	18
2.1.7.2.	Ataques contra el protocolo Neighbor Discovery	19
2.1.8.	ICMPv6 (Protocolo de Mensajes de Control de Internet Versión 6)	
2.2.	Sistemas detectores de intrusos	24
2.2.1.	Descripción del soporte IPv6 en Snort	24
2.2.2.	Descripción del soporte IPv6 en Suricata	26
2.2.3.	Descripción del soporte IPv6 en BRO	26
2.2.4.	Comparación global de los IDS analizados	27
2.3.	Herramientas relacionadas con la seguridad de IPv6	29
2.3.1.	Evil Foca	29
2.3.2.	SI6 Networks' IPv6 Toolkit	29
2.3.3.	THC-IPv6 Toolkit	30
CAPITU	LO III	
DISEÑO	DE INVESTIGACIÓN	
3.1.	Tipo de investigación	32
3.2.	Diseño de la investigación	32
3.3.	Métodos y técnicas	32
3.3.1.	Métodos	32
3.3.2.	Técnicas	33
3.3.3.	Fuentes	33
3.4.	Instrumentos	34
3.5.	Validación de instrumentos	34
3.6.	Sistema Detector De Intrusos IPv6	36
3.6.1.	Introducción	36
3.6.2.	Reglas para los patrones de tráfico malicioso	37
3.6.2.1.	Patrón de tráfico IPv6 para ataque de reconocimiento con alive6	39
3.6.2.2.	Patrón de tráfico IPv6 para ataque Mitm con parasite6	40
3.6.2.3.	Patrón de tráfico IPv6 para ataque Mitm con fake-router6	41

3.0.2.4.	flood advertise6	12
3625	Patrón de tráfico IPv6 para ataque de denegación de servicio con	42
0.0.2.0.	flood_solicitate6	<i>4</i> 3
3.6.2.6.		
	flood_router6	44
3.6.2.7.	Patrón de tráfico IPv6 para ataque de denegación de servicio con flood	_rs645
3.6.2.8.	Patrón de tráfico IPv6 para ataque de denegación de servicio con	
	flood_redir6	46
3.6.3.	Infraestructura para la implementación del sistema	47
3.6.4.	Requerimientos software y hardware para la implementación del si	stema
3.6.5.	Instalación, configuración y acoplamiento del sistema	
3.6.5.1.	,	
3.6.5.2.	Snort	
3.6.5.3.	Servidor Graylog	
3.6.5.4.	Instalación del colector de Graylog en Security Onion	
3.6.5.5.		
3.7.	Definición de los escenarios de pruebas	
3.7.1.	Prototipos de prueba	66
3.7.1.1.	,	
3.7.1.2.	•	
3.7.2.	Experimento 1	67
3.7.3.	Experimento 2	69
3.7.4.	Experimento 3	69
3.7.5.	Experimento 4	70
3.7.6.	Experimento 5	70
3.7.7.	Experimento 6	70
3.8.	Hipótesis	70
3.8.1.	Determinación de variables	70
3.8.2.	Operacionalización conceptual	71
3.8.3.	Operacionalización metodológica	71
CAPITU	LO IV	
RESULT	TADOS Y DISCUSIÓN	
4.1.	Desarrollo de las pruebas	72

4.1.1.	Prototipo I	72
4.1.1.1.	No. Alertas positivas verdaderas (ataques detectados)	72
4.1.1.2.	No. Alertas falsas positivas	87
4.1.1.3.	Gestión de logs IPv6	91
4.1.1.4.	Replicación de logs IPv6	96
4.1.2.	Prototipo II	98
4.1.2.1.	No. Alertas positivas verdaderas (ataques detectados)	98
4.1.2.2.	No. Alertas falsas positivas	112
4.1.2.3.	Gestión de logs IPv6	116
4.1.2.4.	Replicación de logs IPv6	117
4.2.	Análisis y comparación de resultados	118
4.2.1.	No. Alertas positivas verdaderas (ataques detectados)	118
4.2.2.	No. Alertas falsas positivas	120
4.2.3.	Gestión de logs IPv6	121
4.2.4.	Replicación de logs IPv6	122
4.3.	Prueba de hipótesis	123
4.3.1.	Ambiente de pruebas	123
4.3.2.	Escala de calificación	123
4.3.2.1.	Indicador 1: No. Alertas positivas verdaderas	124
4.3.2.2.	Indicador 2: No. Alertas falsas positivas	124
4.3.2.3.	Indicador 3: Gestión de logs IPv6	124
4.3.2.4.	Indicador 4: Replicación de logs IPv6	125
4.3.3.	Ponderación de los indicadores	125
4.3.3.1.	Indicador 1: No. Alertas positivas verdaderas	125
4.3.3.2.	Indicador 2: No. Alertas falsas positivas	126
4.3.3.3.	Indicador 3: Gestión de logs IPv6	127
4.3.3.4.	Indicador 4: Replicación de logs IPv6	128
4.3.4.	Comprobación de la hipótesis	129
4.3.4.1.	Estadística descriptiva	129
4.3.4.2.	Estadística inferencial	131
CONCL	USIONES	136
RECOM	ENDACIONES	138
BIBLIOGRAFÍA		
ANEXO	S	

ÍNDICE DE TABLAS

Tabla 1-2:	Mensajes de error e informativos ICMPv62	:3
Tabla 2-2:	Mensajes de detección de vecino ICMPv62	4
Tabla 3-2:	Tipos de firmas IPv6 del conjunto de reglas VRT + ET2	:5
Tabla 4-2:	Comparación de los IDS analizados2	8
Tabla 1-3:	Requerimientos hardware del sistema4	8
Tabla 2-3:	Requerimientos software del sistema4	.9
Tabla 3-3:	Requerimientos hardware de la máquina atacante4	.9
Tabla 4-3:	Requerimientos software de la máquina atacante4	.9
Tabla 5-3:	Nombre del ataque ejecutado y categorización6	8
Tabla 6-3:	Intervalos de tiempo experimento 36	9
Tabla 7-3:	Operacionalización conceptual de las variables de la investigación7	'1
Tabla 8-3:	Operacionalización metodológica de las variables de la investigación7	'1
Tabla 1-4:	Resultados del indicador No. Alertas Positivas del Prototipo I	6
Tabla 2-4:	Resumen de resultados del indicador No. Alertas Positivas del Prototipo)
	8	7
Tabla 3-4:	Resumen de resultados del indicador No. Alertas Falsas Positivas del9	1
Tabla 4-4:	Resultados finales del indicador No. Alertas Falsas Positivas del9	1
Tabla 5-4:	Resumen de resultados del indicador Gestión de logs IPv6 del Prototipo)
	9	6
Tabla 6-4:	Resumen de resultados del indicador Replicación de logs IPv69	8
Tabla 7-4:	Resultados del indicador No. Alertas Positivas del Prototipo II11	1
Tabla 8-4:	Resumen de resultados del indicador No. Alertas Positivas del Prototipo	II
	11	2
Tabla 9-4:	Resumen de resultados del indicador No. Alertas Falsas Positivas del 11	5
Tabla 10-4:	Resultados finales del indicador No. Alertas Falsas Positivas del11	6
Tabla 11-4:	Resumen de resultados indicador Gestión de logs IPv6 del Prototipo	II
	11	7
Tabla 12-4:	Resumen de resultados del indicador Replicación de logs IPv611	8
Tabla 13-4:	Resultados del indicador No. Alertas Positivas11	8
Tabla 14-4:	Resultados del indicador No. Alertas Positivas del Prototipo I y II11	9
Tabla 15-4:	Resultados del indicador No. Falsos Positivos	0

Tabla 16-4:	Resultados del Indicador No. Alertas Faisas Positivas del Prototipo I	y II
	1	21
Tabla 17-4:	Resultados del indicador Gestión de logs IPv6 del Prototipo I y II1	21
Tabla 18-4:	Resultados del indicador Replicación de logs IPv6 del Prototipo I y II1	22
Tabla 19-4:	Tabla de escalas para el Indicador 1: No. Alertas positivas1	24
Tabla 20-4:	Tabla de escalas para el Indicador 2: No. Alertas Falsas Positivas1	24
Tabla 21-4:	Tabla de escalas para el Indicador 3: Gestión de logs IPv61	24
Tabla 22-4:	Tabla de escalas para el Indicador 4: Replicación de logs IPv61	25
Tabla 23-4:	Códigos del Indicador 1: No. Alertas positivas1	25
Tabla 24-4:	Códigos del Indicador 2: No. Alertas Falsas Positivas1	26
Tabla 25-4:	Códigos del Indicador 3: Gestión de logs IPv61	27
Tabla 26-4:	Códigos del Indicador 4: Replicación de logs IPv61	28
Tabla 27-4:	Resultados de indicadores1	29
Tabla 28-4:	Tabla de contingencia de frecuencias observadas1	32
Tabla 29-4:	Tabla de contingencia de frecuencias esperadas1	32
Tabla 30-4:	Calculo de X21	33
Tabla 31-4:	Tabla de distribución de X21	35

ÍNDICE DE FIGURAS

Figura 1-2:	Formato de la Cabecera IPv6	7
Figura 2-2:	Direccionamiento IPv6 por defecto en Windows 7	9
Figura 3-2:	Ejemplo de configuración de IPv6 en Windows	.10
Figura 4-2:	Configuración de la NIC por defecto en Windows 7	.11
Figura 5-2:	Configuración de la NIC por defecto en Mac OS X	.12
Figura 6-2:	Resolución de direcciones IPv6	.17
Figura 7-2:	Detección de direcciones duplicadas con colisión	.18
Figura 8-2:	Paquete NA enviado spoofeando la IPv6 fe80::f47c:d2ae:b534:40b2	.20
Figura 9-2:	Paquete NA enviado spoofeando la IPv6 fe80:f95c:b7c5:ea34:d3ff	.21
Figura 10-2:	Formato general de ICMPv6	.22
Figura 11-2:	Firmas IPv6 del conjunto de reglas VRT + ET	.25
Figura 12-2:	Alertas de tráfico IPv6 obtenidas con Snort	.25
Figura 13-2:	Alertas de tráfico IPv6 obtenidas con Suricata	.26
Figura 14-2:	Alertas de tráfico IPv6 obtenidas con Bro	.27
Figura 1-3:	Logo de Security Onion	.34
Figura 2-3:	Logo de Snort	.35
Figura 3-3:	Logo de Graylog	.35
Figura 4-3:	Módulos del sistema desarrollado	.36
Figura 5-3:	Estructura de una regla en Snort	.38
Figura 6-3:	Primer patrón de trafico IPv6 generado por alive6	.39
Figura 7-3:	Segundo patrón de trafico IPv6 generado por alive6	.40
Figura 8-3:	Patrón de trafico IPv6 generado por parasite6	.41
Figura 9-3:	Patrón de trafico IPv6 generado por fake-router6	.42
Figura 10-3:	Patrón de trafico IPv6 generado por flood_advertise6	.43
Figura 11-3:	Patrón de trafico IPv6 generado por flood_advertise6	.44
Figura 12-3:	Patrón de trafico IPv6 generado por flood_advertise6	.45
Figura 13-3:	Patrón de trafico IPv6 generado por flood_advertise6	.46
Figura 14-3:	Patrón de trafico IPv6 generado por flood_advertise6	.47
Figura 15-3:	Estructura general del sistema detector de intrusos IPv6 propuesto	.48
Figura 16-3:	Asistente de configuración en Security Onion	.50
Figura 17-3:	Inicio de configuración de las interfaces de red	.51
Figura 18-3:	Selección de la interfaz eth2 como administrador	.51

Figura 19-3:	Selección dinámica o estática de la dirección IP	51
Figura 20-3:	Configuración de la interfaz de red en modo monitor	52
Figura 21-3:	Selección de la interfaz de red eth3 como monitor	52
Figura 22-3:	Cambios guardados de la configuración de interfaces	52
Figura 23-3:	Reinicio de Security Onion	52
Figura 24-3:	Inicio de configuración del motor detector de intrusos	53
Figura 25-3:	Inicio de la configuración avanzada del IDS	53
Figura 26-3:	Selección del modo de trabajo del detector de intrusos	54
Figura 27-3:	Selección de Snorby como gestor de incidencias	54
Figura 28-3:	Selección del motor detector de intrusos	54
Figura 29-3:	Selección de las reglas por defecto de Snort	55
Figura 30-3:	Habilitación de ingeniería IDS	55
Figura 31-3:	Desactivación del IDS Bro	55
Figura 32-3:	Habilitación del gestor ELSA	56
Figura 33-3:	Finalización de la configuración de Snort y los gestores	56
Figura 34-3:	Instrucción para acceder al archivo de configuración de Snort	56
Figura 35-3:	Declaración de las redes locales en la configuración de Snort	57
Figura 36-3:	Tipos de reglas utilizados por Snort en Security Onion	57
Figura 37-3:	Importación del archivo graylog.ova en virtual box	58
Figura 38-3:	Preferencias de servicio del servidor Graylog	58
Figura 39-3:	Proceso de creación del servidor Graylog	59
Figura 40-3:	Pantalla inicial de la máquina virtual del servidor Graylog	59
Figura 41-3:	Configuración manual de la hora en el servidor Graylog	60
Figura 42-3:	Instrucción para descargar el colector de Graylog	61
Figura 43-3:	Instrucción para descomprimir los ficheros de instalación	61
Figura 44-3:	Instrucción para realizar un respaldo del archivo de configuración	61
Figura 45-3:	Instrucción para editar el archivo de configuración del colector	61
Figura 46-3:	Selección de la ruta del servidor Graylog	61
Figura 47-3:	Configuración del formato de mensajes de entrada al colector	62
Figura 48-3:	Configuración del formato de mensajes de salida al servidor Graylog	62
Figura 49-3:	Instrucción para inicializar el colector Graylog	62
Figura 50-3:	Configuración del servidor Graylog para recibir mensajes desde el cole	ctor
		63
Figura 51-3:	Selección del tipo de mensaje de entrada para el servidor Graylog	63
Figura 52-3:	Configuración del puerto y adicionales en el servidor	64
Figura 53-3:	Servidor configurado para la recepción de alertas	65

Figura 54-3:	Detención de servicios en Security Onion65
Figura 55-3:	Inicialización de Snort en Security Onion66
Figura 56-3:	Estructura general del prototipo I67
Figura 57-3:	Estructura general del prototipo II67
Figura 1-4:	Alerta del ataque de reconocimiento con atk6-alive6 eth073
Figura 2-4:	Alertas con las direcciones IPv6 obtenidas con atk6-alive6 eth073
Figura 3-4:	Alerta del ataque de reconocimiento con atk6-alive6 -4 172.25.0.0/21 eth0
	74
Figura 4-4:	Direcciones IPv6 escaneadas con atk6-alive6 -4 172.25.0.0/21 eth074
Figura 5-4:	Alertas con las direcciones IPv6 obtenidas con atk6-alive6 -d eth075
Figura 6-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-parasite6 -l eth075
Figura 7-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-parasite6 -I -R eth076
Figura 8-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-parasite6 -I -F eth076
Figura 9-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-parasite6 -I -H eth077
Figura 10-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-parasite6 -I -R -F -H77
Figura 11-4:	Alertas obtenidas al ejecutar atk6-fake_router6 eth0 2001:db8:bad::/64
Figura 12-4:	Alertas obtenidas al ejecutar atk6-fake_router6 -H eth0 2001:db8:bad::/64
	78
Figura 13-4:	Alertas obtenidas al ejecutar atk6-fake_router6 -D eth0 2001:db8:bad::/64
	79
Figura 14-4:	Alertas obtenidas al ejecutar atk6-fake_router6 -F eth0 2001:db8:bad::/64
	79
Figura 15-4:	Alertas IPv6 obtenidas con atk6-fake_router6 -H -D eth0
	2001:db8:bad::/6480
Figura 16-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_advertise6 eth0
	80
Figura 17-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_solicitate6 eth0
	81
Figura 18-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_router6 eth081
Figura 19-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_router6 -F eth0
	82
Figura 20-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_rs6 eth082
Figura 21-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_rs6 -s eth083

Figura 22-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_rs6 -S eth083
Figura 23-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_rs6 -s -S eth0 .84
Figura 24-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_redir6 eth084
Figura 25-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_redir6 -H eth0.85
Figura 26-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_redir6 -F eth0 .85
Figura 27-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_redir6 -H -F eth0
Figura 28-4:	Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 07:00 a 09:59 con el Prototipo
Figura 29-4:	Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 10:00 a 12:59 con el Prototipo
Figura 30-4:	Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 13:00 a 15:59 con el Prototipo
Figura 31-4:	Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 16:00 a 18:59 con el Prototipo
Figura 32-4:	Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 19:00 a 21:00 con el Prototipo
Figura 33-4:	Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 07:00 a 21:00 con el Prototipo
Figura 34-4:	Datos estadísticos de la categoría ataques de reconocimiento92
Figura 35-4:	Datos estadísticos de las direcciones IPv6 obtenidas por el atacante92
Figura 36-4:	Datos estadísticos de ataques MITM con la herramienta parasite693
Figura 37-4:	Datos estadísticos de ataques MITM con la herramienta fake_router6.93
Figura 38-4:	Datos estadísticos de denegación de servicios con flood_advertise694
Figura 39-4:	Datos estadísticos de denegación de servicios con flood_solicitate694
Figura 40-4:	Datos estadísticos de denegación de servicios con flood_router695
Figura 41-4:	Datos estadísticos de denegación de servicios con flood_rs695
Figura 42-4:	Datos estadísticos de denegación de servicios con flood_redir696
Figura 43-4:	Archivo de logs IPv6 alojado en el módulo de Security Onion97
Figura 44-4:	Logs IPv6 alojados en el servidor Graylog97
Figura 45-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-alive6 eth098
Figura 46-4:	Alertas obtenidas al ejecutar el ataque atk6-alive6 -4 172.25.0.0/2199
Figura 47-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-alive6 -d eth099
Figura 48-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-parasite6 -l eth0100

Figura 49-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-parasite6 -I -R eth0 100
Figura 50-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-parasite6 -l -F eth0 101
Figura 51-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-parasite6 -l -H eth0 101
Figura 52-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-parasite6 -l -R -F-H102
Figura 53-4:	Alertas obtenidas al ejecutar atk6-fake_router6 eth0 2001:db8:bad::/64
	102
Figura 54-4:	Alertas obtenidas al ejecutar atk6-fake_router6 -H eth0 2001:db8:bad::/64
	103
Figura 55-4:	Alertas obtenidas al ejecutar atk6-fake_router6 -D eth0 2001:db8:bad::/64
	103
Figura 56-4:	Error al ejecutar atk6-fake_router6 -F eth0 2001:db8:bad::/64104
Figura 57-4:	Alertas obtenidas con atk6-fake_router6 -H -D eth0 0 2001:db8:bad::/64
	104
Figura 58-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_advertise6 eth0
	105
Figura 59-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_solicitate6 eth0
	105
Figura 60-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_router6 eth0 .106
Figura 61-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_router6 -F eth0
	106
Figura 62-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_rs6 eth0107
Figura 63-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_rs6 -s eth0107
Figura 64-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_rs6 -S eth0108
Figura 65-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_rs6 -s -S eth0 108
Figura 66-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_redir6 eth0109
Figura 67-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_redir6 -H eth0109
Figura 68-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_redir6 -F eth0 110
Figura 69-4:	Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_redir6 -H -F eth0
	110
Figura 70-4:	Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 07:00 a 09:59 con el Prototipo I
	112
Figura 71-4:	Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 10:00 a 12:59 con el Prototipo I
	113
Figura 72-4:	Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 13:00 a 15:59 con el Prototipo I
	113

Figura 73-4:	Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 16:00 a 18:59 con el Prototipo II
	114
Figura 74-4:	Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 19:00 a 21:00 con el Prototipo II
	114
Figura 75-4:	Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 07:00 a 21:00 con el Prototipo II
	115
Figura 76-4:	Sguil gestor interno de Security Onion no compatible para IPv6116
Figura 77-4:	Snorby gestor interno de Security Onion no compatible para IPv6117
Figura 78-4:	Archivo de logs IPv6 alojado en Security Onion118

ÍNDICE DE GRÁFICOS

Gráfico 1-4:	Comparación del indicador Número de Alertas Positivas	120
Gráfico 2-4:	Comparación del indicador Número de Alertas Falsas Positivas	121
Gráfico 3-4:	Comparación del indicador Gestión de logs IPv6	122
Gráfico 4-4:	Comparación del indicador Replicación de logs IPv6	123
Gráfico 5-4:	Resultados obtenidos (de acuerdo a la escala) del Indicador 1:	126
Gráfico 6-4:	Resultados obtenidos (de acuerdo a la escala) del Indicador 2:	127
Gráfico 7-4:	Resultados obtenidos (de acuerdo a la escala) del Indicador 3:	128
Gráfico 8-4:	Resultados obtenidos (de acuerdo a la escala) del Indicador 4:	129
Gráfico 9-4:	Resultados de la comparación por Indicador	130
Gráfico 10-4:	: Resultados totales de la comparación	130
Gráfico 11-4:	Curva de X ²	135

ÍNDICE DE ANEXOS

Anexo A: Sistemas Operativos más usados en el mercado actual

Anexo B: Instalación y configuración de la máquina atacante

Anexo C: Experimento 1 desde la Kali Linux

Anexo D: Experimento 2 desde la Kali Linux

RESUMEN

El trabajo de investigación incrementó la seguridad de la red local mediante la detección de ataques dirigidos al protocolo IPv6 que pueden comprometer la confidencialidad, integridad y disponibilidad. Se compararon los indicadores considerados en las variables y se aplicó la estadística descriptiva e inferencial para la demostración de la hipótesis. Las herramientas software utilizadas fueron: Virtual Box que permitió la virtualización de las distribuciones Linux, Security Onion distribución especializada en sistemas detectores de intrusos, Snort como motor del sistema detector, Graylog como gestor de logs IPv6, la suite TCHIPv6 como generador de trafico IPv6 malicioso y Wireshark como herramienta de análisis de tramas del tráfico IPv6. Se desarrolló, implementó y comparó los resultados obtenidos al trabajar sobre la red local de la Facultad de Informática y Electrónica de la ESPOCH, entre los prototipos I (Security Onion utilizando las reglas personalizadas y acoplado el módulo de gestión de logs) y II (Security Onion utilizando las reglas oficiales de Snort) los cuales obtuvieron una valoración de 16 y 4 puntos de acuerdo a las escalas de Likert respectivamente. Se concluye que el sistema propuesto detecta y gestiona las alertas de intrusión mejorando tres veces el nivel de seguridad dentro de la red local. Se recomienda a los estudiantes o profesionales interesados en el tema dar continuidad al análisis de patrones anormales de tráfico IPv6 con el objetivo de incrementar el número de alertas IPv6 de detección.

Palabras clave: <TECNOLOGÍA Y CIENCIAS DE LA INGENIERÍA, SEGURIDAD EN REDES> , <PROTOCOLO DE INTERNET VERSIÓN 6 (IPv6)> , <SISTEMA DETECTOR DE INTRUSOS (IDS)> , <CÓDIGO ABIERTO> , <PROGRAMA (SNORT)> , <ALERTAS (LOGS IPv6)> , <FACULTAD DE INFORMÁTICA Y ELECTRÓNICA (FIE)>

ABSTRACT

The research work has increased security on the local network by detecting attacks targeting the IPv6 protocol that can compromise confidentiality, integrity and availability. We compared the indicators considered in the variables and applied the descriptive and inferential statistics for the demonstration of the hypothesis. The software tools used were: Virtual box that allowed the virtualization of Linux distributions, security Onion, specialized distribution in intrusion detection systems, Snort as detector system engine, Graylog as IPv6 log manager, TCHIPv6 suite as IPv6 traffic generator Malicious and Wireshark as an analysis tool for IPv6 traffic frames. It was developed implemented, and compared the results obtained by working on the local network at the Faculty of Informatics and Electronics from the ESPOCH, among the prototypes I (Security Onion using the custom rules and coupled the logs management module) and II (Security Onion using the official rules of Snort) which obtained a valuation of 16 and 4 points according to the Likert scales respectively. It is concluded that the proposed system detects and manages the intrusion alerts improving three times the level of security within the local network. It is recommended that students or professionals interested in the subject continue the analysis of abnormal patterns of IPv6 traffic in order to increase the number of IPv6 alerts to detect.

Keywords: <TECHNOLOGY AND ENGINEERING SCIENCES> , <SECURITY IN NETWORKS> , <INTERNET PROTOCOL VERSION 6 (IPv6)> , <INTRUDER DETECTOR SYSTEM (IDS) > , <OPEN CODE> , <PROGRAM (SNORT)> , <ALERTS (LOGS IPV6)> , <FACULTY OF COMPUTER SCIENCE AND ELECTRONICS (FIE)>

CAPITULO I

1. INTRODUCCIÓN

1.1. Antecedentes

IPv6, la última versión del Protocolo de Internet, está llamado a coexistir con IPv4, y finalmente a sustituirlo, proporcionando un mayor espacio de direcciones que permita impulsar el crecimiento de internet en los próximos años. (GONT, 2014, http://searchdatacenter.techtarget.com/es/cronica/Mitos-sobre-la-seguridad-en-IPv6-desmontando-falsas-ideas)

Hay una variedad de aspectos de los protocolos IPv6 que resultan interesantes desde el punto de vista de la seguridad informática. En primer lugar, siendo IPv6 una nueva tecnología, el personal técnico tiene mucha menos confidencia con los protocolos IPv6 que con los protocolos IPv4, y por tal motivo es muy probable que sus implicancias de seguridad sean pasadas por alto durante el despliegue de los mismos. En segundo lugar, las implementaciones de IPv6 son mucho menos maduras que las de IPv4, y por tal motivo es muy probable que se descubran en las mismas un gran número de vulnerabilidades. En tercer lugar, productos tales como firewalls y sistemas de detección de intrusos en red, tienen usualmente menor soporte para los protocolos IPv6 que para los protocolos IPv4. Cuarto, las implicancias de seguridad de IPv6 y las diversas tecnologías de transición coexistencia en las actuales redes IPv4 son usualmente ignoradas, potencialmente permitiendo que los atacantes aprovechen estas tecnologías para evadir controles de seguridad IPv4 con técnicas no anticipadas. (GONT, 2013, http://www.es.hackingipv6networks.com/trainings/hacking-ipv6-networks)

La detección de intrusos en redes es un enfoque para proporcionar seguridad a las redes informáticas. La detección de intrusiones de red se basa en la creencia de que el comportamiento del atacante será diferente al comportamiento de los usuarios legítimos de la red. Desde hace unos años se está avanzando hacia las redes IPv6 y no hay demanda para asegurarlas. Para proporcionar seguridad a la red IPv6 hay necesidad de una mejor detección de intrusos. Actualmente existen muchas herramientas y técnicas para detectar o evitar intrusiones en IPv4, pero en IPv6 muy pocas herramientas de detección de intrusos están disponibles. Como IPv6 es un nuevo

protocolo para la comunicación a través de Internet es más vulnerable a los ataques. La próxima generación del protocolo IPv6 trae los nuevos retos para la seguridad de la información. (SUMIT & RAVREET, 2013, p. 17)

Actualmente se han realizado varias investigaciones previas en relación al tema en cuestión, entre ellas se destacan:

- La investigación "IPv6 Network Security using Snort" (**SUMIT & RAVREET**, 2013, pp. 17-22), analiza un caso específico que es la intrusión por fuerza bruta en la red IPv6 para obtener acceso no autorizado. Los autores despliegan una red IPv6, utilizan dos máquinas virtuales en un host físico Ubuntu, el cual se configura como router para reenviar paquetes entre máquinas virtuales. Una máquina virtual la utilizan como atacante y la otra como víctima. Snort está configurado entre el flujo de paquetes de las máquinas virtuales para analizar los paquetes y detectar la intrusión. Sin embargo solo se aplica esta única regla de detección lo cual resulta muy limitante para el sistema y lo deja vulnerable para otro tipo de ataques de IPv6.
- La investigación "A Light-weight Penetration Test Tool for IPv6 Threats" (**GU-HSIN**, 2014, pp. 49-52), propone utilizar una herramienta común de test de vulnerabilidades IPv6 para atacar a una víctima virtual y generar firmas de ataques IPv6. Utiliza además un sniffer para observar los paquetes de la red y comprobar si cumple con las firmas predefinidas. El sistema sugerido plantea generar un informe para comunicar a los administradores de red si la red IPv6 es vulnerable o no. Sin embargo el autor, solo bosqueja el método a utilizar es decir utilizar firmas como procedimiento principal del sistema pero no específica las reglas que se van a tomar para definir una firma, ni tampoco sugiere ideas de cómo se implementara el sistema, por lo que lo convierte en un artículo muy general y teórico.
- La investigación "A Study on Detecting ICMPv6 Flooding Attack based on IDS" (SAAD, RAMADASS, & MANICKAM, 2013, p. 175-181), muestra una revisión de literatura relacionada con la seguridad de ICMPv6, se presenta consideraciones y métodos de detección de ataques por inundación del protocolo ICMPv6. En este trabajo los autores proponen mitigar este tipo de ataques con técnicas neuro difusas y de minería de datos a través del uso de Snort. Sin embargo no realizan la implementación, para obtener resultados que puedan establecer la eficiencia o no del sistema.

Muchos de los sistemas de detección de intrusos están configurados para detectar la mayoría de ataques del protocolo IPv4, pero no hacen lo mismo con los ataques IPv6. Por lo que el enfoque original de este proyecto a diferencia de las investigaciones mencionadas es implementar un Prototipo como sistema detector de intrusos, que se utilizara como un recurso adicional para fortalecer la seguridad de una red con soporte IPv6 y servirá para mitigar posibles ataques de usuarios malintencionados u otras amenazas.

1.2. Problematización

1.2.1. Formulación del problema

¿Cuál sería el nivel de mejoría en la seguridad de una red local al implementar un Prototipo como sistema detector de intrusos para detectar ataques dirigidos al protocolo IPv6?

1.2.2. Sistematización del problema

¿Cuáles son los tipos de ataques utilizados para explotar las vulnerabilidades del protocolo IPv6 en una red?

¿Cuáles son las características, ventajas y desventajas de los sistemas detectores de intrusos open source que tienen soporte para el protocolo IPv6?

¿Cuáles son las herramientas open source que permitan generar ataques de intrusión en una red local a través del protocolo IPv6?

¿Cuáles son las técnicas utilizadas para detectar y alertar las anomalías en la red en un sistema detector de intrusos con soporte del protocolo IPv6?

1.3. Justificación

1.3.1. Justificación Teórica

La presente investigación plantea implementar un Prototipo de un sistema detector de intrusos con el objetivo de incrementar la seguridad en una red local ante posibles ataques dirigidos al protocolo IPv6.

Un IDS es una herramienta de seguridad que intenta detectar o monitorizar los eventos ocurridos en un determinado sistema informático en busca de intentos de comprometer la seguridad de dicho sistema.

Actúa sobre una red capturando y analizando paquetes, es decir, es un sniffer del tráfico de red. Luego analiza los paquetes capturados, buscando patrones que supongan algún tipo de ataque y envía una señal de alerta de ser el caso.

1.3.2. Justificación Práctica

El experimento se realizará en un escenario virtualizado, que estará compuesto por varios hosts y el sistema detector de intrusos dentro de una red local. Se enviarán patrones de tráfico malicioso con la ayuda de una herramienta especializada en simular ataques sobre el protocolo IPv6 desde la máquina denominada "atacante" hacia las máquinas denominadas "victimas". Se observarán las alertas generadas por el sistema de intrusiones y se obtendrán datos, para poder realizar un análisis de resultados sobre su efectividad, con la finalidad de demostrar la mejora de la seguridad.

1.4. Objetivos

1.4.1. Objetivo General

Implementar un Prototipo como sistema detector de intrusos para detectar ataques dirigidos al protocolo IPv6 desarrollado con herramientas open source.

1.4.2. Objetivos Específicos

- Describir los tipos de ataques que pueden realizarse en IPv6 para determinar qué vulnerabilidad del protocolo utilizan y cómo actúan.
- Estudiar las herramientas especializadas de código abierto que permitan generar ataques de intrusión en una red local a través del protocolo IPv6, para la selección de una de ellas como herramienta base.
- Analizar los sistemas detectores de intrusos con soporte de IPv6 y bajo código abierto, para la selección de uno de ellos como sistema base.
- Implementar reglas en el sistema detector de intrusos seleccionado, para generar alertas ante ataques IPv6 de intrusión.

 Comparar los prototipos de pruebas para determinar cuál posee el mayor porcentaje de eficiencia según los indicadores establecidos en la investigación.

1.5. Hipótesis

La implementación de un Prototipo como sistema detector de intrusos con soporte del protocolo IPv6 desarrollado con herramientas open source servirá para mejorar el nivel de seguridad dentro de la red local.

CAPITULO II

2. MARCO DE REFERENCIA

2.1. Protocolo IPv6

2.1.1. Introducción

IPv6 a veces referido como la próxima generación de IP, es la nueva versión del protocolo IPv4 que define direcciones numéricas a los dispositivos en una red y permite la comunicación entre ellos. La necesidad de una nueva versión del protocolo IP vino de algunos problemas asociados a las redes basadas en IPv4 y además el creciente número de redes que requieren acceso a Internet ha creado una escasez de direcciones IPv4. En el primer trimestre del 2011, la ICANN (Corporación de Internet para la Asignación de Nombres y Números) anunció que el último bloque disponible de direcciones IPv4 se había asignado. A pesar de que los usuarios domésticos pueden no necesitar una dirección IP pública para conectarse a Internet, esta escasez representa un problema para las empresas y redes de gran tamaño que requieren de direcciones IPv4 públicas. IPv6 resuelve este problema proporcionando un máximo teórico de 2¹²⁸ direcciones. (AMOL RAWAL, 2014, p. 3)

2.1.2. Formato de la cabecera IPv6

A continuación se describe los campos que componen la cabecera IPv6: (**DEERING & HINDEN**, 1998, pp. 3-4)

- Versión: Campo de 4 bits, con el número 6 como versión del Protocolo de Internet.
- o Clase de Tráfico: Campo clase de tráfico de 8 bits.
- o Etiqueta de Flujo: Etiqueta de flujo de 20 bits.
- Longitud de la Carga Útil: Entero sin signo de 16 bits. Longitud de la carga útil IPv6, es decir, el resto del paquete que sigue a esta cabecera IPv6, en octetos. (Cualquiera de las cabeceras de extensión presente es considerada parte de la carga útil, es decir, incluida en el conteo de la longitud).

- Siguiente cabecera: Selector de 8 bits, identifica el tipo de cabecera que sigue inmediatamente a la cabecera IPv6. Utiliza los mismos valores que el campo Protocolo del IPv4.
- Límite de Saltos: Entero sin signo de 8 bits. Disminuido en 1 por cada nodo que reenvía el paquete. Se descarta el paquete si el Límite de Saltos es disminuido hasta cero.
- Dirección Fuente: Dirección de 128 bits del originador del paquete.
- Dirección Destino: Dirección de 128 bits del destino pretendido del paquete (posiblemente no el último destino, si está presente una cabecera enrutamiento)

El formato de la cabecera IPv6 se muestra en la Figura 1-2

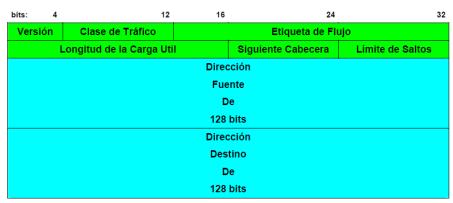


Figura 1-2 Formato de la Cabecera IPv6

Fuente: Martínez, 2012

2.1.3. Direccionamiento

Una dirección IPv6 puede ser clasificada en alguno de los tres tipos creados: (NETWORK INFORMATION CENTER MEXICO S.C., 2013, http://www.ipv6.mx/index.php/informacion/fundamentos/ipv6)

- Unicast: Se utiliza únicamente para identificar una interface de un nodo IPv6. Un paquete enviado a una dirección unicast es entregado a la interface identificada por esa dirección.
- Multicast: Se utiliza para identificar a un grupo de interfaces IPv6. Un paquete enviado a una dirección multicast es procesado por todos los miembros del grupo multicast.
- Anycast: Se asigna a múltiples interfaces (usualmente en múltiples nodos). Un paquete enviado a una dirección anycast es entregado a una de estas interfaces, usualmente la más cercana.

Cada uno de los tres tipos se subdivide en direcciones diseñadas para resolver casos específicos de direccionamiento IP, los cuales a continuación se presentan y describen.

Unicast agrupa los siguientes tipos:

- Enlace Local (Link-Local)
- Sitio Local (Site-Local)
- Agregable Global (Aggregatable Global)
- Loopback
- Sin-Especificar (Unspecified)
- Compatible con IPv4

Anycast agrupa:

- Agregable Global (Aggregatable Global)
- Sitio Local (Site Local)
- Enlace Local (Link Local)

Multicast agrupa:

- Asignada (Assigned)
- Nodo Solicitado (Solicited Node)

2.1.4. Características de IPv6

IPv6 es la reingeniería y el sucesor del protocolo de internet anterior IPv4. Algunos cambios importantes de IPv4 a IPv6 son: (SCHÜTTE, 2013, p. 410)

Espacio de direcciones más grande: Con 128 bits una dirección IPv6 es cuatro veces más grande que una dirección IPv4 de 32 bits y permite muchos más hosts y redes direccionables. Con direcciones IPv4 el inminente agotamiento es el incentivo más importante para desplegar IPv6.

Cabeceras básicas y de extensión: El número de campos en la cabecera IPv6 se ha reducido a lo mínimo para que el procesamiento de paquetes por intermedio de los routers sea más eficiente.

Multicast: IPv6 pone mayor énfasis en el direccionamiento por multidifusión y depende de ello para la autoconfiguración y descubrimiento de vecinos. Básicamente es un reemplazo más eficiente para las direcciones de broadcast, que se utilizó en IPv4 y ARP (Protocolo de resolución de direcciones) pero ya no se define en IPv6.

Autoconfiguración y descubrimiento de vecinos: IPv6 permite que los dispositivos de red puedan configurar sus propias direcciones y rutas sin configuración manual o servicios adicionales de red, como DHCP (Protocolo de configuración dinámica de host).

Etiquetas de Flujo: Un nuevo campo se incluye para marcar secuencias de paquetes, como flujos TCP (Protocolo de Control de Transmisión). Lo cual puede ayudar a los routers con el manejo de paquetes de flujos similares, por ejemplo para implementar calidad de servicio sin tener que leer cada paquete de la cabecera Hop-by-Hop (Opciones de salto a salto) o la información de capa superior.

IPsec: Brinda soporte para una fuerte autenticación, con integridad de datos y cifrado obligatorio para todos los nodos (en contraste con IPv4 con soporte opcional). Aunque los problemas principales de administración general, impiden su uso generalizado.

2.1.5. Conceptos básicos de IPv6

IPv6 se configura automáticamente de forma predeterminada en la mayoría de sistemas operativos y si el usuario final no toma conciencia de ello, puede convertirse en una amenaza a la seguridad. (ELEVEN PATHS, 2013, pp. 2-3)

```
Adaptador de Ethernet Conexión de área local:

Sufijo DNS específico para la conexión..:

Vínculo: dirección IPv6 local...: fe80::7043:136:a2e2:afd9%10

Dirección IPv4.......: 192.168.185.75

Máscara de subred ......: 255.255.255.0

Puerta de enlace predeterminada ....: 192.168.185.1
```

Figura 2-2 Direccionamiento IPv6 por defecto en Windows 7 Realizado por: Caiza Diego, 2015

Las direcciones IPv6 se componen de 128 bits separados en grupos de 16 bits en una notación hexadecimal. Esto está representado como 8 grupos de 4 valores hexadecimales. A modo de ejemplo, una dirección IPv6 puede aparecer de la siguiente manera: fe80: 123: 0000: 0000: 0000: 0000: 0000: 1ab0.

Para simplificar esta notación, cuando hay un grupo de cuatro ceros consecutivos podemos utilizar el símbolo "::", por ejemplo la dirección del ejemplo anterior se reduce a: fe80: 123 :: 1ab0.

Esta reducción se puede utilizar una única vez por cada dirección. Una dirección IPv6 común de área local (equivalente en IPv4 a 192.xxx y 10.xxx) podrían ser, por ejemplo, fc00 :: 1.

En segundo lugar, el equivalente de "mascara de red" en IPv4 es llamado prefijo de subred IPv6 o prefijo CIDR (Enrutamiento entre dominios sin clases), como se ve en la **Figura 3-2**

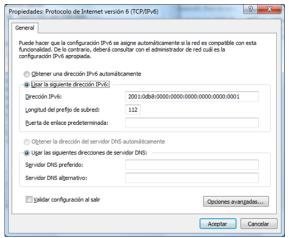


Figura 3-2 Ejemplo de configuración de IPv6 en Windows **Fuente**: Eleventh Paths, 2013

Este término se ha cambiado debido a las cantidades de problemas que causó en muchos usuarios e implementaciones de IPv4 el uso de subnetting, supernetting o la asignación de máscaras de red del tipo 255.0.124.255, algo que fue permitido por el estándar y por tanto en algunas implementaciones, pero que no acababa de tener mucho sentido y causaba problemas a muchos técnicos cuando descubrían su existencia. (ALONSO, 2012, http://www.elladodelmal.com/2012/10/hacking-en-redes-de-datos-ipv6.html)

En IPv6 el prefijo tiene la misma función, gestionar la visibilidad de red y utilizarse para hacer subnetting y supernetting. (ELEVEN PATHS, 2013, pp. 3-4)

Por ejemplo, si se tuviera que asignar dos direcciones IPv6 (sin configurar una puerta de enlace), tales como:

A: fc00::2000:0001/96
 B: fc00::2001:0001/112

Al enviar una solicitud de ping en IPv6 de A a B se obtendría una respuesta de "Time-Out" y al hacer la misma solicitud de B a A se obtendría una respuesta de "Host inaccesible", debido a que A no entra dentro de la misma red que B, pero B si está dentro de la misma red que A.

Para interconectar las redes IPv6, igual que en IPv4, es necesario utilizar una Puerta de Enlace o Gateway, que se configura en las propiedades del protocolo de red, igual que los servidores IPv6 que se van a utilizar para la resolución de nombres.

2.1.5.1. Dirección de vínculo o enlace local

Cada NIC (Tarjeta de interfaz de red) que soporta IPv6, no importa si está configurado manual o automáticamente (por defecto en Windows y Mac OS X), como se muestra en la **Figura 4-2** y en la **Figura 5-2**, tendrá una dirección de enlace local asociada.

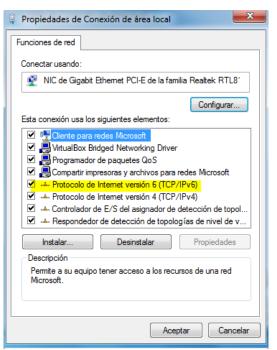


Figura 4-2 Configuración de la NIC por defecto en Windows 7 Realizado por: Caiza Diego, 2015



Figura 5-2 Configuración de la NIC por defecto en Mac OS X **Fuente:** Eleventh Paths, 2013

Esta dirección se genera automáticamente y es anunciada por la red para evitar duplicidad de la misma usando el protocolo NDP (Neighbor Discovery Protocol). Esta duplicidad de direcciones no debería darse de forma habitual, ya que el algoritmo de generación de la misma depende de la dirección MAC (Control de acceso al medio) de la tarjeta, pero para evitar cualquier situación indeseada se hace uso de un sistema que garantice su unicidad y que resuelva estos conflictos. (ALONSO, 2012, http://www.elladodelmal.com/2012/10/hacking-en-redes-de-datos-ipv6.html)

Esta dirección es del rango fe80::/10 y es equivalente al rango 169.254.1.X - 169.254.254.X de IPv4. La única diferencia es que en la práctica las direcciones 169.254.X.X no se suelen utilizar en IPv4 y en IPv6 estas direcciones se van a utilizar con mucha frecuencia.

Por supuesto, estas direcciones no son enrutables, pero sí que son utilizadas para comunicarse con el router o cualquier servidor de la organización que se encuentre en la red local. La configuración por defecto asigna una de estas direcciones de enlace local y se puede utilizar por ejemplo para hacer ping a cualquier otra computadora en la red LAN (Red de área local) con una dirección local de enlace IPv6. (ELEVEN PATHS, 2013, p. 5)

2.1.5.2. Direcciones IPv6 comunes

Además de las direcciones de Enlace o Vínculo Local, en IPv6 hay una buena cantidad de direcciones que deben ser conocidas, así que se van a describir las más importantes para entender luego los entornos de ataque:

- ::/128: Es una dirección con todos los bits a 0. Es la dirección IPv6 indefinida.
- ::/0: Es la dirección de red IPv6 para describir la ruta por defecto en una tabla de enrutamiento. Es equivalente a la dirección IPv4 0.0.0.0.
- o ::1/128: Local host en IPv6. Equivalente a 127.0.0.1 (IPv4).
- o fe80::/10: Direcciones de vínculo o enlace local. No son enrutables pero generan una red local efectiva en el rango fe80::/64. La parte de Host se suele calcular a partir de la dirección MAC de la tarjeta.
- o **ff02::/16:** Direcciones de redes IPv6 Multicast. Equivalentes a las (224.X) en redes IPv4.
- fc00::/7: Son las direcciones para redes IPv6 privadas. Estas direcciones tampoco son enrutables en Internet y son equivalentes a 10.X, 172.16.X y 192.168.X en redes IPv4
- ::ffff:0:0/96: Direcciones IPv4 mapeadas en IPv6. Se utilizan para conversiones e interconexiones de protocolos IPv4 e IPv6.
- 64:ff9b::/96: Direcciones IPv6 generadas automáticamente a partir de IPv4. Se utilizan para cuando sea necesario hacer nuevas direcciones IPv6 y se quiera generar a partir de la dirección IPv4 de la máquina.
- 2002::/16: Indica que es una red 6 to 4 mapeada y utilizará la dirección IPv4 192.88.99.X como Gateway para la interconexión. (ALONSO, El Lado Del Mal, 2012, http://www.elladodelmal.com/2012/10/hacking-en-redes-de-datos-ipv6.html)

Además de estas direcciones, hay algunas reservadas para propósitos especiales, como son las siguientes:

- 2001::/32: Usado por el protocolo de túneles Teredo que permite hacer tunneling IPv6 sobre redes IPv4 en Internet. Este sistema es el que se utiliza a la hora de implementar Direct Access en Windows Server 2008 R2 y Windows 7.
- 2001:2::/48: Asignado a Benchmarking Methodology Working Group (BMWG) para comparativas (benchmarking) en IPv6 (similar a la red 198.18.0.0/15 para comparativas en IPv4).
- 2001:10::/28: ORCHID (Overlay Routable Cryptographic Hash Identifiers).
 Direcciones IPv6 no-enrutables usadas para identificadores criptográficos Hash.
- 2001:db8::/32: Direcciones utilizadas para documentación o ejemplos IPv6. Similar a las redes 192.0.2.0/24, 198.51.100.0/24 y 203.0.113.0/24 en IPv4.

2.1.6. Mecanismos de autoconfiguración de IPv6

IPv6 define dos mecanismos para la autoconfiguración de direcciones IP: stateful y stateless. (AMOL RAWAL, 2014, p. 7)

El mecanismo stateless SLAAC (Autoconfiguración de direcciones libres de estado) permite a los hosts generar sus propias direcciones IP. Este mecanismo utiliza información de la red anunciada por los routers en paquetes llamados "Anuncios de router", que incluyen el prefijo de subred para el enlace. Los hosts reciben esta información y crean una dirección IPv6 combinando el prefijo y un identificador de interfaz generada automáticamente. En ausencia de los routers, un host puede generar únicamente sus direcciones vínculo local. Sin embargo, las direcciones de vínculo local sólo son suficientes para la comunicación entre los nodos en el mismo enlace.

El mecanismo stateful, ayuda al host a obtener información de configuración de la red desde un servidor DHCPv6. La diferencia entre la configuración stateful y stateless es que el servidor DHCPv6 proporciona el servicio stateful, el recuerda el estado del cliente desde una petición a otra. El servicio stateless no mantiene ningún estado de información.

Se utiliza el mecanismo stateless cuando no se está particularmente interesado con direcciones exactas de los hosts, siempre que sean únicos y adecuadamente enrutables. Un servidor DHCPv6 se utiliza cuando un sitio requiere un control más estricto sobre las asignaciones de direcciones exactas.

2.1.6.1. Proceso de autoconfiguración con el protocolo Neighbor Discovery

Tan pronto como un dispositivo está conectado a una red IPv6, se puede obtener automáticamente una dirección IP única y adquirir toda la información de enrutamiento necesaria. Esta configuración automática se da a través del protocolo NDP (Protocolo de descubrimiento de vecinos). (**SCHÜTTE**, 2013, p. 415)

El protocolo de descubrimiento de vecinos se basa en mensajes ICMPv6 (Protocolo de Mensajes de Control de Internet versión 6) y define los siguientes tipos de mensajes:

- Tipo 133, RS (Solicitud de router): Mensaje enviado por una interfaz cuando ésta es activada. Se utiliza para solicitar a los routers de la red información sobre la configuración a utilizar.
- Tipo 134, RA (Anuncio de router): Mensaje de respuesta enviado por los router ante mensajes de tipo RS. Estos mensajes también se suelen enviar de forma periódica cada cierto intervalo de tiempo.
- Tipo 135, NS (Solicitud de vecino): Mensajes enviados por los equipos para averiguar la dirección de capa de enlace de otro equipo. También se utiliza para verificar que el nodo vecino es alcanzable o para detectar direcciones IPv6 duplicadas.
- o Tipo 136, NA (Anuncio de vecino): Mensaje de respuesta a un NS.
- Tipo 137, Redir (Redireccionamiento de mensaje): Mensajes enviados por los equipos de la red para informar que existe una ruta mejor para llegar a un determinado destino. (GONZÁLEZ, 2012, p. 19)

El uso de estos mensajes NDP ofrece una serie de servicios:

2.1.6.1.1. Router discovery

Los routers IPv6 envían mensajes RA a todos los hosts; tanto no solicitados a intervalos regulares y previa solicitud cuando los hosts envían mensajes RS. Estos mensajes RA contienen la configuración de red básica es decir: la dirección del router en sí, el prefijo de subred, un indicador de si los clientes deben usar DHCPv6 para la configuración y un indicador de tiempo de vida para saber hasta cuando la información es válida. Especificaciones recientes agregan aún más información a los mensajes RA de IPv6, principalmente la configuración DNS, pero esto no está implementado en la mayoría de los sistemas. (SCHÜTTE, 2013, pp. 415-416)

Posteriormente se podrá constatar como ciertos ataques se producen manipulando los parámetros de este tipo de mensajes.

2.1.6.1.2. Redirección del router

Los routers pueden enviar mensajes de redirección para asesorar a los hosts con las mejores rutas para sus paquetes. Esto ocurre en dos casos: si un router recibe paquetes para la misma subred, entonces se puede informar al remitente de que el destino está en enlace y debe dirigirse directamente; o si una subred tiene varios routers y el router

determina que no está en el camino óptimo, entonces se puede instruir al host para utilizar otro router de primer salto (first hop) para algunos destinos.

Igual que en el caso anterior ciertos ataques se producen manipulando los parámetros de este tipo de mensajes.

2.1.6.1.3. Configuración automática de direcciones

Cada vez que un host se conecta a una red se le asignará una dirección IPv6 de enlace local e iniciara el servicio de router discovery. La IP de enlace local está formado por la concatenación del prefijo de subred de enlace local (fe80:: /10) y el identificador de interfaz según el algoritmo modificado EUI-64.

Por defecto, si los mensajes RA no le dicen que use DHCPv6, un nodo IPv6 utilizará configuración automática de direcciones sin estado (SLAAC) para adquirir su dirección IP global mediante la concatenación del prefijo de subred global y el identificador de interfaz. Pero dependiendo de su configuración también puede utilizar otros esquemas de direccionamiento, por ejemplo, las extensiones de privacidad que utilizan un valor aleatorio como un identificador de interfaz.

2.1.6.1.4. Resolución de direcciones

Antes de que sea posible cualquier comunicación IP (capa 3), el emisor deberá saber la capa de enlace (capa 2, por ejemplo, Ethernet) de la dirección del host de destino (o del router, si el destino no está en enlace). Para resolver esta dirección, el host utiliza la dirección IP para obtener el grupo de multicast de nodo-solicitado y enviar una solicitud de vecino NS a esa dirección. El destino recibe los mensajes NS y contesta con un mensaje NA que incluye su dirección de capa de enlace.

La dirección de multicast de nodo-solicitado utilizado para este mecanismo se forma con el prefijo de subred: ff02:0:0:0:0:1:ff00:0 /104 y los últimos 24 bits (3 octetos) de la dirección IPv6. Para cada una de las direcciones unicast y anycast el host tiene que unirse al grupo multicast de nodo-solicitado asociado. Por lo tanto la resolución de dirección se vuelve más eficiente (en comparación con IPv4 usando broadcast ARP) porque incluso en grandes subredes sólo unos anfitriones tienen que recibir y procesar los mensajes NS, como se muestra en la **Figura 6-2**



Figura 6-2 Resolución de direcciones IPv6

Fuente: Schütte, 2013

2.1.6.1.5. DAD (Detección de direcciones duplicadas)

Antes de que un hosts adquiera una nueva IP se verifica que la dirección no esté usando otro host. El mecanismo es básicamente el mismo de la resolución de direcciones, sólo ligeramente modificado debido a que el host solicitante aún no tiene ninguna dirección IP.

El host obtendrá el grupo de multicast del nodo-solicitado y se unirá a él. Luego este enviará un mensaje NS para la IP provisional (como para la resolución de direcciones, pero tiene que utilizar una dirección no especificada :: como fuente de IP). Si cualquier otro nodo utiliza esta dirección IP, tiene que responder a los mensajes NS mediante un mensaje NA a el grupo multicast del nodo-solicitado, por lo que el nodo solicitante recibirá el NA incluso sin tener una IP. Si no hay respuesta del host al mensaje NS, entonces la IP se supone que esté disponible y el host puede comenzar a utilizarlo. El tiempo de espera aplicado es configurable, por defecto es de un segundo.

En la **Figura 7-2** se puede ver el proceso de detección de direcciones duplicadas con colisión el cual se trata de que inmediatamente después de recibir un mensaje NA del nuevo host se reconoce la colisión o dirección duplicada, por lo que se elige otra IP y se repite el proceso DAD.



Figura 7-2 Detección de direcciones duplicadas con colisión **Fuente:** SCHÜTTE, 2013

Un host también puede implementar Optimist DAD, el cual acelera el algoritmo y permite al host utilizar la nueva dirección antes de que DAD se complete. Puede ser utilizado para las direcciones con muy baja probabilidad de colisión como direcciones EUI-64, valores aleatorios o asignaciones DHCPv6.

2.1.6.1.6. NUD (Detección de inaccesibilidad de vecino)

Mientras los hosts IPv6 se comunican entre sí, verifican regularmente la accesibilidad de sus pares. Si la capa superior utilizar comunicación bidireccional (es decir, TCP) la verificación es implícita, pero si los protocolos de capa superior son unidireccionales entonces se realiza una comprobación explícita mediante el envío de un mensaje de solicitud de vecinos. Si se detecta el fallo de un host debe iniciar una nueva resolución de la dirección en caso de que la dirección IP se le colocó a otra interfaz de capa de enlace; si el error persiste el par es reconocido con errores inalcanzables y apropiados.

2.1.7. Problemas de seguridad de IPv6

A pesar de los esfuerzos de los diseñadores para crear un protocolo de Internet con seguridad incorporada, IPv6 tiene algunos problemas de seguridad. Es importante recordar que IPv6 no es la solución de la seguridad.

2.1.7.1. Ataques de reconocimiento

Se supone que el aumento de espacio de direcciones en IPv6 imposibilitará el escaneo de direcciones IPv6. Sin embargo, esta afirmación se basa en dos hipótesis que no son necesariamente ciertas en todos los casos. Primero, se da por supuesto que las direcciones de host IPv6 estarán uniformemente distribuidas por todo el espacio de

direcciones asignado a la subred correspondiente. Segundo, se supone que un atacante sólo podrá efectuar un escaneo de direcciones utilizando la fuerza bruta. (GONT, 2014, http://searchdatacenter.techtarget.com/es/cronica/Mitos-sobre-la-seguridad-en-IPv6-desmontando-falsas-ideas)

Sin embargo, diversos estudios sobre las políticas empleadas para asignar direcciones IPv6 indican que no están uniformemente distribuidas; más bien siguen patrones específicos, como los resultantes de las configuraciones automáticas sin estado (SLAAC), configuración manual o uso de tecnologías de transición/coexistencia con IPv6. Además, ya se ha descubierto en estado salvaje que los atacantes no efectúan el escaneo de direcciones IPv6 mediante la fuerza bruta, sino que intentan mejorar sus métodos de escaneo aprovechando los ya conocidos patrones de asignación de direcciones IPv6.

2.1.7.2. Ataques contra el protocolo Neighbor Discovery

De lo indicado anteriormente es obvio cuán importante es NDP para la operación de una red fiable porque todos los hosts dependen de ello para sus funciones más básicas. Como precaución básica los mensajes de descubrimiento de vecinos solamente se procesan on-link (vinculados), sus paquetes IP tienen que incluir un límite de 255 saltos y muchos ataques requieren acceso a los mensajes multicast de vínculo local. Pero con el acceso usualmente a la capa 2 de la red, no garantizado y no autentificado es obvio lo vulnerable que una red local es por las interfaces NDP de nodos maliciosos (o mal configurados) on-link. Así que a pesar de que IPv6 es a menudo visto como una reintroducción del principio de extremo a extremo en el diseño de redes, la condición especial de acceso de enlace local seguirá necesitando seguridad en el perímetro. (SCHÜTTE, 2013, pp. 416-417)

Los posibles ataques pueden ser clasificados por los nodos atacados, ya sean routers o hosts y el resultado que se obtiene es: una denegación de servicio o una configuración de hombre en el medio.

2.1.7.2.1. NS / NA Spoofing

Estos son ataques en contra del protocolo de descubrimiento de vecinos de hosts normales.

Neighbor cache poisoning: El funcionamiento habitual es que un equipo envíe un mensaje NS a una dirección multicast cuando vaya a comunicarse con un equipo y que el que tenga esa dirección IPv6 responda al mensaje multicast con un mensaje unicast de NA con su dirección física MAC. El receptor del mensaje NA almacenará en la tabla de vecinos la dirección IPv6 y la dirección MAC asociada. (ALONSO, 2012, http://www.elladodelmal.com/2012/11/hacking-en-redes-de-datos-ipv6-neighbor.html)

Sin embargo, al igual que con el protocolo ARP en IPv4, un atacante puede enviar un mensaje NA sin haber recibido el mensaje previo de NS y hacer que en la caché de la tabla de vecinos se almacene el registro. Un ataque de Neighbor Spoofing para hacer un hombre en el medio, se basará por tanto en enviar un mensaje NA a los dos equipos a los que se quiere hacer el ataque, poniendo en ambos la dirección IPv6 del otro, y la dirección MAC del atacante.

El ataque se realiza spoofeando la dirección IPv6 de origen del paquete, para simular ser un mensaje que viene del otro equipo víctima, pero en ambos casos se pone la dirección MAC del atacante, para conseguir que el switch de comunicaciones haga llegar todos los mensajes a la máquina del hombre en medio, como se muestra en **Figura 8-2** y en la **Figura 9-2**

Source	Dectination	Protocol Le	ength Info	
fe80::f47c:d2ae:b534:40b2	fe80::f95c:b7c5:ea34:d3ff	ICMPV6	86 Neighbor	Advertisement
te80::f95c:b/c5:ea34:d3ff	te80::t4/c:d2ae:b534:40b2	ICMPV6	86 Neighbor	Advertisement
fe80::f47c:d2ae:b534:40b2	ff02::1:3	LLMNR	83 Standard	query A srv
192.168.1.204	224.0.0.252	LLMNR		query A srv
fe80::f95c:b7c5:ea34:d3ff	fe80::f47c:d2ae:b534:40b2	LLMNR		query response
192.168.1.204	224.0.0.252	LLMNR	63 Standard	query AAAA srv
fe80::f95c:b7c5:ea34:d3ff	fe80::f47c:d2ae:b534:40b2	LLMNR	102 Standard	query response
fe80::f47c:d2ae:b534:40b2	fe80::f95c:b7c5:ea34:d3ff	ICMPV6	150 Destinati	ion Unreachable
Flags: Uxouuuuuuu				
0	= Router: Not	set		
.1	= Solicited: S	set		
1	= Override: Se	et		
0 0000 0000 0000 0000	0000 0000 0000 = Reserved: 0			
Target Address: fe80::f47c:	d2ae:b534:40b2 (fe80::f47c:d2	2ae:b534:4	0b2)	
ICMPv6 Option (Target link-	layer address : 08:00:27:3f:0)5:4e)		
Type: Target link-layer a	ddress (2)			
Length: 1 (8 bytes)				
Link-layer address: Cadmu	sCo_3f:05:4e (08:00:27:3f:05:	:4e)		

Figura 8-2 Paquete NA enviado spoofeando la IPv6 fe80::f47c:d2ae:b534:40b2 Fuente: http://www.elladodelmal.com/2012/11/hacking-en-redes-de-datos-ipv6-neighbor.html

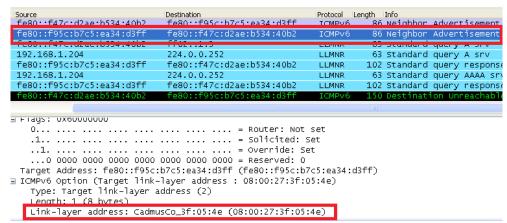


Figura 9-2 Paquete NA enviado spoofeando la IPv6 fe80:f95c:b7c5:ea34:d3ff **Fuente**: http://www.elladodelmal.com/2012/11/hacking-en-redes-de-datos-ipv6-neighbor.html

Falla NUD: Si un host inicia la detección de inalcanzabilidad de vecinos (NUD) debido a que otro host ya no responde, entonces un atacante puede enviar falsas respuestas NA para pretender accesibilidad. Este es un ataque sutil de denegación de servicio cuyas consecuencias dependerá del contexto específico; en un caso bastante inofensivo sólo se necesitara más tiempo para el protocolo de capa superior (es decir, TCP) detecte la conexión timeout, mientras que un caso más grave impediría la conmutación en arquitecturas de alta disponibilidad (por ejemplo, si se usa múltiples routers redundantes). (**SCHÜTTE**, 2013, pp. 416-417)

DAD DoS: Un atacante puede escuchar los mensajes NA enviados para la detección de direcciones duplicadas y responder a ellos con su propio NS (pretendiendo realizar una segunda coincidencia DAD para la misma dirección) o un NA (fingiendo ya utilizar la IP). Esta es una situación de denegación de servicio que impide a los hosts unirse a la red (o adquirir direcciones IP adicionales).

2.1.7.2.2. RA / Redir Spoofing

Estos son ataques en contra de los mecanismos de descubrimiento del router.

Router malicioso: Un atacante puede simplemente actuar como un router, respondiendo a mensajes de solicitud de router (RS) y enviar regularmente anuncios de router (RA); esto conduce a un escenario de hombre en el medio. Por sí solo esto es poco fiable (el host todavía podría recibir un RA benigno primero), por lo que en la práctica se combina con un ataque temporal "Kill router".

Kill default router (Eliminar al router por defecto): Un atacante tiene varias formas de realizar una denegación de servicio contra un router local. Un método consiste en enviar mensajes RA con un tiempo de vida igual a cero, en este caso el cliente descartara la ruta. Otra opción es sobrecargar el router, por ejemplo con un ataque de ancho de banda clásico de denegación de servicio o mediante el envío de paquetes de difícil procesamiento (posiblemente usando encabezados de opción hop-by-hop con muchas opciones o paquetes que requieran verificación criptográfica). Si el router no está disponible los hosts tratarán todos los destinos como on-link. Así que un atacante podría utilizar adicionalmente un envenenamiento de la caché de la tabla de vecinos para ganar una posición de hombre en el medio.

Falso prefijo de configuración de dirección: Un atacante puede enviar mensajes RA con un prefijo inválido de subred para realizar un intento de denegación de servicio contra los nuevos hosts. Los nuevos hosts que ejecuten la autoconfiguración de direcciones stateless utilizaran este prefijo para sus direcciones y luego no serán capaces de comunicarse (serán capaces de enviar paquetes, pero las respuestas no llegarán a ellos).

2.1.8. ICMPv6 (Protocolo de Mensajes de Control de Internet Versión 6)

El protocolo ICMP (Protocolo de Mensajes de Control de Internet) ha sido actualizado para permitir su uso bajo IPv6. ICMPv6 es una nueva versión de ICMP para IPv6 que debe estar completamente incorporada en todas las implementaciones y nodos IPv6. (VEATO, 2014, https://sites.google.com/site/redeslocalesyglobales/6-arquitecturas-de-redes/6-arquitectura-tcp-ip/7-nivel-de-red/8-direccionamiento-ipv6/7-icmp-en-ipv6)

ICMPv6 descrito en el RFC2463, es un protocolo de propósito múltiple que engloba funciones que en IPv4 eran facilitadas por diversos protocolos como ICMP, IGMP o ARP. ICMPv6 está diseñado para realizar funciones tales como detectar y reportar errores que se encuentran durante el procesado de los paquetes, realizar diagnósticos (comando ping), realizar funciones como Neighbor Discovery (equivalente a ARP), detectar direcciones IPv6 de multidifusión (multicast), etc.

0	8	16	31
TIPO	CÓDIGO	SUMA DE VERIFICACIÓN	
CUERPO DEL MENSAJE			

Figura 10-2 Formato general de ICMPv6 Fuente: https://ipv6nuevastecredes.wikispaces.com/12+ICMP+v6

En donde cada uno de estos campos indica:

- Campo Tipo: Indica el tipo de mensaje y su valor determina el formato del resto de la cabecera.
- Campo Código: Depende del tipo de mensaje y se emplea para crear un nivel adicional de jerarquía para la clasificación del mensaje.
- Campo suma de verificación permite detectar errores en el mensaje ICMPv6.
 (RODRIGUEZ, 2013, https://ipv6nuevastecredes.wikispaces.com/wiki/members)

Los mensajes ICMPv6 se agrupan en dos clases: mensajes de error y mensajes informativos. Los mensajes de error tienen cero en el bit de mayor orden en el campo tipo, por lo que sus valores se sitúan entre 0 y 127. Los valores de los mensajes informativos varían entre 128 y 255.

Los mensajes de error de ICMPv6, que son similares a los mensajes de error de ICMPv4, se dividen en 4 categorías: destino inaccesible, paquete demasiado grande, tiempo excedido y problemas de parámetros.

Los mensajes definidos por la especificación básica se muestran en la Tabla 1-2

Tabla 1-2 Mensaies de error e informativos ICMPv6

I abia i Z	Table 1-2 Mensajes de error e informativos folivir vo			
Mensajes	s de error ICMPv6			
Tipo	Descripción y códigos			
1	Destino no alcanzable (Destination Unreachable)			
	Código	Descripción		
	0	Sin ruta hacia el destino		
	1	Comunicación prohibida administrativamente		
	2	Sin asignar		
	3	Dirección no alcanzable		
	4	Puerto no alcanzable		
2	Paquete de	masiado grande (Packet Too Big)		
3	Tiempo exc	Tiempo excedido (Time Exceeded)		
	Código Descripción			
	0	Límite de saltos excedido		
	1	Tiempo de desfragmentación excedido		
4	Problema de parámetros (Parameter Problem)			
	Código	Descripción		
	0	Campo errónea en cabecera		
	1 Tipo de Cabecera Siguiente desconocida			
	2	Opción IPv6 desconocida		
Mensajes informativos ICMPv6				
Tipo	Descripción			
128	Solicitud de eco (Echo Request)			
129	Respuesta de eco (Echo Reply)			

Fuente: http://www.see-my-ip.com/tutoriales/imagen/icmpv6_mensajes.jpg

Los mensajes de ICMPv6 utilizados para la detección de vecinos se muestran en la **Tabla 2-2**

Tabla 2-2 Mensajes de detección de vecino ICMPv6

Tipo	Descripción
-	-
133	Mensaje de solicitud del router
134	Mensaje de anuncio del router
135	Mensaje de solicitud de vecino
136	Mensaje de anuncio de vecino
137	Redirección de mensaje

Fuente: Caiza Diego, 2016

Es importante conocer los tipos y parámetros de los mensajes ICMPv6 ya que en base a estos se desarrollaran las reglas de detección de ataques IPv6.

2.2. Sistemas detectores de intrusos

2.2.1. Descripción del soporte IPv6 en Snort

Snort es un sistema de prevención de intrusiones de código abierto capaz de analizar el tráfico en tiempo real y registrar sus paquetes. Con más de 4 millones de descargas y cerca de 500.000 usuarios registrados, es el sistema de prevención de intrusiones de mayor despliegue en el mundo. (CISCO, 2016, https://www.snort.org/)

La primera mención de IPv6 en el registro de cambios de Snort muestra que el soporte de IPv6 comienza a aparecer en febrero del 2000, con el lanzamiento de la versión 1.6 ocurrido el siguiente mes. (ALLEN, 2015, pp. 10-18)

Algunos comandos grep rápidos a partir de este artículo demuestran que existen 64 reglas IPv6 específicas en el conjunto de reglas VRT + ET, con 29 reglas habilitadas por defecto en la distribución de Security Onion, como se muestra en la **Figura 11-2**

```
SO-user@so-sensor:/etc/nsm/rules$ grep -i ipv6 \
downloaded.rules | grep -c alert|
64

SO-user@so-sensor:/etc/nsm/rules$ grep -i ipv6 \
downloaded.rules | grep -cv '#'
29
```

Figura 11-2 Firmas IPv6 del conjunto de reglas VRT + ET **Fuente**: Allen, 2015

La **Tabla 3-2** muestra el desglose de las clases de firmas IPv6 específicas disponibles en la actualidad:

Tabla 3-2 Tipos de firmas IPv6 del conjunto de reglas VRT + ET

Tipo de firmas	Total
Alerta del protocolo ICMPv6	24
Decodificador de mensajes del protocolo IPv6	24
Metasploit meterpreter binding	8
Otras	8

Fuente: Allen, 2015

En la **Figura 12-2** se muestran varias alertas de tráfico IPv6 obtenidas al utilizar Snort utilizando el gestor Sguil.

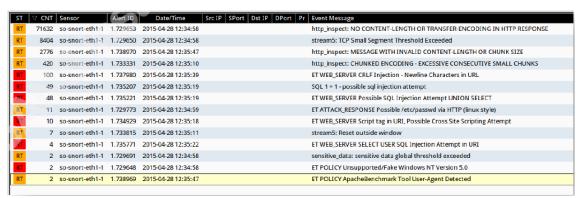


Figura 12-2 Alertas de tráfico IPv6 obtenidas con Snort

Fuente: Allen, 2015

Las firmas históricamente han sido promovidas por el descubrimiento de ataques y su divulgación por razones obvias; por lo que es probable que estos conteos suban y la variedad de clases aumenten a medida que los ataques específicos de IPv6 se descubran y se hagan más frecuentes.

2.2.2. Descripción del soporte IPv6 en Suricata

Suricata es un IDS e IPS (Sistema de prevención de intrusiones) de alto rendimiento de red y es un sistema monitor de la seguridad de la red. Es Open Source de propiedad de una fundación sin fines de lucro dirigida a la comunidad, OISF (Fundación de Seguridad de Información Abierta). Suricata es desarrollado por OISF y sus proveedores de apoyo. (OISF, 2015, http://suricata-ids.org/)

Sus principales características como IDS es ser: altamente escalable, los protocolos más comunes son reconocidos automáticamente por Suricata en cuanto como comienza el flujo de tráfico y posee identificación de archivos, comprobación Checksums MD5 y extracción de archivos.

Suricata utiliza el mismo conjunto de reglas como Snort, por lo que tiene las mismas 64 reglas IPv6 (29 activadas por defecto). Pero adicionalmente tiene un archivo llamado decoder-events.rules, con 32 reglas de decodificador extras, 31 de las cuales están habilitadas por defecto en la distribución de Security Onion, para un total de 96 reglas, con 60 activadas por defecto.

En la **Figura 13-2** se muestran varias alertas de tráfico IPv6 obtenidas al utilizar Suricata utilizando el gestor Sguil.



Figura 13-2 Alertas de tráfico IPv6 obtenidas con Suricata **Fuente**: Allen, 2015

2.2.3. Descripción del soporte IPv6 en BRO

La primera mención de IPv6 en el registro de cambios de Bro muestra que el soporte comienza a aparecer en abril de 2012, con la versión 0.17-8. En las pruebas para este

artículo, Bro no tuvo problemas de decodificación y visualización de tráfico y alertas IPv6.

Pero mientras que el autor no encontró ninguna norma específica de IPv6, vale la pena repetir que la filosofía de Bro es significativamente diferente a cualquiera de las otras dos soluciones IDS bajo análisis.

Como se dijo anteriormente, mientras que Snort y Suricata están basadas en motores de patrones, Bro se centra más en el análisis de patrones de tráfico y como tal los registros y alertas resultantes son significativamente diferentes.

En la **Figura 14-2** se muestran varias alertas de tráfico IPv6 obtenidas al utilizar Bro utilizando líneas de comandos.

```
SO-user@so-sensor:~$ bro-cut note msg src \
    < /nsm/bro/logs/current/notice.log
HTTP::SQL_Injection_Attacker An SQL injection attacker was
discovered! 10.10.2.22
HTTP::SQL_Injection_VictimAn SQL injection victim was discovered!
    10.10.2.21
HTTP::SQL_Injection_Attacker An SQL injection attacker was
discovered! fc00::2
HTTP::SQL_Injection_VictimAn SQL injection victim was discovered!
fc00::1
```

Figura 14-2 Alertas de tráfico IPv6 obtenidas con Bro

Fuente: Allen, 2015

2.2.4. Comparación global de los IDS analizados

La adopción de tráfico IPv6 es creciente y aunque los IDS evaluados apoyan el nuevo protocolo, aún hay mucho trabajo por hacer antes de estar listos para responder a las demandas de consumo de todos los días.

Hay muy pocas firmas desarrolladas específicamente para IPv6 y liberadas al público, pero es potencialmente debido a la falta de ataques específicos para IPv6 descubiertos y expuestos hasta la fecha.

El IDS Bro muestra paridad tanto en la detección y gestión de alertas de ataques en IPv6, pero dada la diferente estrategia de detección, debería ser en capas con un motor más tradicional de IDS para una visión más completa de las clases de ataques en progreso.

En comparación con Snort, el rendimiento de Suricata entre IPv4 e IPv6 fue más consistente, al menos en lo que respecta a las alertas basadas en firmas. Pero el flujo proceso de reensamblaje en Suricata no maneja bien el tráfico IPv6, en relación con el tráfico IPv4.

Por tanto para Snort y Suricata tienen una detección de ataques sobre IPv6 que es comparable a los ataques similares realizados a su predecesor, pero lamentablemente y sorprendentemente carecen de la capacidad de gestionar esas alertas.

En la **Tabla 4-2** se resume la comparación global de los sistemas detectores de intrusos analizados.

Tabla 4-2 Comparación de los IDS analizados

Parámetro	Snort	Suricata	Bro
Soporte IPv6	Sí	Sí	Sí
Gestión de logs IPv6	No	No	No (Por línea de
			comandos)
Estrategias de	Por firmas de	Por firmas de	Por patrones de
detección	tráfico	tráfico	eventos
Firmas IPv6 de	Pocas	Pocas	No
detección			
Rendimiento con tráfico	Muy Bueno	Bueno	Bueno
IPv6			
Detección con tráfico	Muy Bueno	Bueno	Bueno
IPv6			

Fuente: Allen, 2015

Después de analizar la información recolectada se optó por seleccionar a Snort como el motor adecuado del sistema detector de intrusos para continuar con el presente proceso de investigación.

2.3. Herramientas relacionadas con la seguridad de IPv6

2.3.1. Evil Foca

Evil Foca es una herramienta para pentesters y auditores de seguridad que tiene como finalidad poner a prueba la seguridad en redes de datos IPv4 / IPv6. (ELEVENTH PATHS, 2013, https://www.elevenpaths.com/es/labstools/evil-focasp/index.html)

La herramienta es capaz de realizar distintos ataques como:

- MITM sobre redes IPv4 con ARP Spoofing y DHCP ACK Injection.
- MITM sobre redes IPv6 con Neighbor Advertisement Spoofing, Ataque SLAAC, fake DHCPv6.
- DoS (Denegación de Servicio) sobre redes IPv4 con ARP Spoofing.
- o DoS (Denegación de Servicio) sobre redes IPv6 con SLAAC DoS.
- DNS Hijacking.

Automáticamente se encarga de escanear la red e identificar todos los dispositivos y sus respectivas interfaces de red, especificando sus direcciones IPv4 e IPv6 y las direcciones físicas a través de una interfaz cómoda e intuitiva.

2.3.2. SI6 Networks' IPv6 Toolkit

El SI6 Networks' IPv6 Toolkit es un conjunto de herramientas de evaluación de seguridad y solución a problemas en IPv6. Se puede aprovechar para realizar evaluaciones de seguridad de las redes IPv6, evaluar la capacidad de recuperación de los dispositivos IPv6 mediante la ejecución de ataques reales contra ellos, y localizar problemas de averías en una red IPv6. (GONT, 2012, http://www.si6networks.com/tools/ipv6toolkit/index.html)

Sus herramientas son:

- addr6: Un analizador y herramienta de manipulación de direcciones IPv6.
- blackhole6: Una herramienta de solución de problemas que en una topología de red IPv6 puede encontrar en donde los paquetes con cabeceras de extensión IPv6 específicas están siendo rechazadas.

- flow6: Una herramienta para llevar a cabo una evaluación de seguridad de la etiqueta de flujo IPv6.
- frag6: Una herramienta para realizar ataques basados en la fragmentación de IPv6
 y realizar una evaluación de seguridad de una serie de aspectos relacionados con
 la fragmentación.
- icmp6: Una herramienta para realizar ataques basados en mensajes de error ICMPv6.
- jumbo6: Una herramienta para evaluar posibles deficiencias en el manejo de Jumbo gramas IPv6.
- NA6: Una herramienta para enviar mensajes NA arbitrarios.
- NI6: Una herramienta para enviar mensajes ICMPv6 arbitrarios con Información del Nodo, y evaluar posibles fallas en el tratamiento de dichos paquetes.
- NS6: Una herramienta para enviar mensajes NS arbitrarios.
- path6: Una herramienta trazado de ruta basada en IPv6 versátil (con soporte de cabeceras de extensión, fragmentación de IPv6, y otras características que no están presentes en las implementaciones existentes del trazado de ruta).
- RA6: Una herramienta para enviar mensajes RA arbitrarios.
- RD6: Una herramienta para enviar mensajes ICMPv6 Redirect arbitrarios.
- RS6: Una herramienta para enviar mensajes RS arbitrarios.
- scan6: Una herramienta de análisis de direcciones IPv6.
- script6: Un conjunto de scripts o comandos que hacen las tareas más complejas y frecuentes fáciles.
- **tcp6**: Una herramienta para enviar segmentos TCP arbitrarios y llevar a cabo una variedad de ataques basados en TCP.
- udp6: Una herramienta para el envío de datagramas UDP arbitrarios basados en IPv6.

2.3.3. THC-IPv6 Toolkit

Es una completa herramienta para atacar las debilidades inherentes de protocolo IPv6 e icmp6, incluye una biblioteca de fábrica de paquetes fácil de usar. (THE HACKERS CHOICE, 2015, https://www.thc.org/thc-ipv6/)

Dentro de sus principales herramientas se incluyen (**JIMENEZ**, 2012, http://www.hackplayers.com/2012/10/comprometiendo-ipv6.html):

Parasite6: anuncio spoofer, se encarga de hacer el arpspoof.

- Alive6: un escáner eficaz, que detectará todos los sistemas que estén en su rango de red.
- Dnsdict6: permite enumerar las entradas DNS de un dominio. Utiliza un archivo de diccionario si se le proporciona o, en caso contrario, uno propio.
- Fake router6: para anunciarse como un router en la red, con la más alta prioridad.
- Redir6: redirección del tráfico hacia nosotros de forma inteligente (man in the middle).
- Toobig6: reductor mtu con la misma inteligencia que redir6.
- o **Detect-new-ip6:** detecta nuevos dispositivos ip6 que se unen a la red.
- o **Dos-new-ip6:** detecta nuevos dispositivos ip6 y dice que hay conflicto de red (DoS).
- o **Trace6:** traceroute6 muy rápido con soportes icmp6, solicitud de eco y TCP -SYN.
- o **Flood_router6:** inundación de un objetivo con anuncios de enrutador al azar.
- o Flood_advertise6: inundación de un objetivo con anuncios de neighbor al azar.
- o **Exploit6:** prueba las vulnerabilidades conocidas IPv6 contra un blanco.
- o **Denial6:** una colección de ensayos de denegación de servicio contra un objetivo.
- Fuzz_ip6: fuzzer para ipv6.
- o Implementation6: lleva a cabo diversos controles de aplicación sobre ipv6.
- o **Implementation6d:** Pone en modo demonio implementation6.
- Fake_mld6: para anunciarse en un grupo multicast de su elección en la red.
- Fake mld26: lo mismo pero para MLDv2.
- o Fake midrouter6: falsos mensajes de router MLD.
- o Fake_mipv6: robar una IP móvil si IPSEC no es necesario para la autenticación.
- Fake advertiser6: para anunciarse en la red.
- Smurf6: smurfer local
- o **Rsmurf6:** smurfer remoto, se sabe que por el momento funciona sólo contra Linux.
- o **Thcping6:** envía un paquete ping6 modificado a mano.

Esta suite de pequeñas herramientas, es la más popular dentro del mundo de la seguridad IPv6 y viene incluida en las últimas distribuciones de Kali Linux por lo que se utilizó para ejecutar los ataques planificados en contra del protocolo IPv6.

CAPITULO III

3. DISEÑO DE INVESTIGACIÓN

3.1. Tipo de investigación

La presente investigación es de tipo aplicativo y experimental.

- Aplicativo: ya que se basa en conocimientos existentes, derivados de investigaciones previas, dirigida al desarrollo tecnológico para establecer nuevos procesos para mejorar los existentes.
- Experimental: ya que se basa en pruebas realizadas en escenarios de laboratorio, en las que se observa los elementos más importantes del objeto de estudio que se investiga para obtener una captación de los fenómenos a primera vista.

3.2. Diseño de la investigación

El diseño de la presente investigación es del tipo cuasi experimental, previa recolección de información se seleccionara el sistema detector de intrusos open source más adecuado para el propósito y sobre el mismo se establecerán reglas o firmas con el objetivo de monitorear la red local con soporte IPv6 y mejorar la seguridad interna; además todos los datos de pruebas son originales y generados a partir de esta investigación por el autor.

3.3. Métodos y técnicas

3.3.1. Métodos

Para el desarrollo de esta investigación se aplicó el método científico, el mismo que ayuda a seguir una secuencia ordenada de acciones.

- Planteamiento del problema
- Formulación de la hipótesis
- Levantamiento de la información
- Análisis e interpretación de resultados

- o Comprobación de la hipótesis
- o Difusión de resultados

3.3.2. Técnicas

Las técnicas utilizadas en la presente investigación son:

- Búsqueda de información: permite obtener la información necesaria acerca del objeto de estudio para su posterior desarrollo, utilizando las fuentes secundarias disponibles.
- Pruebas: permite realizar experimentos en escenarios de laboratorio.
- Observación: permite determinar resultados de las pruebas realizadas en los escenarios de laboratorio.
- Análisis: permite determinar los resultados de la investigación.

3.3.3. Fuentes

Las principales fuentes utilizadas en el estudio de investigación son:

Primarias

- Pruebas
- Observación de resultados

Secundarias

- Artículos publicados en revistas científicas indexadas y no indexadas serias.
- Tesis de postgrado publicadas a nivel nacional e internacional con temas afines al investigado.
- Conferencias académicas, congresos, seminarios.
- Sitios Web de los distribuidores de las herramientas open source a utilizar en la investigación.
- o Páginas de internet que brinden información confiable y especializada.
- Trabajos de investigaciones internacionales y nacionales.
- Libros especializados de biblioteca y electrónicos.
- Revistas electrónicas.

3.4. Instrumentos

Los instrumentos que se utilizó para el desarrollo de la investigación fueron:

o Virtual Box, esta aplicación permite la virtualización de los sistemas operativos que

se utilizan para la implementación de las distribuciones Linux Security Onion y

Graylog.

Security Onion, es la distribución especializada en sistemas detectores de intrusos.

Snort, es el motor del sistema detector su función principal es la detección de

patrones de tráfico IPv6 anómalos a través de reglas predefinidas.

Graylog, permite la gestión de logs IPv6 en modo servidor.

TCHIPv6, es una suite de herramientas que generan trafico IPv6 malicioso.

Wireshark es una herramienta indispensable para detectar trama a trama el tráfico

IPv6.

3.5. Validación de instrumentos

Los instrumentos software utilizados en la investigación fueron elegidos debido a sus

características, beneficios y ventajas, que se mencionan a continuación:

Security Onion

Security Inion

Figura 1-3 Logo de Security Onion

Fuente: http://blog.securityonion.net/

Es una distribución de Linux para la detección de intrusos, control de seguridad de la red y de gestión de logs. Está basado en Ubuntu, contiene: Snort, Suricata, Bro, OSSEC,

Squil, Squert, ELSA, Xplico, Network Miner, y muchas otras herramientas de seguridad.

El asistente de configuración es fácil de usar y permite construir un ejército de sensores

distribuidos por la empresa en cuestión de minutos. (SECURITY ONION SOLUTIONS, 2015,

https://security-onion-solutions.github.io/security-onion/)

Para la detección de intrusiones de red basada en reglas, Security Onion ofrece la

opción de utilizar Snort o Suricata. Estos sistemas basados en reglas miran al tráfico de

red como huellas dactilares y los identificadores que coinciden son conocidos como

tráfico malicioso, anómalo o sospechoso. Se podría decir que son semejantes a las

- 34 -

firmas de antivirus de la red, pero son un poco más profundos y más flexibles que eso. (SECURITY ONION SOLUTIONS, 2015, https://github.com/Security-Onion-Solutions/security-onion/wiki/IntroductionToSecurityOnion)

Snort



Figura 2-3 Logo de Snort Fuente: https://www.snort.org/

Snort es un sistema de prevención de intrusiones en la red de código abierto, capaz de realizar análisis de tráfico en tiempo real y registrar los paquetes de las redes IP. Se puede realizar análisis de protocolos, búsquedas o coincidencias de contenido y es utilizado para detectar una variedad de ataques, tales como desbordamientos de búfer, escaneo de puertos, intentos de fingerprinting y mucho más. (CISCO, 2016, https://www.snort.org/faq/what-is-snort)

Graylog



Figura 3-3 Logo de Graylog Fuente: https://www.graylog.org/

Es un gestor de logs de código abierto. Permite tener todos los registros en un solo lugar, centraliza y acumula todos los logs para tener visibilidad del 100%. Utiliza un propio lenguaje de consulta para buscar a través de terabytes de datos de logs para analizar y descubrir información importante. (GRAYLOG INC, 2016, https://www.graylog.org/)

Elimina el cuello de botella de la información generada entre los equipos. Brinda a todos un acceso seguro a los datos en tiempo real cuando lo necesitan para colaborar con eficacia, manteniendo su desempeño.

Los componentes de la arquitectura de Graylog se detallan a continuación: (**JERONIMO**, 2016, http://javierjeronimo.es/2015/03/23/graylog-arquitectura-tolerante-a-fallos-y-escalable/)

- o graylog-server: el núcleo de Graylog2. Procesa los mensajes y los guarda.
 - o graylog-radio: Tipo de servidor más ligero, con funciones reducidas.

- Entrada ("input"): Punto de ingesta de datos, es decir de trazas, al sistema.
 Por ejemplo: protocolo GELF (propio Graylog2) por UDP, TCP, HTTP;
 syslog, etc.
- graylog-web: Interfaz de consulta y configuración del clúster de Graylog.
- Elasticsearch: Sistema de almacenamiento de registros.
- MongoDB: Base de datos de configuración.

3.6. Sistema Detector De Intrusos IPv6

3.6.1. Introducción

El sistema detector de intrusos desarrollado en la investigación se lo puede dividir en dos importantes módulos como se observa en la **Figura 4-3**

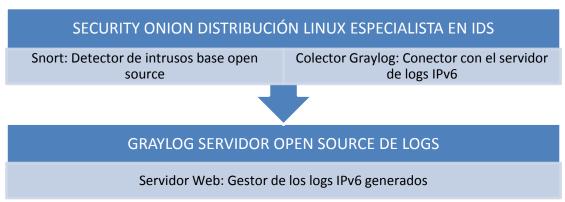


Figura 4-3 Módulos del sistema desarrollado **Realizado por:** Caiza Diego, 2016

El primer módulo está constituido por la distribución Linux Security Onion especialista en IDS, la cual se combina de un conjunto de software experto que facilita la monitorización y detección de anomalías en la red.

Dentro de este módulo existen dos componentes indispensables, por un lado Snort como motor detector de intrusos elegido y por otro el colector de Graylog que permite la conexión con el siguiente módulo.

El segundo módulo está constituido por el servidor open source Graylog el cual se encarga de la gestión y administración de logs IPv6 a través de una interfaz web, se acopló al sistema debido a la falta de soporte de logs con direccionamiento IPv6 de los gestores en Security Onion.

3.6.2. Reglas para los patrones de tráfico malicioso

THCIPv6 del grupo Hacker Choise es el software referencial cuando se trata de detectar vulnerabilidades del protocolo IPv6 si su objetivo primordial es evaluar la seguridad de una red de datos. Pero dentro de su suite existen herramientas que debido a la sencillez de uso pueden generar grandes riesgos si son utilizadas por personas malintencionadas.

En el transcurso de la investigación se determinó que la información disponible para ejecutar ataques con esta suite está al alcance de cualquier persona que indague en fuentes primarias y secundarias de información; es por este motivo que se seleccionó las herramientas más populares dentro de todo el conjunto de la suite y aquellas que puedan comprometer la confidencialidad, integridad y disponibilidad en la seguridad de una red local.

La ejecución de cualquiera de estas herramientas altera el comportamiento normal de una red y a la vez generan patrones de trafico IPv6 anormales, definidos en la investigación como ataques IPv6. Estos ataques dejan un rastro el cual claramente podría ser descubierto por un detector de intrusos; lastimosamente como se ha mencionado, estos sistemas se enfocan principalmente en el tráfico IPv4.

Es por esta razón que fue necesario crear nuevas reglas, específicas para detectar los patrones de tráfico IPv6 generados por la suite THCIPv6, como consecuencia de que las reglas que componen el paquete oficial de Snort no cumplieron con la premisa de identificar este tipo de tráfico.

Para identificar estos patrones de tráfico se utilizó la herramienta Wireshark, la cual permitió efectuar (en el momento de la ejecución de la suite THCIPv6) un análisis byte a byte de todos los paquetes de datos inyectados en la red, con el objetivo de distinguir los tipos de rastros que se producen y con estos datos poder diseñar las reglas personalizadas para detección. Es importante señalar en este apartado que todas las reglas fueron creadas tomando como referencia a ICMPv6 (Protocolo de mensajes de control de internet versión 6) de cada rastro.

Cada una de las reglas que se va a examinar posee una estructura estandarizada como se muestra en la **Figura 5-3**

<acción> <pre

Figura 5-3 Estructura de una regla en Snort

Fuente: http://www.adminso.es/index.php/Snort-CABECERA_DE_UNA_REGLA

En donde, el significado de cada campo es: (UNIVERSIDAD DE ALMERÍA, 2013, http://www.adminso.es/index.php/Snort-CABECERA_DE_UNA_REGLA)

- Acción: Permite indicar la acción que se debe realizar sobre dicho paquete. Los posibles valores son:
 - alert: Genera una alerta usando el método de alerta seleccionado y posteriormente registra el paquete.
 - log: Registra el paquete
 - o pass: Ignora el paquete
 - o activate: Activa la alerta y llama a una regla dinámica
 - o **dynamic:** Se pone en funcionamiento cuando se activa una regla anterior.
 - o **Drop:** Se utiliza en modo inline y le indica a iptables que elimine el paquete.
 - Reject: Se utiliza en modo inline y le indica a iptables que rechace el paquete.
 - Sdrop: Se utiliza en modo inline y le indica a iptables que elimine el paquete pero no lo registre.
- Protocolo: Permite establecer el protocolo de comunicaciones que se va a utilizar.
 Los posibles valores son: TCP, UDP, ICMP O IP.
- Red de origen y red de destino: Permite establecer el origen y destino de la comunicación. Se puede indicar de las siguientes formas:
 - Indicar directamente la dirección de red. Ejemplo: 10.0.0.0/24
 - Indicar el conjunto de direcciones de red utilizando corchetes. Ejemplo:
 [10.0.0.11, 10.0.0.12]
 - Utilizar variables. Las variables utilizadas por defecto son \$EXTERNAL_NET (red externa), \$HOME_NET (red local) y ANY (cualquier red).
- Puerto de origen y destino: Permite establecer los puertos origen y destino de la comunicación. Se puede especificar un puerto determinado (ejemplo 80), un rango de puertos (ejemplo 100-200), cualquier puerto (ANY) o cualquier puerto excepto el 80 (ejemplo !80).
- Dirección: Permite establecer el sentido de la comunicación. Las posibles opciones son: ->, <- y <>.

3.6.2.1. Patrón de tráfico IPv6 para ataque de reconocimiento con alive6

Dentro de la suite THCIPv6 se puede utilizar la herramienta alive6 la cual permite identificar los hosts vecinos que están activos dentro de la red local, se identificó dos patrones de tráfico IPv6, lo que hizo necesario crear dos tipos de reglas.

La primera regla se la diseño de acuerdo al patrón mostrado en la Figura 6-3

Figura 6-3 Primer patrón de trafico IPv6 generado por alive6 Realizado por: Caiza Diego, 2016

Esta regla reconoce el momento que un host intenta escanear la red para obtener información de los hosts vivos, se activará cuando coincidan con todos los parámetros estipulados de la regla:

```
alert icmp $HOME_NET any -> ff02::1 any (msg:"ATAQUE DE
RECONOCIMIENTO IPv6 CON THCIPv6 TOOLKIT"; itype:128; icode:0;
dsize:8; classtype:network-scan; sid:10000011; rev:3)
```

Es decir:

- Cuando el paquete sea enviado a todos los hosts del enlace local
- Cuando el tipo de mensaje sea del tipo Echo request (128)
- Cuando el código del paquete sea 0
- Cuando el payload del paquete sea de 8
- Adicionalmente pertenecerá al tipo de alerta: escaneo de red, catalogada de riesgo medio.

La segunda regla se la diseño de acuerdo al patrón mostrado en la Figura 7-3

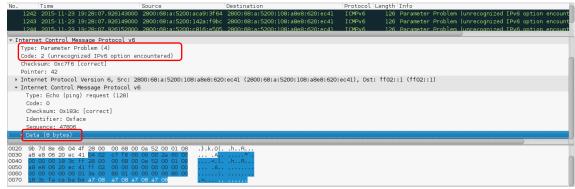


Figura 7-3 Segundo patrón de trafico IPv6 generado por alive6 Realizado por: Caiza Diego, 2016

Esta regla reconoce el momento que un host atacante obtiene la dirección IPv6 de un host vivo, se activará cada vez que coincidan con todos los parámetros estipulados de la regla:

alert icmp \$HOME_NET any -> \$HOME_NET any (msg:"DIRECCIÓN IPv6 ESCANEADA CON THCIPv6 TOOLKIT"; dsize:64; itype:4; icode:2; classtype:network-scan; sid:10000010; rev:3)

Es decir:

- o Cuando el paquete sea enviado desde y hacia la red local
- Cuando el tipo de mensaje sea del tipo Parameter Problem (4)
- Cuando el código del paquete sea 2
- Cuando el payload del paquete sea de 64
- Adicionalmente pertenecerá al tipo de alerta: escaneo de red, catalogada de riesgo medio.

3.6.2.2. Patrón de tráfico IPv6 para ataque Mitm con parasite6

Dentro de la suite THCIPv6 se puede utilizar la herramienta parasite6 la cual realiza ataques de hombre en el medio con listas de vecinos spoofeados. La regla se la diseño de acuerdo al patrón mostrado en la **Figura 8-3**

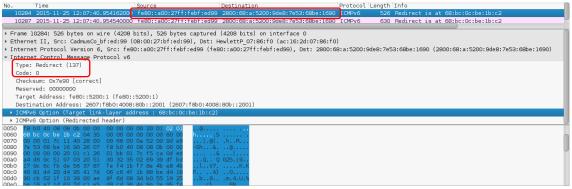


Figura 8-3 Patrón de trafico IPv6 generado por parasite6

Realizado por: Caiza Diego, 2016

Esta regla reconoce el momento que un host atacante redirige todo el tráfico local hacia su sistema, se activará cada vez que coincidan con todos los parámetros estipulados de la regla:

alert icmp \$HOME_NET any -> \$HOME_NET any (msg:"ATAQUE MITM PARASITE6 CON THCIPv6 TOOLKIT"; dsize:132<>1236; itype:137; icode:0; classtype:policy-violation; sid:10000025;rev:3)

Es decir:

- Cuando el paquete sea enviado desde y hacia la red local
- Cuando el tipo de mensaje sea del tipo Redirect (137)
- Cuando el código del paquete sea 0
- Cuando el payload del paquete este entre 132 y 1236
- Adicionalmente pertenecerá al tipo de alerta: violación de políticas de seguridad, catalogada de riesgo alto.

3.6.2.3. Patrón de tráfico IPv6 para ataque Mitm con fake-router6

Dentro de la suite THCIPv6 se puede utilizar la herramienta fake-router6 que permite al equipo anunciarse como router IPv6 con la más alta prioridad. La regla se la diseño de acuerdo al patrón mostrado en la **Figura 9-3**

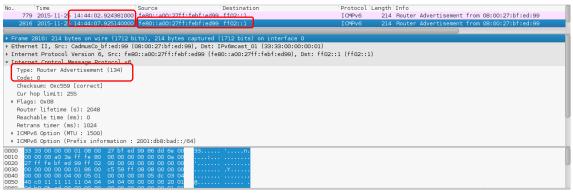


Figura 9-3 Patrón de trafico IPv6 generado por fake-router6 Realizado por: Caiza Diego, 2016

Esta regla reconoce el momento que un host atacante intenta quedar como router por defecto para los otros hosts, se activará cada vez que coincidan con todos los parámetros estipulados de la regla:

```
alert icmp $HOME_NET any -> ff02::1 any (msg:"ATAQUE FAKE-ROUTER6 CON THCIPv6 TOOLKIT"; dsize:156; itype:134; icode:0; detection_filter:track by_dst, count 9, seconds 50; classtype:policy-violation; sid:10000033; rev:3;)
```

Es decir:

- o Cuando el paquete sea enviado a todos los hosts del enlace local
- o Cuando el tipo de mensaje sea del tipo Router Advertisement (134)
- Cuando el código del paquete sea 0
- Cuando el payload del paquete sea de 156
- Otra conducta adicional de fake-router6 es el de enviar un paquete cada 5 segundos, por lo que se estableció un control adicional de coincidencia para evitar falsos positivos; dicho paquete debe coincidir 9 veces durante 50 segundos desde que inicia el ataque.
- Adicionalmente pertenecerá al tipo de alerta: violación de políticas de seguridad, catalogada de riesgo alto.
- 3.6.2.4. Patrón de tráfico IPv6 para ataque de denegación de servicio con flood advertise6

Dentro de la suite THCIPv6 se puede usar la herramienta flood_advertise6 la cual provoca una inundación con paquetes NA aleatorios sobre la red local. La regla se la diseño de acuerdo al patrón mostrado en la **Figura 10-3**

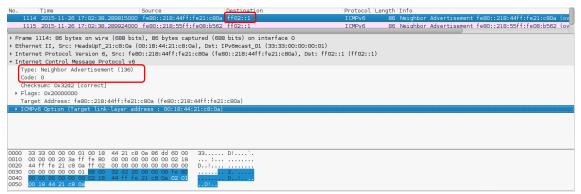


Figura 10-3 Patrón de trafico IPv6 generado por flood_advertise6 Realizado por: Caiza Diego, 2016

Esta regla reconoce el momento que un host atacante intenta inundar con mensajes de anuncios de vecinos la red; se activará cada vez que coincidan con todos los parámetros estipulados de la regla:

alert icmp \$HOME NET any ->ff02::1 any (msg:"ATAQUE FLOOD ADVERTISE6 (NA) CON THCIPv6 TOOLKIT"; itype:136; icode:0; detection filter:track by dst, 50000, seconds 20; count classtype:policy-violation; sid:10000018; rev:3)

Es decir:

- Cuando el paquete sea enviado a todos los hosts del enlace local
- Cuando el tipo de mensaje sea del tipo Neighbor Advertisement (136)
- Cuando el código del paquete sea 0
- Otra conducta adicional de flood_advertise6 es el de enviar miles de paquetes en periodos de tiempo muy pequeños, por lo que se estableció un control adicional de coincidencia para evitar falsos positivos; dicho paquete debe coincidir 50000 veces en 20 segundos desde que inicia el ataque.
- Adicionalmente pertenecerá al tipo de alerta: violación de políticas de seguridad, catalogada de riesgo alto.
- 3.6.2.5. Patrón de tráfico IPv6 para ataque de denegación de servicio con flood_solicitate6

Dentro de la suite THCIPv6 se puede usar la herramienta flood_solicitate6 la cual provoca una inundación con paquetes NS aleatorios sobre la red local. La regla se la diseño de acuerdo al patrón mostrado en la **Figura 11-3**

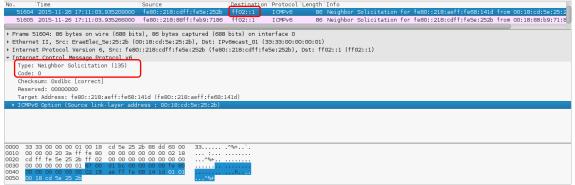


Figura 11-3 Patrón de trafico IPv6 generado por flood_advertise6 Realizado por: Caiza Diego, 2016

Realizado por: Caiza Diego, 2016

Esta regla reconoce el momento que un host atacante intenta inundar con falsos mensajes de solicitud de vecino; se activará cada vez que coincidan con todos los parámetros estipulados de la regla:

alert icmp \$HOME NET any ->ff02::1 any (msg:"ATAQUE FLOOD SOLICITATE6 (NS) CON THCIPv6 TOOLKIT"; itype:135; icode:0; detection filter:track by dst, 50000, seconds 20; count classtype:policy-violation; sid:10000020; rev:3)

Es decir:

- Cuando el paquete sea enviado a todos los hosts del enlace local
- Cuando el tipo de mensaje sea del tipo Neighbor Solicitation (135)
- Cuando el código del paquete sea 0
- Otra conducta adicional de flood_solicitate6 es el de enviar miles de paquetes en periodos de tiempo muy pequeños, por lo que se estableció un control adicional de coincidencia para evitar falsos positivos; dicho paquete debe coincidir 50000 veces en 20 segundos desde que inicia el ataque.
- Adicionalmente pertenecerá al tipo de alerta: violación de políticas de seguridad catalogada de riesgo alto.

3.6.2.6. Patrón de tráfico IPv6 para ataque de denegación de servicio con flood_router6

Dentro de la suite THCIPv6 se puede usar la herramienta flood_router6 la cual provoca una inundación con paquetes RA aleatorios sobre la red local. La regla se la diseño de acuerdo al patrón mostrado en la **Figura 12-3**

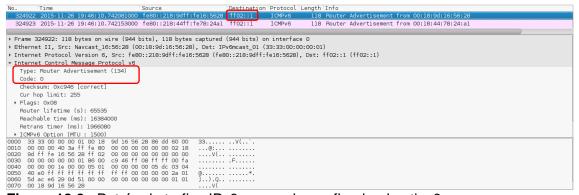


Figura 12-3 Patrón de trafico IPv6 generado por flood_advertise6 Realizado por: Caiza Diego, 2016

Esta regla reconoce el momento que un host atacante intenta inundar con falsos mensajes de anuncios de un router; se activará cada vez que coincidan con todos los parámetros estipulados de la regla:

```
alert icmp $HOME_NET any -> ff02::1 any (msg:"ATAQUE FLOOD_ROUTER6 (RA) CON THCIPv6 TOOLKIT"; dsize:60; itype:134; icode:0; detection_filter:track by_dst, count 50000, seconds 20; classtype:policy-violation; sid:10000019; rev:3)
```

Es decir:

- Cuando el paquete sea enviado a todos los hosts del enlace local
- Cuando el tipo de mensaje sea del tipo Router Advertisement (134)
- Cuando el código del paquete sea 0
- Otra conducta adicional de flood_router6 es el de enviar miles de paquetes en periodos de tiempo muy pequeños, por lo que se estableció un control adicional de coincidencia para evitar falsos positivos; dicho paquete debe coincidir 50000 veces en 20 segundos desde que inicia el ataque.
- Adicionalmente pertenecerá al tipo de alerta: violación de políticas de seguridad, catalogada de riesgo alto.

3.6.2.7. Patrón de tráfico IPv6 para ataque de denegación de servicio con flood_rs6

Dentro de la suite THCIPv6 se puede usar la herramienta flood_rs6 la cual provoca una inundación con paquetes RS aleatorios sobre la red local. La regla se la diseño de acuerdo al patrón mostrado en la **Figura 13-3**

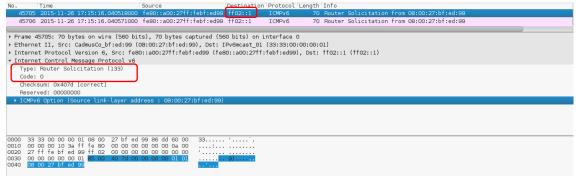


Figura 13-3 Patrón de trafico IPv6 generado por flood_advertise6 Realizado por: Caiza Diego, 2016

Esta regla reconoce el momento que un host atacante intenta inundar con falsos mensajes de solicitud de router; se activará cada vez que coincidan con todos los parámetros estipulados de la regla:

```
alert icmp $HOME_NET any -> ff02::1 any (msg:"ATAQUE FLOOD_RS6 (RS) CON THCIPv6 TOOLKIT"; itype:133; icode:0; detection_filter:track by_dst, count 50000, seconds 20; classtype:policy-violation; sid:10000021; rev:3)
```

Es decir:

- Cuando el paquete sea enviado a todos los hosts del enlace local
- Cuando el tipo de mensaje sea del tipo Router Solicitation (133)
- Cuando el código del paquete sea 0
- Otra conducta adicional de flood_solicitate6 es el de enviar miles de paquetes en periodos de tiempo muy pequeños, por lo que se estableció un control adicional de coincidencia para evitar falsos positivos; dicho paquete debe coincidir 50000 veces en 20 segundos desde que inicia el ataque.
- Adicionalmente pertenecerá al tipo de alerta: violación de políticas de seguridad, catalogada de riesgo alto.

3.6.2.8. Patrón de tráfico IPv6 para ataque de denegación de servicio con flood_redir6

Dentro de la suite THCIPv6 se puede usar la herramienta flood_redir6 la cual provoca una inundación con paquetes RE aleatorios sobre la red local. La regla se la diseño de acuerdo al patrón mostrado en la **Figura 14-3**

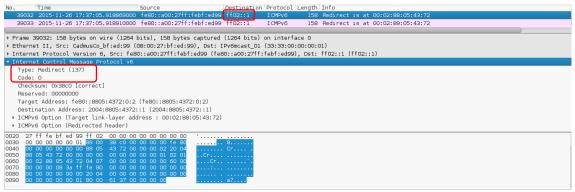


Figura 14-3 Patrón de trafico IPv6 generado por flood_advertise6 Realizado por: Caiza Diego, 2016

Esta regla reconoce el momento que un host atacante intenta inundar con falsos mensajes de redireccionamiento; se activará cada vez que coincidan con todos los parámetros estipulados de la regla:

```
alert icmp $HOME_NET any -> ff02::1 any (msg:"ATAQUE FLOOD_REDIR6 (RE) CON THCIPv6 TOOLKIT"; itype:137; icode:0; detection_filter:track by_dst, count 50000, seconds 20; classtype:policy-violation; sid:10000022; rev:3)
```

Es decir:

- Cuando el paquete sea enviado a todos los hosts del enlace local
- o Cuando el tipo de mensaje sea del tipo Redirect (137)
- Cuando el código del paquete sea 0
- Otra conducta adicional de flood_redir6 es el de enviar miles de paquetes en periodos de tiempo muy pequeños, por lo que se estableció un control adicional de coincidencia para evitar falsos positivos; dicho paquete debe coincidir 50000 veces en 20 segundos desde que inicia el ataque.
- Adicionalmente pertenecerá al tipo de alerta: violación de políticas de seguridad.

3.6.3. Infraestructura para la implementación del sistema

Una vez diseñadas la reglas del motor detector de intrusos se procedió a acoplar el sistema, todas las pruebas se realizan en el mismo escenario debido a que se usa la infraestructura de la red de la FIE (Facultad de Informática y Electrónica) de la ESPOCH, específicamente se trabaja con la VLAN de Estudiantes aprovechando el tráfico nativo bajo IPv6.

El administrador de red de la Dirección de Tecnologías de la Información y Comunicación, configuro un puerto del Switch de distribución del Edificio de la FIE, en modo SPAN (Switched Port Analyzer) permitiéndole al Prototipo a través de este puerto tener acceso a todo el tráfico que circula en la VLAN.



Figura 15-3 Estructura general del sistema detector de intrusos IPv6 propuesto Realizado por: Caiza Diego, 2016

Una vez instalado el Prototipo en la sala de servidores se procedió a realizar las pruebas desde cualquiera de los laboratorios del edificio, de esta forma la máquina denominada atacante empezará a inyectar tráfico malicioso sobre la red local. Las computadoras de los laboratorios de la FIE que estén conectadas a la VLAN se denominarán máquinas víctimas.

Para demostrar el correcto funcionamiento, el Prototipo debe ser capaz de detectar el tráfico anómalo y generar alertas identificando el tipo de ataque que se ha realizado desde la máquina atacante con la herramienta THCIPv6.

Los Logs de alertas que se originen durante la fase de pruebas quedarán almacenados en el servidor Graylog, el mismo facilitará la posterior gestión y manejo de los datos, para desarrollar en el siguiente capítulo el análisis de los resultados obtenidos.

3.6.4. Requerimientos software y hardware para la implementación del sistema

Los requerimientos hardware y software para implementar el sistema detector de intrusos dentro de la red de FIE se detallan en la **Tabla 1-3** y en la **Tabla 2-3**

Tabla 1-3 Requerimientos hardware del sistema

Equipo	Cantidad
Switch Cisco (Switch distribuidor del edificio) configurado con un	1
puerto en modo SPAN y uno en modo access para administración	
Laptop Toshiba Satellite S55-b, procesador Intel® Core™ I7-5500U-	1
2.45 GHZ, y 12 GB en RAM	

Adaptador USB 3.0 a Ethernet Gigabit Trendnet modelo TU3-ETG.	1
Cable UTP CAT5e	2

Realizado por: Caiza Diego, 2016

Tabla 2-3 Requerimientos software del sistema

Descripción	Cantidad
Virtual Box 5.0	1
Máquina virtual con la distribución Security Onion 12.04.5.3	1
Snort 2.7.	1
Máquina virtual con la distribución Graylog 1.3	1

Realizado por: Caiza Diego, 2016

Los requerimientos hardware y software de la máquina atacante se detallan en la **Tabla** 3-3 y en la **Tabla** 4

 Tabla 3-3
 Requerimientos hardware de la máquina atacante

Equipo	Cantidad
Pc de escritorio o portátil con soporte de virtualización	1
Punto de Red de los laboratorios de la FIE	1
Cable UTP CAT5e	1

Fuente: Caiza Diego, 2016

Tabla 4-3 Requerimientos software de la máquina atacante

Descripción	Cantidad
Máquina virtual con la distribución Kali Linux 2.0	1
Suite de herramientas THCIPv6	1
Wireshark	1

Fuente: Caiza Diego, 2016

3.6.5. Instalación, configuración y acoplamiento del sistema

3.6.5.1. Security Onion

En esta parte del documento se va a detallar la:

- o Instalación de la máquina virtual con la distribución Security Onion 12.04.5.3
- Configuración de las interfaces de red necesarias para el sistema
- o Habilitación de los gestores de incidencia
- Habilitación del motor del sistema detector de intrusos.

El primer paso para instalar la distribución Linux de Security Onion en la máquina virtual es descargar el archivo securityonion-12.04.5.3-20150825.iso desde la dirección http://sourceforge.net/projects/security-onion/files/12.04.5.3/securityonion-12.04.5.3-20150825.iso/download. Para una correcta instalación es recomendable revisar la página oficial de la distribución https://security-onion-solutions.github.io/security-onion/, en donde se encuentra explicado en videos tutoriales la forma correcta de hacerlo. Una vez instalado Security Onion se configuran las dos interfaces de red requeridas, la primera interfaz se utiliza para administración y está conectada a un puerto en modo access del switch de distribución del edificio de la FIE, mientras que la otra interfaz está conectada al puerto spam para escuchar todo el tráfico que circula por la VLAN que se va a monitorear.

La configuración es sencilla ya que Security Onion cuenta con un asistente grafico a través del cual se puede ir estableciendo la configuración. Se accede mediante el icono Setup como se muestra en la **Figura 16-3**. Es necesario especificar ciertos parámetros de trabajo, como se indican en las figuras posteriores.

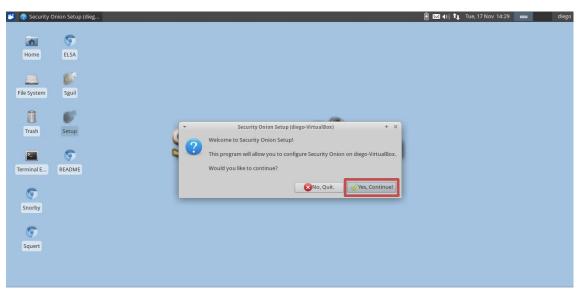


Figura 16-3 Asistente de configuración en Security Onion Realizado por: Caiza Diego, 2016

La **Figura 17-3** muestra el inicio de la configuración de las interfaces de red que se van a utilizar en la implementación del sistema

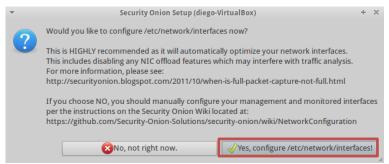


Figura 17-3 Inicio de configuración de las interfaces de red Realizado por: Caiza Diego, 2016

El primer paso dentro de la configuración es seleccionar la interfaz de red que se va a utilizar para la administración, como se muestra en la **Figura 18-3**. En el montaje físico del sistema eth2 corresponde al adaptador de red Trendnet, sus características se especifican en los requerimientos de hardware descritos posteriormente.

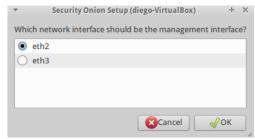


Figura 18-3 Selección de la interfaz eth2 como administrador Realizado por: Caiza Diego, 2016

Se especifica si se usa DHCP o una dirección estática, para el caso se eligió que la dirección ip sea resuelta a través del servidor DHCP, como se muestra en la **Figura 19-3.** Esta selección depende de la infraestructura en donde se vaya a implantar el Prototipo.



Figura 19-3 Selección dinámica o estática de la dirección IP Realizado por: Caiza Diego, 2016

Se configura la segunda interfaz de red en modo monitor esto permitirá capturar todo el tráfico que circule por la VLAN, como se muestra en la **Figura 20-3**. En el montaje físico que tiene el Prototipo, eth3 corresponde al adaptador interno de red del computador Toshiba.



Figura 20-3 Configuración de la interfaz de red en modo monitor Realizado por: Caiza Diego, 2016

Se adiciona la interfaz eth3, como se muestra en la Figura 21-3

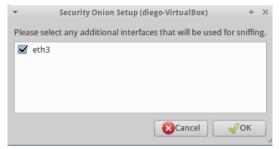


Figura 21-3 Selección de la interfaz de red eth3 como monitor Realizado por: Caiza Diego, 2016

Se guardan los cambios realizados, como se muestra en la Figura 22-3



Figura 22-3 Cambios guardados de la configuración de interfaces Realizado por: Caiza Diego, 2016

Se culmina con la configuración de las interfaces y se reinicia la distribución Security Onion, como se muestra en la **Figura 23-3**



Figura 23-3 Reinicio de Security Onion Realizado por: Caiza Diego, 2016

Especificadas las interfaces con las que trabajará el sistema, se continúa con la siguiente fase, la cual se centra en la configuración del motor detector de intrusos. Nuevamente a través de un clic en el icono Setup se comienza con este proceso, como se muestra en la **Figura 24-3**

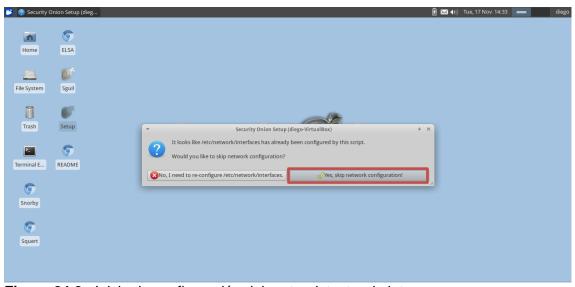


Figura 24-3 Inicio de configuración del motor detector de intrusos Realizado por: Caiza Diego, 2016

La primera parte de la configuración de esta fase se la realiza a través de la instalación avanzada, como se muestra en la **Figura 25-3**



Figura 25-3 Inicio de la configuración avanzada del IDS **Realizado por:** Caiza Diego, 2016

Se selecciona el modo de trabajo, las opciones posibles son en modo servidor (gestión de incidencias), en modo sensor (monitoreo) o la combinación de ambas. Para el

sistema se opta por la combinación de los dos modos es decir la configuración standalone, como se muestra en la **Figura 26-3**



Figura 26-3 Selección del modo de trabajo del detector de intrusos Realizado por: Caiza Diego, 2016

Se habilita Snorby que es uno de los gestores de incidencias de Security Onion, como se muestra en la **Figura 27-3**



Figura 27-3 Selección de Snorby como gestor de incidencias Realizado por: Caiza Diego, 2016

Este paso es uno de los más importantentes ya que se selecciona el motor de detección de intruciones de la red, en el capítulo previo se definió utilizar snort por este motivo se lo habilita, como se muestra en la **Figura 28-3**



Figura 28-3 Selección del motor detector de intrusos **Realizado por:** Caiza Diego, 2016

Se selecciona las reglas para el sistema detector de intrusos que serán definidas como las reglas por defecto de Snort, se optó por escoger las reglas VTR and Emerging Threats ya que se identificó como el paquete de reglas más completo, como se muestra

en la **Figura 29-3.** Es importante señalar que para descargar este tipo de reglas oficiales, se requiere tener una cuenta en la página oficial de Snort https://snort.org/, a través de esta se tiene acceso a un código con el cual se puede descargar estos ficheros (no está por demás mencionar que todo este proceso es gratuito y sencillo de realizarlo).

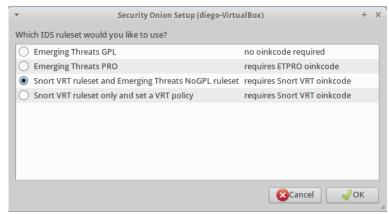


Figura 29-3 Selección de las reglas por defecto de Snort Realizado por: Caiza Diego, 2016

Se habilita la ingeniería IDS útil para Snort y Suricata, como se muestra en la **Figura 30-3**



Figura 30-3 Habilitación de ingeniería IDS Realizado por: Caiza Diego, 2016

En este punto de la instalación aparece la opción para habilitar el tercer sistema detector de intrusos con la que cuenta la distribución Security Onion, pero para el caso no se lo ocupa por lo queda deshabilitado, como se muestra en la **Figura 31-3**



Figura 31-3 Desactivación del IDS Bro Realizado por: Caiza Diego, 2016

Se habilita ELSA que es otro gestor para la administración de logs o alertas de Snort, como se muestra en la **Figura 32-3**

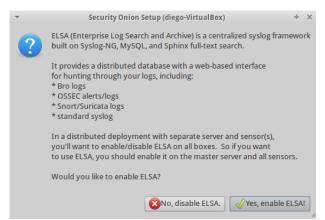


Figura 32-3 Habilitación del gestor ELSA Realizado por: Caiza Diego, 2016

Finalmente se guarda la configuración seleccionada y se reinicia la máquina, como se muestra en la **Figura 33-3**



Figura 33-3 Finalización de la configuración de Snort y los gestores Realizado por: Caiza Diego, 2016

3.6.5.2. Snort

Es importante indicar que Snort cuenta con un archivo principal de configuración a través del cual se puede establecer el modo de funcionamiento, para editar este archivo (que está alojado en el directorio de la interfaz de red que trabaja como monitor, es decir eth3) se lo hace mediante el comando mostrado en la **Figura 34-3**

diego@diego-VirtualBox:~/Desktop\$ sudo nano /etc/nsm/diego-VirtualBox-eth3/snort.conf

Figura 34-3 Instrucción para acceder al archivo de configuración de Snort Realizado por: Caiza Diego, 2016

En el archivo snort.conf como primer paso es indispensable añadir todas las redes consideradas locales dentro del entorno de pruebas del sistema, como se puede apreciar en la **Figura 35-3** están incluidas: la red de direcciones link-local, direcciones multicast IPv6 y la dirección de red IPv6 local de la FIE. Se declararon estas direcciones como locales después de analizar el tráfico IPv6 que circula por la red de la FIE.

```
# Setup the network addresses you are protecting ipvar HOME_NET [fe80::/64,ff02::16,ff02::1,2800:68:a:5200::/64]
```

Figura 35-3 Declaración de las redes locales en la configuración de Snort Realizado por: Caiza Diego, 2016

Además en este archivo se debe determinar el tipo de reglas que Snort va a utilizar para monitorear el tráfico, por lo que se hace necesario para evitar confusiones en la investigación precisar un nombre y especificar el tipo de regla que está utilizando el sistema detector de intrusos.

Por esta razón a partir de este punto se establece denominar como Prototipo I:

- Al sistema que va a trabajar con las reglas creadas en la investigación definidas como local.rules, ver Figura 36-3
- Al sistema completo es decir que cuente con el módulo de gestión de logs.

En cambio se denomina como Prototipo II:

- Al sistema que va a trabajar con las reglas propietarias de Snort y de libre distribución definidas como downloaded.rules, ver Figura 36-3
- Al sistema que no esté acoplado al módulo de gestión de logs.

```
# site specific rules
include $RULE_PATH/local.rules
include $RULE_PATH/downloaded.rules
```

Figura 36-3 Tipos de reglas utilizados por Snort en Security Onion Realizado por: Caiza Diego, 2016

3.6.5.3. Servidor Graylog

Como primer paso es necesario registrarse en la página https://www.graylog.org/sign-in/?glredirect=/links/images-ova/, para acceder a la descarga del archivo graylog.ova el cual contiene una máquina virtual con todo el software necesario para funcionar como un potente gestor de logs.

Para montar la imagen en Virtual Box se accede al menú Archivo > Importar servicio virtualizado, se selecciona el archivo graylog.ova y se da clic en next para especificar las características y recursos de la máquina virtual, como se muestra en la Figura 37-3

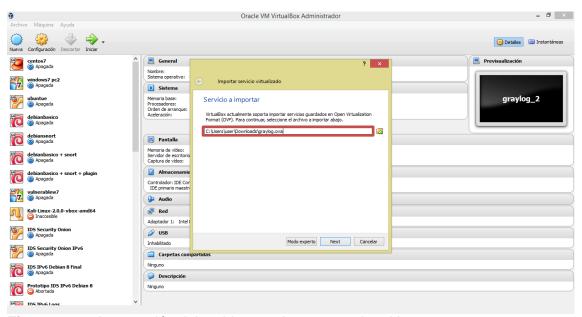


Figura 37-3 Importación del archivo graylog.ova en virtual box Realizado por: Caiza Diego, 2016

Es recomendable mantener los valores predeterminados, para asegurar el buen rendimiento de Graylog, como se muestra en la **Figura 38-3**

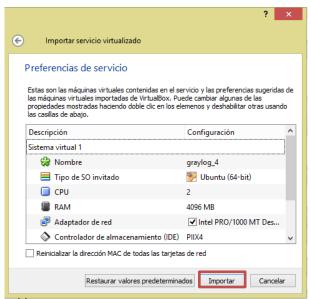


Figura 38-3 Preferencias de servicio del servidor Graylog Realizado por: Caiza Diego, 2016

Para terminar de cargar el archivo graylog.ova se da clic en importar, y la máquina virtual queda montada, como se muestra en la **Figura 39-3**

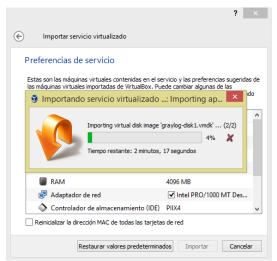


Figura 39-3 Proceso de creación del servidor Graylog Realizado por: Caiza Diego, 2016

Culminado el proceso anterior, se enciende la máquina Graylog e inmediatamente se solicita las credenciales de acceso. Para iniciar la sesión del sistema operativo las credenciales por defecto son user: **ubuntu** y el password: **ubuntu**, como se muestra en la **Figura 40-3**

La interfaz web es accesible en el puerto 80 de la dirección IP de la máquina virtual para el caso 172.25.200.230 (dirección asignada por el servidor DHCP). El usuario estándar para la interfaz web es **admin** con la contraseña **admin**.

```
lpen http://172.25.200.230 in your browser to access Graylog.
Login to the web interface with username/password: 'admin'.
Or try the console here with username/password: 'ubuntu'.
jraylog login: ubuntu
Password:
Last login: Fri Nov 27 06:05:57 ECT 2015 on tty1
Welcome to Graylog (GNU/Linux 3.19.0-25-generic x86_64)
* Documentation: http://docs.graylog.org/en/latest/pages/installation.html#vir
tual-machine-appliances
ubuntu@graylog:~$ ifconfig
          Link encap:Ethernet HWaddr 08:00:27:81:22:22
inet addr:172.25.200.230 Bcast:172.25.201.255 Mask:255.255.248.0
          UP BROADCAST RUNNING MULTICAST MTU:1500 Metric:1
          RX packets:2210 errors:0 dropped:0 overruns:0 frame:0
          TX packets:95 errors:0 dropped:0 overruns:0 carrier:0 collisions:0 txqueuelen:1000
          RX bytes:204075 (204.0 KB) TX bytes:8640 (8.6 KB)
          Link encap:Local Loopback inet addr:127.0.0.1 Mask:255.0.0.0
lo
          UP LOOPBACK RUNNING MTU:65536 Metric:1
          RX packets:286 errors:0 dropped:0 overruns:0 frame:0
           TX packets:286 errors:0 dropped:0 overruns:0 carrier:0
          collisions:0 txqueuelen:0
          RX bytes:23586 (23.5 KB) TX bytes:23586 (23.5 KB)
```

Figura 40-3 Pantalla inicial de la máquina virtual del servidor Graylog Realizado por: Caiza Diego, 2016

Una vez iniciada la sesión en el servidor Graylog se realizan configuraciones básicas con los siguientes comandos:

- o sudo graylog-ctl set-admin-password <password>
 - Establece una nueva contraseña
- sudo graylog-ctl set-admin-username <username>
 - Establece un nuevo nombre de usuario
- sudo graylog-ctl set-timezone <zone acronym>
 - Establece la zona horaria de Graylog, para el caso el acrónimo de la zona es América/Guayaquil. En caso de tener problemas con este comando se recomienda configurar manualmente la hora con el comando sudo date –set <hora>, ver Figura 41-3

ubuntu@graylog:~\$ sudo date --set 17:38 Tue Dec 1 17:38:00 ECT 2015

Figura 41-3 Configuración manual de la hora en el servidor Graylog Fuente: Caiza Diego, 2016

Es sumamente importante asegurarse que el sistema de tiempo entre todas las máquinas este sincronizado, ya que caso contrario los colectores de Graylog acoplados no funcionaran y los logs de alertas no llegaran al servidor Graylog.

Después de configurar una o más de estas opciones, se ejecutan los comandos:

- sudo graylog-ctl reconfigure
- sudo graylog-ctl restart

El servidor Graylog esta finalmente está preparado, en pasos posteriores se debe especificar el puerto o los puertos para escuchar a los colectores que se conecten a él.

3.6.5.4. Instalación del colector de Graylog en Security Onion

El agente colector de Graylog está encargado de acoplar el sistema detector de intrusos con el servidor Graylog y tiene la función de enviar todos los mensajes de alertas que se originen desde la distribución de Security Onion hacia el servidor. Para su instalación se deben seguir los siguientes pasos:

Descargar el colector desde https://github.com/Graylog2/collector#binary-download, (el cual es su repositorio oficial), como se muestra en la **Figura 42-3**

Figura 42-3 Instrucción para descargar el colector de Graylog Realizado por: Caiza Diego, 2016

Descomprimir el archivo .tgz desde la ubicación en donde se guardó el archivo, como se muestra en la **Figura 43-3**

```
diego@diego-VirtualBox:~/Downloads$ tar -xvzf graylog-collector-0.4.1
```

Figura 43-3 Instrucción para descomprimir los ficheros de instalación Realizado por: Caiza Diego, 2016

Se copia y respalda la configuración por defecto, como se muestra en la Figura 44-3

```
diego@diego-VirtualBox:~/Downloads/graylog-collector-0.4.1$ sudo cp config/collector.conf.example config/collector.conf
```

Figura 44-3 Instrucción para realizar un respaldo del archivo de configuración Realizado por: Caiza Diego, 2016

En el archivo collector.conf se actualiza la dirección url del servidor Graylog, como se puede muestra en la **Figura 45-3** y en la **Figura 46-3**

```
diego@diego-VirtualBox:~/Downloads/graylog-collector-0.4.1$ sudo nano config/col
lector.conf
```

Figura 45-3 Instrucción para editar el archivo de configuración del colector Realizado por: Caiza Diego, 2016

```
// Graylog Collector example configuration.
// URL to REST API of Graylog server this collector registers at
server-url = "http://172.25.200.230:12900"
```

Figura 46-3 Selección de la ruta del servidor Graylog Realizado por: Caiza Diego, 2016

Añadir la configuración de entrada, es decir establecer la conexión con el detector de intrusos para enviar las alertas que se registren desde su ubicación nativa, como se muestra en la **Figura 47-3**

```
inputs {
    snort-access {
        type = "file"
        path-glob-root = "/nsm/sensor_data/diego-VirtualBox-eth3/snort-1"
        path-glob-pattern = "alert"
        outputs = "gelf-1"
}
```

Figura 47-3 Configuración del formato de mensajes de entrada al colector Realizado por: Caiza Diego, 2016

Añadir la configuración de salida, Graylog trabaja con gelf el cual es un formato de registro que evita las deficiencias del clásico syslog y es muy útil para el presente trabajo. Se actualiza nuevamente la dirección del servidor y además se define el puerto a través del cual se va a establecer la conexión, como se muestra en la **Figura 48-3**

```
outputs {
// // GELF output to send messages to a Graylog server. Usually only type, hos$
// // The other options are for TLS support and to fine-tune the GELF client l$
gelf-1{
    type = "gelf"
    host = "172.25.200.230"
    port = 12201
}
}
```

Figura 48-3 Configuración del formato de mensajes de salida al servidor Graylog Realizado por: Caiza Diego, 2016

Una vez terminada la configuración se debe iniciar el agente desde la ubicación en donde se encuentran guardados sus archivos con el siguiente comando, como se muestra en la **Figura 49-3**

```
diego@diego-VirtualBox:~/Downloads/graylog-collector-0.4.1$ sudo bin/graylog-col
lector run -f config/collector.conf
```

Figura 49-3 Instrucción para inicializar el colector Graylog Realizado por: Caiza Diego, 2016

Hasta el momento se pueden enviar las alertas que genera Snort pero la conexión aún no está terminada y el servidor Graylog no recibe ningún mensaje debido a que es necesario establecer el puerto a través del cual el servidor va a escuchar los mensajes o alertas entrantes. Para realizar este paso se accede vía web a la dirección del servidor Graylog, lo primero es ingresar las credenciales de autentificación, luego establecer la conexión de entrada mediante el menú System ▶Inputs, como se muestra en la Figura 50-3

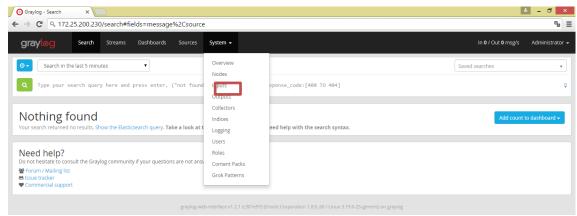


Figura 50-3 Configuración del servidor Graylog para recibir mensajes desde el colector **Realizado por:** Caiza Diego, 2016

Luego se trabaja con el formato GELF a través de la interfaz, se elige la opción GELF TCP y se la dispone como una nueva entrada, como se muestra en la **Figura 51-3**

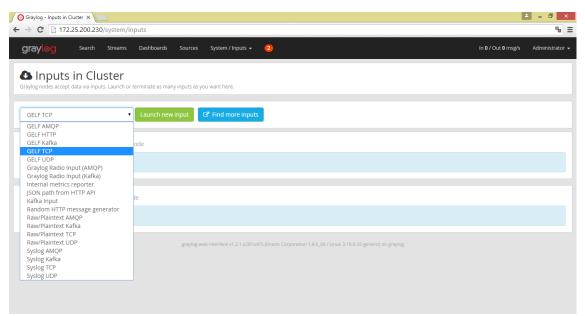


Figura 51-3 Selección del tipo de mensaje de entrada para el servidor Graylog Realizado por: Caiza Diego, 2016

Se elige el modo de entrada si es de tipo local o global, se establece el nombre de la entrada y el puerto para establecer la comunicación con Security Onion (el cual debe ser el mismo que se definió en el colector), los demás parámetros se los precisa por defecto, como se muestra en la **Figura 52-3**

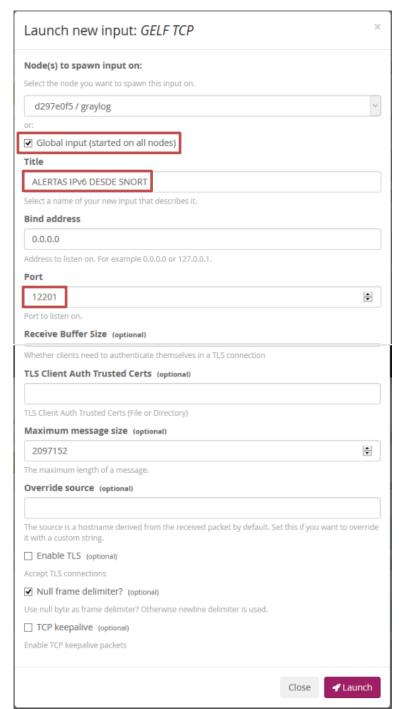


Figura 52-3 Configuración del puerto y adicionales en el servidor **Realizado por:** Caiza Diego, 2016

Concluidos los pasos anteriores la conexión se encuentra totalmente preparada para recibir todos los mensajes que se generen desde la máquina virtual de Security Onion. En este punto el sistema se encuentra listo para iniciar con la fase de pruebas, como se muestra en la **Figura 53-3**

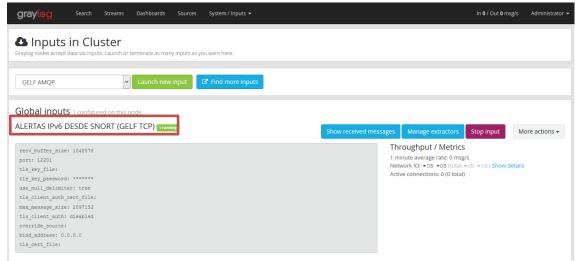


Figura 53-3 Servidor configurado para la recepción de alertas Realizado por: Caiza Diego, 2016

3.6.5.5. Inicialización del sistema

En este proceso es indispensable tener correctamente configurados y concluidos los pasos indicados en los ítems anteriores, caso contrario el sistema no se podrá activar de manera apropiada. Dentro del entorno IDS del sistema, es necesario parar o apagar los servicios que inicia por defecto los sensores de Security Onion, como se muestra en la **Figura 54-3**

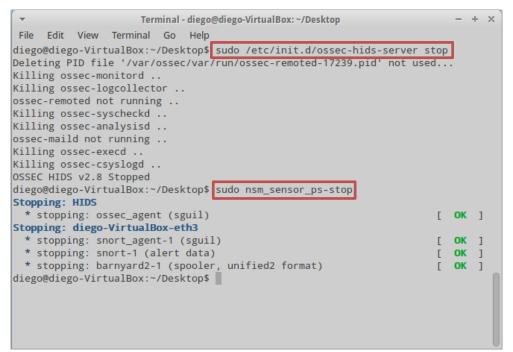


Figura 54-3 Detención de servicios en Security Onion Realizado por: Caiza Diego, 2016

Se debe especificar en Snort los parámetros de trabajo para empezar a enviar los registros de alertas al servidor Graylog, se ejecuta a través de la instrucción como se muestra en la **Figura 55-3**

diego@diego-VirtualBox:~/Desktop\$ sudo snort -A fast -c /etc/nsm/diego-VirtualBo x-eth3/snort.conf -i eth3 -l /nsm/sensor_data/diego-VirtualBox-eth3/snort-1

Figura 55-3 Inicialización de Snort en Security Onion Realizado por: Caiza Diego, 2016

En donde cada parámetro de la instrucción significa:

- -A fast: Define utilizar el modo de alerta rápido, es decir se escribe la alerta en un formato sencillo y solamente con los campos básicos: Fecha, mensaje de alerta, Direcciones IP y puertos de origen y destino.
- -c /etc/nsm/diego-VirtualBox-eth3/snort.conf: Específica que se va a trabajar en modo NIDS y define la ruta en donde se encuentra alojado el archivo de configuración de Snort.
- -i eth3: Define la interfaz de red que va a estar monitoreando el tráfico que circule por la red.
- -I /nsm/sensor_data/diego-VirtualBox-eth3/snort-1: Define la ruta interna en donde se van a guardar los logs generados por Snort.

Concluidos estos pasos el sistema está completamente acoplado y funcionando, preparado para iniciar el monitoreo del tráfico IPv6 de la red local de la FIE, adicionalmente en el **Anexo B** se indica la fase de instalación y configuración del host que va ser utilizado como máquina atacante.

3.7. Definición de los escenarios de pruebas

3.7.1. Prototipos de prueba

3.7.1.1. Prototipo I

El Prototipo I establecido para ejecutar los experimentos de pruebas, se compone de dos módulos funcionales:

 El módulo de Security Onion, cuyos componentes internos son: el motor detector de intrusos Snort trabajando con las reglas creadas para la investigación y el agente de Graylog que permite el acoplamiento con el módulo del servidor Graylog. El módulo del servidor Graylog es el encargado de mostrar y gestionar los logs IPv6 recolectados.



Figura 56-3 Estructura general del prototipo I Realizado por: Caiza Diego, 2016

3.7.1.2. Prototipo II

El Prototipo II establecido para ejecutar los experimentos de pruebas, se compone de un módulo funcional:

 El módulo de Security Onion, cuyo componente interno es el motor detector de intrusos Snort trabajando con sus reglas oficiales.

Como se mencionó en la parte teórica de la investigación Security Onion carece de la funcionalidad de mostrar y gestionar los logs IPv6 recolectados, debido a este problema se optó por incluir el módulo del servidor Graylog. Es importante señalar que este módulo no es parte del prototipo II pero es necesario, ya que sería imposible visualizar los resultados obtenidos en la fase de los experimentos.



Figura 57-3 Estructura general del prototipo II Realizado por: Caiza Diego, 2016

3.7.2. Experimento 1

El experimento 1 analiza la efectividad de detección del Prototipo I ante el tráfico malicioso inyectado en la VLAN de Estudiantes durante la jornada normal de actividades, los pasos requeridos para iniciar la prueba son:

- Iniciar el sistema detector de intrusos (reglas local.rules)
- o Conectar la máquina atacante a la VLAN de Estudiantes

 Ejecutar cada uno de los ataques detallados en la Tabla 5-3, los mismos que han sido categorizados en tres tipos de acuerdo a su modo de proceder: reconocimiento, hombre en el medio y denegación de servicio.

Tabla 5-3 Nombre del ataque ejecutado y categorización

Tabla 5-3 Nombre del ataque ejecutado y catego Ataque	Categoría	
atk6-alive6 eth0	Reconocimiento	
atk6-alive6 -4 192.168.1.0/24 eth0	Reconocimiento	
atk6-alive6 -d eth0	Reconocimiento	
atk6-parasite6 -l eth0	Hombre en el medio	
atk6-parasite6 -I -R eth0	Hombre en el medio	
atk6-parasite6 -I -F eth0	Hombre en el medio	
atk6-parasite6 -l -H eth0	Hombre en el medio	
atk6-parasite6 -I -R -F –H	Hombre en el medio	
atk6-fake_router6 eth0 2001:db8:bad::/64	Hombre en el medio	
atk6-fake_router6 -H eth0 2001:db8:bad::/64	Hombre en el medio	
atk6-fak	Hombre en el medio	
e_router6 -D eth0 2001:db8:bad::/64		
atk6-fake_router6 -F eth0 2001:db8:bad::/64	Hombre en el medio	
atk6-fake_router6 -H -D eth0 2001:db8:bad::/64	Hombre en el medio	
atk6-flood_advertise6 eth0	Denegación de servicios	
atk6-flood_solicitate6 eth0	Denegación de servicios	
atk6-flood_router6 eth0	Denegación de servicios	
atk6-flood_router6 -F eth0	Denegación de servicios	
atk6-flood_rs6 eth0	Denegación de servicios	
atk6-flood_rs6 -s eth0	Denegación de servicios	
atk6-flood_rs6 -S eth0	Denegación de servicios	
atk6-flood_rs6 -s -S eth0	Denegación de servicios	
atk6-flood_redir6 eth0	Denegación de servicios	
atk6-flood_redir6 -H eth0	Denegación de servicios	
atk6-flood_redir6 -F eth0	Denegación de servicios	
atk6-flood_redir6 -H -F eth0	Denegación de servicios	
Pealizado nor: Caiza Diego 2016	L	

Realizado por: Caiza Diego, 2016

3.7.3. Experimento 2

El experimento 2 analiza la efectividad de detección del Prototipo II ante el tráfico malicioso inyectado en la VLAN de Estudiantes durante la jornada normal de actividades, los pasos requeridos para iniciar la prueba son:

- Iniciar el sistema detector de intrusos (reglas download.rules)
- o Conectar la máquina atacante a la VLAN de Estudiantes
- Ejecutar cada uno de los ataques detallados en la Tabla 5-3, los mismos que han sido categorizados en tres tipos de acuerdo a su modo de proceder: reconocimiento, hombre en el medio y denegación de servicio.

3.7.4. Experimento 3

En el experimento 3 se monitorea el tráfico que circula en la VLAN estudiantes durante un día en la jornada normal de actividades, con esta prueba se identificara la cantidad de alertas denominadas falsas positivas que se originan al utilizar el Prototipo I.

Esta fase de prueba comienza cuando los laboratorios de la FIE son abiertos para el ingreso y uso de los estudiantes y termina cuando el edificio es cerrado, es decir inicia a las 07:00 de la mañana y finaliza a las 21:00 de la noche.

Como medida adicional para verificar que el detector esté trabajando de manera correcta se generaran ataques específicos en cada uno de los intervalos de tiempo estipulados, como se detallan en la **Tabla 6-3**

Tabla 6-3 Intervalos de tiempo experimento 3

Intervalos de tiempo	Categorización del ataque	Número de Intervalo	
07:00 - 09:59	Ataque de reconocimiento	Intervalo 1	
10:00 – 12:59	Ataque de MITM	Intervalo 2	
13:00 – 15:59	Ataque de MITM	Intervalo 3	
16:00 – 18:59	Ataque DDos	Intervalo 4	
19:00 – 21:00	Ataque DDos	Intervalo 5	

Realizado por: Caiza Diego, 2016

3.7.5. Experimento 4

El experimento 4 es equivalente al proceso anterior pero en este caso se utiliza el Prototipo II, de igual manera el monitoreo se lo realiza durante otro día en la jornada normal de actividades, recopilando los datos para analizarlos y cuyos resultados se muestran en el siguiente capítulo.

3.7.6. Experimento 5

El experimento 5 verifica la capacidad de presentación y gestión de los logs IPv6 obtenidos durante el proceso de pruebas, debido a que los campos de dirección origen y dirección destino de las alertas tienen direccionamiento IPv6. Esta prueba evidenciará si el Prototipo I cumple con la premisa de gestionar alertas con direccionamiento IPv6.

3.7.7. Experimento 6

El experimento 6 es equivalente al proceso anterior pero aplicado al Prototipo II, esta prueba evidenciará si este Prototipo cumple con la premisa de gestionar y administrar las alertas que contengan direccionamiento IPv6.

3.8. Hipótesis

3.8.1. Determinación de variables

Dentro de la hipótesis para realizar la validación de los resultados de la presente investigación se hallan definidas dos variables:

Variable Independiente

 Prototipo como sistema detector de intrusos para el protocolo IPv6 desarrollado con herramientas open source

Variable Dependiente

Seguridad en la red local

La operacionalización conceptual y metodológica de las variables se muestra en la

3.8.2. Operacionalización conceptual

La **Tabla 7-3** muestra la operacionalización conceptual de las variables determinadas.

 Tabla 7-3
 Operacionalización conceptual de las variables de la investigación

VARIABLE	TIPO	DEFINICIÓN
Prototipo como sistema detector de	Independiente	Sistema detector de tráfico
intrusos para el protocolo IPv6		IPv6 malicioso utilizando
desarrollado con herramientas open		herramientas open source
source		
Seguridad en la red local	Dependiente	Detención de actividad
		anormal en la red local
		Gestión y backup en
		tiempo real de logs IPv6

Realizado por: Caiza Diego, 2016

3.8.3. Operacionalización metodológica

La **Tabla 8-3** muestra la operacionalización metodológica de las variables determinadas.

 Tabla 8-3
 Operacionalización metodológica de las variables de la investigación

VARIABLE	INDICADOR	TÉCNICA	INSTRUMENTOS
Prototipo como sistema detector de intrusos para el protocolo IPv6 desarrollado con herramientas open source	 Escases de direcciones IPv4 Facilidad de uso de herramientas de pentesting para el protocolo IPv6 Sistema operativo vulnerable 	 Búsqueda de información Pruebas Observación 	 THCIPv6 Toolkit Wireshark Virtual Box Distribución Security Onion Snort Windows 7
Seguridad en la red local	 Gestión de Logs IPv6 No. Alertas Positivas Verdaderas No. Alertas Falsas Positivas Replicación de Logs IPv6 	 Observación Análisis del tráfico IPv6 de la red Pruebas de vulnerabilidades del protocolo IPv6 en la red local 	 Virtual Box Distribución Security Onion Snort Graylog

Realizado por: Caiza Diego, 2016

CAPITULO IV

4. RESULTADOS Y DISCUSIÓN

En este capítulo, se desarrollan las pruebas en los experimentos establecidos, se analizan, se compara los resultados obtenidos y se demuestra la hipótesis definida.

4.1. Desarrollo de las pruebas

4.1.1. Prototipo I

Se desarrollaron las pruebas utilizando el Prototipo I en los experimentos establecidos para:

- No. Alertas positivas verdaderas
- No. Alertas falsas positivas
- Gestión de logs IPv6
- o Replicación de logs IPv6

4.1.1.1. No. Alertas positivas verdaderas (ataques detectados)

Los resultados obtenidos al realizar el experimento 1 se especifican en los siguientes ítems, y el detalle del tráfico malicioso capturado en el **Anexo C**.

4.1.1.1.1. Prueba 1 atk6-alive6 eth0

En la prueba 1 se realizó el ataque categorizado como de reconocimiento atk6-alive6 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 1-4** se muestran las alertas originadas por este tipo de ataque.

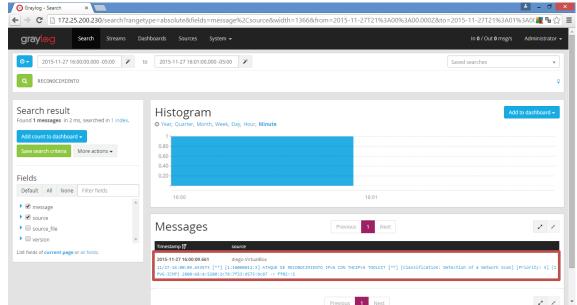


Figura 1-4 Alerta del ataque de reconocimiento con atk6-alive6 eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

En la **Figura 2-4** se muestra el detalle de las direcciones IPv6 escaneadas durante esta prueba.

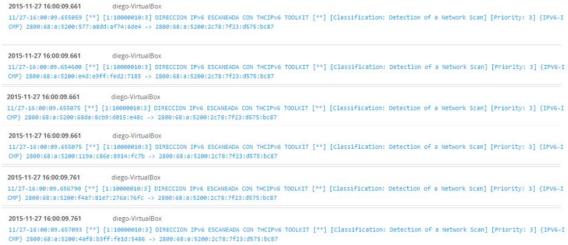


Figura 2-4 Alertas con las direcciones IPv6 obtenidas con atk6-alive6 eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.2. Prueba 2 atk6-alive6 -4 172.25.0.0/21 eth0

En la prueba 2 se realiza el ataque categorizado como de reconocimiento atk6-alive6 - 4 172.25.0.0/21 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 3-4** se muestran las alertas originadas por este tipo de ataque.

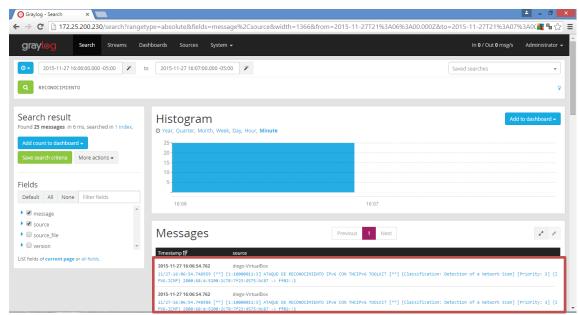


Figura 3-4 Alerta del ataque de reconocimiento con atk6-alive6 -4 172.25.0.0/21 eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

En la **Figura 4-4** se muestra el detalle de las direcciones IPv6 escaneadas durante esta prueba.

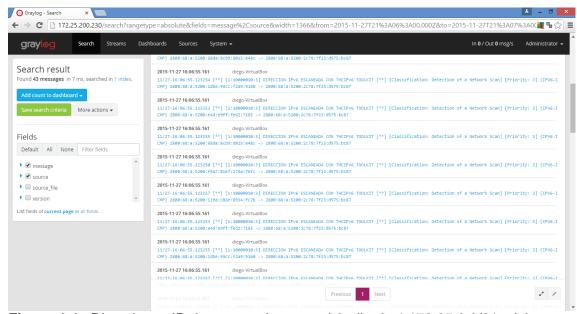


Figura 4-4 Direcciones IPv6 escaneadas con atk6-alive6 -4 172.25.0.0/21 eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.3. Prueba 3 atk6-alive6 -d eth0

En la prueba 3 se realiza el ataque de reconocimiento atk6-alive6 -d sobre la interfaz eth0, en la **Figura 5-4** se muestran las alertas originadas por este tipo de ataque.

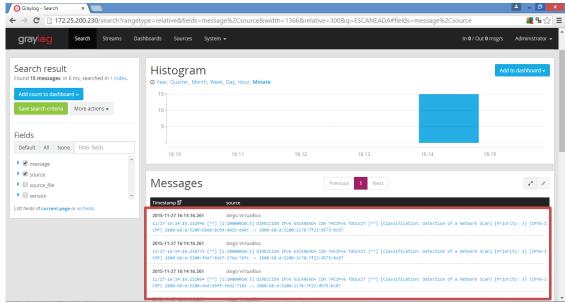


Figura 5-4 Alertas con las direcciones IPv6 obtenidas con atk6-alive6 -d eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.4. Prueba 4 atk6-parasite6 -l eth0

En la prueba 4 se realiza el ataque MITM atk6-parasite6 -l sobre la interfaz eth0, en la **Figura 6-4** se muestran las alertas originadas por este tipo de ataque.

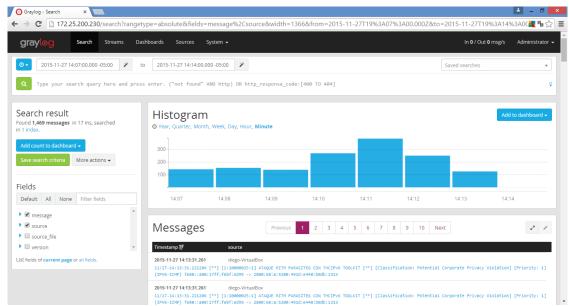


Figura 6-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-parasite6 -l eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.5. Prueba 5 atk6-parasite6 -I -R eth0

En la prueba 5 se realiza el ataque MITM atk6-parasite6 -l -R sobre la interfaz eth0, en la **Figura 7-4** se muestran las alertas originadas por este tipo de ataque.

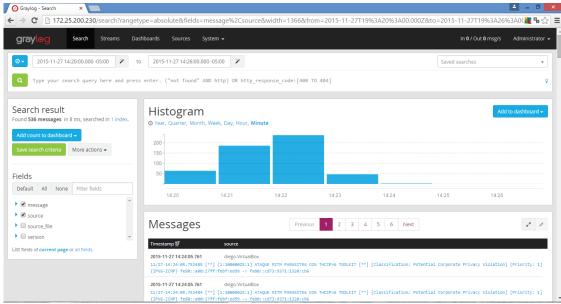


Figura 7-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-parasite6 -I -R eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.6. Prueba 6 atk6-parasite6 -I -F eth0

En la prueba 6 se realiza el ataque MITM atk6-parasite6 -l -F sobre la interfaz eth0, en la **Figura 8-4** se muestran las alertas originadas por este tipo de ataque.

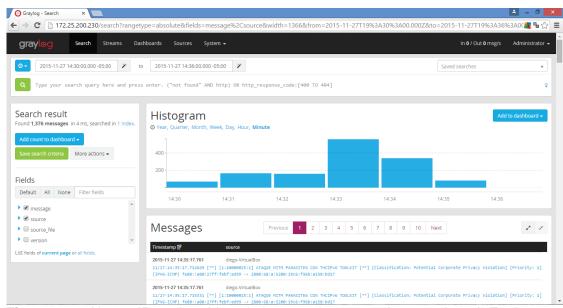


Figura 8-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-parasite6 -l -F eth0 Fuente: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.7. Prueba 7 atk6-parasite6 -I -H eth0

En la prueba 7 se realiza el ataque MITM atk6-parasite6 -l -H sobre la interfaz eth0, en la **Figura 9-4** se muestran las alertas originadas por este tipo de ataque.

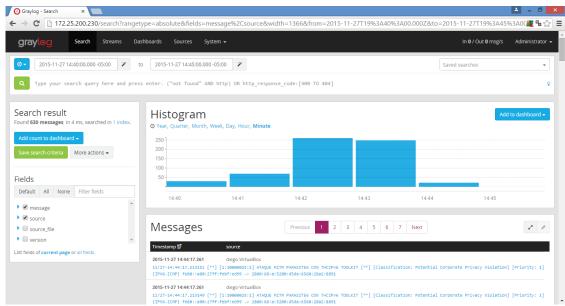


Figura 9-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-parasite6 -l -H eth0 Fuente: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.8. Prueba 8 atk6-parasite6 -I -R -F -H

En la prueba 8 se realiza el ataque MITM atk6-parasite6 -l -H sobre la interfaz eth0, en la **Figura 10-4** se muestran las alertas originadas por este tipo de ataque.

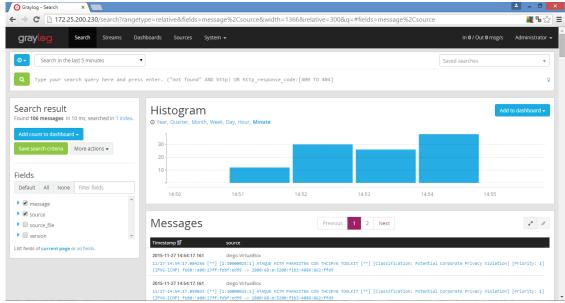


Figura 10-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-parasite6 -l -R -F –H Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.9. Prueba 9 atk6-fake_router6 eth0 2001:db8:bad::/64

En la prueba 9 se realiza el ataque MITM atk6-fake_router6 eth0 2001:db8:bad::/64 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 11-4** se muestran las alertas originadas.

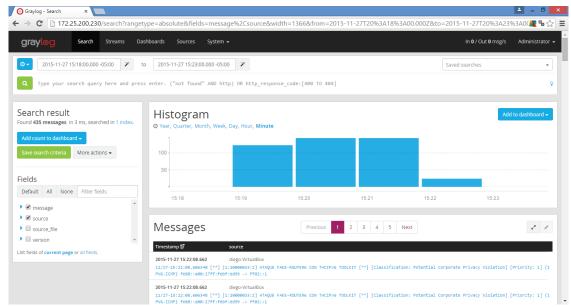


Figura 11-4 Alertas obtenidas al ejecutar atk6-fake_router6 eth0 2001:db8:bad::/64 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.10. Prueba 10 atk6-fake_router6 -H eth0 2001:db8:bad::/64

En la prueba 10 se realiza el ataque MITM atk6-fake_router6 -H eth0 2001:db8:bad::/64 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 12-4** se muestran las alertas originadas.

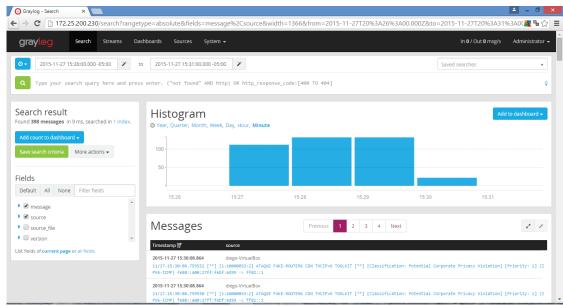


Figura 12-4 Alertas obtenidas al ejecutar atk6-fake_router6 -H eth0 2001:db8:bad::/64 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.11. Prueba 11 atk6-fake_router6 -D eth0 2001:db8:bad::/64

En la prueba 11 se realiza el ataque MITM atk6-fake_router6 -D eth0 2001:db8:bad::/64 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 13-4** se muestran las alertas originadas.

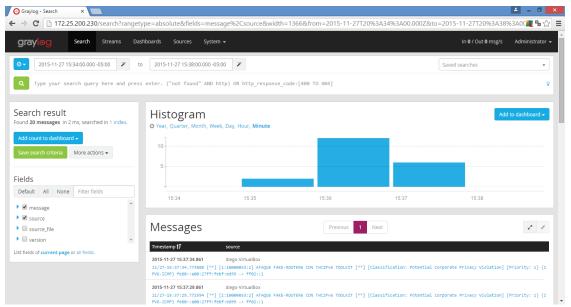


Figura 13-4 Alertas obtenidas al ejecutar atk6-fake_router6 -D eth0 2001:db8:bad::/64 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.12. Prueba 12 atk6-fake_router6 -F eth0 2001:db8:bad::/64

En la prueba 12 se realiza el ataque MITM atk6-fake_router6 -F eth0 2001:db8:bad::/64 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 14-4** se muestran las alertas originadas.

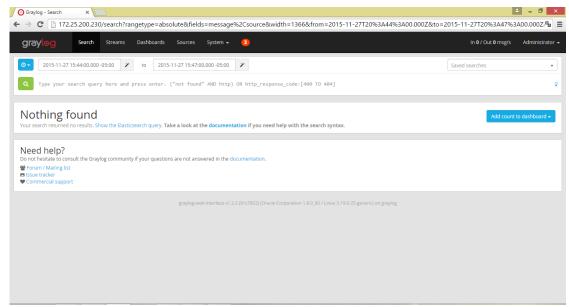


Figura 14-4 Alertas obtenidas al ejecutar atk6-fake_router6 -F eth0 2001:db8:bad::/64 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.13. Prueba 13 atk6-fake_router6 -H -D eth0 2001:db8:bad::/64

En la prueba 13 se realiza el ataque MITM atk6-fake_router6 -H -D eth0 2001:db8:bad::/64 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 15-4** se muestran las alertas originadas.

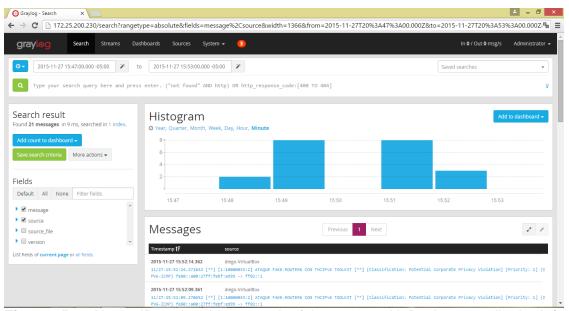


Figura 15-4 Alertas IPv6 obtenidas con atk6-fake_router6 -H -D eth0 2001:db8:bad::/64 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.14. Prueba 14 atk6-flood_advertise6 eth0

En la prueba 14 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_advertise6 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 16-4** se muestran las alertas originadas.

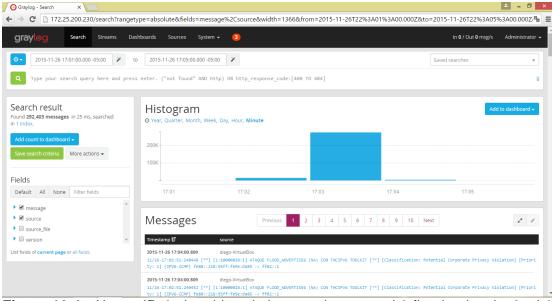


Figura 16-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_advertise6 eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.15. Prueba 15 atk6-flood_solicitate6 eth0

En la prueba 15 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_solicitate6 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 17-4** se muestran las alertas originadas.

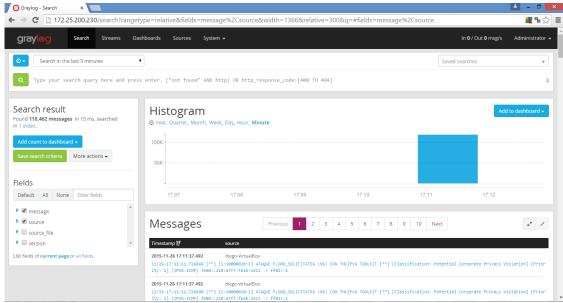


Figura 17-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_solicitate6 eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.16. Prueba 16 atk6-flood_router6 eth0

En la prueba 16 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_router6 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 18-4** se muestran las alertas originadas.

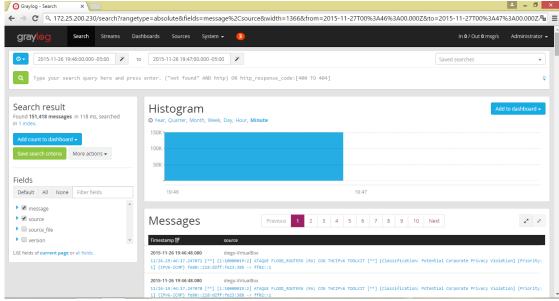


Figura 18-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_router6 eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.17. Prueba 17 atk6-flood_router6 -F eth0

En la prueba 17 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_router6 -F sobre la interfaz eth0, en la **Figura 19-4** se muestran las alertas originadas.

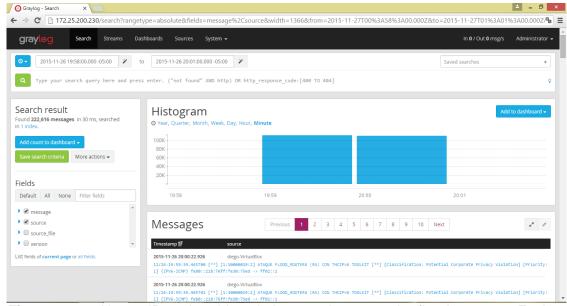


Figura 19-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_router6 -F eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.18. Prueba 18 atk6-flood rs6 eth0

En la prueba 18 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_rs6 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 20-4** se muestran las alertas originadas.

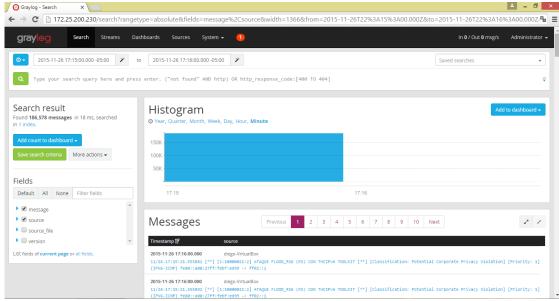


Figura 20-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_rs6 eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.19. Prueba 19 atk6-flood rs6 -s eth0

En la prueba 19 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_rs6 -s sobre la interfaz eth0, en la **Figura 21-4** se muestran las alertas originadas.

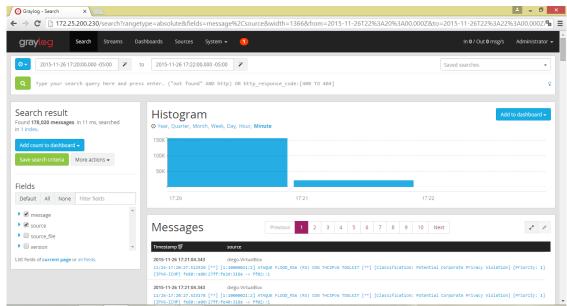


Figura 21-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_rs6 -s eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.20. Prueba 20 atk6-flood rs6 -S eth0

En la prueba 20 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_rs6 -S sobre la interfaz eth0, en la **Figura 22-4** se muestran las alertas originadas.

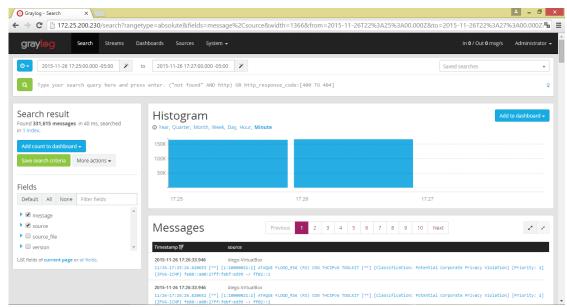


Figura 22-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_rs6 -S eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.21. Prueba 21 atk6-flood rs6 -s -S eth0

En la prueba 21 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_rs6 -s -S sobre la interfaz eth0, en la **Figura 23-4** se muestran las alertas originadas.

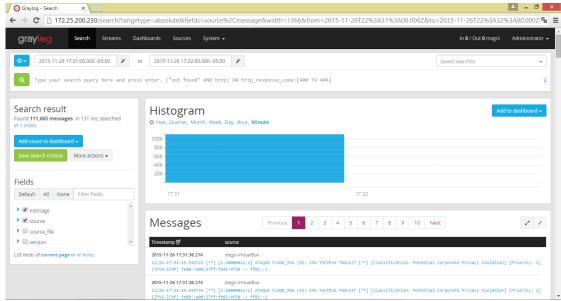


Figura 23-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_rs6 -s -S eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.22. Prueba 22 atk6-flood redir6 eth0

En la prueba 22 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_redir6 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 24-4** se muestran las alertas originadas.

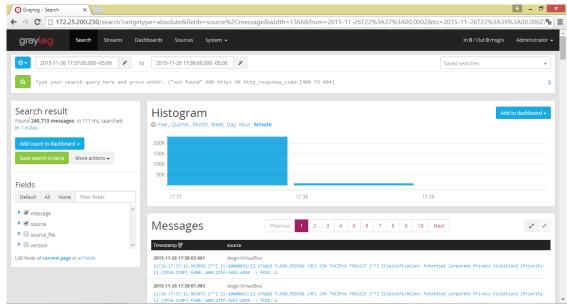


Figura 24-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_redir6 eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.23. Prueba 23 atk6-flood_redir6 -H eth0

En la prueba 23 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_redir6 -H sobre la interfaz eth0, en la **Figura 25-4** se muestran las alertas originadas.

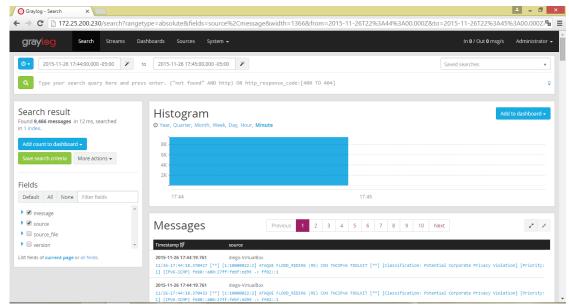


Figura 25-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_redir6 -H eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.24. Prueba 24 atk6-flood_redir6 -F eth0

En la prueba 24 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_redir6 -F sobre la interfaz eth0, en la **Figura 26-4** se muestran las alertas originadas.

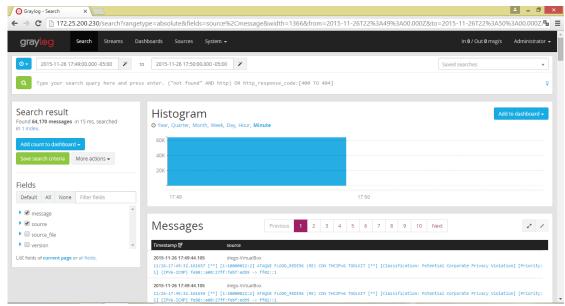


Figura 26-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_redir6 -F eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.25. Prueba 25 atk6-flood_redir6 -H -F eth0

En la prueba 25 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_redir6 -H -F sobre la interfaz eth0, en la **Figura 27-4** se muestran las alertas originadas.

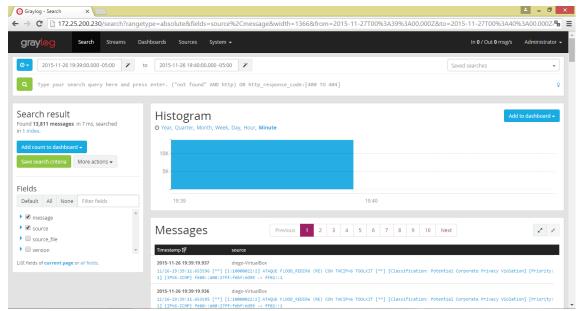


Figura 27-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_redir6 -H -F eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.1.26. Resumen de resultados

Los resultados obtenidos por este indicador una vez que se concluyó el experimento 1 se detallan en la **Tabla 1-4** es necesario señalar que por cada ataque detectado se cuantificó al indicador con un valor equivalente a 1, por el contrario por cada ataque que no es detectado se aplicó un valor igual a 0.

Tabla 1-4 Resultados del indicador No. Alertas Positivas del Prototipo I

Pruebas Ejecutadas	Prototipo I
Prueba 1	1
Prueba 2	1
Prueba 3	1
Prueba 4	1
Prueba 5	1
Prueba 6	1
Prueba 7	1
Prueba 8	1

Prueba 9	1
Prueba 10	1
Prueba 11	1
Prueba 12	0
Prueba 13	1
Prueba 14	1
Prueba 15	1
Prueba 16	1
Prueba 17	1
Prueba 18	1
Prueba 19	1
Prueba 20	1
Prueba 21	1
Prueba 22	1
Prueba 23	1
Prueba 24	1
Prueba 25	1
Total	24

Realizado por: Caiza Diego, 2016

El resumen final de resultados del experimento 1 se detalla en la Tabla 2-4

Tabla 2-4 Resumen de resultados del indicador No. Alertas Positivas del Prototipo I

Indicador	Prototipo I	
No. alertas positivas	24	

Realizado por: Caiza Diego, 2016

Los resultados obtenidos concluido el experimento 1 muestran la efectividad del Prototipo I durante la fase de detección de patrones de tráfico IPv6 anormal en la VLAN de Estudiantes en la FIE. De un total de 25 ataques generados se detectaron 24 es decir el Prototipo I tiene un 96% de efectividad para este experimento, se debe señalar que en la Prueba 12 el ataque atk6-fake_router6 -F eth0 2001:db8:bad::/64 tiene un error en su ejecución ya que crea paquetes mal formados, razón por la cual se hace imposible su detección.

4.1.1.2. No. Alertas falsas positivas

Los resultados obtenidos al realizar el experimento 3 durante un día normal de actividades en la FIE, se detallan en los siguientes ítems:

4.1.1.2.1. Intervalo 1

Durante el primer intervalo de tiempo comprendido entre las 07:00 y 09:59 horas, se obtuvieron los resultados mostrados en la **Figura 28-4**

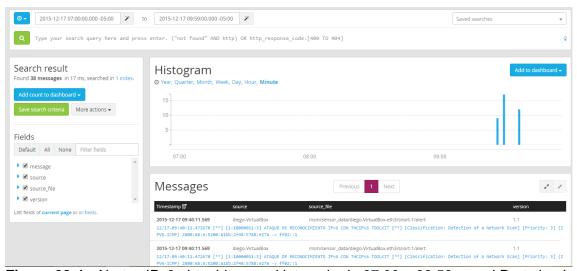


Figura 28-4 Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 07:00 a 09:59 con el Prototipo I Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.2.2. Intervalo 2

Durante el segundo intervalo de tiempo comprendido entre las 10:00 y 12:59 horas, se obtuvieron los resultados mostrados en la **Figura 29-4**

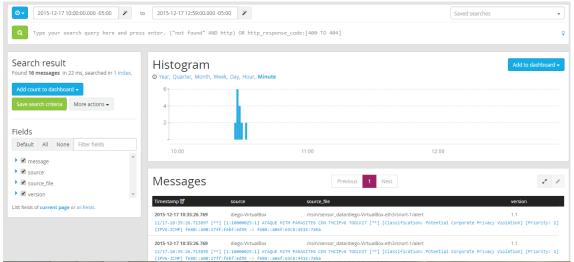


Figura 29-4 Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 10:00 a 12:59 con el Prototipo I Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.2.3. Intervalo 3

Durante el tercer intervalo de tiempo comprendido entre las 13:00 y 15:59 horas, se obtuvieron los resultados mostrados en la **Figura 30-4**

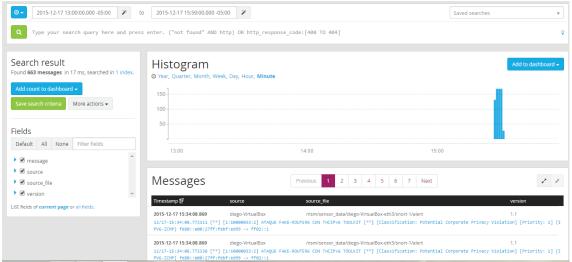


Figura 30-4 Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 13:00 a 15:59 con el Prototipo I Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.2.4. Intervalo 4

Durante el cuarto intervalo de tiempo comprendido entre las 16:00 y 18:59 horas, se obtuvieron los resultados mostrados en la **Figura 31-4**

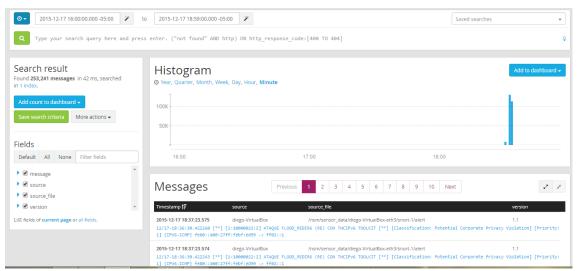


Figura 31-4 Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 16:00 a 18:59 con el Prototipo I Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.2.5. Intervalo 5

Durante el quinto intervalo de tiempo comprendido entre las 19:00 y 21:00 horas, se obtuvieron los resultados mostrados en la **Figura 32-4**

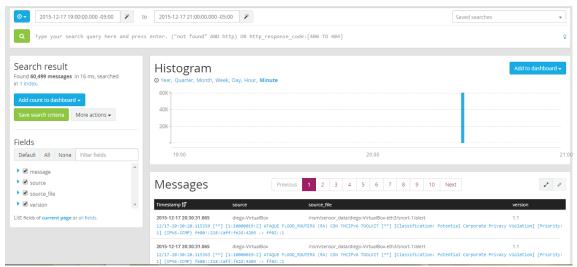


Figura 32-4 Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 19:00 a 21:00 con el Prototipo I Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.2.6. Resumen de Resultados

Las alertas producidas durante el periodo total de tiempo comprendido desde las 07:00 a 21:00 horas utilizando el Prototipo I, se pueden apreciar en la **Figura 33-4**

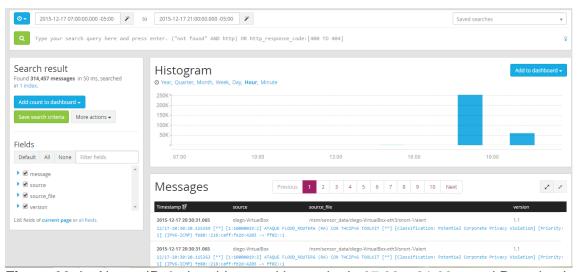


Figura 33-4 Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 07:00 a 21:00 con el Prototipo I **Fuente:** Caiza Diego, 2016

Los resultados obtenidos por este indicador una vez que se concluyó el experimento 3 se detallan en la **Tabla 3-4**, es necesario señalar que por cada alerta falsa se cuantifico

al indicador con un valor equivalente a 1, por el contrario por cada ataque verdadero realizado a manera de control se aplica un valor igual a 0.

Tabla 3-4 Resumen de resultados del indicador No. Alertas Falsas Positivas del Prototipo I

Intervalos de tiempo	Categorización del ataque de control	Hora de ataque	No. Falsos Positivos
07:00 - 09:59	Ataque de reconocimiento	09:40	0
10:00 – 12:59	Ataque de MITM	10:35	0
13:00 – 15:59	Ataque de MITM	15:34	0
16:00 – 18:59	Ataque DDos	18:37	0
19:00 – 21:00	Ataque DDos	20:30	0
	Total		0

Realizado por: Caiza Diego, 2016

El resumen final de resultados del experimento 3 se detalla en la Tabla 4-4

Tabla 4-4 Resultados finales del indicador No. Alertas Falsas Positivas del Prototipo I

Indicador	Prototipo I	
No. alertas falsas positivas	0	

Realizado por: Caiza Diego, 2016

Los resultados obtenidos concluido el experimento 3 muestran la capacidad del Prototipo I para no generar alertas falsas durante el monitoreo de la VLAN de Estudiantes en la FIE. Del período comprendido desde las 07:00 hasta las 21:00 de un día normal de actividades no se detectaron alertas negativas, adicionalmente se logra deducir de estos resultados la precisión que tienen las reglas creadas para la detección de los patrones IPv6 maliciosos.

4.1.1.3. Gestión de logs IPv6

Luego de realizar los experimentos de detección de número de alertas positivas y número de alertas falsas positivas, se registraron los datos estadísticos de los logs IPv6. En la **Figura 34-4** se muestran los datos estadísticos de los logs IPv6 categorizados como ataques de reconocimiento.

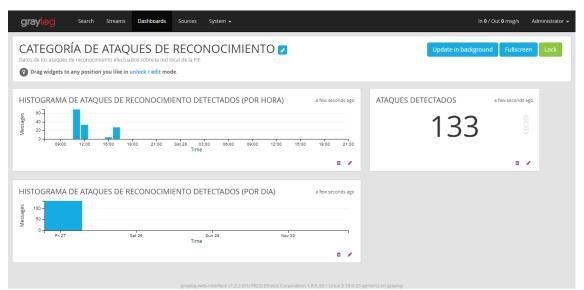


Figura 34-4 Datos estadísticos de la categoría ataques de reconocimiento Realizado por: Caiza Diego, 2016

En la **Figura 35-4** se muestran los datos estadísticos de las direcciones IPv6 escaneadas durante los ataques de reconocimiento.

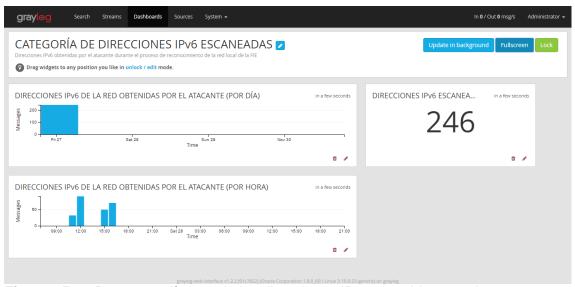


Figura 35-4 Datos estadísticos de las direcciones IPv6 obtenidas por el atacante Realizado por: Caiza Diego, 2016

En la **Figura 36-4** se muestran los datos estadísticos de los logs IPv6 categorizados como ataques de hombre en el medio ejecutados con la herramienta parasite6.

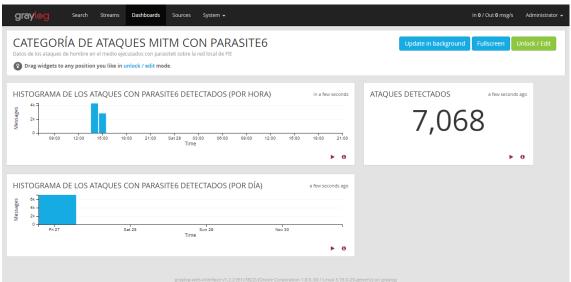


Figura 36-4 Datos estadísticos de ataques MITM con la herramienta parasite6 Realizado por: Caiza Diego, 2016

En la **Figura 37-4** se muestran los datos estadísticos de los logs IPv6 categorizados como ataques de hombre en el medio ejecutados con la herramienta fake_router6.

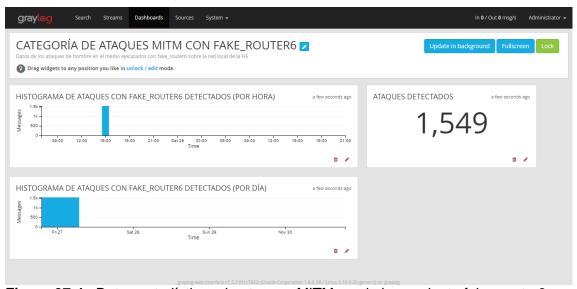


Figura 37-4 Datos estadísticos de ataques MITM con la herramienta fake_router6 Realizado por: Caiza Diego, 2016

En la **Figura 38-4** se muestran los datos estadísticos de los de los logs IPv6 categorizados como ataques de denegación de servicios ejecutados con la herramienta flood_advertise6.



Figura 38-4 Datos estadísticos de denegación de servicios con flood_advertise6 Realizado por: Caiza Diego, 2016

En la **Figura 39-4** se muestran los datos estadísticos de los logs IPv6 categorizados como ataques de denegación de servicios ejecutados con la herramienta flood_solicitate6.



Figura 39-4 Datos estadísticos de denegación de servicios con flood_solicitate6 Realizado por: Caiza Diego, 2016

En la **Figura 40-4** se muestran los datos estadísticos de los logs IPv6 categorizados como ataques de denegación de servicios ejecutados con la herramienta flood_router6.



Figura 40-4 Datos estadísticos de denegación de servicios con flood_router6 Realizado por: Caiza Diego, 2016

En la **Figura 41-4** se muestran los datos estadísticos de los logs IPv6 categorizados como ataques de denegación de servicios ejecutados con la herramienta flood_rs6.



Figura 41-4 Datos estadísticos de denegación de servicios con flood_rs6 Realizado por: Caiza Diego, 2016

En la **Figura 42-4** se muestran los datos estadísticos de los logs IPv6 categorizados como ataques de denegación de servicios ejecutados con la herramienta flood_redir6.



Figura 42-4 Datos estadísticos de denegación de servicios con flood_redir6 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.1.3.1. Resumen

El resultado obtenido por este indicador una vez que se concluyó el experimento 5 se detallan en la **Tabla 5-4**, el Prototipo I cumple con el objetivo de gestionar los logs IPv6 de los ataques detectados.

Tabla 5-4 Resumen de resultados del indicador Gestión de logs IPv6 del Prototipo I

Indicador	Prototipo I	
Gestión de logs IPv6	SI	

Realizado por: Caiza Diego, 2016

Los resultados obtenidos demuestran que el Prototipo I permite la presentación de las alertas o logs IPv6 generados, así como facilita su gestión a través de dashboards en la interfaz web de Graylog, muy fácil de crear y útil para efectuar el análisis en detalle de logs IPv6 recolectados.

4.1.1.4. Replicación de logs IPv6

La replicación de logs tiene el objetivo de almacenar en tiempo real los logs IPv6 generados. En la **Figura 43-4** se muestra el archivo que contiene los logs IPv6 generados el cual se guarda en el módulo de Security Onion en la ruta /nsm/sensor_data/diego-VirtualBox-eth3/snort-1.

```
alert.1450395264
File Edit Search Options H
12/17-09:40:11.473935
12/17-09:40:11.475666
12/17-09:40:11.475668
 12/17-10:30:33.683774
 12/17-10:30:33.683777
12/17-10:30:33.683777
12/17-10:31:22.531328
12/17-10:31:22.531341
12/17-10:31:36.302320
12/17-10:31:43.607430
12/17-10:31:43.607430
 12/17-10:32:06.426973
12/17-10:32:06.426974
12/17-10:32:00.426974
12/17-10:32:09.354647
12/17-10:32:09.354651
12/17-10:33:31.057837
12/17-10:35:26.713895
12/17-10:35:26.713895
12/17-10:35:26.713897
12/17-15:30:13.779099
12/17-15:30:13.779102
12/17-15:30:13.779102
12/17-15:30:13.779103
12/17-15:30:18.775702
12/17-15:30:18.775702
12/17-15:30:18.776452
12/17-15:30:18.776452
 12/17-15:30:18.776457
12/17-15:30:18.776459
```

Figura 43-4 Archivo de logs IPv6 alojado en el módulo de Security Onion Realizado por: Caiza Diego, 2016

En la Figura 44-4 se muestran los logs IPv6 almacenados en el servidor Graylog, en el cual se detalla la información recolectada durante los distintos ataques realizados en las pruebas.



Figura 44-4 Logs IPv6 alojados en el servidor Graylog Realizado por: Caiza Diego, 2016

Se puede verificar que ambos ficheros manejan los mismos registros en tiempo real, es decir, cumple el objetivo del indicador para el Prototipo I. El resumen final de esta comprobación se detalla en la Tabla 6-4

Tabla 6-4 Resumen de resultados del indicador Replicación de logs IPv6

Indicador	Prototipo I
Replicación de logs IPv6	SI

Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2. Prototipo II

Se desarrollaron las pruebas utilizando el Prototipo II en los experimentos establecidos para:

- No. Alertas positivas verdaderas
- No. Alertas falsas positivas
- Gestión de logs IPv6
- Replicación de logs IPv6

4.1.2.1. No. Alertas positivas verdaderas (ataques detectados)

Los resultados obtenidos al realizar el experimento 2 se detallan en los siguientes ítems, y el detalle del tráfico malicioso capturado en el **Anexo D**.

4.1.2.1.1. Prueba 1 atk6-alive6 eth0

En la prueba 1 se realizó el ataque categorizado como de reconocimiento atk6-alive6 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 45-4** se muestran las alertas originadas por este tipo de ataque.

2015-11-27 16:39:00.661 diego-VirtualBox

11/27-16:39:00.63345 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPV6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80::5

2015-11-27 16:39:00.661 diego-VirtualBox

11/27-16:39:00.572498 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPV6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80::5

2015-11-27 16:39:00.572498 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPV6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80::5

2015-11-27 16:39:00.57245 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPV6 denial of service attempt [**] [Classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] {IPV6-ICMP} fe80::7803:3044:f4ca:8518 -> fe80::5200:1

2015-11-27 16:39:00.461 diego-VirtualBox

11/27-16:39:00.461 diego-VirtualBox

11/27-16:39:00.461 diego-VirtualBox

11/27-16:39:00.393200 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPV6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80::9

2015-11-27 16:39:00.461 diego-VirtualBox

11/27-16:39:00.461 diego-VirtualBox

Figura 45-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-alive6 eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.2. Prueba 2 atk6-alive6 -4 172.25.0.0/21 eth0

En la prueba 2 se realizó el ataque categorizado como de reconocimiento atk6-alive6 - 4 172.25.0.0/21 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 46-4** se muestran las alertas originadas por este tipo de ataque.



Figura 46-4 Alertas obtenidas al ejecutar el ataque atk6-alive6 -4 172.25.0.0/21 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.3. Prueba 3 atk6-alive6 -d eth0

En la prueba 1 se realizó el ataque categorizado como de reconocimiento atk6-alive6 - 4 172.25.0.0/21 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 47-4** se muestran las alertas originadas por este tipo de ataque.

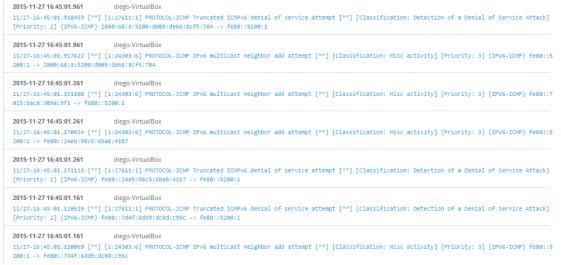


Figura 47-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-alive6 -d eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.4. Prueba 4 atk6-parasite6 -l eth0

En la prueba 4 se realiza el ataque MITM atk6-parasite6 –l sobre la interfaz eth0, en la **Figura 48-4** se muestran las alertas originadas por este tipo de ataque.



Figura 48-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-parasite6 -l eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.5. Prueba 5 atk6-parasite6 -I -R eth0

En la prueba 5 se realiza el ataque MITM atk6-parasite6 –l –R sobre la interfaz eth0, en la **Figura 49-4** se muestran las alertas originadas por este tipo de ataque.



Figura 49-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-parasite6 -l -R eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.6. Prueba 6 atk6-parasite6 -I -F eth0

En la prueba 6 se realiza el ataque MITM atk6-parasite6 –l –F sobre la interfaz eth0, en la **Figura 50-4** se muestran las alertas originadas por este tipo de ataque.



Figura 50-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-parasite6 -l -F eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.7. Prueba 7 atk6-parasite6 -I -H eth0

En la prueba 7 se realiza el ataque MITM atk6-parasite6 –l –H sobre la interfaz eth0, en la **Figura 51-4** se muestran las alertas originadas por este tipo de ataque.



Figura 51-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-parasite6 -l -H eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.8. Prueba 8 atk6-parasite6 -I -R -F -H

En la prueba 8 se realiza el ataque MITM atk6-parasite6 –l –F –H sobre la interfaz eth0, en la **Figura 52-4** se muestran las alertas originadas por este tipo de ataque.



Figura 52-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-parasite6 -l -R -F -H Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.9. Prueba 9 atk6-fake_router6 eth0 2001:db8:bad::/64

En la prueba 9 se realiza el ataque MITM atk6-fake_router6 eth0 2001:db8:bad::/64 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 53-4** se muestran las alertas originadas.

2015-11-27 17:35:06.062 diego-VirtualBox
11/27-17:35:06.001019 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPv6 denial of service attempt [**] [Classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] (IPV6-ICMP) fe80::2d8b:eaf:325a:c847 -> fe80::5200:1
2015-11-27 17:35:05.063 diego-VirtualBox
11/27-17:35:04.945838 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPv6 denial of service attempt [**] [Classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] (IPV6-ICMP) fe80::c483:fbcd:395f:797f -> fe80::5200:1
2015-11-27 17:35:05.063 diego-VirtualBox
11/27-17:35:84.944091 [**] [1:24383:6] PROTOCOL-ICMP IPV6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe88::5 208:1 -> fe88::c483:fbcd:395f:797f
2015-11-27 17:35:04.765 diego-VirtualBox
11/27-17:35:04.567014 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPv6 denial of service attempt [**] [Classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] {IPV6-ICMP} fe80::c40a:f553:1b7:82da -> fe80::5200:1
2015-11-27 17:35:04.765 diego-VirtualBox
11/27-17:35:04.567002 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80::5 200:1 -> fe80::c4aa:f553:1b7:82da
2015-11-27 17:35:01.061 diego-VirtualBox
11/27-17:35:00.995063 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80::2 d8b:eaf:325a:c847 -> fe80::5200:1
2015-11-27 17:35:00.661 diego-VirtualBox
11/27-17:35:00.625719 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80::4 997:2001:24e2:a5a2 -> fe80::5200:1

Figura 53-4 Alertas obtenidas al ejecutar atk6-fake_router6 eth0 2001:db8:bad::/64 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.10. Prueba 10 atk6-fake_router6 -H eth0 2001:db8:bad::/64

En la prueba 10 se realiza el ataque MITM atk6-fake_router6 -H eth0 2001:db8:bad::/64 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 54-4** se muestran las alertas originadas.

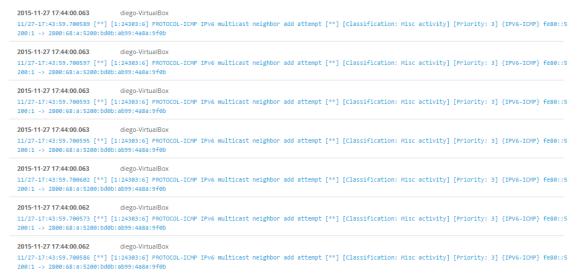


Figura 54-4 Alertas obtenidas al ejecutar atk6-fake_router6 -H eth0 2001:db8:bad::/64 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.11. Prueba 11 atk6-fake_router6 -D eth0 2001:db8:bad::/64

En la prueba 11 se realiza el ataque MITM atk6-fake_router6 -D eth0 2001:db8:bad::/64 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 55-4** se muestran las alertas originadas.

2015-11-27 18:10:24.362 diego-VirtualBox
11/27-18:10:24.315623 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPv6 denial of service attempt [**] [Classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] {IPV6-ICMP} fe80::a00:27ff;febf:ed99 -> fe80::1925:2250:510a:3ed5
2015-11-27 18:10:12.963 diego-VirtualBox
11/27-18:10:12.900032 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPv6 denial of service attempt [**] [classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] {IPV6-ICMP} fe80::5c6c:e24e:3af9:dd1d -> fe80::a00:27ff:febf:ed99
2015-11-27 18:10:12.963 diego-VirtualBox
11/27-18:10:12.899646 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} fe80::a 00:27ff;febf:ed99 -> fe80::5c6c:e24e:3af9:dd1d
2015-11-27 18:10:12.963 diego-VirtualBox
11/27-18:10:12.900039 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPv6 denial of service attempt [**] [classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] {IPV6-ICMP} fe80::5c6c:e24e:3af9:ddid -> fe80::a00:27ff:febf:ed99
2015-11-27 18:10:12.962 diego-VirtualBox
11/27-18:10:12.899636 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} fe80::a 00:27ff;febf:ed99 -> fe80::5c6c:e24e:3af9:dd1d
2015-11-27 18:10:08.161 diego-VirtualBox
11/27-18:10:07.889648 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80::5 c6c:e24e:3af9:dd1d -> fe80::a00:27ff;febf:ed99
2015-11-27 18:10:08.161 diego-VirtualBox
11/27-18:10:07.889653 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} fe80::5 c6c:e24e:3af9:dd1d -> fe80::a00:27ff;febf:ed99

Figura 55-4 Alertas obtenidas al ejecutar atk6-fake_router6 -D eth0 2001:db8:bad::/64 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.12. Prueba 12 atk6-fake router6 -F eth0 2001:db8:bad::/64

En la prueba 12 se realiza el ataque MITM atk6-fake_router6 -F eth0 2001:db8:bad::/64 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 56-4** se muestran el error "paquetes malformados" que se genera por esta herramienta desde el origen del ataque.

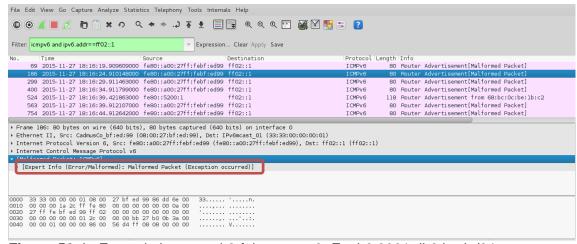


Figura 56-4 Error al ejecutar atk6-fake_router6 -F eth0 2001:db8:bad::/64 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.13. Prueba 13 atk6-fake_router6 -H -D eth0 2001:db8:bad::/64

En la prueba 13 se realiza el ataque MITM atk6-fake_router6 –H –D eth0 2001:db8:bad::/64 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 57-4** se muestran las alertas originadas.



Figura 57-4 Alertas obtenidas con atk6-fake_router6 -H -D eth0 0 2001:db8:bad::/64 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.14. Prueba 14 atk6-flood advertise6 eth0

En la prueba 14 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_advertise6 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 58-4** se muestran las alertas originadas.



Figura 58-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_advertise6 eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.15. Prueba 15 atk6-flood_solicitate6 eth0

En la prueba 15 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_solicitate6 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 59-4** se muestran las alertas originadas.

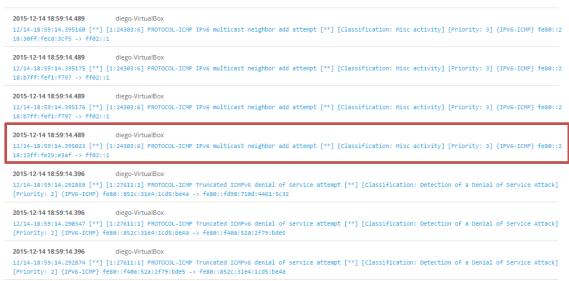


Figura 59-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_solicitate6 eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.16. Prueba 16 atk6-flood router6 eth0

En la prueba 16 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_router6 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 60-4** se muestran las alertas originadas.

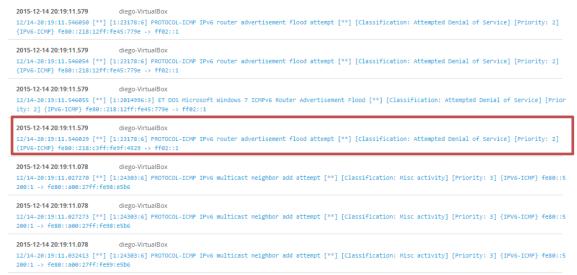


Figura 60-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_router6 eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.17. Prueba 17 atk6-flood_router6 -F eth0

En la prueba 17 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_router6 –F sobre la interfaz eth0, en la **Figura 61-4** se muestran las alertas originadas.

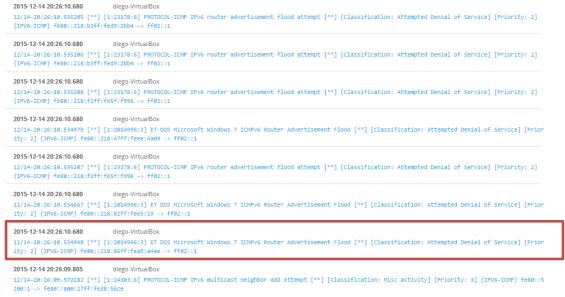


Figura 61-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_router6 -F eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.18. Prueba 18 atk6-flood rs6 eth0

En la prueba 18 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_rs6 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 62-4** se muestran las alertas originadas.

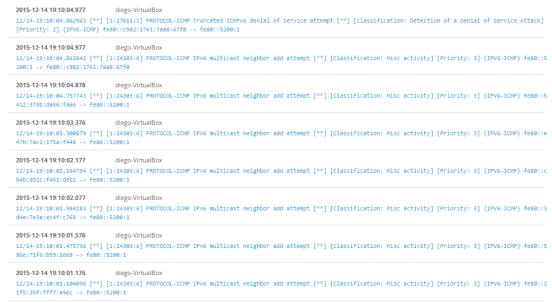


Figura 62-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_rs6 eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.19. Prueba 19 atk6-flood_rs6 -s eth0

En la prueba 19 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_rs6 -s sobre la interfaz eth0, en la **Figura 63-4** se muestran las alertas originadas.



Figura 63-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_rs6 -s eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.20. Prueba 20 atk6-flood rs6 -S eth0

En la prueba 20 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_rs6 -S sobre la interfaz eth0, en la **Figura 64-4** se muestran las alertas originadas.

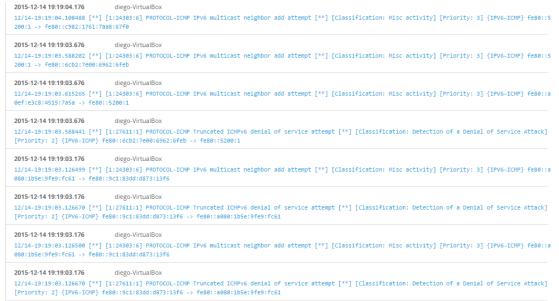


Figura 64-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_rs6 -S eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.21. Prueba 21 atk6-flood_rs6 -s -S eth0

En la prueba 21 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_rs6 -s -S sobre la interfaz eth0, en la **Figura 65-4** se muestran las alertas originadas.

2015-12-14 19:21:04.978 diego-VirtualBox 12/14-19:21:04.967650 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80::5200:1 -> fe80::5808:2003:8dd0:cbd1
2015-12-14 19:21:03.678 diego-VirtualBox 12/14-19:21:03.67782 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPv6 denial of service attempt [**] [classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] {IPV6-ICMP} fe80::a880:1b5e:9fe9:fc61 -> fe80::5200:1
2015-12-14 19:21:03.678 diego-VirtualBox 12/14-19:21:03.67154 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] (IPV6-ICMP) fe80::5 200:1 -> fe80::a080:1D5e:9fe9:fc61
2015-12-14 19:21:03.076 diego-VirtualBox 12/14-19:21:02.938025 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPv6 denial of service attempt [**] [Classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] {IPV6-ICMP} 2800:68:a:5200:f4a6:2add:868a:1aba -> fe80::5200:1
2015-12-14 19:21:03.076 diego-VirtualBox 12/14-19:21:02.937824 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] (IPV6-ICMP) fe80::5 200:1 -> 2800:68:a:5200:f4a6:2add:868a:1aba
2015-12-14 19:21:03.076 dlego-VirtualBox 12/14-19:21:03.040874 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] (IPV6-ICMP) fe80::5 077:ebe:261:eeb -> fe80::5200:1
2015-12-14 19:21:02.876 diego-VirtualBox 12/14-19:21:02.850028 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] (IPV6-ICMP) fe80::c 982:1761:7a08:67f0 -> fe80::5200:1
2015-12-14 19:21:02.676 diego-VirtualBox 12/14-19:21:02.569051 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80::5 200:1 -> fe80::581f:52ad:a6d1:4abc

Figura 65-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_rs6 -s -S eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.22. Prueba 22 atk6-flood redir6 eth0

En la prueba 22 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_redir6 sobre la interfaz eth0, en la **Figura 66-4** se muestran las alertas originadas.

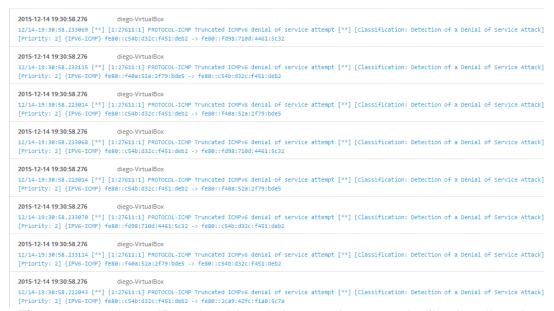


Figura 66-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_redir6 eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.23. Prueba 23 atk6-flood redir6 -H eth0

En la prueba 23 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_redir6 –H sobre la interfaz eth0, en la **Figura 67-4** se muestran las alertas originadas.



Figura 67-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_redir6 -H eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.24. Prueba 24 atk6-flood redir6 -F eth0

En la prueba 24 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_redir6 –F sobre la interfaz eth0, en la **Figura 68-4** se muestran las alertas originadas.

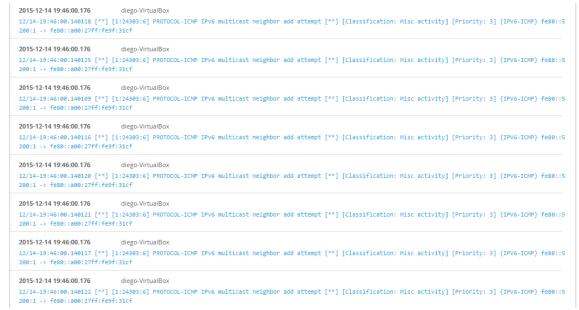


Figura 68-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_redir6 -F eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.25. Prueba 25 atk6-flood redir6 -H -F eth0

En la prueba 25 se realiza el ataque de denegación de servicios atk6-flood_redir6 –H – F sobre la interfaz eth0, en la **Figura 69-4** se muestran las alertas originadas.



Figura 69-4 Alertas IPv6 obtenidas al ejecutar el ataque atk6-flood_redir6 -H -F eth0 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.1.26. Resumen de resultados

Los resultados obtenidos por este indicador una vez que se concluyó el experimento 2 se detallan en la **Tabla 7-4**, es necesario señalar que por cada ataque detectado se cuantificó al indicador con un valor equivalente a 1, por el contrario por cada ataque que no es detectado se aplicó un valor igual a 0.

Tabla 7-4 Resultados del indicador No. Alertas Positivas del Prototipo II

Pruebas Ejecutadas	Prototipo II	
Prueba 1	0	
Prueba 2	0	
Prueba 3	0	
Prueba 4	0	
Prueba 5	0	
Prueba 6	0	
Prueba 7	0	
Prueba 8	0	
Prueba 9	0	
Prueba 10	0	
Prueba 11	0	
Prueba 12	0	
Prueba 13	0	
Prueba 14	1	
Prueba 15	1	
Prueba 16	1	
Prueba 17	1	
Prueba 18	0	
Prueba 19	0	
Prueba 20	0	
Prueba 21	0	
Prueba 22	0	
Prueba 23	0	
Prueba 24	0	
Prueba 25	0	
Total	4	
Realizado por: Caiza Diego, 2016		

Realizado por: Caiza Diego, 2016

El resumen final del experimento 2 se detalla en la Tabla 8-4

Tabla 8-4 Resumen de resultados del indicador No. Alertas Positivas del Prototipo II

Indicador	Prototipo II
No. alertas positivas	4

Realizado por: Caiza Diego, 2016

Los resultados obtenidos concluido el experimento 2 muestran la efectividad del Prototipo II durante la fase de detección de patrones de tráfico IPv6 anormal en la VLAN de Estudiantes. De un total de 25 ataques generados se detectaron 4 es decir el Prototipo I tiene un 16% de efectividad para este experimento, se debe señalar que en la Prueba 12 el ataque atk6-fake_router6 -F eth0 2001:db8:bad::/64 tiene un error en su ejecución ya que crea paquetes mal formados, razón por la cual se hace imposible su detección.

4.1.2.2. No. Alertas falsas positivas

Los resultados obtenidos al realizar el experimento 4 se detallan en los siguientes ítems:

4.1.2.2.1. Intervalo 1

Durante el primer intervalo de tiempo comprendido entre las 07:00 y 09:59 horas, se obtuvieron los resultados mostrados en la **Figura 70-4**

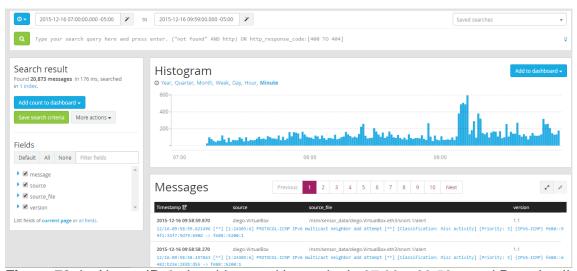


Figura 70-4 Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 07:00 a 09:59 con el Prototipo II Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.2.2. Intervalo 2

Durante el segundo intervalo de tiempo comprendido entre las 10:00 y 12:59 horas, se obtuvieron los resultados mostrados en la **Figura 71-4**

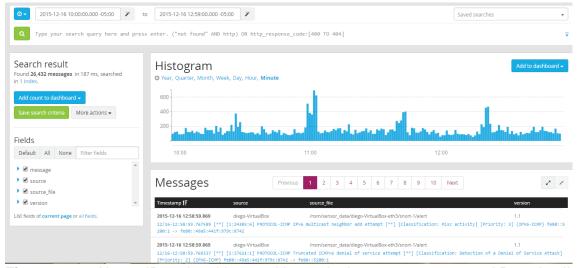


Figura 71-4 Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 10:00 a 12:59 con el Prototipo II Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.2.3. Intervalo 3

Durante el tercer intervalo de tiempo comprendido entre las 13:00 y 15:59 horas, se obtuvieron los resultados mostrados en la **Figura 72-4**



Figura 72-4 Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 13:00 a 15:59 con el Prototipo II Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.2.4. Intervalo 4

Durante el cuarto intervalo de tiempo comprendido entre las 16:00 y 18:59 horas, se obtuvieron los resultados mostrados en la **Figura 73-4**

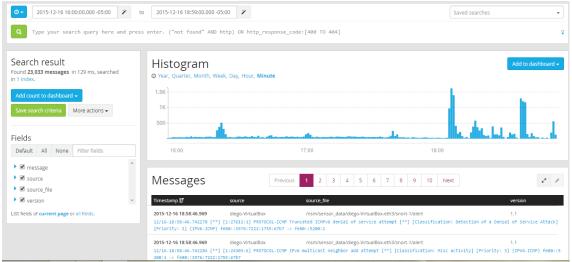


Figura 73-4 Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 16:00 a 18:59 con el Prototipo II Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.2.5. Intervalo 5

Durante el quinto intervalo de tiempo comprendido entre las 19:00 y 21:00 horas, se obtuvieron los resultados mostrados en la **Figura 74-4**



Figura 74-4 Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 19:00 a 21:00 con el Prototipo II Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.1.2.2.6. Resumen de resultados

Las alertas producidas durante el periodo total de tiempo comprendido desde las 07:00 a 21:00 horas utilizando el Prototipo II, se pueden apreciar en la **Figura 75-4**

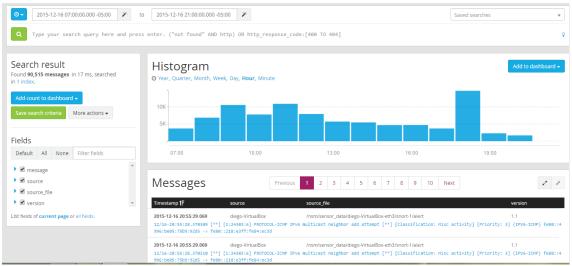


Figura 75-4 Alertas IPv6 obtenidas en el intervalo de 07:00 a 21:00 con el Prototipo II **Fuente:** Caiza Diego, 2016

Los resultados obtenidos por este indicador una vez que se concluyó el experimento 4 se detallan en la **Tabla 3-4**, es necesario señalar que por cada alerta falsa se cuantifico al indicador con un valor equivalente a 1, por el contrario por cada ataque verdadero realizado a manera de control se aplica un valor igual a 0.

Tabla 9-4 Resumen de resultados del indicador No. Alertas Falsas Positivas del Prototipo II

Intervalos de tiempo	Categorización del ataque de control	Hora de ataque	No. Falsos Positivos
07:00 – 09:59	Ataque de reconocimiento	09:35	20873
10:00 – 12:59	Ataque de MITM	10:30	26432
13:00 – 15:59	Ataque de MITM	15:30	15811
16:00 – 18:59	Ataque DDos	18:35	13819
19:00 – 21:00	Ataque DDos	20:30	3960
	Total	•	80895

Realizado por: Caiza Diego, 2016

Los resultados finales se detallan en la Tabla 10-4

Tabla 10-4 Resultados finales del indicador No. Alertas Falsas Positivas del Prototipo II

Indicador	Prototipo II
No. alertas falsas positivas	80895

Realizado por: Caiza Diego, 2016

Los resultados obtenidos concluido el experimento 4 muestran la capacidad del Prototipo II para no generar alertas falsas durante el monitoreo de la VLAN de Estudiantes en la FIE. Del período comprendido desde las 07:00 hasta las 21:00 de un día normal de actividades (día anterior al del experimento 3) se detectaron 80895 alertas negativas, generando un problema de ineficiencia del prototipo debido a que está generando alarmas ante ataques inexistentes.

4.1.2.3. Gestión de logs IPv6

Luego de realizar los experimentos de detección de número de alertas positivas y número de alertas falsas positivas, se registraron los datos estadísticos de los logs IPv6.

En la **Figura 76-4** se muestra los resultados de la recolección de los logs IPv6 por el gestor Sguil de Security Onion.

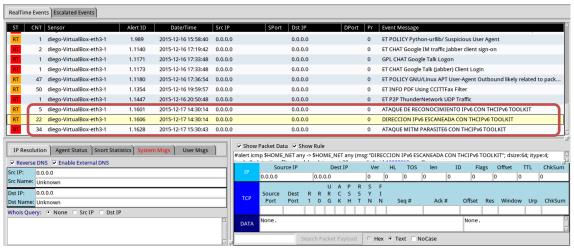


Figura 76-4 Sguil gestor interno de Security Onion no compatible para IPv6 Realizado por: Caiza Diego, 2016

En la **Figura 77-4** se muestra los resultados de la recolección de los logs IPv6 por el gestor Snorby de Security Onion.

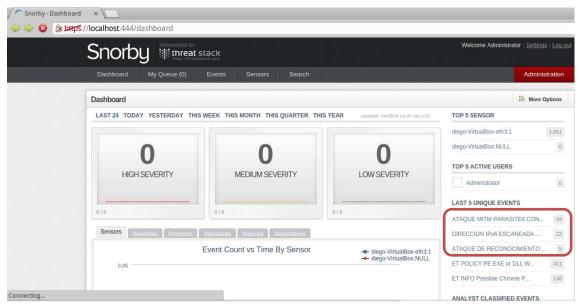


Figura 77-4 Snorby gestor interno de Security Onion no compatible para IPv6 Realizado por: Caiza Diego, 2016

Los resultados obtenidos por este indicador una vez que se concluyó el experimento 4 se detallan en la **Tabla 11-4**, es necesario señalar que se cuantifico al indicador con un valor equivalente a 1 si se cumplió con el objetivo de gestionar los logs IPv6 de los ataques detectados, por el contrario se aplicó un valor igual a 0 sino se cumple esta premisa.

Tabla 11-4 Resumen de resultados indicador Gestión de logs IPv6 del Prototipo II

Indicador	Prototipo II
Replicación de logs IPv6	NO

Fuente: Caiza Diego, 2016

Los resultados obtenidos demuestran que el Prototipo II no permite la presentación y mucho menos la gestión de las alertas o logs IPv6 generados, lo cual limita claramente el uso del prototipo.

4.1.2.4. Replicación de logs IPv6

La replicación de logs tiene el objetivo de almacenar en tiempo real los logs IPv6 generados. En la **Figura 78-4** se muestra el archivo que contienen estos registros almacenados en la distribución Security Onion bajo la ruta /nsm/sensor_data/diego-VirtualBox-eth3/snort-1.

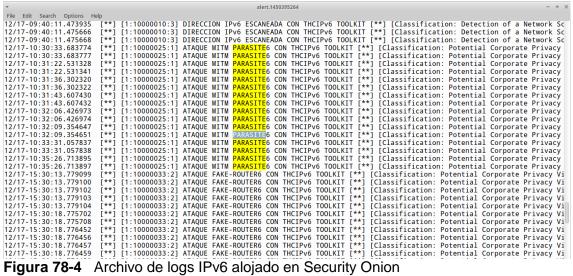


Figura 78-4 Archivo de logs IPv6 alojado en Security Onion

Realizado por: Caiza Diego, 2016

El Prototipo II solo almacena los logs IPv6 en la distribución Security Onion debido a que su estructura no está acoplada al módulo del servidor Graylog. El resumen final se detalla en la Tabla 12-4

Tabla 12-4 Resumen de resultados del indicador Replicación de logs IPv6

Indicador	Prototipo II
Replicación de logs IPv6	NO

Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.2. Análisis y comparación de resultados

Luego de realizar los experimentos estipulados con los Prototipos desarrollados, se procede a realizar el análisis y comparación de los resultados obtenidos en cada uno de ellos:

4.2.1. No. Alertas positivas verdaderas (ataques detectados)

Se comparan los resultados obtenidos con el Prototipo I y con el Prototipo II, los cuales se muestran en la Tabla 13-4

Tabla 13-4 Resultados del indicador No. Alertas Positivas

Pruebas	Prototipo I	Prototipo II
Ejecutadas		
Prueba 1	1	0
Prueba 2	1	0

Prueba 3	1	0
Prueba 4	1	0
Prueba 5	1	0
Prueba 6	1	0
Prueba 7	1	0
Prueba 8	1	0
Prueba 9	1	0
Prueba 10	1	0
Prueba 11	1	0
Prueba 12	0	0
Prueba 13	1	0
Prueba 14	1	1
Prueba 15	1	1
Prueba 16	1	1
Prueba 17	1	1
Prueba 18	1	0
Prueba 19	1	0
Prueba 20	1	0
Prueba 21	1	0
Prueba 22	1	0
Prueba 23	1	0
Prueba 24	1	0
Prueba 25	1	0
Total	24	4

Realizado por: Caiza Diego, 2016

Los resultados finales obtenidos por este indicador una vez que se concluyó el experimento 1 y 2 se detallan en la **Tabla 14-4** y se observan en el **Gráfico 1-4**

Tabla 14-4 Resultados del indicador No. Alertas Positivas del Prototipo I y II

Indicador	Prototipo I	Prototipo II
No. alertas positivas	24	4

Realizado por: Caiza Diego, 2016



Gráfico 1-4 Comparación del indicador Número de Alertas Positivas Realizado por: Caiza Diego, 2016

De acuerdo a los resultados obtenidos al monitorear el tráfico de la red se determina que el Prototipo I detecta un número mayor de ataques IPv6 en contraste de los resultados obtenidos al monitorear el tráfico de red con el Prototipo II.

4.2.2. No. Alertas falsas positivas

Se comparan los resultados obtenidos con el Prototipo I y con el Prototipo II, los cuales se muestran en la **Tabla 15-4**

Tabla 15-4 Resultados del indicador No. Falsos Positivos

Intervalos de tiempo	Prototipo I	Prototipo II
1° Intervalo	0	20873
2° Intervalo	0	26432
3° Intervalo	0	15811
4° Intervalo	0	13819
5° Intervalo	0	3960
Total	0	80895

Realizado por: Caiza Diego, 2016

Los resultados finales obtenidos por este indicador una vez que se concluyó el experimento 3 y 4 se detallan en la **Tabla 16-4** y se observan en el **Gráfico 2-4**

Tabla 16-4 Resultados del indicador No. Alertas Falsas Positivas del Prototipo I y II

Indicador	Prototipo I	Prototipo II
No. alertas falsas positivas	0	80895

Realizado por: Caiza Diego, 2016

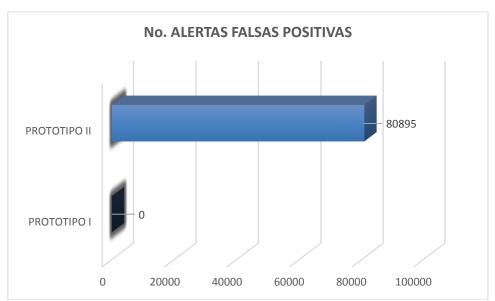


Gráfico 2-4 Comparación del indicador Número de Alertas Falsas Positivas Realizado por: Caiza Diego, 2016

De acuerdo a los resultados obtenidos al monitorear el tráfico de la red se determina que con el Prototipo I, el registro de alertas falsas es nulo en contraste de los resultados obtenidos al monitorear el tráfico de red con el Prototipo II.

4.2.3. Gestión de logs IPv6

Los resultados finales obtenidos por este indicador una vez que se concluyó el experimento 5 y 6 se detallan en la **Tabla 17-4** y se observan en el **Gráfico 3-4**

Tabla 17-4 Resultados del indicador Gestión de logs IPv6 del Prototipo I y II

Indicador	Prototipo I	Prototipo II
Gestión de logs IPv6	SI	NO

Realizado por: Caiza Diego, 2016

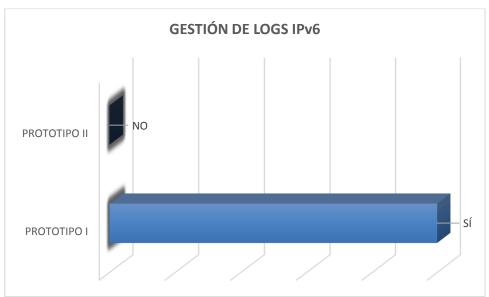


Gráfico 3-4 Comparación del indicador Gestión de logs IPv6 Realizado por: Caiza Diego, 2016

De acuerdo a los resultados obtenidos al monitorear el tráfico de la red se determina que el Prototipo I si cumple con la premisa de gestionar los logs IPv6, a diferencia de los resultados obtenidos al monitorear el tráfico de red con el Prototipo II.

4.2.4. Replicación de logs IPv6

Los resultados finales obtenidos por este indicador una vez que se verificaron y compararon los ficheros de almacenamiento de logs del Prototipo I y Prototipo II se detallan en la **Tabla 18-4** y se observan en el **Gráfico 4-4**

Tabla 18-4 Resultados del indicador Replicación de logs IPv6 del Prototipo I y II

Indicador	Prototipo I	Prototipo II
Gestión de logs IPv6	SI	NO

Realizado por: Caiza Diego, 2016

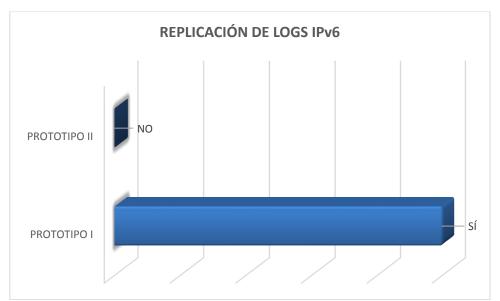


Gráfico 4-4 Comparación del indicador Replicación de logs IPv6 Realizado por: Caiza Diego, 2016

De acuerdo a los resultados obtenidos al monitorear el tráfico de la red se determina que el Prototipo I si cumple con el objetivo de replicar los logs IPv6 generados, a diferencia de los resultados obtenidos al monitorear el tráfico de red con el Prototipo II.

4.3. Prueba de hipótesis

4.3.1. Ambiente de pruebas

Para la comprobación de la hipótesis se compara los resultados del Prototipo I y del Prototipo II, para los siguientes indicadores de la variable dependiente definida:

- Gestión de Logs IPv6
- No. Alertas Positivas Verdaderas
- No. Alertas Falsas Positivas
- Replicación de logs IPv6

4.3.2. Escala de calificación

Para realizar la comparación de los resultados obtenidos se utilizará la escala de Likert para cada uno de los indicadores.

4.3.2.1. Indicador 1: No. Alertas positivas verdaderas

Para medir el Indicador 1: No. Alertas positivas, se utilizará la escala mostrada en la **Tabla 19-4**

Tabla 19-4 Tabla de escalas para el Indicador 1: No. Alertas positivas

Número de detecciones	Valor
>20	4
14-20	3
7-13	2
0-6	1

Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.3.2.2. Indicador 2: No. Alertas falsas positivas

Para medir el Indicador 2: No. Alertas Falsas Positivas, se utilizará la escala mostrada en la **Tabla 20-4**

Tabla 20-4 Tabla de escalas para el Indicador 2: No. Alertas Falsas Positivas

Número de alertas	Valor
0-100	4
101-150	3
150-200	2
>200	1

Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.3.2.3. Indicador 3: Gestión de logs IPv6

Para medir el Indicador 3: Gestión de logs IPv6, se utilizará la escala mostrada en la **Tabla 21-4**

Tabla 21-4 Tabla de escalas para el Indicador 3: Gestión de logs IPv6

Gestión alertas	Valor
SI	4
NO	1

Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.3.2.4. Indicador 4: Replicación de logs IPv6

Para medir el Indicador 4: Replicación de logs IPv6, se utilizará la escala mostrada en la **Tabla 22-4**

.

Tabla 22-4 Tabla de escalas para el Indicador 4: Replicación de logs IPv6

Replicación de logs IPv6	Valor
SI	4
NO	1

Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.3.3. Ponderación de los indicadores

Los resultados obtenidos en las pruebas para cada Indicador en el punto 4.3.1 son cuantificados con las escalas definidas en el punto 4.3.2.

4.3.3.1. Indicador 1: No. Alertas positivas verdaderas

Utilizando los valores promedios del Indicador 1: No. Alertas positivas, con cada Prototipo se cuantifica los resultados de acuerdo a la escala definida, con lo que se obtiene los valores mostrados en la **Tabla 23-4**

Tabla 23-4 Códigos del Indicador 1: No. Alertas positivas

No. Indicador		Valor promedio		Código obtenido (de acuerdo a la escala)	
INO.	indicador	Prototipo Prototipo		Prototipo	Prototipo
		ı	II	ı	II
1	No. Alertas positivas	24	4	4	1

Realizado por: Caiza Diego, 2016

En el **Gráfico 5-4** se muestran los códigos obtenidos (de acuerdo a la escala) del Indicador.

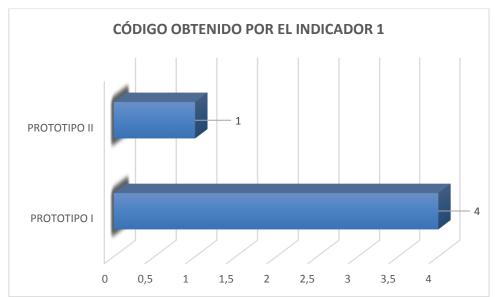


Gráfico 5-4 Resultados obtenidos (de acuerdo a la escala) del Indicador 1: No. Alertas Positivas Verdaderas Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.3.3.2. Indicador 2: No. Alertas falsas positivas

Utilizando los valores promedios del Indicador 2: No. Alertas Falsas Positivas, con cada Prototipo se cuantifica los resultados de acuerdo a la escala definida, con lo que se obtiene los valores mostrados en la Tabla 24-4

Tabla 24-4 Códigos del Indicador 2: No. Alertas Falsas Positivas

No	Indicador	Valor promedio Prototipo Prototipo		Código obtenido (de acuerdo a la escala)		
No.	Indicador			Prototipo	Prototipo	
		1	II	ı	II	
2	No. Falsos Positivos	0	80895	4	1	

Realizado por: Caiza Diego, 2016

En el Gráfico 6-4 se muestran los códigos obtenidos (de acuerdo a la escala) del Indicador.

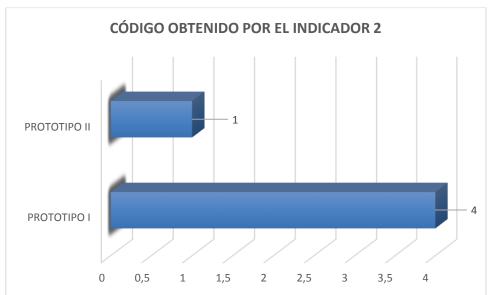


Gráfico 6-4 Resultados obtenidos (de acuerdo a la escala) del Indicador 2: No. Alertas Falsas Positivas

Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.3.3.3. Indicador 3: Gestión de logs IPv6

Utilizando los valores promedios del Indicador 3: Gestión de logs IPv6, con cada Prototipo se cuantifica los resultados de acuerdo a la escala definida, con lo que se obtiene los valores mostrados en la **Tabla 25-4**

Tabla 25-4 Códigos del Indicador 3: Gestión de logs IPv6

No.	Indicador	Valor promedio		Código obtenido (de acuerdo a la escala)	
NO.	indicador			Prototipo	Prototipo
		ı	II	ı	II
3	Gestión de logs IPv6	SI	NO	4	1

Realizado por: Caiza Diego, 2016

En la ¡Error! No se encuentra el origen de la referencia.-4 se muestran los códigos btenidos (de acuerdo a la escala) del Indicador.

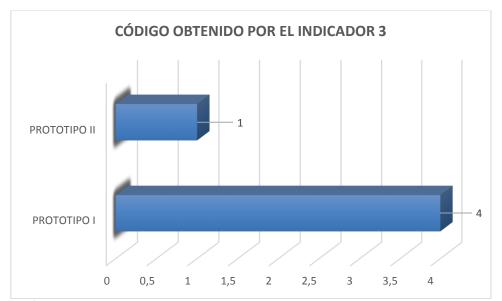


Gráfico 7-4 Resultados obtenidos (de acuerdo a la escala) del Indicador 3: Gestión de logs IPv6 Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.3.3.4. Indicador 4: Replicación de logs IPv6

Utilizando los valores promedios del Indicador 4: Replicación de logs IPv6, con cada Prototipo se cuantifica los resultados de acuerdo a la escala definida, con lo que se obtiene los valores mostrados en la Tabla 26-4

Tabla 26-4 Códigos del Indicador 4: Replicación de logs IPv6

No.	Indicador	Valor promedio		Código obtenido (de acuerdo a la escala)		
NO.	Indicador			Prototipo	Prototipo	
		I	II	ı	II	
4	Replicación de Logs IPv6	SI	NO	4	1	

Realizado por: Caiza Diego, 2016

En el Gráfico 8-4 se muestran los códigos obtenidos (de acuerdo a la escala) del Indicador.

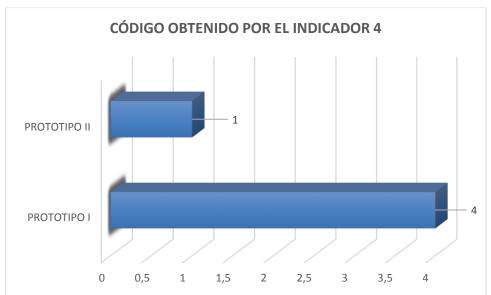


Gráfico 8-4 Resultados obtenidos (de acuerdo a la escala) del Indicador 4: Copia de seguridad de logs IPv6

Realizado por: Caiza Diego, 2016

4.3.4. Comprobación de la hipótesis

La hipótesis definida en la presente investigación es "La implementación de un Prototipo como sistema detector de intrusos con soporte del protocolo IPv6 desarrollado con herramientas open source servirá para mejorar el nivel de seguridad dentro de la red local".

Para la demostración de la hipótesis se utilizará la estadística descriptiva y la estadística inferencial.

4.3.4.1. Estadística descriptiva

Para la comprobación de la hipótesis se utilizará la estadística descriptiva como punto de partida de la investigación en la que se cuantifican los resultados obtenidos en las pruebas realizadas de cada uno de los indicadores definidos utilizando la escala de Likert, como se muestra en la **Tabla 27-4**

Tabla 27-4 Resultados de indicadores

No.	Indicadores	Prototipo I	Prototipo II
1	No. Alertas Positivas	4	1
2	No. Alertas Falsas Positivas	4	1
3	Gestión de logs IPv6	4	1

4 Replicación de logs IPv6		4	1
	TOTAL	16	4

Realizado por: Caiza Diego, 2016

En el **Gráfico 9-4** se muestran los resultados de la comparación realizada por cada uno de los indicadores.

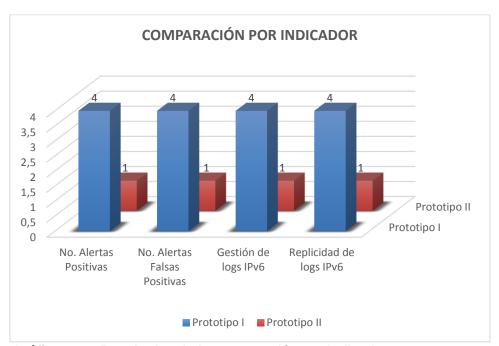


Gráfico 9-4 Resultados de la comparación por Indicador Realizado por: Caiza Diego, 2016

En el **Gráfico 10-4** se muestran los resultados totales de la comparación realizada por cada Prototipo.

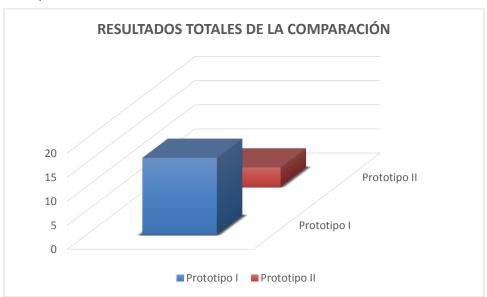


Gráfico 10-4 Resultados totales de la comparación Fuente: Caiza Diego, 2016

Se concluye que la implementación del Prototipo I como "Sistema detector de intrusos con soporte del protocolo IPv6 desarrollado con herramientas open source" mejora un 300% el nivel de seguridad de la red local, en comparación con el Prototipo II.

4.3.4.2. Estadística inferencial

Para la comprobación de la hipótesis de investigación con la estadística inferencial se inicia proporcionando valores a la variable independiente *X*:

X = Seguridad en la red local

 $X_1 = Mejora\ el\ nivel\ de\ Seguridad\ en\ la\ red\ local$

 $X_2 = No mejora el nivel la Seguridad en la red local$

Una aplicación importante de la distribución Chi cuadrado es el empleo de datos muestrales para probar la independencia de dos variables

Para la prueba de hipótesis planteada se utilizó la prueba de Chi cuadrado o X^2 , que es una prueba no paramétrica a través de la cual se mide la relación entre la variable dependiente e independiente.

Además, se considera la hipótesis nula H_0 y la hipótesis de investigación H_i .

- H_i: La implementación de un Prototipo como sistema detector de intrusos con soporte del protocolo IPv6 desarrollado con herramientas open source servirá para mejorar el nivel de seguridad dentro de la red local.
- H_o : La implementación de un Prototipo como sistema detector de intrusos con soporte del protocolo IPv6 desarrollado con herramientas open source <u>NO</u> servirá para mejorar el nivel de seguridad dentro de la red local.

La tabla de contingencia creada para el cálculo de Chi cuadrado, se muestra en la **Tabla 28-4**, en la que se ubican las frecuencias observadas de cada Indicador.

Tabla 28-4 Tabla de contingencia de frecuencias observadas

V. Independiente V. Dependiente	Indicadores	Prototipo I	Prototipo II	Total
	No. Alertas Positivas	4	0	4
Mejora el nivel	No. Alertas Falsas Positivas	4	0	4
seguridad	Gestión de logs IPv6	4	0	4
	Replicación de logs IPv6	4	0	4
	No. Alertas Positivas	0	1	1
No mejora el	No. Alertas Falsas Positivas	0	1	1
nivel	Gestión de logs IPv6	0	1	1
seguridad	Replicación de logs IPv6	0	1	1
	TOTAL	16	4	20

Realizado por: Caiza Diego, 2016

La tabla de contingencia de frecuencias esperadas son los valores que se esperaría encontrar si las variables no estuvieran relacionadas. Chi cuadrado parte del supuesto de "no relación entre las variables" y se evaluará si es cierto o no, analizando si sus frecuencias observadas son diferentes de lo que pudiera esperarse en caso de ausencia de correlación.

La frecuencia esperada de cada celda, se calcula mediante la siguiente fórmula aplicada a la tabla de frecuencias observadas.

$$fe = \frac{(total_fila) * (total_columna)}{N}$$

Donde:

N: Número total de frecuencias observadas.

Aplicando la fórmula a los valores de la Tabla se obtiene la tabla de contingencia de valores esperados, como se muestra en la **Tabla 29-4**

Tabla 29-4 Tabla de contingencia de frecuencias esperadas

V. Dependiente V. Independiente	Indicadores	Prototipo I	Prototipo II	Total
Mejora el nivel	No. Alertas Positivas	3,20	0,80	4
seguridad	No. Alertas Falsas Positivas	3,20	0,80	4

	TOTAL	16	4	20
	Replicación de logs IPv6	0,80	0,20	1
seguridad	Gestión de logs IPv6	0,80	0,20	1
No mejora el nivel	No. Alertas Falsas Positivas	0,80	0,20	1
	No. Alertas Positivas	0,80	0,20	1
	Replicación de logs IPv6	3,20	0,80	4
	Gestión de logs IPv6	3,20	0,80	4

Realizado por: Caiza Diego, 2016

Una vez obtenida la tabla de frecuencias esperadas, se aplica la siguiente fórmula de Chi cuadrado.

$$x^2 = \sum \frac{(o-E)^2}{E}$$

Donde:

O: Frecuencia observada en cada celda

E: Frecuencia esperada en cada celda

En la **Tabla 30-4** se calcula el valor de X^2

Tabla 30-4 Calculo de X^2

	Indicadores	0	E	0 – E	$(0 - \mathbf{E})^2$	$\frac{(0-\mathbf{E})^2}{\mathbf{E}}$
	Mejora/ No. Alertas Positivas por el Prototipo I	4	3,2	0,80	0,64	0,20
Prototipo I	Mejora/No. Alertas Falsas Positivas por el Prototipo I	4	3,2	0,80	0,64	0,20
rot	Mejora/Gestión de logs IPv6 por el Prototipo I	4	3,2	0,80	0,64	0,20
<u>-</u>	Mejora/Replicación de logs IPv6 por el Prototipo I	4	3,2	0,80	0,64	0,20
	Mejora/ No. Alertas Positivas por el Prototipo II	0	0,8	-0,80	0,64	0,80
Prototipo II	Mejora/No. Alertas Falsas Positivas por el Prototipo II	0	0,8	-0,80	0,64	0,80
rotc	Mejora/Gestión de logs IPv6 por el Prototipo II	0	0,8	-0,80	0,64	0,80
_	Mejora/Replicación de logs IPv6 por el Prototipo II	0	0,8	-0,80	0,64	0,80
	No Mejora/ No. Alertas Positivas por el Prototipo I	0	0,8	-0,80	0,64	0,80
Prototipo I	No Mejora/No. Alertas Falsas Positivas por el Prototipo I	0	0,8	-0,80	0,64	0,80
	No Mejora/Gestión de logs IPv6 por el Prototipo I	0	0,8	-0,80	0,64	0,80
Prc	No Mejora/Replicación de logs IPv6 por el Prototipo I	0	0,8	-0,80	0,64	0,80

	No Mejora/ No. Alertas Positivas por el Prototipo	1	0,2	0,80	0,64	3,20
Prototipo II	No Mejora/No. Alertas Falsas Positivas por el Prototipo II	1	0,2	0,80	0,64	3,20
rote	No Mejora/Gestión de logs IPv6 por el Prototipo II	1	0,2	0,80	0,64	3,20
₫	No Mejora/Replicación de logs IPv6 por el Prototipo II	1	0,2	0,80	0,64	3,20
	X^2					20,00

Realizado por: Caiza Diego, 2016

Interpretación

Para determinar si el valor de X^2 es o no significativo, se debe determinar los grados de libertad mediante la siguiente fórmula.

$$GI = (f-1)(c-1)$$

Donde:

f: Número de filas de la tabla de continencia

c: Número de columnas de la tabla de contingencia

Por lo tanto:

$$GI = (8-1)(2-1) = 7$$

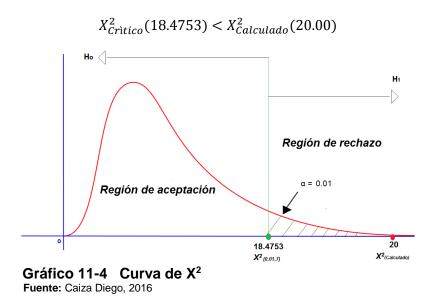
De acuerdo la tabla de distribución X^2 que se muestra en la **Tabla 31-4** y eligiendo como nivel de significancia de $\alpha=1\%=0.01$ para obtener un nivel de confianza del 99%, se obtiene como punto crítico de X^2 para 7 grados de libertad $X^2_{crítico}=18.4753$.

Tabla 31-4 Tabla de distribución de X²
P = Probabilidad de encontrar un valor mayor o igual que el chi cuadrado tabulado, v = Grados de Libertad

V/p	0,001	0,0025	0,005	0,01	0,025	0,05	0,1	0,15	0,2	0,25	0,3	0,35	0,4	0,45	0,5
1	10,8274	9,1404	7,8794	6,6349	5,0239	3,8415	2,7055	2,0722	1,6424	1,3233	1,0742	0,8735	0,7083	0,5707	0,4549
2	13,8150	11,9827	10,5965	9,2104	7,3778	5,9915	4,6052	3,7942	3,2189	2,7726	2,4079	2,0996	1,8326	1,5970	1,3863
3	16,2660	14,3202	12,8381	11,3449	9,3484	7,8147	6,2514	5,3170	4,6416	4,1083	3,6649	3,2831	2,9462	2,6430	2,3660
4	18,4662	16,4238	14,8602	13,2767	11,1433	9,4877	7,7794	6,7449	5,9886	5,3853	4,8784	4,4377	4,0446	3,6871	3,3567
5	20,5147	18,3854	16,7496	15,0863	12,8325	11,0705	9,2363	8,1152	7,2893	6,6257	6,0644	5,5731	5,1319	4,7278	4,3515
6	22,4575	20,2491	18,5475	16,8119	14,4494	12,5916	10,6446	9,4461	8,5581	7,8408	7,2311	6,6948	6,2108	5,7652	5,3481
7	24,3213	22,0402	20,2777	18,4753	16,0128	14,0671	12,0170	10,7479	9,8032	9,0371	8,3834	7,8061	7,2832	6,8000	6,3458
8	26,1239	23,7742	21,9549	20,0902	17,5345	15,5073	13,3616	12,0271	11,0301	10,2189	9,5245	8,9094	8,3505	7,8325	7,3441
9	27,8767	25,4625	23,5893	21,6660	19,0228	16,9190	14,6837	13,2880	12,2421	11,3887	10,6564	10,0060	9,4136	8,8632	8,3428
10	29,5879	27,1119	25,1881	23,2093	20,4832	18,3070	15,9872	14,5339	13,4420	12,5489	11,7807	11,0971	10,4732	9,8922	9,3418
11	31,2635	28,7291	26,7569	24,7250	21,9200	19,6752	17,2750	15,7671	14,6314	13,7007	12,8987	12,1836	11,5298	10,9199	10,3410
12	32,9092	30,3182	28,2997	26,2170	23,3367	21,0261	18,5493	16,9893	15,8120	14,8454	14,0111	13,2661	12,5838	11,9463	11,3403
13	34,5274	31,8830	29,8193	27,6882	24,7356	22,3620	19,8119	18,2020	16,9848	15,9839	15,1187	14,3451	13,6356	12,9717	12,3398
14	36,1239	33,4262	31,3194	29,1412	26,1189	23,6848	21,0641	19,4062	18,1508	17,1169	16,2221	15,4209	14,6853	13,9961	13,3393
15	37,6978	34,9494	32,8015	30,5780	27,4884	24,9958	22,3071	20,6030	19,3107	18,2451	17,3217	16,4940	15,7332	15,0197	14,3389
16	39,2518	36,4555	34,2671	31,9999	28,8453	26,2962	23,5418	21,7931	20,4651	19,3689	18,4179	17,5646	16,7795	16,0425	15,3385
17	40,7911	37,9462	35,7184	33,4087	30,1910	27,5871	24,7690	22,9770	21,6146	20,4887	19,5110	18,6330	17,8244	17,0646	16,3382
18	42,3119	39,4220	37,1564	34,8052	31,5264	28,8693	25,9894	24,1555	22,7595	21,6049	20,6014	19,6993	18,8679	18,0860	17,3379
19	43,8194	40,8847	38,5821	36,1908	32,8523	30,1435	27,2036	25,3289	23,9004	22,7178	21,6891	20,7638	19,9102	19,1069	18,3376
20	45,3142	42,3358	39,9969	37,5663	34,1696	31,4104	28,4120	26,4976	25,0375	23,8277	22,7745	21,8265	20,9514	20,1272	19,3374
21	46,7963	43,7749	41,4009	38,9322	35,4789	32,6706	29,6151	27,6620	26,1711	24,9348	23,8578	22,8876	21,9915	21,1470	20,3372
22	48,2676	45,2041	42,7957	40,2894	36,7807	33,9245	30,8133	28,8224	27,3015	26,0393	24,9390	23,9473	23,0307	22,1663	21,3370
23	49,7276	46,6231	44,1814	41,6383	38,0756	35,1725	32,0069	29,9792	28,4288	27,1413	26,0184	25,0055	24,0689	23,1852	22,3369
24	51,1790	48,0336	45,5584	42,9798	39,3641	36,4150	33,1962	31,1325	29,5533	28,2412	27,0960	26,0625	25,1064	24,2037	23,3367
25	52,6187	49,4351	46,9280	44,3140	40,6465	37,6525	34,3816	32,2825	30,6752	29,3388	28,1719	27,1183	26,1430	25,2218	24,3366
26	54,0511	50,8291	48,2898	45,6416	41,9231	38,8851	35,5632	33,4295	31,7946	30,4346	29,2463	28,1730	27,1789	26,2395	25,3365
27	55,4751	52,2152	49,6450	46,9628	43,1945	40,1133	36,7412	34,5736	32,9117	31,5284	30,3193	29,2266	28,2141	27,2569	26,3363
28	56,8918	53,5939	50,9936	48,2782	44,4608	41,3372	37,9159	35,7150	34,0266	32,6205	31,3909	30,2791	29,2486	28,2740	27,3362
29	58,3006	54,9662	52,3355	49,5878	45,7223	42,5569	39,0875	36,8538	35,1394	33,7109	32,4612	31,3308	30,2825	29,2908	28,3361

Fuente: http://labrad.fisica.edu.uy/docs/tabla_chi_cuadrado.pdf

El valor X^2 calculado $X^2_{Calculado}$ en esta investigación es de 20.00 que es superior al valor de la tabla de distribución de 18.4753, como se muestra en el **Gráfico 11-4**



Por lo que el valor calculado de X^2 se encuentra en el sector de rechazo de la hipótesis nula H_0 , y se acepta la hipótesis de investigación que es significativa, con un nivel de significancia de $\alpha=1\%=0.01$ para obtener un nivel de confianza del 99%.

CONCLUSIONES

- Se analizó el soporte IPv6 que prestan los tres principales sistemas detectores de intrusos open source para mostrar actividad anormal en la red local y se prefirió optar por Snort como el motor detector más adecuado debido a las características de: arquitectura, fiabilidad y constante actualización que brinda su software.
- O Durante el transcurso de la investigación se utilizó la distribución Linux Security Onion basada en Ubuntu por ser una distribución especializada en sistemas detectores de intrusos. Sus principales características son su colección interna de herramientas de seguridad (incluidos Snort, Suricata y Bro) y su colección de gestores de registros (Sguil, Squert, ELSA, Xplico, pero ninguno cuenta con soporte de direccionamiento IPv6).
- Se acopló el servidor de logs open source Graylog, debido a la falta de soporte de los gestores internos de Security Onion. El cual permite la recepción de los denominados colectores distribuidos en la red local, además almacena los logs en su base de datos interna, gestiona los registros y permite el análisis en un solo sistema centralizado.
- Se analizó tres tipos de herramientas especializadas en ejecutar pruebas de intrusiones sobre dominios locales (THCIPv6, SI6 Networks' IPv6 Toolkit, Evil Foca) y se escogió la suite THCIPv6 por ser la más completa dentro del mundo de la seguridad IPv6.
- Dentro de la investigación se identificó y clasificó en tres tipos de ataques: de reconocimiento, de denegación de servicio y de hombre en el medio. La ejecución de cualquiera de las herramientas de la suite THCIPv6 altera el comportamiento normal de una red y a la vez generan patrones de trafico IPv6 anormales, definidos en la investigación como ataques IPv6.
- Se crearon nuevas reglas, específicas para detectar los patrones de tráfico IPv6 generados por la suite, como consecuencia de que las reglas que componen el paquete oficial de Snort no cumplieron con la premisa de identificar este tipo de tráfico.

- Se utilizó la herramienta Wireshark, la cual permitió efectuar en el momento de la ejecución de la suite THCIPv6 un análisis byte a byte de todos los paquetes de datos inyectados en la red, con el objetivo de distinguir los tipos de rastros y diseñar reglas personalizadas para la detección.
- El lenguaje propio que utiliza Snort para la creación de reglas es flexible y potente, evitando posteriores coincidencias de patrones negativos que generen falsas alarmas.
- Las reglas creadas en la investigación se basaron en la coincidencia de los parámetros de los mensajes de control ICMPv6 del tráfico detectado como anormal.
- Las pruebas se efectuaron en el mismo escenario que es la infraestructura de la red de la FIE (Facultad de Informática y Electrónica) de la ESPOCH, específicamente se trabajó con la VLAN de Estudiantes aprovechando el tráfico nativo bajo IPv6.
- Los resultados obtenidos durante las pruebas al monitorear el tráfico de la red determinan, que el Prototipo I detecta un número mayor de ataques, el registro de alertas falsas es nulo, además permite la gestión y análisis de los logs IPv6 y cumple con el objetivo de replicar en tiempo real los logs IPv6 generados, en contraste de los resultados obtenidos al monitorear el tráfico de red con el Prototipo II.
- El Prototipo I es adaptable a cualquier Red Lan que tenga soporte del protocolo IPv6, independientemente de la infraestructura que posea, con lo cual se cumple la premisa de escalabilidad.

RECOMENDACIONES

- Se recomienda dar continuidad al análisis de patrones anormales de tráfico IPv6 con el objetivo de incrementar el número de alertas de detección.
- Durante la fase de implementación del sistema detector completo es importante sincronizar la zona horaria de los servidores, caso contrario existirán problemas con él envió de logs desde el colector hacia el servidor Graylog. Por lo que se sugiere se realice una sincronización manual de ser necesario.
- Se recomienda durante la fase de desarrollo de pruebas de denegación de servicios realizarlos en una hora apropiada para evitar problemas con las máquinas activas, debido a que genera un problema con los recursos del computador (si se trabaja con el sistema operativo Windows 7) y adicionalmente compromete la disponibilidad de la red.
- En un ambiente de producción se recomienda realizar un hardening tanto de Security Onion como de Graylog, es decir eliminar aplicaciones así como servicios innecesarios, asegurar usuarios, endurecer el sistema de acceso remoto, endurecer servicios, actualizar periódicamente, con el objetivo de reducir las vulnerabilidades de los sistemas.

BIBLIOGRAFÍA

- **ALLEN, J.** (2015). A Performance Comparison of Intrusion Detection. Obtenido de https://www.sans.org/reading-room/whitepapers/detection/ipv6-open-source-ids-35957
- ALONSO, C. (2012). El Lado Del Mal. Obtenido de http://www.elladodelmal.com/2012/10/hacking-en-redes-de-datos-ipv6.html
- ALONSO, C. (2012). El Lado Del Mal. Obtenido de http://www.elladodelmal.com/2012/11/hacking-en-redes-de-datos-ipv6-neighbor.html
- AMOL RAWAL, S. G. (2014). Study of IPv6 security Vulnerabilities. (Technical Report: T.R. 2014-001). The Center for Convergence and Emerging Network Technologies, School of information Studies Syracuse University.
- CISCO. (2016). Snort. Obtenido de https://www.snort.org/
- **DEERING, S., & HINDEN, R.** (1998). *RFC 2460*. Obtenido de https://www.ietf.org/rfc/rfc2460.txt
- **ELEVEN PATHS.** (2013). *Eleven Paths.* Obtenido de http://blog.elevenpaths.com/2013/08/white-paperpractical-hacking-in-ipv6.html
- **ELEVENTH PATHS.** (2013). *Eleventh Paths*. Obtenido de https://www.elevenpaths.com/es/labstools/evil-focasp/index.html
- **GONT, F.** (2012). *SI6 Networks*. Obtenido de http://www.si6networks.com/tools/ipv6toolkit/index.html
- **GONT**, **F.** (2013). *Si6 Networks*. Obtenido de http://www.es.hackingipv6networks.com/trainings/hacking-ipv6-networks

- GONT, F. (2014). *Techtarget*. Obtenido de http://searchdatacenter.techtarget.com/es/cronica/Mitos-sobre-la-seguridad-en-lpv6-desmontando-falsas-ideas
- **GONZÁLEZ, E.** (2012). *Estudio IPv6*. Universitat Oberta de Catalunya, Catalunya, España.
- GRAYLOG INC. (2016). *Graylog*. Obtenido de https://www.graylog.org/
- **GU, L.** (2014). A Light-Weight Penetration Test Tool for IPv6 Threats. *Tenth International Conference on Intelligent Information Hiding and Multimedia Signal Processing* (pp. 49-52). Taipei:IEEE
- **JERONIMO**, **J.** (2016). *Blog de tecnología e ingeniería del software*. Obtenido de http://javierjeronimo.es/2015/03/23/graylog-arquitectura-tolerante-a-fallos-y-escalable/
- JIMENEZ, M. (2012). *Hackplayers*. Obtenido de http://www.hackplayers.com/2012/10/comprometiendo-ipv6.html
- MARTINEZ, J. (2012). Consulintel. Obtenido de:

 http://www.consulintel.es/html/ForoIPv6/Documentos/Tutorial%20de%20IPv6.p
 df
- **NETWORK INFORMATION CENTER MEXICO SC.** (2013). *IPv6MX*. Obtenido de http://www.ipv6.mx/index.php/informacion/fundamentos/ipv6
- OISF. (2015). Suricata IDS. Obtenido de http://suricata-ids.org/
- **RODRIGUEZ, C.** (2013). *Ipv6nuevastecredes*. Obtenido de https://ipv6nuevastecredes.wikispaces.com/wiki/members
- SAAD, R., RAMADASS, S., & MANICKAM, S. (2013). A study on detecting ICMPv6 flooding attack based on IDS. *Australian Journal of Basic and Applied Sciences*, (Vol. 7, Issue 2, pp. 175-181).

- **SCHÜTTE, M.** (2013). Design and Implementation of an IPv6 Plugin for the Snort Intrusion Detection System. *Magdeburger Journal zur Sicherheitsforschung,* (Vol. 2, pp. 409-452).
- **SECURITY ONION SOLUTIONS.** (2015). *Security Onion.* Obtenido de https://security-onion-solutions.github.io/security-onion/
- SECURITY ONION SOLUTIONS. (2015). Security Onion. Obtenido de https://github.com/Security-Onion-Solutions/security-onion/wiki/IntroductionToSecurityOnion
- **SUMIT, K., & RAVREET, K.** (2013). IPv6 Network Security using Snort. *Journal of Engineering, Computers & Applied Sciences (JEC&AS),* (Vol. 2, No 8, pp. 17-22).
- THE HACKERS CHOICE. (2015). THC. Obtenido de https://www.thc.org/thc-ipv6/
- UNIVERSIDAD DE ALMERÍA. (2013). Administración de sistemas operativos.

 Obtenido de

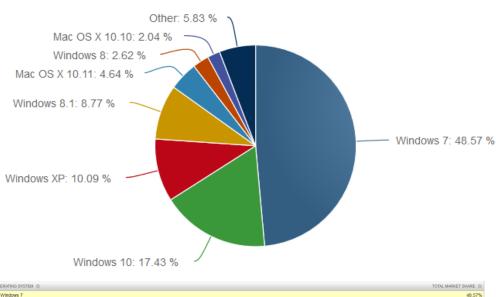
 http://www.adminso.es/index.php/Snort-CABECERA_DE_UNA_REGLA
- **VEATO, V.** (2014). Redes Locales y Globales. Obtenido de https://sites.google.com/site/redeslocalesyglobales/6-arquitecturas-de-redes/6-arquitectura-tcp-ip/7-nivel-de-red/8-direccionamiento-ipv6/7-icmp-en-ipv6

ANEXOS

Anexo A: Sistemas Operativos mas usuados en el mercado actual

Netmarketshare (https://www.netmarketshare.com) es un portal que incluye datos sobre la distribución y el reparto del mercado de navegadores, sistemas operativos y buscadores en ordenadores personales, tabletas y teléfonos móviles. A partir de diferentes fuentes, el portal representa a casi todos los países del mundo y proporciona datos mensuales sobre el reparto de los mercados de navegadores, buscadores, pantallas y su resolución, principales ISPs y sistemas operativos.

Desktop Operating System Market Share Juny, 2016



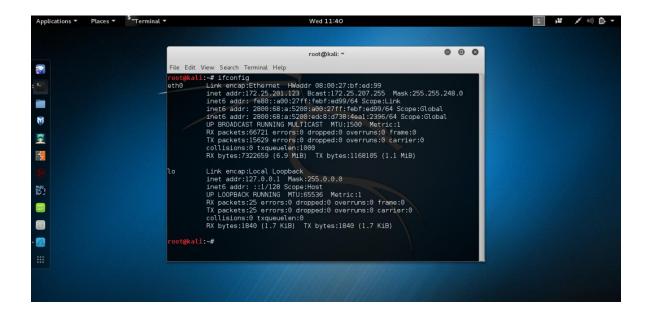
OPERATING SYSTEM 🐡	TOTAL MARKET SHARE ۞
Windows 7	48.57%
Windows 10	17.43%
✓ Windows XP	10.09%
₩ Windows 8.1	8.77%
✓ Mac OS X 10.11	4.64%
Windows 8	2.62%
✓ Mac OS X 10.10	2.04%
✓ Linux	1.79%
Windows Vista	1.35%
✓ Mac OS X 10.9	0.83%
Windows NT	0.73%
✓ Mac OS X 10.7	0.35%
✓ Mac OS X 10.8	0.31%
✓ Mac OS X 10.6	0.30%
Windows 3.1	0.10%
✓ Mac OS X 10.5	0.04%
Windows 2000	0.02%
✓ Mac OS X 10.4	0.01%
Mac OS X (no version reported)	0.00%
	0.00%

Anexo B: Instalación y configuración de la máquina atacante

La manera más sencilla de instalar Kali Linux 2.0 para realizar las pruebas establecidas es descargar el archivo Kali-Linux-2.0.0-vbox-amd64.7z desde su dirección oficial http://images.kali.org/Kali-Linux-2.0.0-vbox-amd64.7z

Para montar la imagen en Virtual Box se accede al menú Archivo Importar servicio virtualizado, se selecciona el archivo Kali-Linux-2.0.0-vbox-amd64.ova, se opta por las características y recursos por defecto, se importa el servicio y la máquina queda instalada.

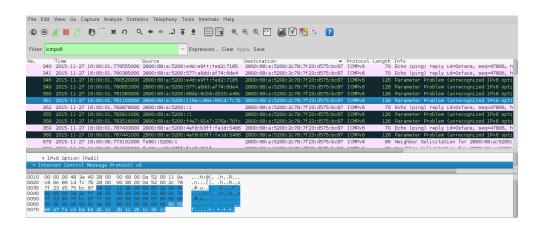
Las credenciales para acceder a Kali son user: root y password: toor. Dentro del sistema operativo ya se encuentran instaladas la suite de herramientas de THCIPv6 listas para utilizar.

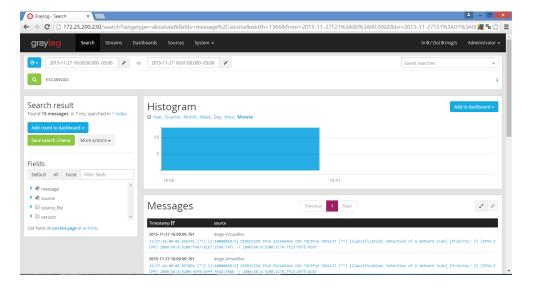


Anexo C: Experimento 1 desde la Kali Linux

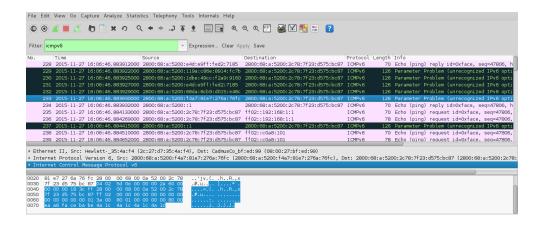
En las imágenes siguientes se muestran las capturas del tráfico malicioso generado por cada ataque desde Kali Linux y las capturas de las alertas generadas por cada ataque.

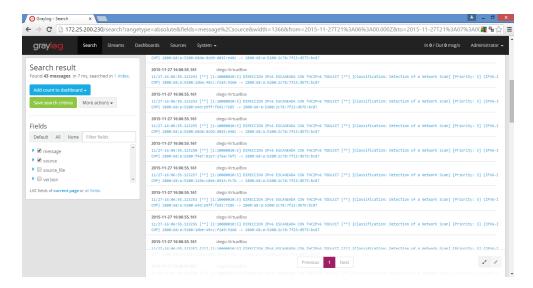
Prueba 1 atk6-alive6 eth0



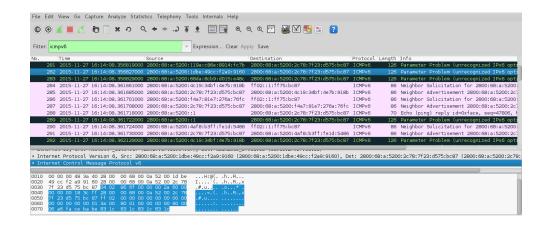


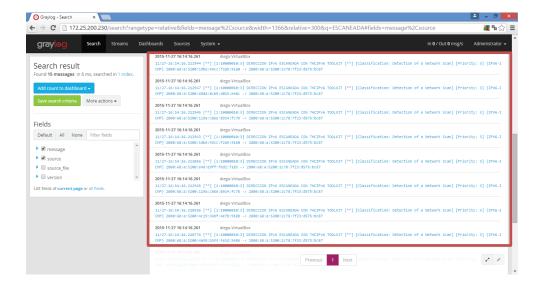
Prueba 2 atk6-alive6 -4 172.25.0.0/21 eth0



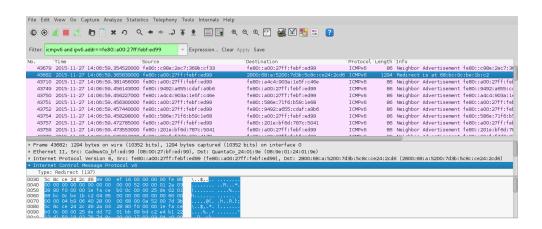


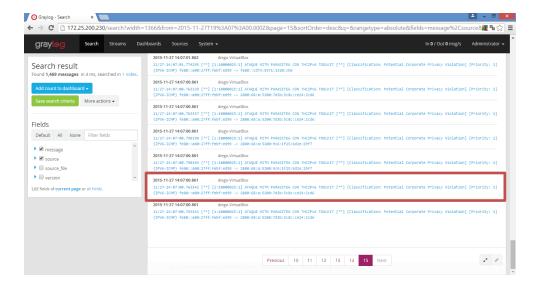
Prueba 3 atk6-alive6 -d eth0



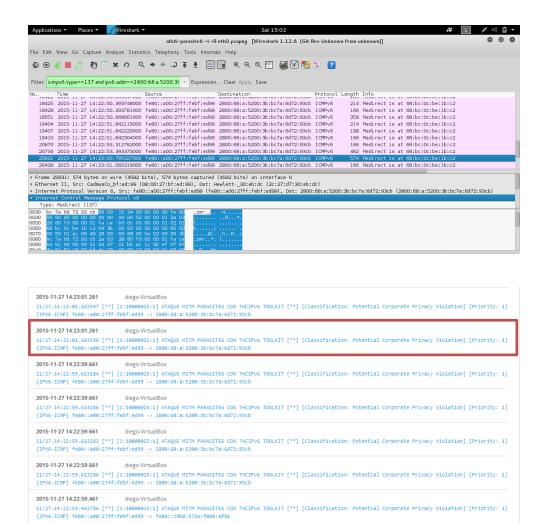


Prueba 4 atk6-parasite6 -I eth0

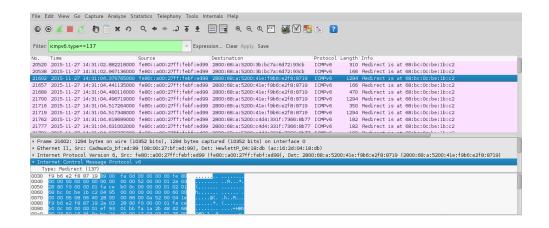




Prueba 5 atk6-parasite6 -I -R eth0

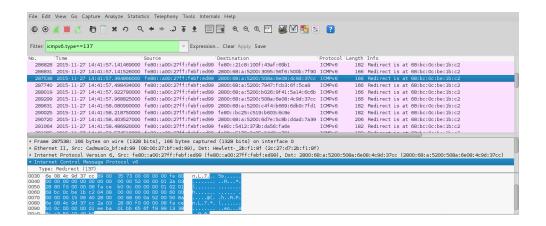


Prueba 6 atk6-parasite6 -I -F eth0



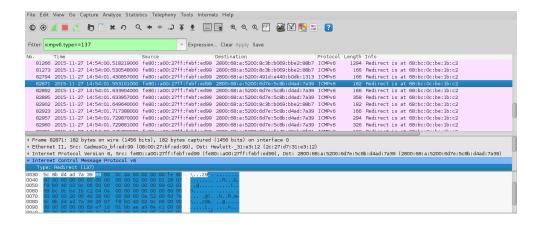
2015-11-27 14:31:12.361 diego-VirtualBox
11/27-14:31:12.292879 [**] [1:10000025:1] ATAQUE MITM PARASITEG CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {IPV6-ICMP} fe80::a00:27ff:febf:ed99 -> 2800:68:a:5200:41e:f9b6:e2f8:8719
2015-11-27 14:31:12:361 diego-VirtualBox
11/27-14:31:12.292649 [**] [1:10000025:1] ATAQUE MITM PARASITEG CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {IPV6-ICMP} fe80::a00:27ff:febf:ed99 -> 2800:68:a:5200:41e:f9b6:e2f8:8719
2015-11-27 14:31:12.361 diego-VirtualBox
11/27-14:31:12.292650 [**] [1:10000025:1] ATAQUE MITM PARASITEG CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {IPV6-ICVP} fe00::a00:27ff:febf:ed99 -> 2000:68:a:5200:41e:f9b6:e2f8:8719
2015-11-27 14:31:12.361 diego-VirtualBox
11/27-14:31:12.292883 [**] [1:10000025:1] ATAQUE MITH PARASITE6 CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] [IPV6-ICMP] fe80::a00:27ff:febf:ed99 -> 2800:68:a:5200:41e:f9b6:e2f6:8719
2015-11-2714:31:12.161 diego-VirtualBox 11/27-14:31:12.152671 [**] [1:18000025:1] ATAQUE MITH PARASITES CON THCIPVG TOOLKIT [**] [classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] [IPVG-ICMP] fe80::a800:27ff:febf:ed99 -> 2800:68:a:5200:41e:f9b6:e2f8:8719
2015-11-27 14:31:12.161 diego-VirtualBox
11/27-14:31:12.152669 [**] [1:10000025:1] ATAQUE MITM PARASITE6 CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] [IPV6-ICMP] fe80::a00:27ff:febf:ed99 -> 2800:68:a:5200:41e:f9b6:e2f8:8719
2015-11-27 14:31:10.761 diego-VirtualBox
11/27-14:31:10.657065 [**] [1:10000025:1] ATAQUE MITM PARASITEG CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {IPV6-ICMP} fe00::a00:27ff:febf:ed99 -> 2800:68:a:5200:3b:bc7a:6d72:93cb
2015-11-27 14:31:10.761 diego-VirtualBox
11/27-14:31:10.657864 [**] [1:10000025:1] ATAQUE MITH PARASITE6 CON THCIPv6 TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {IPv6-ICMP} fe80::a00:27ff:febf:ed99 -> 2800:68:a:5200:3b:bc7a:6d72:93cb

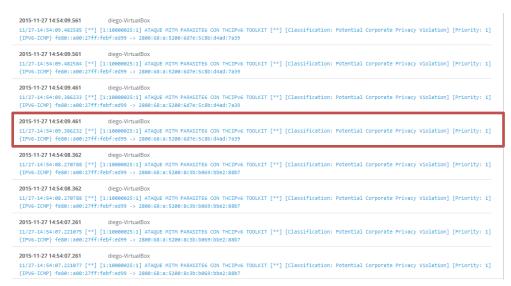
Prueba 7 atk6-parasite6 -I -H eth0



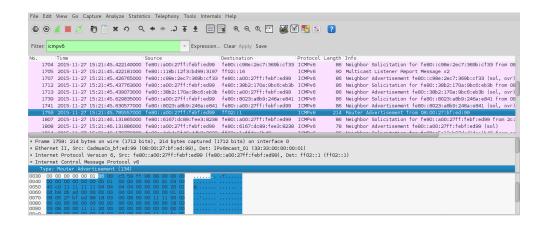


Prueba 8 atk6-parasite6 -I -R -F -H



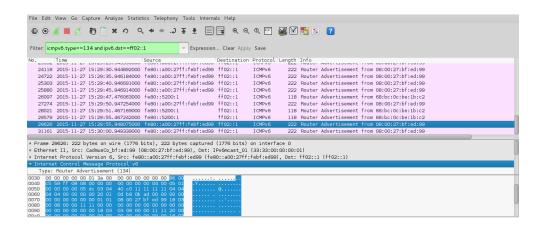


Prueba 9 atk6-fake_router6 eth0 2001:db8:bad::/64



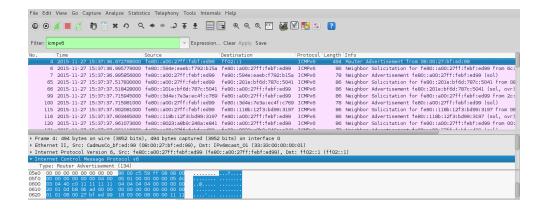
```
2015-11-27 15:21:48.661
11/27-15:21:48.605271 [**] [1:180908933:2] ATAQUE FAKE-ROUTER6 CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {I
PV6-ICMP} fe80::a00:27ff:febf:ed99 -> ff02::1
2015-11-27 15:21:48 661
11/27-15:21:48.692264 [**] [1:18000033:2] ATAQUE FAKE-ROUTERG CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] [I PVG-ICNP] fe80::a80:27ff:febf:ed99 -> ff82::1
2015-11-27 15:21:48.661
11/27-15:21:48.69226 [**] [1:18080033:2] ATAQUE FAKE-ROUTER6 CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] [I PV6-ICMP] fe80::a80:27ff:febf:ed99 -> ff02::1
2015-11-27 15:21:48 661
11/27-15:21:48.609270 [**] [1:180000033:2] ATAQUE FAKE-ROUTERG CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] [I PVG-ICNP] fe80::880:27ff:febf:edg9 -> ff82::1
2015-11-27 15:21:48.661
11/27-15:21:48.685288 [**] [1:18080833:2] ATAQUE FAKE-ROUTERS CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] [I PV6-ICNP] fe88::880:27ff:febf:ed99 -> ff82::1
2015-11-27 15:21:48.661
                                    diego-VirtualBox
11/27-15:21:48.605270 [**] [1:10000033:2] ATAQUE FAKE-ROUTERG CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] [I PVG-ICNP] fe80::a00:27ff:febf:edg9 -> ff02::1
2015-11-27 15:21:48.661
11/27-15:21:48.605253 [**] [1:18000033:2] ATAQUE FAKE-ROUTER6 CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] [I PV6-ICIVP] fe80::a00:27ff:febf:edg9 -> ff82::1
2015-11-27 15:21:43.663
2015-11-27.15.21:43.663 diego-VirtualBOX 11/27-15:21:43.563 diego-VirtualBOX 11/27-15:21:43.599426 [**] [1:10806033:2] ATAQUE FAKE-ROUTER6 CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] [I PV6-ICVP] fe88::880:27ff:febf:edg9 -> ff82::1
```

Prueba 10 atk6-fake_router6 -H eth0 2001:db8:bad::/64



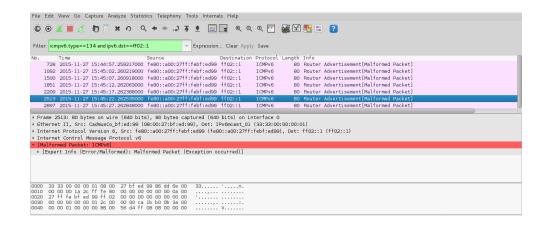


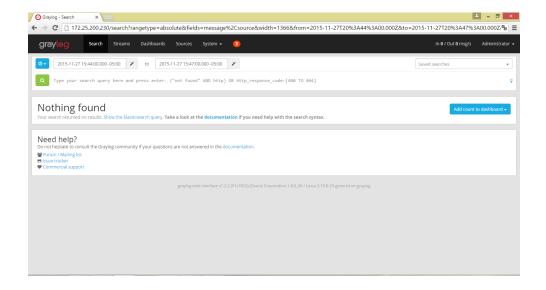
Prueba 11 atk6-fake router6 -D eth0 2001:db8:bad::/64



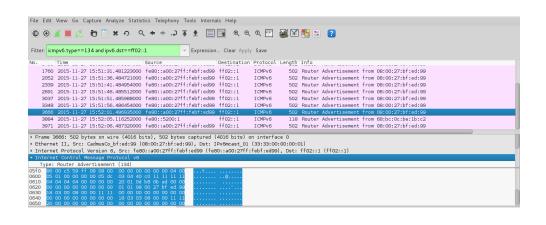


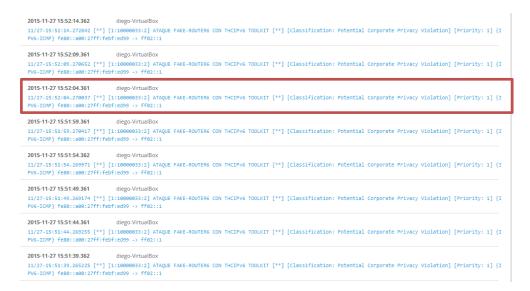
Prueba 12 atk6-fake router6 -F eth0 2001:db8:bad::/64



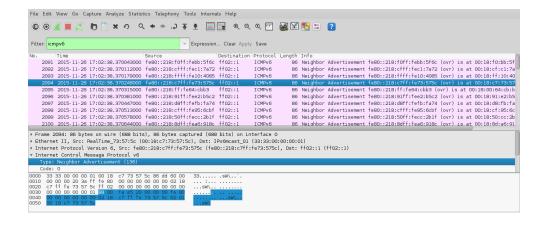


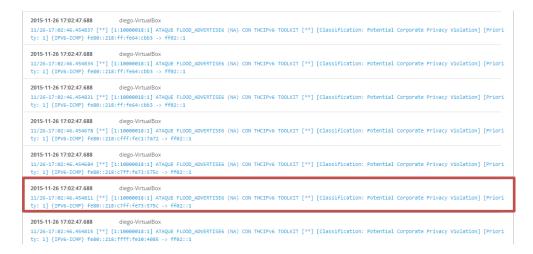
Prueba 13 atk6-fake_router6 -H -D eth0 2001:db8:bad::/64



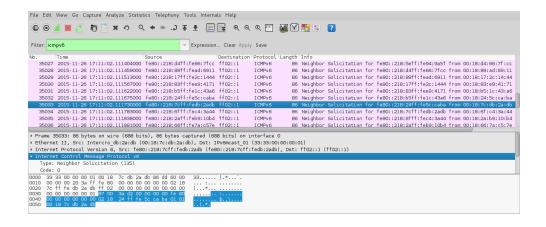


Prueba 14 atk6-flood advertise6 eth0





Prueba 15 atk6-flood solicitate6 eth0



2015-11-26 17:11:30.001 diego-VirtualBox
11/26-17:11:09.919915 (**] [Inde0e0e2e:2] ATAQUE FLOOD_SOLICITATES (NS) CON THCIPVS TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Prior ity: 1] [VIPVS-ICURP] fe80::218:7CFf:fe60::2281 - F62::1

2015-11-26 17:11:30.001 diego-VirtualBox
11/25-17:11:09.919997 [**] [i:10000020:2] ATAQUE FLOOD_SOLICITATES (NS) CON THCIPVS TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Prior ity: 1] (VIPVS-ICURP) fe80::218:acFf:fe80::2270 -> ff02::1

2015-11-26 17:11:30.001 diego-VirtualBox
11/26-17:11:09.919996 [**] [1:10000020:2] ATAQUE FLOOD_SOLICITATES (NS) CON THCIPVS TOOLKIT [**] [classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Prior ity: 1] (VIPVS-ICURP) fe80::218:acFf:fe80::2270 -> ff02::1

2015-11-26 17:11:30.001 diego-VirtualBox
11/26-17:11:09.919994 [**] [1:10000020:2] ATAQUE FLOOD_SOLICITATES (NS) CON THCIPVS TOOLKIT [**] [classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Prior ity: 1] (VIPVS-ICURP) fe80::218:7CFf:fed0::2280 -> ff02::1

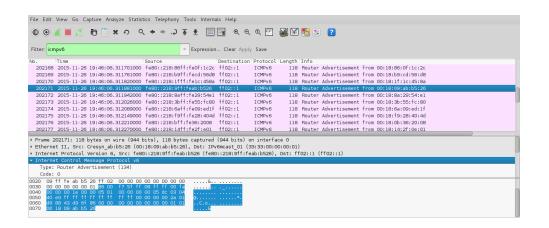
2015-11-26 17:11:30.001 diego-VirtualBox
11/26-17:11:09.919994 [**] [1:10000020:2] ATAQUE FLOOD_SOLICITATES (NS) CON THCIPVS TOOLKIT [**] [classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Prior ity: 1] (VIPVS-ICURP) fe80::218:dsff:fe60:7fcc -> ff02::1

2015-11-26 17:11:30.001 diego-VirtualBox
11/26-17:11:09.919996 [**] [1:10000020:2] ATAQUE FLOOD_SOLICITATES (NS) CON THCIPVS TOOLKIT [**] [classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Prior ity: 1] (VIPVS-ICURP) fe80::218:dsff:fe60:7fcc -> ff02::1

2015-11-26 17:11:30.001 diego-VirtualBox
11/26-17:11:09.919994 [**] [1:10000020:2] ATAQUE FLOOD_SOLICITATES (NS) CON THCIPVS TOOLKIT [**] [classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Prior ity: 1] (VIPVS-ICURP) fe80::218:dsff:fe60:7fcc -> ff02::1

2015-11-26 17:11:30.001 diego-VirtualBox
11/26-17:11:09.919917 [**] [1:10000020:2] ATAQUE FLOOD_SOLICITATES (NS) CON THCIPVS TOOLKIT [**] [classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Prior ity: 1] (VIPVS-ICURP) f

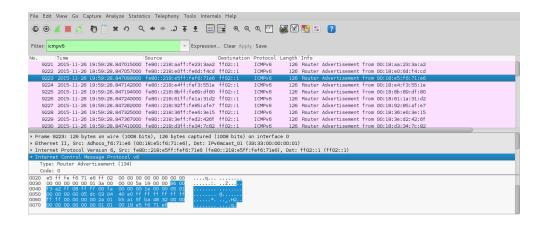
Prueba 16 atk6-flood_router6 eth0



2015-11-26 19:46:29 999 11/26-19:46:12.749465 [**] [1:18000019:2] ATAQUE FLOOD_ROUTER6 (RA) CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {IPV6-ICHP} fe88::218:1fff:fe1c:4588 -> ff02::1 2015-11-26 19:46:29 999 11/26-19:46:12.743455 [**] [1:180808019:2] ATAQUE FLOOD_ROUTER6 (RA) CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {IPV6-ICMP} fe80::218:1fff:fe1c:458a -> ff02::1 2015-11-26 19:46:29.999 diego-VirtualBox 11/26-19:46:12.743460 [**] [1:108080919:2] ATAQUE FLOOD_BOUTER6 (RA) CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {IPV6-ICNP} fe80::218:1fff:fe1c:4588 -> ff02::1 2015-11-26 19:46:29.999 11/26-19:46:12.743462 [**] [1:180808019:2] ATAQUE FLOOD_ROUTER6 (RA) CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {IPV6-ICMP} fe80::218:1fff:fe1c:458a -> ff02::1 2015-11-26 19:46:29.999 11/26-19:46:12.743464 [**] [1:180808019:2] ATAQUE FLOOD_ROUTER6 (RA) CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {IPV6-ICMP} fe80::218:1fff:fe1c:458a -> ff02::1 2015-11-26 19:46:29.999 11/26-19:46:12.743479 [**] [1:18000019:2] ATAQUE FLOOD_ROUTER6 (RA) CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {[PVG-ICMP] fe80::218:9ff;feab:b526 -> ff82::1 2015-11-26 19:46:29.999 diego-VirtualBox -19:46:12.743482 [**] [1:108080819:2] ATAQUE FLOOO_ROUTER6 (RA) CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: PV6-ICMP] fe88::218:9ff:feab:b528 -> ff82::1 2015-11-26 19:46:29.997 diego-VirtualBox

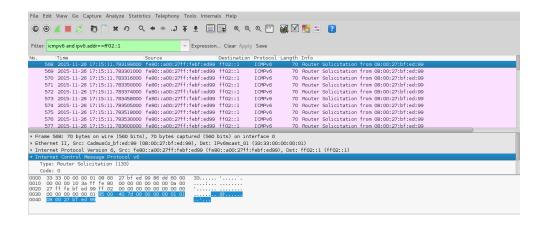
11/26-19:46:12.743400 [**] [1:18000019:2] ATAQUE FLOOD_ROUTER6 (RA) CON THCIPV6 TOURIT [**] [classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {PPV6-TCVP} fe88::218:44ff:fe16:a6c4 -> ff87::1

Prueba 17 atk6-flood router6 -F eth0



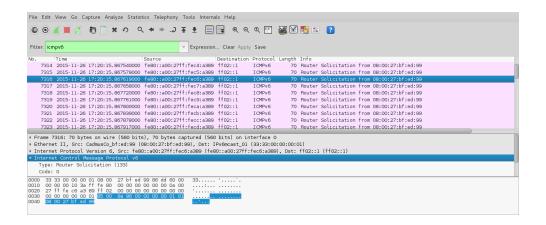


Prueba 18 atk6-flood rs6 eth0



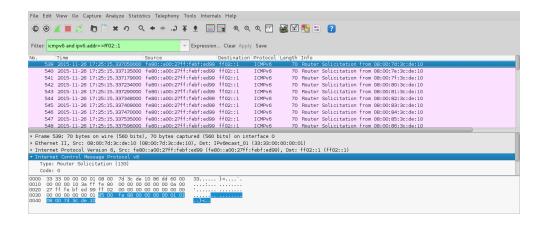
```
2015-11-26 17:15:20.335
                                                                           diego-VirtualBox
11/26-17:15:19.853366 [**] [1:18000021:2] ATAQUE FLOOD_RS6 (RS) CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {IPV6-ICMP} fe88::a00:27ff:febf:ed99 -> ff02::1
2015-11-26 17:15:20.335
                                                                          diego-VirtualBox
11/26-17:15:19.853371 [**] [1:18000021:2] ATAQUE FLOOD_RS6 (RS) CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] (IPV6-TCMP) fe80::a00:27ff:febf:ed99 -> ff02::1
2015-11-26 17:15:20.335
                                                                           diego-VirtualBox
11/26-17:15:19.853373 [**] [1:18000021:2] ATAQUE FLOOD_RSG (RS) CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy violation] [Priority: 1] {IPVG-ICMP} fe80::a00:27ff:febf:ed99 -> ff02::1
2015-11-26 17:15:20.335
CAUSTICES (F.13.00.333 UNIQUE VINUENDAM )
UNIQUE OF THE PROPERTY OF THE PROPER
2015-11-26 17:15:20.335
11/26-17:15:19.853386 [**] [1:10000021:2] ATAQUE FLOOD_RSG (RS) CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {IPVG-ICMP} fe80::300:27ff:febf:ed99 -> ff02::1
2015-11-26 17:15:20.335
                                                                           diego-VirtualBox
11/26-17:15:19.853385 [**] [1:10000021:2] ATAQUE FLOOD_RS6 (RS) CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] [IPVG-ICMP] fe80:1200127ff:febf:ed99 -> ff02::1
2015-11-26 17:15:20.065
11/26-17:15:19.853193 [**] [1:18000021:2] ATAQUE FLOOD_RS6 (RS) CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] (IPV6-TCMP) fe88::a00:27ff:febf:ed99 -> ff02::1
```

Prueba 19 atk6-flood rs6 -s eth0



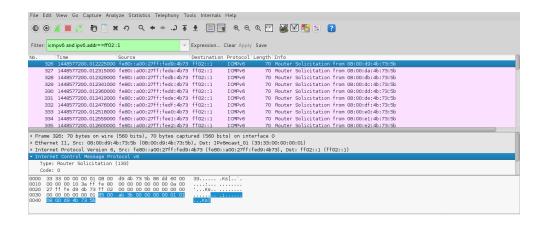


Prueba 20 atk6-flood rs6 -S eth0





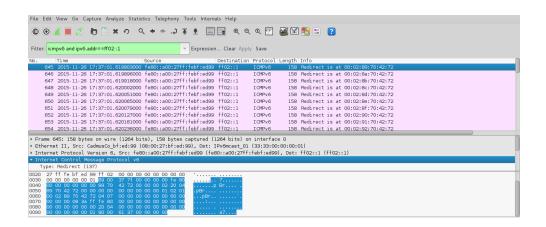
Prueba 21 atk6-flood_rs6 -s -S eth0

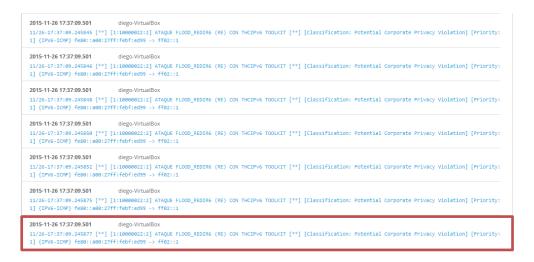


```
2015-11-26 17:31:14 000
11/26-17:31:13.693853 [**] [1:18000021:2] ATAQUE FLOOD_RSG (RS) CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {IPV6-ICMP} fe88::a00:27ff:fe6b:bf4f -> ff02::1
2015-11-26 17:31:14.000
                                    diego-VirtualBox
11/26-17:31:13.693851 [**] [1:18000021:2] ATAQUE FLOOD_RS6 (RS) CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] (IPV6-ICIVP) fe88::a00:27ff:fe6b:bf4f -> ff02::1
2015-11-26 17:31:14.000
11/26-17:31:13.693854 [**] [1:18080821:2] ATAQUE FLOOD_RS6 (RS) CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] (IPV6-ICMP) fe88::a08:27ff:fe8b:bf4f -> ff02::1
2015-11-26 17:31:14.000
II/26-17:3113-699846 [**] [I:1800002:12] ATAQUE FLOOD_RSG (RS) CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] [IPV6-ICNP] fe80:1800:27ff:fe6a0bf4f -> ff02:11
2015-11-26 17:31:14.000
OTEGO-VIRLIGIDOX

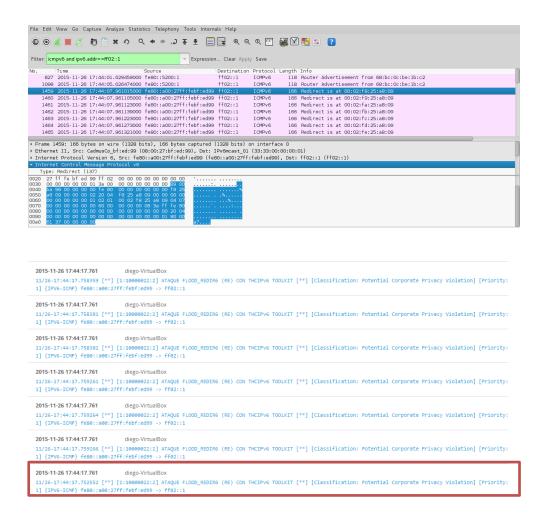
11/26-17:31:13.693848 [**] [1:10000021:2] ATAQUE FLOOD_RSG (RS) CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {IPVG-ICMP} fe80::300:27ff:fe6b:bf4f -> ff02::1
2015-11-26 17:31:14.000
                                    diego-VirtualBox
11/26-17:31:13.693862 [**] [1:18000021:2] ATAQUE FLOOD_RS6 (RS) CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {IPV6-ICMP} fe88::a00:27ff:fe6c:bf4f -> ff02::1
2015-11-26 17:31:14.000
     16-17:31:13.69361 [**] [1:10000021:2] ATAQUE FLOOO_RS6 (RS) CON THCIPV6 TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] /6-ICMP) fe80::800:27ff:fe6c:bf4f -> ff02::1
```

Prueba 22 atk6-flood redir6 eth0

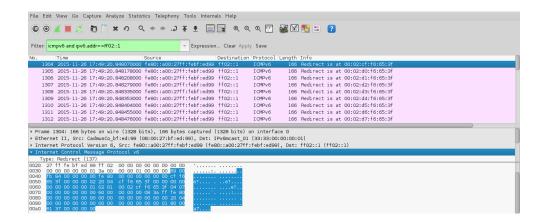




Prueba 23 atk6-flood redir6 -H eth0



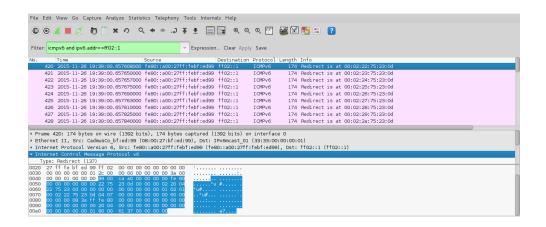
Prueba 24 atk6-flood_redir6 -F eth0



```
2015-11-26 17:49:28.393
11/26-17-49:28.136655 [**] [1:18000022:2] ATAQUE FLOOD_REDIRG (RE) CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {IPVG-ICNP} fe80::a00:27ff:febf:edg9 -> ff02::1
2015-11-26 17:49:28.393
                                    diego-VirtualBox
11/26-17:49:28.136658 [**] [1:1800002:21] ATAQUE FLOCO_REDIRG (RE) CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {IPVG-ICMP} fe80::a00:27ff:febf:edg9 -> ff02::1
2015-11-26 17:49:28.393
                                    diego-VirtualBox
11/26-17:49:28.136652 [**] [1:18000022:2] ATAQUE FLOOD_REDIRG (RE) CON THCIPVG TOOLKIT [**] [classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {IPVG-ICNP} fe80::a00:27ff:febf:edg9 -> ff82::1
2015-11-26 17:49:28.393
11/26-17:49:28.136653 [**] [1:18000022:2] ATAQUE FLOOD_REDIRG (RE) CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {IPVG-ICMP} fe80::a00:27ff:febf:edg9 -> ff02::1
2015-11-26 17:49:28.393
UNIQU-VILUATION

11/26-17:49:28.136658 [**] [1:18000022:2] ATAQUE FLOOD_REDIRG (RE) CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {IPVG-ICVP} fe00::a00:27ff:febf:ed99 -> ff02::1
2015-11-26 17:49:28.393
                                     diego-VirtualBox
11/26-17:49:28.136657 [**] [1:18000022:2] ATAQUE FLOOD_REDIRG (RE) CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] {IPVG-ICNP} fe88::a00:27ff:febf:edg9 -> ff82::1
2015-11-26 17:49:28.393
                                     diego-VirtualBox
        ORGO-FINGUIDAD ORGO-FINGUIDAD ORGO-FINGUE FLOOD_REDIRG (RE) CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: VPG-ICMP) fe88::a00:27ff:febf:ed99 -> ff82::1
```

Prueba 25 atk6-flood redir6 -H -F eth0



2015-11-26 19:39:10.666282 [**] [1:18000022:2] ATAQUE FLOOD_REDIRG (RE) CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] (IPVG-ICUP) fe80:1300127ff;febfred99 -> ff82:11

2015-11-26 19:39:10.666283 [**] [1:18000022:2] ATAQUE FLOOD_REDIRG (RE) CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] (IPVG-ICUP) fe80:1300127ff;febfred99 -> ff82:11

2015-11-26 19:39:10.666283 [**] [1:18000022:2] ATAQUE FLOOD_REDIRG (RE) CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] (IPVG-ICUP) fr80:1300127ff;febfred99 -> ff82:11

2015-11-26 19:39:10.666281 [**] [1:18000022:2] ATAQUE FLOOD_REDIRG (RE) CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] (IPVG-ICUP) fe80:1300127ff;febfred99 -> ff82:11

2015-11-26 19:39:10.666281 [**] [1:18000022:2] ATAQUE FLOOD_REDIRG (RE) CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] (IPVG-ICUP) fe80:1300127ff;febfred99 -> ff82:11

2015-11-26 19:39:10.666281 [**] [1:18000022:2] ATAQUE FLOOD_REDIRG (RE) CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] (IPVG-ICUP) fe80:1300127ff;febfred99 -> ff82:11

2015-11-26 19:39:10.666280 [**] [1:18000022:2] ATAQUE FLOOD_REDIRG (RE) CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] (IPVG-ICUP) fe80:1300127ff;febfred99 -> ff82:11

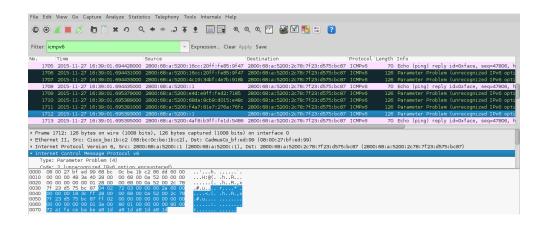
2015-11-26 19:39:10.666280 [**] [1:18000022:2] ATAQUE FLOOD_REDIRG (RE) CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] (IPVG-ICUP) fe80:1300127ff;febfred99 -> ff82:11

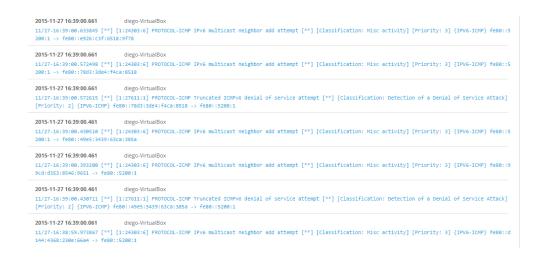
2015-11-26 19:39:10.666280 [**] [1:18000022:2] ATAQUE FLOOD_REDIRG (RE) CON THCIPVG TOOLKIT [**] [Classification: Potential Corporate Privacy Violation] [Priority: 1] (IPVG-ICUP) fe80:1300127ff;febfred99 -> ff82:11

Anexo D: Experimento 2 desde la Kali Linux

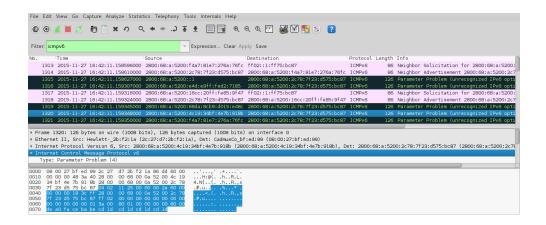
En las imágenes siguientes se muestran las capturas del tráfico malicioso generado por cada ataque desde Kali Linux y las capturas de las alertas generadas por cada ataque.

Prueba 1 atk6-alive6 eth0



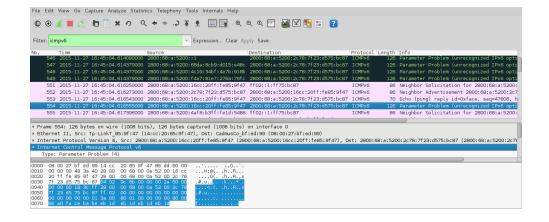


Prueba 2 atk6-alive6 -4 172.25.0.0/21 eth0



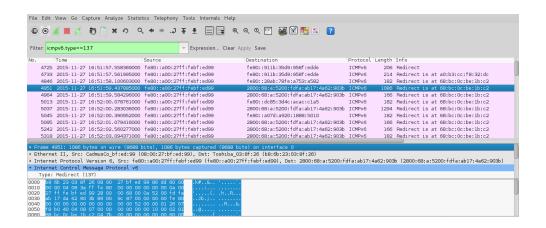


Prueba 3 atk6-alive6 -d eth0



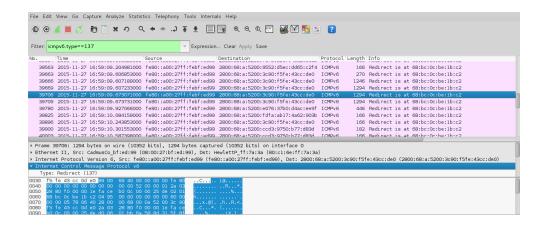
```
2015-11-27 16:45:01.961
                               diego-VirtualBox
11/27-16:45:81.918459 [**] [1:276:11:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPv6 denial of service attempt [**] [classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] (IPV6-ICMP) 2808:68:a:5200:de09:de66:8cf5:704 -> fe80::5200:1
2015-11-27 16:45:01.961
                                diego-VirtualBox
2015-11-27 16:45:01.261
                                diego-VirtualBox
11/27-16:45:81.170914 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPV6 multicast neighbor add attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} f 200:1 -> fe80::240:98C5:6ba8:4lb7
2015-11-27 16:45:01.261
                                diego-VirtualBox
11/27-16:49:80.171115 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPV6 denial of service attempt [**] [Classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] {IPV6-ICMP} fe88::24eb:98C5:6b88:41b7 -> fe88::5200:1
2015-11-27 16:45:01.161
                                diego-VirtualBox
11/27-16:45:81.128529 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPv6 denial of service attempt [**] [Classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] {IPV6-ICMP} fe88::7d4f:6dd9:dc0d:c95c -> fe88::5200:1
2015-11-27 16:45:01.161
                                diego-VirtualBox
11/27-16:45:81.120669 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} fe80::5 200:1 -> fe80::704f;60d9;dc0d:c95c
```

Prueba 4 atk6-parasite6 -l eth0



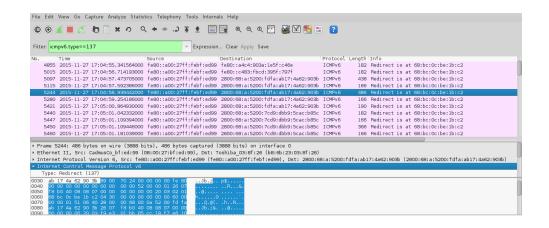


Prueba 5 atk6-parasite6 -I -R eth0



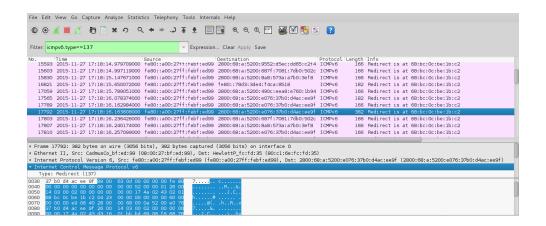


Prueba 6 atk6-parasite6 -I -F eth0



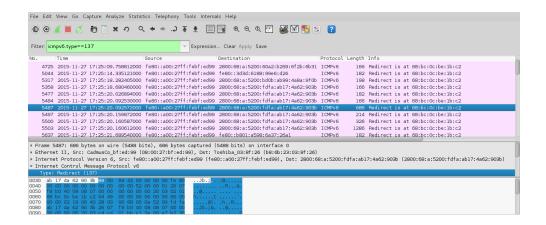
```
2015-11-27 17:04:02.661
11/27-17:04:02.518006 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} fe80::a
00:27ff:febf:ed99 -> fe80::5200:1
2015-11-27 17:04:01 361
1/27-17:04:01.270597 [**] [1:24303:6] PROTOCOL_ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} fe80::a 00:27ff:febf.cd99 -> 2800:68:a:5200:ff6ra:abl7:4862:903b
2015-11-27 17:04:01 361
diego-VirtualBox
11/27-17:04:01.270591 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} fe80::a
00:27ff:febf:ed99 -> 2800:68:a:5200:fdfa:ab17:4a62:903b
2015-11-27 17:04:01 361
UTZ-17.04.01.361 usgg-rituation usgg
2015-11-27 17:04:00 761
11/27-17:04:00.625835 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} fe80::5 200:1 -> fe80::ddf6:68f6:b486:2c80
2015-11-27 17:04:00.761
11/27-17:04:00.626084 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPV6 denial of service attempt [**] [classification: Detection of a Denial of Service Attack]
[Priority: 2] {IPV6-ICMP} fe80::ddf6:68f6:b486:2c80 -> fe80::5200:1
```

Prueba 7 atk6-parasite6 -I -H eth0



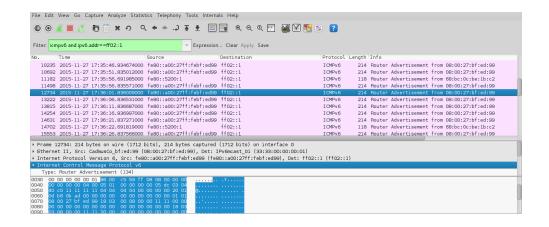


Prueba 8 atk6-parasite6 -I -R -F -H



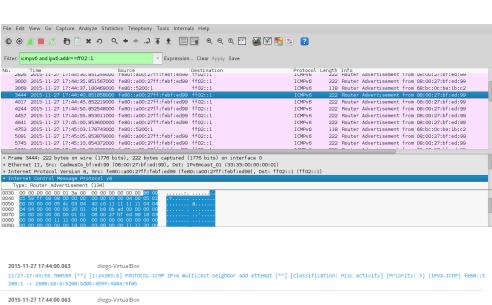


Prueba 9 atk6-fake router6 eth0 2001:db8:bad::/64



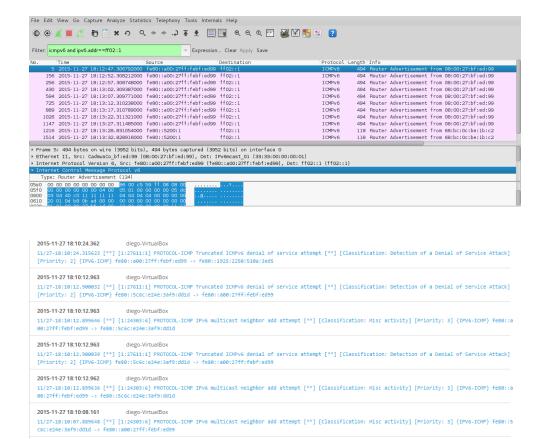
```
2015-11-27 17:35:06.062
                                    diego-VirtualBox
11/27-17:35:06.001019 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPv6 denial of service attempt [**] [Classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] (IPV6-ICMP) fe80::2d8b:eaf:325a:c847 -> fe80::5200:1
2015-11-27 17:35:05.063
                                    diego-VirtualBox
11/27-17:35:84,945838 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPv6 denial of service attempt [**] [classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] (IPV6-ICMP) fe80::c483:fbcd:395f:797f -> fe80::5208:1
2015-11-27 17:35:05.063
                                    diego-VirtualBox
11/27-17:35:04.944091 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} fe80::5 200:1 -> fe80::c483:fbcd:395f:797f
2015-11-27 17:35:04.765
                                    diego-VirtualBox
11/27-17:35:84.567014 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPV6 denial of service attempt [**] [classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] {IPV6-ICMP} fe80::c4ma:f553:1b7:82dm -> fe80::5200:1
2015-11-27 17:35:04.765
                                    diego-VirtualBox
11/27-17:35:04.567002 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} fe80::5 200:1 -> fe80::c4aa:f553:ib7:82da
2015-11-27 17:35:01.061
                                    diego-VirtualBox
2015-11-27 17:35:00.661
                                    diego-VirtualBox
11/27-17:35:00.625719 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} fe80::4 997:2001:2422:3582 -> fe80::5200:1
```

Prueba 10 atk6-fake router6 -H eth0 2001:db8:bad::/64



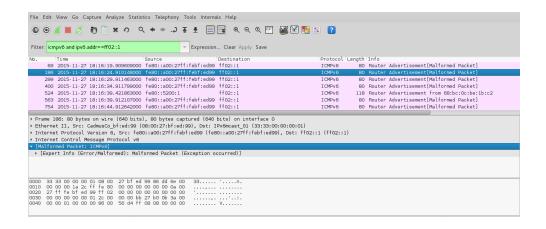
200:1 -> 2800:68:a:5200:bi

Prueba 11 atk6-fake router6 -D eth0 2001:db8:bad::/64

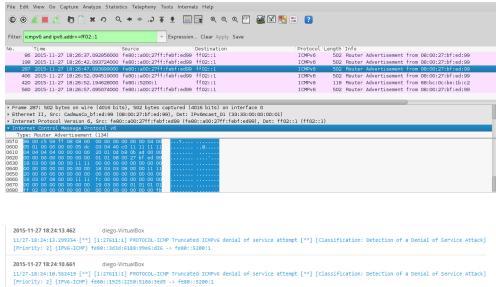


Prueba 12 atk6-fake_router6 -F eth0 2001:db8:bad::/64

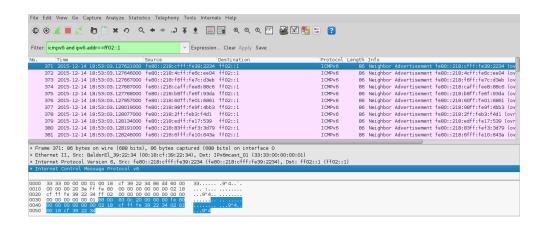
2015-11-27 18:10:08.161



Prueba 13 atk6-fake router6 -H -D eth0 2001:db8:bad::/64

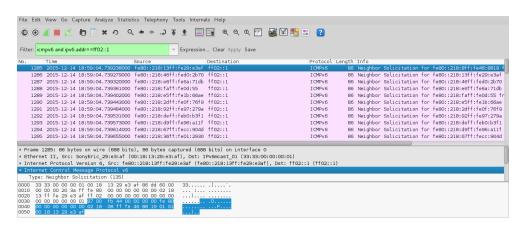


Prueba 14 atk6-flood advertise6 eth0



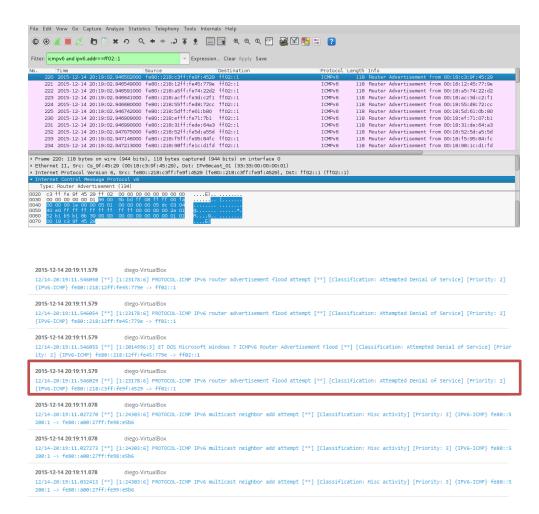
```
2015-12-14 18:53:12.912
12/14-18:53:12.777914 [**] [1:24294:2] PROTOCOL-ICMP IPv6 neighbor advertisement flood attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} f
e80::218:dff:fea3:dbae -> ff02::1
2015-12-14 18:53:12.912
12/14-18:53:12.777919 [**] [1:24294:2] PROTOCOL-ICMP IPv6 neighbor advertisement flood attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} + e80::218:dff:fea3:dbae -> ff02::1
2015-12-14 18:53:12.912
                                  diego-VirtualBox
12/14-18:53:12.777921 [**] [1:24294:2] PROTOCOL-ICMP IPv6 neighbor advertise e80::218:dff:fea3:dbae -> ff02::1
                                                                                             nt flood attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP}
2015-12-14 18:53:12.912
                                  diego-VirtualBox
12/4-18/53/277923 [**] [1:42934:2] PROTOCOL-ICMP IPv6 neighbor advertisement flood attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] (IPv6-ICMP) f e80::218:dff:fe83:dbae -> ff82::1
2015-12-14 18:53:12.912
12/14-18:53:12.777952 [**] [1:24294:2] PROTOCOL-ICMP IPv6 neighbor advertisement flood attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} fe80::218:1bff:fe62:6841 -> ff02::1
2015-12-14 18:53:12.912
                                 diego-VirtualBox
 12/14-18:53:12.778092 [**] [1:24294:2] PROTOCOL-ICMP IPv6 neighbor advertisement flood attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} e80::218:Cfff:fe39:2234 -> ff02::1
2015-12-14 18:53:12.691
                                  diego-VirtualBox
12/14-18:53:12.612637 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPv6 denial of service attempt [**] [Classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] {IPV6-ICMP} fe80::bc25:c519:b603:6c8e -> fe80::5200:1
```

Prueba 15 atk6-flood solicitate6 eth0

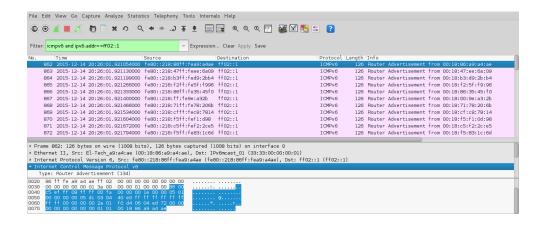




Prueba 16 atk6-flood router6 eth0



Prueba 17 atk6-flood_router6 -F eth0



diego-VirtualBox

12/14-20:26:10.53208 [**] [1:23178:6] PROTOCOL-ICMP IPV6 router advertisement flood attempt [**] [classification: Attempted Denial of Service] [Priority: 2]

2015-12-14 20:26:10.680 diego-VirtualBox

12/14-20:26:10.680 diego-VirtualBox

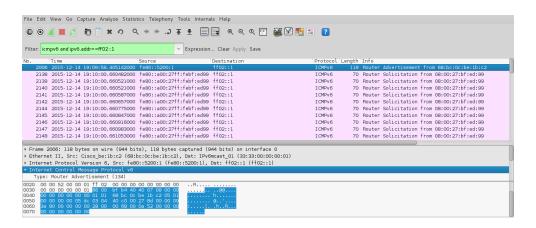
2015-12-14 20:26:10.680 diego-VirtualBox

12/14-20:26:10.680 diego-VirtualBox

2015-12-14 20:26:09.805 diego-VirtualBox

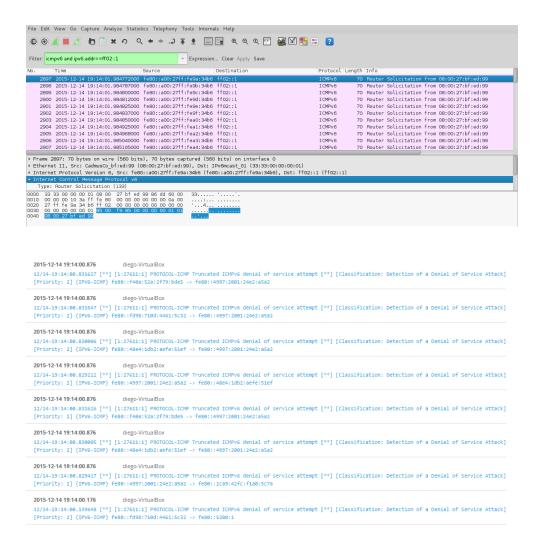
12/14-20:26:09.572202 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80:5

Prueba 18 atk6-flood rs6 eth0

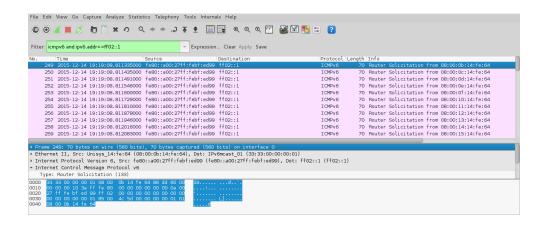


2015-12-14 19:10:04 977 12/14-19:10:04.862963 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPv6 denial of service attempt [**] [classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] {IPV6-ICMP} fee8::582:1761:7aa8:67f0 -> fe88::5200:1 2015-12-14 19:10:04 977 12/14-19:18:04.862842 [**] [1:24363:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} fe80::5 200:1 -> fe80::c982:1761:7aa8:67f0 2015-12-14 19:10:04 878 diego-VirtualBox 12/14-19:10:04.757743 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80::5 412:3730:da56:fa66 -> fe80::5200:1 12/14-19:10:03.300879 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} fe80::e 47b:7ac2:175a:f448 -> fe80::5200:1 diego-VirtualBox 2015-12-14 19:10:02 177 12/14-19:10:02.164794 [**] [1:24903:6] PROTOCOL-ICMP IPV6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80:c560:d32c:f451:deb2 -> fe80::5200:1 2015-12-14 19:10:02.077 12/14-19:10:01.984283 [**] [1:24363:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} fe80::3 dde:re3a:ec4f;c769 -> fe80::5200:1 2015-12-14 19:10:01.576 12/14-19:10:01.475736 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} fe80::5 86e:71f6:b59:1e68 -> fe80::5200:1 12/14-19:18:01.184896 [**] [1:24383:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] (IPv6-ICMP) fe88::2

Prueba 19 atk6-flood rs6 -s eth0

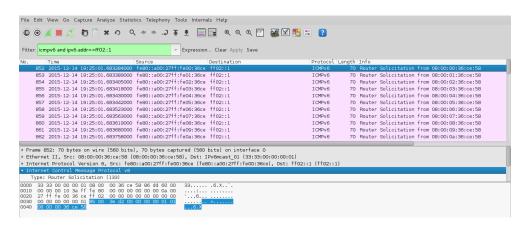


Prueba 20 atk6-flood_rs6 -S eth0



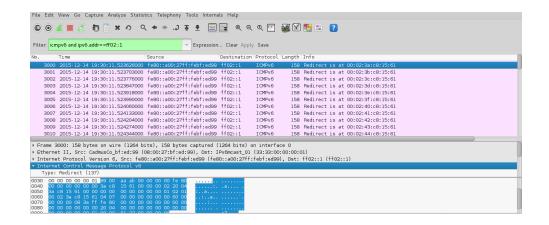
2015-12-14 19:19:04.176 diego-VirtualBox 12/14-19:19:04.188488 [**] [1:24383:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} fe88::5 200:1 -> fe80::c982:1761:7a88:67f0
2015-12-14 19:19:03.676 diego-VirtualBox 12/14-19:19:03.588202 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80::5 200:1 -> fe80::6cb2:7e00:6962:6feb
2015-12-14 19:19:03.676 diego-VirtualBox 12/14-19:19:03.615265 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80::a 0ef:e3c8:4515:785a -> fe80::5200:1
2015-12-14 19:19:03.676 diego-VirtualBox 12/14-19:19:03.588441 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPV6 denial of service attempt [**] [Classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] (IPV6-ICMP) fe88::6cb2:7e00:6962:6feb -> fe80::5200:1
2015-12-14 19:19:03.176 diego-VirtualBox 12/14-19:19:03.126499 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80::a 080:1b5e:9fe9:fc61 -> fe80::9c1:83dd:d873:13f6
2015-12-14 19:19:03.176 dlego-VirtualBox 12/14-19:19:03.126670 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPv6 denial of service attempt [**] [Classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] {IPV6-ICMP} fe80::9c1:830d:d873:13f6 -> fe80::a800:1b5e:9fe9:fc61
2015-12-14 19:19:03.176 diego-VirtualBox 12/14-19:19:03.126500 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-TCMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80::a 080:105e:9fe9:fc61 -> fe80::9c1:83dd:d873:13f6
2015-12-14 19:19:03.176 diego-VirtualBox 12/14-19:19:03.126670 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPV6 denial of service attempt [**] [Classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] [IPV6-ICMP] fe80::9c1:830d:d873:13f6 -> fe80::a800:1b5e:9fe9:fc61

Prueba 21 atk6-flood_rs6 -s -S eth0



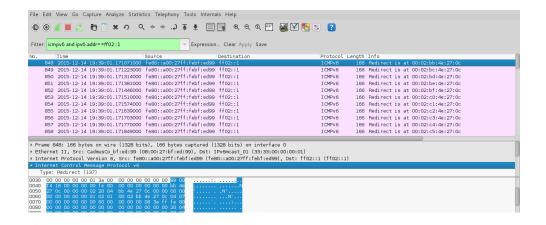


Prueba 22 atk6-flood redir6 eth0



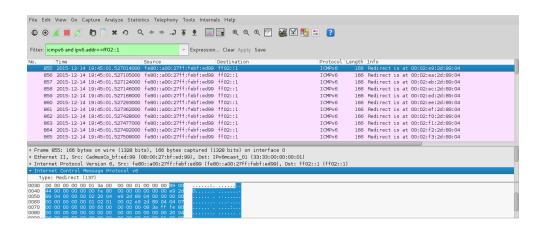


Prueba 23 atk6-flood redir6 -H eth0



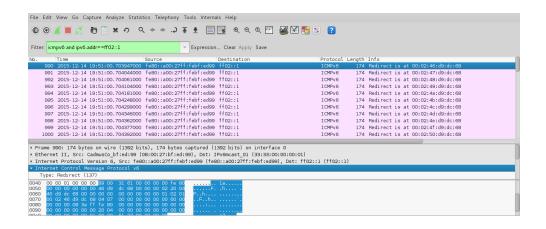
2015-12-14 19:39:01.476 diego-VirtualBox
12/14-19:39:81.452321 [**] [1:24383:6] PROTOCOL-ICMP IPV6 multicast neighbor add attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe88:: 208:1 -> fe88::a08:27ff; fedd: b0b6
2015-12-14 19:39:00.676 diego-VirtualBox
12/14-19:39:00.559549 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPV6 multicast neighbor add attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80::5 200:1 -> 2800:68:a:5200:cd5e:4ce4:6b55:2863
2015-12-14 19:39:00.676 diego-VirtualBox
12/14-19:39:00.559422 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPv6 denial of service attempt [**] [classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] [IPV6-ICMP] 2800:68:a:5200:cd5e:4ce4:6b55:2863 -> fe80::5200:1
2015-12-14 19:39:00.476 diego-VirtualBox
12/14-19:39:00.447541 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} fe80:: 200:1 -> fe80::a00:27ff; feda: 70b7
2015-12-14 19:39:00.476 diego-VirtualBox
12/14-19:39:00.436679 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} fe80:: 200:1 -> fe80::800:27ff; fedd: 80b6
2015-12-14 19:39:00.476 diego-VirtualBox
12/14-19:39:00.447352 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80:: 200:1 -> fe80::a00:27ff:fedd:b0b6
2015-12-14 19:39:00.276 diego-VirtualBox
12/14-19:39:00.200980 [**] [1:27611:1] PROTOCOL-ICMP Truncated ICMPv6 denial of service attempt [**] [Classification: Detection of a Denial of Service Attack] [Priority: 2] {IPV6-ICMP} 2800:68:a:5200:c15d:e222:61:600e -> fe80::5200:1
2015-12-14 19:39:00.076 diego-VirtualBox
12/14-19:38:59.996932 [**] [1:2438:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPv6-ICMP} fe80::5 200:1 -> fe80::9d17:f834:80a3:3894

Prueba 24 atk6-flood_redir6 -F eth0



2015-12-14 19:46:00.176 diego-VirtualBox 12/14-19:46:00.140118 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80::5 200:1 -> fe80::a00:27ff:fe9f;31cf
2015-12-14 19:46:00.176 diego-VirtualBox 12/14-19:46:00.140125 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPV6 multicast neighbor add attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80::5 200:1 -> fe80::a00:27ff;fe9f:31cf
2015-12-14 19:46:00.176 diego-VirtualBox 12/14-19:46:00.140109 [**] [1:24380:6] PROTOCOL-ICMP IPV6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe88:: 5 200:1 -> fe80::a00:27ff; fe9f:31cf
2015-12-14 19:46:00.176 diego-VirtualBox 12/14-19:46:00.140116 [**] [1:24383:6] PROTOCOL-ICMP IPV6 multicast meighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe88::5 200:1 -> fe80::a00:27ff;fe9f;31cf
2015-12-14 19:46:00.176 diego-VirtualBox 12/14-19:46:00.140120 [**] [1:24983:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe88::5 200:1 -> fe80::a00:27ff;fe9f:31cf
2015-12-14 19:46:00.176 diego-VirtualBox 12/14-19:46:00.140121 [**] [1:24881:6] PROTOCOL-ICMP IPV6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe88::5 200:1 -> fe80::800:27ff;fe9f;31cf
2015-12-14 19:46:00.176 diego-VirtualBox 12/14-19:46:00.140117 [**] [1:24803:6] PROTOCOL-ICMP IPV6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80::5 200:1 -> fe80::a00:27ff:fe9f:31cf
2015-12-14 19:46:00.176 diego-VirtualBox 12/14-19:46:00.140122 [**] [1:24383:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [classification: Misc activity] [Priority: 3] (IPV6-ICMP) fe88:: 208:1 -> fe88:: a08:27ff; fe9f: 31cf

Prueba 25 atk6-flood redir6 -H -F eth0



uiego-virtualisox

12/14-19:51:00.238942 [**] [1:24303:6] PROTOCOL-ICMP IPv6 multicast neighbor add attempt [**] [Classification: Misc activity] [Priority: 3] {IPV6-ICMP} fe80::5
200:1 -> fe80::a00:27ff;fe3e:82ce