

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана (национальный исследовательский университет)»

(МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ <u>«Информатика и системы управления»</u>	
КАФЕДРА «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»	

РАСЧЕТНО-ПОЯСНИТЕЛЬНАЯ ЗАПИСКА К КУРСОВОМУ ПРОЕКТУ

HA TEMY:

Метод обнаружения DDoS-атак в сетевом трафике

Студент <u>ИУ7-74Б</u> (Группа)	(Подпись, дата)	<u>Н.А. Гурова</u> (И.О.Фамилия)
Руководитель курсового проекта	(Подпись, дата)	<u>Н.Ю. Рязанова</u> (И.О.Фамилия)



Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

	УТВЕРЖДАЮ	
	Заведующий кафедрой	<u>иу7</u>
		(Индекс)
		. Рудаков_
	«»	И.О.Фамилия) 2023 г
	" "	2023 1.
ЗАЛА	АНИЕ	
, ,		
на выполнение к	урсового проекта	
по дисциплине Операционные системы		
Студент группы <u>ИУ7-74Б</u>		
Гурова Наталия Алексеевна	_	
	мя, отчество)	
Тема курсового проекта		
Метод обнаружения DDoS ат	гак в сетевом трафике	_
		_
Направленность КП (учебный, исследовательский, учебный	практический, производственный, др.)	
	кафедра	
График выполнения проекта: 25% к <u>4</u> нед., 50% и	к <u>7</u> нед., 75% к <u>11</u> нед., 100% к <u>14</u> не	Д.
<i>Задание</i> Разработать загружаемый модуль ядра д	• •	
обнаружение DDoS атак в сетевом трафике. Также		_
возможность скрывать разработанный загружаемь	<u>ій модуль ядра ОС Linux.</u>	
Оформление курсового проекта:		
	1	
Расчетно-пояснительная записка на <u>20-30</u> листа		
Расчетно-пояснительная записка должна содержати	• • • • • • • • • • • • • • • • • • • •	-
аналитическую, конструкторскую, технологическу	ю части, заключение, список литературы	<u>.</u>
Перечень графического (иллюстративного) матери	ала (чертежи, плакаты, слайды и т.п.):	
на защиту работы должна быть предоставлена през		
На слайдах должны быть отражены: постановка зад		
алгоритмы, расчетные соотношения, структура ком	иплекса программ, интерфейс.	
Дата выдачи задания «» 20 г.		
Руководитель курсового проекта	<u> Н.Ю. Рязанова</u>	<u></u>
Студент	(Подпись, дата) (И.О.Фамилия) Н.А Гурова	

(Подпись, дата)

(И.О.Фамилия)

СОДЕРЖАНИЕ

B	ВЕД	ЕНИЕ	3
1	Ана	литический раздел	4
	1.1	Постановка задачи	4
	1.2	Сетевая модель OSI	4
	1.3	Удаленная сетевая атака	7
	1.4	Aтака SYN-flood	10
	1.5	Выбор отслеживаемых параметров сетевого трафика	12
	1.6	Программный интерфейс для сетевого взаимодействия в ОС Linux	12
	1.7	Фреймворк Netfilter	13
	1.8	Анализ способа изменения видимости модуля	17
	1.9	Требования к программному обеспечения для взаимодействия с	
		загружаемым модулем ядра для ОС Linux	17
	1.10	Выводы	19
2	Кон	іструкторский раздел	21
	2.1	IDEFO	21
	2.2	Структура программного обеспечения	22
	2.3	Алгоритм инициализации модуля	23
	2.4	Алгоритм обработки перехваченного сетевого пакета	24
	2.5	Алгоритм обнаружение атак в исторических данных	25
3	Tex	нологический раздел	26
	3.1	Выбор средств разработки	26
	3.2	Сборка и запуск модуля	26
	3.3	Инициализация модуля	26
	3.4	Обработка перехваченных сетевых пакетов	27
	3.5	Обнаружение признаков атак	28
	3.6	Изменение видимости модуля	32
4	Исс	ледовательский раздел	34
	4.1	Команды	34
	4.2	Видимость модуля	34

4.3	Вывод статистики по работе модуля	34
4.4	Просмотр исторических данных	35
4.5	Вывод	36
ЗАКЛ	ЮЧЕНИЕ	37
СПИС	СОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ	38
ПРИЛ	ЮЖЕНИЕ А	39
ПРИЛ	ЮЖЕНИЕ Б	4]
ПРИЛ	ЮЖЕНИЕ В	59
ПРИЛ	ЮЖЕНИЕ Г	64

ВВЕДЕНИЕ

Одной из важнейших задач обеспечения безопасности взаимодействия процессов в распределенных системах является задача контроля входящего трафика на определенный хост.

Возможным методом контроля является динамическое обнаружение атак.

Для решения задачи обнаружения атак во входящем трафике используется специальное программное обеспечение, которое может быть реализовано в виде загружаемого модуля ядра для ОС Linux.

Разработке такого программного обеспечения посвящена данная работа.

1 Аналитический раздел

1.1 Постановка задачи

В соответствии с заданием на курсовую работу необходимо разработать загружаемый модуль ядра для ОС Linux, осуществляющий динамическое обнаружение атак во входящем сетевом трафике.

Для достижения поставленной задачи необходимо:

- провести анализ принципов работы сетевой подсистемы OC Linux;
- провести анализ способов перехвата сетевых пакетов;
- провести анализ методов динамического обнаружения атак;
- разработать алгоритм и стороннее ПО для выявления атак в сетевом трафике;
- предусмотреть возможность сокрытия разработанного загружаемого модуля ядра для ОС Linux.

1.2 Сетевая модель OSI

В распределённых системах информация передаётся в виде пакетов по протоколам. Передаваемые данные подвергаются процессам инкапсуляции и декапсуляции, в процессе которых каждый пакет проходит все уровни сетевой модели OSI (таблица 1.1).

Таблица 1.1 – Модель OSI

№	Название		
7	Прикладной уровень		
6	Уровень представления		
5	Сеансовый уровень		
4	Транспортный уровень		
3	Сетевой уровень		
2	Канальный уровень		
1	Физический уровень		

Internet Protocol

Internet Protocol (IP) — протокол сетевого уровня модели OSI.

Данный протокол объединяет сегменты сети в единую сеть, обеспечивая доставку пакетов данных между любыми узлами сети через произвольное число промежуточных узлов (маршрутизаторов). Именно поэтому он стал тем протоколом, который объединил отдельные компьютерные сети во всемирную сеть Интернет.

IP не гарантирует надёжной доставки пакета до адресата — в частности, пакеты могут прийти не в том порядке, в котором были отправлены, продублироваться (приходят две копии одного пакета), оказаться повреждёнными (обычно повреждённые пакеты уничтожаются) или не прийти вовсе.

На рисунке 1.1 представлен заголовок пакета IPv4.

Номер версии	Длина заголовка	Тип сервиса	Длина пакета	
ID пакета		Флаги	Указатель фрагмента	
Время жизни пакета Протокол		Контрольная сумма		
Адрес источника				
Адрес назначения				
Опции				

Рисунок 1.1 – Заголовок пакета IP

Transmission Control Protocol

Transmission Control Protocol (TCP) — протокол транспортного уровня модели OSI.

Механизм ТСР предоставляет поток данных с предварительной установкой соединения, осуществляет повторный запрос данных в случае потери данных и устраняет дублирование при получении двух копий одного пакета, гарантируя тем самым (в отличие от UDP) целостность передаваемых данных и уведомление отправителя о результатах передачи.

На рисунке 1.2 представлен заголовок сегмента ТСР.

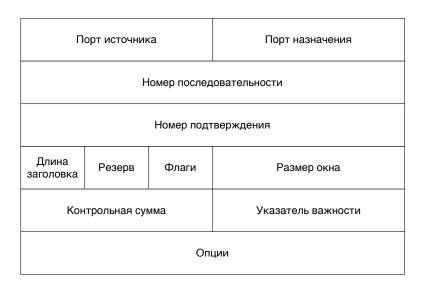


Рисунок 1.2 – Заголовок пакета ТСР

Флаги:

- URG поле «указатель важности» имеет смысл;
- **ACK** данный сегмент является подтверждением получения предыдущего;
- **PSH** нужно передать немедленно;
- RST аварийное закрытие соединения;
- **SYN** открытие соединения;
- **FIN** корректное завершение соединения.

Трехстороннее рукопожатие ТСР — это процесс, который устанавливает соединение между клиентом и сервером. Он состоит из трех этапов, где каждая сторона обменивается определенными пакетами синхронизации и подтверждения, чтобы убедиться, что обе стороны готовы к обмену данными.

- 1. Клиент отправляет серверу пакет синхронизации (SYN), чтобы начать установку соединения.
- 2. Сервер получает пакет SYN, затем отправляет пакет синхронизации и подтверждения (SYN-ACK) клиенту, указывая, что он готов к установлению соединения.

3. Клиент затем отправляет серверу пакет подтверждения (АСК), завершая процесс установки соединения.

Принцип выполнения трехстороннего рукопожатия TCP представлен на рисунке 1.3.

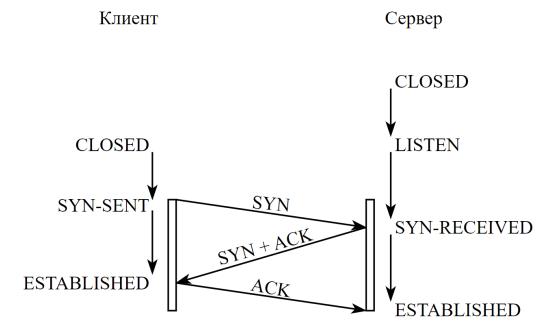


Рисунок 1.3 – Установление соединения ТСР

1.3 Удаленная сетевая атака

Удалённая сетевая атака — информационное разрушающее воздействие на распределённую вычислительную систему, осуществляемое программно по каналам связи.

Выдяют следующие виды удаленных сетевых атак.

1. По характеру воздействия:

- **пассивная атака** атака не оказывает непосредственное влияние на функционирование системы, но может нарушить ее политику безопасности.
- **активная атака** атака оказывает непосредственное влияние на работу системы (нарушение работоспособности, искажение или навязывание информации) и нарушающее в ней политику безопасности.

2. По цели воздействия:

- нарушение конфиденциальности информации или параметров системы;
- нарушение целостности информации;
- нарушение работоспособности или доступности компонент системы.

3. По условию начала воздействия:

- **атака по запросу** от атакуемого объекта атакующая сторона ожидает от потенциальной цели атаки запроса определенного типа, который будет условием начала воздействия;
- **атака по наступлению ожидаемого события** на атакуемом объекте;
- безусловная атака осуществляется независимо от состояния и работоспособности объекта.

4. По наличию обратной связи с атакуемом объектом:

- с операционной системой между атакующим узлом и жертвой существует операционная система, которая позволяет атакующему адекватно реагировать на все изменения, происходящие на стороне жертвы;
- без операционной системы или однонаправленная атака.

5. По расположению субъекта атаки относительно жертвы:

- **внутрисегментное** находится в одной подсети;
- **межсегментное или удаленное** взаимодействие осуществляется через промежуточные узы или маршрутизаторы.
- 6. По уровню модели OSI, на который осуществляется воздействие.

Примерами атак на сетевом уровне являются: перекрытие пакетов, IP Spoofing (подмена IP), ARP Spoofing, затопление ICMP пакетами.

Примеры атак на транспортном уровне: ранняя десинхронизация, локальная буря, затопление SYN пакетами (SYN flood).

DDoS-атака

Denial of Service (DoS) — хакерская атака на вычислительную систему с целью довести её до отказа, то есть создание таких условий, при которых добросовестные пользователи системы не смогут получить доступ к предоставляемым системным ресурсам (серверам), либо этот доступ будет затруднён. Отказ «вражеской» системы может быть и шагом к овладению системой (если в нештатной ситуации ПО выдаёт какую-либо критическую информацию — например, версию, часть программного кода и так далее). Но чаще это мера экономического давления: потеря простой службы, приносящей доход, счета от провайдера и меры по уходу от атаки ощутимо бьют по карману «цели».

Distributed Denial of Service — распределенная DoS-атака. Такая атака проводится в том случае, если требуется вызвать отказ в обслуживании хорошо защищённой крупной компании или правительственной организации.

DDoS-атака обычно состоит из следующих этапов.

- 1. Злоумышленник сканирует крупную сеть с помощью специально подготовленных сценариев, которые выявляют потенциально слабые узлы.
- 2. Выбранные узлы подвергаются нападению, и злоумышленник получает на них права администратора.
- 3. На захваченные узлы устанавливаются программы, которые работают в фоновом режиме. Теперь эти компьютеры называются компьютерамизомби, их пользователи даже не подозревают, что являются потенциальными участниками DDoS-атаки.
- 4. Злоумышленник отправляет определенные команды захваченным компьютерам и те, в свою очередь осуществляют коллективную DoS-атаку на целевой компьютер.

На рисунке 1.4 представлен принцип проведения DDoS-атаки.

В настоящее время DoS и DDoS-атаки наиболее популярны, так как позволяют довести до отказа практически любую плохо написанную систему, не оставляя юридически значимых улик.

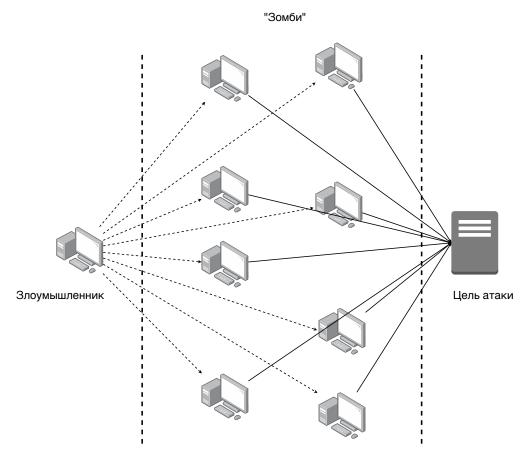


Рисунок 1.4 – DDoS атака

1.4 Ataka SYN-flood

Syn-flood атака — это одна из разновидностей DoS-атак.

Принцип следующий: злоумышленник посылает огромное количество запросов установки соединения на атакуемый сервер. Сервер, видя сегменты с флагом SYN, выделяет необходимые ресурсы для поддержания соединения и отправляет в ответ сегменты с флагами SYN, АСК, переходя в состояние SYN-RECEIVED (такое состояние еще называют полуоткрытым соединением). Злоумышленник, не шлет ответные АСК сегменты, а продолжает бомбардировать сервер SYN-запросами, тем самым вынуждая сервер создавать все больше и больше полуоткрытых соединений. Сервер располагает ограниченными ресурсами, и потому имеет лимит на количество полуоткрытых соединений. Ввиду этой ограниченности, при достижении предельного числа полуоткрытых соединений сервер начинает отклонять новые попытки соединения. Таким образом и достигается отказ в обслуживании (Denial of Service) [1].

Методы защиты от SYN-flood атак

Для защиты от SYN-flood атак существует два подхода, которые можно комбинировать между собой.

- 1. Увеличить количество полуоткрытых TCP-соединений и уменьшить время, в котором сокет может пребывать в состоянии SYN-RECEIVED.
- 2. Использовать SYN-cookie.

Идея SYN-соокіе очень проста: когда к нам приходит SYN-запрос мы не создаем новое соединение, а отправляем SYN, ACK ответ клиенту, где в поле Sequence Number кодируем данные о данном соединении. Если мы получаем ACK ответ от клиента, то из поля Acknowledgment Number восстанавливаем данные о соединении. Данный метод хорош тем, что мы более не будем выделять ресурсы, как только к нам придет SYN-запрос. Но есть и очевидный минус: если наш пакет затеряется, или подвергнется искажению, то мы не сможем отправить его повторно, так как информацию о соединении мы условились не сохранять.

Методы обнаружения SYN-flood атак

Основной признак SYN-flood атак — деградация онлайн-сервиса, а также полная или частичная недоступность IT-систем. Анализ трафика помогает обнаружить атаку и по косвенным признакам, таким как наличие повышенного количества SYN-запросов (SYN-запросы являются нормальной частью установки TCP-соединения, но их избыток может указывать на возможную атаку), подозрительные скачки объёмов трафика с одного IP-адреса (или диапазона IP-адресов).

Кроме анализа трафика для обнаружения SYN-flood атак также используется анализ полуоткрытых соединений и задержек. Эксперименты показывают, что метод исследования задержек способен распознать те полуоткрытые соединения, которые вызваны SYN flood-атакой, и те, которые вызваны другими причинами. Метод получает задержки маршрутизаторов, посылая пакеты, содержащие специально установленные значения TTL в заголовке IP. Результаты зондирования используются затем для надёжного обнаружения SYN-флуда [2].

1.5 Выбор отслеживаемых параметров сетевого трафика

Анализируется заголовок сетевого и транспортного уровня, при обработке учитывается информация об IP-адресе отправителя, размере пакета, наличии выставленного флага SYN.

В качестве отслеживаемых параметров выбраны: суммарное количество перехваченных ТСР-пакетов, суммарное количество перехваченных ТСР-пакетов с флагом SYN = 1, количество уникальных перехваченных IPv4 адресов, суммарный объем перехваченного трафика (в байтах), суммарное количество перехваченных пакетов, среднее значение суммарного объема перехваченного трафика с одного IPv4 адреса, максимальное значение суммарного объема перехваченных пакетов с одного IPv4 адреса, максимальное количество перехваченных пакетов с одного IPv4 адреса, максимальное количество перехваченных пакетов с одного IPv4 адреса.

Отслеживаемые параметры содержатся в заголовках IPv4 и TCP, по этой причине для получения отслеживаемых данных необходимо анализировать заголовоки IPv4 и TCP (сетевого и транспортного уровня).

1.6 Программный интерфейс для сетевого взаимодействия в ОС Linux

Программный интерфейс для сетевого взаимодействия в ОС Linux построен на стеке BSD. В этой подсистеме прием и передача данных на транспортном и сетевом уровнях модели ОSI происходят с помощью интерфейса сокетов.

Когда в сетевую подсистему приходит пакет, возникает прерывание. Обработчик прерывания от сетевого адаптера копирует пакет в ядро, где тот ставится в так называемую буферную очередь и ожидает обработки соответствующим потоком ядра, и вызывает соответствующий softirq, который будет запущен демоном ksoftirqd и закончит обработку данного сетевого пакета (рисунок 1.5) [3].

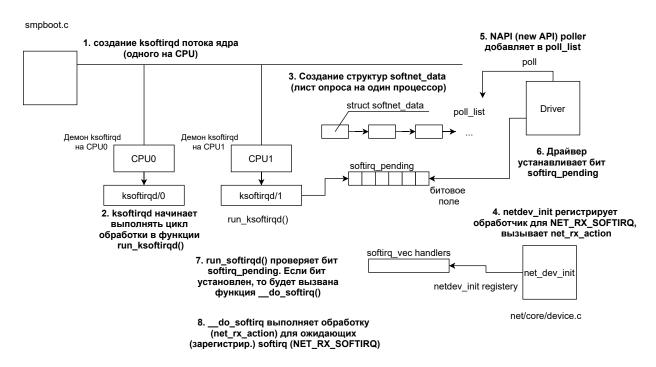


Рисунок 1.5 – Порядок выполняемых действий при приеме сетевого пакета

Для обработки сетевых пакетов, поступающих с высокоскоростных интерфейсов, в Linux был добавлен NAPI (New API). В этом API механизм прерываний сочетается с механизмом опроса, и его основная цель — сократить количество прерываний, генерируемых при получении пакета. В NAPI совместимых драйверах при поступлении пакета прерывания отключаются, и обработчик только вызывает планировщик rx_scheduler, который гарантирует, что в дальнейшем обработка пакета будет выполнена [4].

На рассматриваемых уровнях модели OSI и происходит фильтрация пакетов с учетом информации о протоколе и об IP-адресах и номерах портов источника и назначения. Широко распространённым средством фильтрации сетевых пакетов является библиотека Netfilter.

1.7 Фреймворк Netfilter

Netfilter - это фреймворк, который предоставляется ядром ОС Linux, предоставляющая функционал для фильтрации и перенаправления пакетов [5]. Netfilter представляет собой набор перехватчиков внутри ядра, позволяющий модулям ядра регистрировать функции обратного вызова в сетевом стеке. Эти функции вызываются для каждого пакета, который удовлетворяет соответствующему правилу перехвата [6].

Netfilter позволяет перехватить пакет в любой из пяти стандартных

точек, через которые он проходит (рисунок 1.6):

- 1. NF INET PRE ROUTING все входящие пакеты;
- 2. NF_INET_LOCAL_IN входящие пакеты, предназначенные для локального процесса;
- 3. NF_INET_FORWARD транзитные пакеты (предназначенные для другого интерфейса);
- 4. NF_INET_LOCAL_OUT исходящие пакеты, сформированные локальными процессами;
- 5. NF_INET_POST_ROUTING все исходящие пакеты (поступившие из точки NF_INET_FORWARD или сформированные локальными процессами).

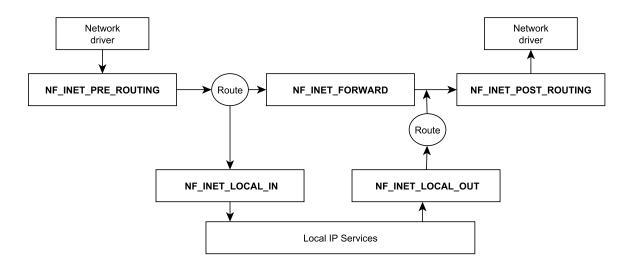


Рисунок 1.6 – Точки, через которые проходит сетевой пакет

Функции перехвата

Чтобы перехватить пакет в одной из перечисленных ранее точек, к ней необходимо подключить функцию перехвата (hook, ловушку). Для этого сначала необходимо заполнить структуру nf_hook_ops, основные поля которой приведены в листинге 1.1.

Листинг 1.1 – Структура struct nf hook ops

```
struct nf hook ops {
1
2
      nf hookfn
                         *hook:
3
                    pf;
4
      u8
5
                             hooknum;
6
      unsigned int
7
                    priority;
8 };
```

Основные поля структуры:

- hook функция, которая будет вызвана для обработки пакета и принятия решения: отбросить или принять пакет;
- pf семейство протоколов (PF_INET для IPv4);
- hooknum точка подключения функции;
- priority приоритет (вводится, чтобы установить порядок вызова ловушек, подключенных к одной точке).

После заполнения структуры nf_hook_ops функцию перехвата необходимо зарегистрировать, вызвав функцию nf_register_net_hook. Для удаления ловушки необходимо вызвать функцию nf_unregister_net_hook. Прототипы этих функций приведены в листинге 1.2.

Листинг 1.2 – Функции для регистрации и удаления функций перехвата

Прототип функции перехвата приведен в листинге 1.3.

Листинг 1.3 – Прототип функции-ловушки

Аргументы функции:

— priv – код одной из пяти точек подключения ловушки;

- skb указатель на структуру sk_buff, содержащую информацию о сетевом пакете;
- state указатель на структуру nf_hook_state, содержащую информацию, связанную с перехватом пакета (интерфейс ввода/вывода, приоритет и т. д.).

Все сетевые пакеты в ядре представляются структурой struct sk_buff, поля которой приведены в листинге 1.4.

Листинг 1.4 – Структура struct sk_buff

```
struct sk buff {
1
2
           /* временная метка */
3
           ktime t
                      tstamp;
4
5
           /* указатель на сокет, который отправил или получил этот пак
              ет */
6
           struct sock
                          *sk;
7
8
           /* указатель на устройство, с которого получен или которому
              будет отправлен пакет */
           struct net device
9
                               *dev:
10
           /* L3 протокол */
11
           \_\_be16
12
                            protocol;
13
14
           /* смещения заголовков относительно head */
                           transport header;
           __u16
15
          __u16
                            network header;
16
           \_\_u16
                            mac_header;
17
18
           /* указатели на конец и начало данных */
19
20
           sk buff data t
                                tail;
           sk buff data t
21
                                end:
22
23
           /*
24
           head — указатель на начало буфера выделенного под данные
25
           data — указатель на начало данных.
26
           unsigned char *head, *data;
27
28
29
           // счетчик ссылок
```

```
30 atomic_t users;
31 };
```

1.8 Анализ способа изменения видимости модуля

Для того, чтобы заинтересованный пользователь не смог удалить средство контроля трафика, его необходимо сделать невидимым. Удаляя соответствующий элемент из связного списка модулей, он становится скрытым, и система не может предоставить информацию о данном загружаемом модуле.

Для взаимодействия со списком модулей необходимо использовать структуру struct list_head и функции list_add, list_del. Перед удалением модуля из списка, следует сохранить его указатель для обеспечения возможности восстановить его видимость.

Структура **struct module** (Листинг 1.5), описывающая модуль, предоставляет доступ к связному списку, где поле list – его элемент.

Листинг 1.5 - struct module

```
struct module
{
    enum module_state state;
    struct list_head list; /* Member of list of modules */
    char name[MODULE_NAME_LEN]; /* Unique handle for this module */
    ...
};
```

1.9 Требования к программному обеспечения для взаимодействия с загружаемым модулем ядра для ОС Linux

ПО для взаимодействия с разрабатываемым загружаемым модулем ядра для ОС Linux создается для исключения возможности попадания некорректных данных в пространство ядра и облегчения взаимодействия пользователя с загружаемым модулем ядра.

Задача данного ПО — передать данные полученные от пользователя, в фиксированном формате, в пространство ядра.

Для взаимодействия с загружаемым модулем ядра для ОС Linux через стороннее ПО необходимо реализовать возможность:

- демонстрировать статус работы загружаемого модуля ядра для ОС Linux;
- демонстрировать анализируемые модулем параметры трафика;
- скрывать загружаемым модуль ядра для OC Linux;
- восстанавливать видимость загружаемого модуля ядра для OC Linux;

Далее рассмотрены разработанные для описанного ПО типы данных.

В листинге 1.6 приведен тип данных, который описывает выполняемое пользователем действие.

Листинг 1.6 – command type

```
1 enum command_type {
2   UNDEFINED = 0,
3   HIDE = 1,
4   UNHIDE = 2,
5 };
```

В листинге 1.7 приведен тип данных, который описывает информацию, которая передается в пространство ядра.

Листинг 1.7 – command

```
1 struct command
2 {
3     enum command_type type;
4 };
```

В листинге 1.8 приведен тип данных, который описывает отслеживаемый параметр.

Листинг 1.8 - l2_property

```
1 enum 12 property {
2
      L2 PROPERTY UNDEFINED = 0,
3
      L2 PROPERTY UNIQUE SADDRS COUNT = 1,
      L2 PROPERTY CATCHED PACKETS COUNT = 2,
4
      L2 PROPERTY TOT LEN = 3,
5
      L2 PROPERTY AVG CATCHED PACKETS = 4,
6
      L2 PROPERTY MAX CATCHED PACKETS = 5,
7
8
      L2 PROPERTY AVG LEN = 6,
9
      L2 PROPERTY MAX LEN = 7,
      L2 PROPERTY TOT TCP = 8,
10
```

В листинге 1.9 приведен тип данных, который описывает отслеживаемые параметры трафика.

Листинг 1.9 - l2 data slice

```
1 struct 12 data slice
2|\{
3
       uint64 t from time;
       uint32 t unique saddr count;
4
       uint32 t catched packets count;
5
       uint32 t tot len;
6
7
       uint32 t avg catched packets;
       uint32 t max_catched_packets;
8
9
       uint32_t avg_len;
       uint32 t max len;
10
       int crit behaviour;
11
12
       enum 12 property property;
       enum 12 crit behaviour type type;
13
       uint32 t tot tcp;
14
       uint32 _t tot_syn;
15
16|};
```

В листинге 1.10 приведен тип данных, который описывает статус работы загружаемого модуля ядра для ОС Linux.

Листинг 1.10 - module stats

```
struct module_stats

uint32_t history_length;

uint32_t current_history_length;

uint64_t current_periud_ns;

uint32_t crit_behaviour_count;

uint64_t first_crit_behaviour_ns;

uint64_t last_crit_behaviour_ns;

};
```

1.10 Выводы

В результате проведенного анализа был выбран способ перехвата входящих пакетов — путем регистрации функций перехвата с использованием

фреймворка Netfilter. В качестве точки перехвата предлагается использовать точку, в которую проходят пакеты адресованные локальному процессу (NF_INET_LOCAL_IN).

Были рассмотрены структуры и функции ядра, предоставляющие информацию о сетевых пакетах, был рассмотрен метод сокрытия загружаемого модуля ядра ОС Linux.

Отслеживаемые параметры представляют агрегированную информацию за фиксированный промежуток времени, которая регулярно сбрасывается.

В качестве отслеживаемых параметров выбраны: суммарное количество перехваченных ТСР-пакетов, суммарное количество перехваченных ТСР-пакетов с флагом SYN = 1, количество уникальных перехваченных IPv4 адресов, суммарный объем перехваченного трафика (в байтах), суммарное количество перехваченных пакетов, среднее значение суммарного объема перехваченного трафика с одного IPv4 адреса, максимальное значение суммарного объема перехваченных пакетов с одного IPv4 адреса, максимальное количество перехваченных пакетов с одного IPv4 адреса, максимальное количество перехваченных пакетов с одного IPv4 адреса.

Для анализа исторических данных использовался поиск средних значений анализируемых параметров [7]. Такой подход позволяет корректно обрабатываеть глобальные изменения в поведении анализируемого параметров.

2 Конструкторский раздел

2.1 IDEF0

На рисунках 2.1-2.2 представлена IDEF0-диаграмма, описывающая работу разрабатываемого программного обеспечения.

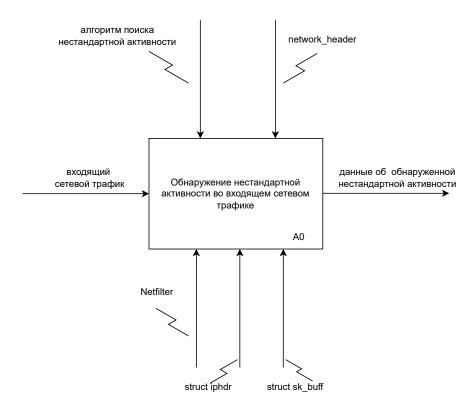


Рисунок 2.1 – Отслеживание сетевого трафика, верхний уровень

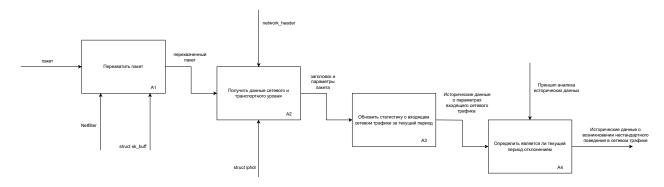


Рисунок 2.2 – Отслеживание сетевого трафика, нижний уровень

2.2 Структура программного обеспечения

Разрабатываемое ПО должено быть реализован в виде загружаемого модуля ядра и работать в режиме ядра. Однако пользователь должен иметь возможность управлять работой ПО (скрывать модуль и восстанавливать его видимость), для чего необходимо разработать отдельное приложение, которое будет выполняется в режиме пользователя.

Структура программного обеспечения приведена на рисунке 2.3.

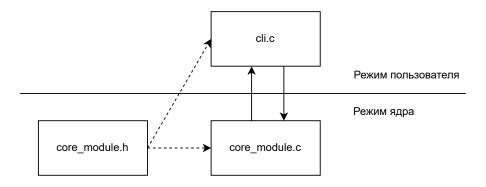


Рисунок 2.3 – Структура программного обеспечения

2.3 Алгоритм инициализации модуля

На рисунке 2.4 приведен алгоритм инициализации модуля.

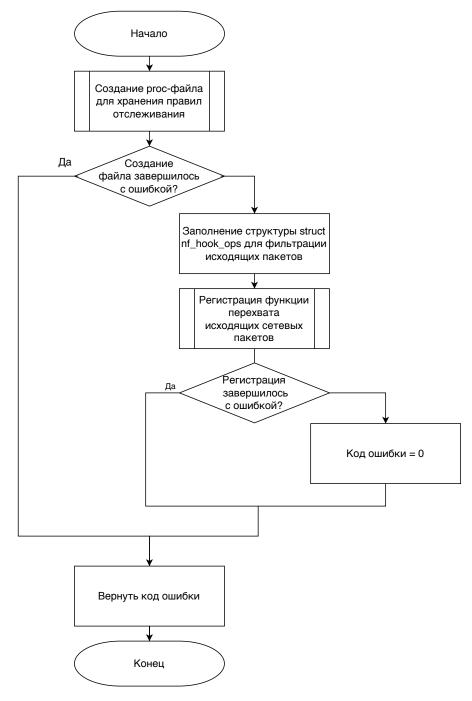


Рисунок 2.4 – Алгоритм инициализации модуля

2.4 Алгоритм обработки перехваченного сетевого пакета

На рисунке 2.5 приведен алгоритм обработки перехваченного сетевого пакета.

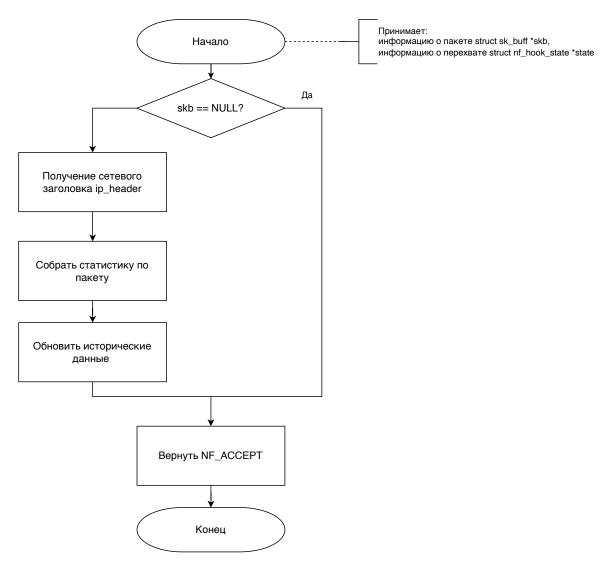


Рисунок 2.5 – Алгоритм обработки перехваченного сетевого пакета

2.5 Алгоритм обнаружение атак в исторических данных

На рисунке 2.6 приведен алгоритм обнаружение аномалий в исторических данных для определенного параметра.

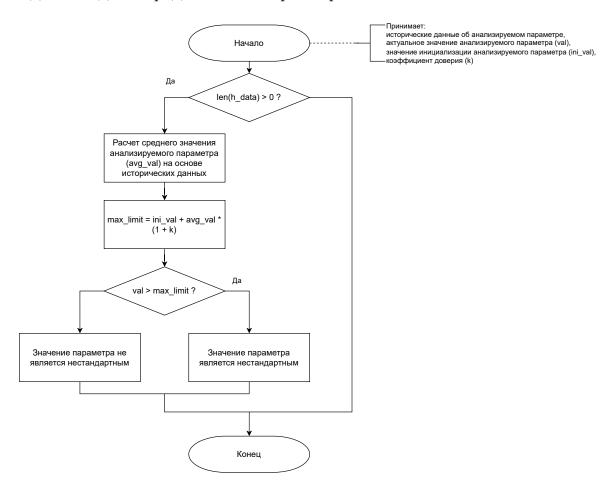


Рисунок 2.6 – Алгоритм обнаружения атак в исторических данных

3 Технологический раздел

3.1 Выбор средств разработки

В качестве языка программирования для реализации поставленной задачи был выбран язык Си. Для сборки модуля использовалась утилита make. В качестве среды разработки был выбран Qt Creator[8], так как он кроссплатформенный, бесплатный и использовался в курсе программирования ранее.

3.2 Сборка и запуск модуля

Сборка модуля осуществляется командой make. На листинге 3.1 приведено содержимое Makefile.

Листинг 3.1 – Makefile

```
1 | obj-m += core module.o
 2
 3 all: interface.o core module.o
 5 interface.o: interface.c module.h
       gcc —o interface.o interface.c
 6
  core module.o: core module.c
 9
       make -C /lib/modules/(shell uname -r)/build M=<math>(PWD) modules
10
  clean:
11
12
       rm - rf fw *.o
       make \ -C \ /lib / modules / \$ (shell \ uname \ -r) / build \ M\!\!=\!\!\$ (PWD) \ clean
13
```

Для того, чтобы загрузить модуль, нужно воспользоваться командой sudo insmod core_module.ko, для того, чтобы выгрузить – sudo rmmod core module.

3.3 Инициализация модуля

В листинге 3.2 приведена реализация функции инициализации модуля.

Листинг 3.2 – Функция инициализации модуля

```
static int __init my_module_init(void) {
   int rc = 0;
```

```
4
       nf register net hook(&init net, &module hook ops);
5
6
       rc = misc_register(&dev_l2_data);
       if (rc)
7
8
       {
9
           printk (MODULE DMESG PREFIX "[ERROR] registration was
              failed");
           return rc;
10
11
       }
12
13
       rc = misc register(&dev stats);
       if (rc)
14
15
       {
16
           printk (MODULE DMESG PREFIX "[ERROR] registration was
              failed");
           return rc;
17
18
       }
19
       rc = misc register(&dev ctrl);
20
       if (rc)
21
       {
22
           printk(MODULE_DMESG_PREFIX "[ERROR] registration was
23
              failed");
24
           return rc;
       }
25
26
27
       printk(MODULE DMESG PREFIX "module was loaded");
28
29
       return 0;
30|}
```

3.4 Обработка перехваченных сетевых пакетов

В листинге 3.3 приведена реализация функции обработки перехваченных сетевых пакетов.

Листинг 3.3 – Функции обработки перехваченных сетевых пакетов

```
5
       uint32 t tot len;
6
7
       if (!skb) return NF ACCEPT;
8
9
       iph = (struct iphdr *)skb network header(skb);
       if (iph == NULL) return NF ACCEPT;
10
11
12
       saddr = iph->saddr;
13
       tot len = iph->tot len;
14
15
       add packet info(saddr, tot len);
16
       return NF ACCEPT;
17
18|}
```

3.5 Обнаружение признаков атак

В листинге 3.4 приведена реализация функции обнаружения нестандартной активности во входящем сетевом трафике.

Листинг 3.4 – Функции обнаружения нестандартного активности во входящем

```
сетевом трафике
  void inspect last(void) {
2
       if (second layer table next index < 2) {
3
           return;
4
       }
5
6
       struct second layer schema avg values = {
7
           .unique saddr count = 0,
8
           .catched_packets_count = 0,
9
           .tot len = 0,
           .avg catched packets = 0,
10
           .max catched packets = 0,
11
           .avg len = 0,
12
           .max_len = 0,
13
           .tot tcp = 0,
14
15
           .tot syn = 0,
       };
16
17
       for (int i = 0; i < second layer table next index <math>-1; i++) {
18
           avg values.unique saddr count +=
19
              second layer table[i].unique_saddr_count;
```

```
20
          avg values.catched packets count +=
             second layer table[i].catched packets count;
          avg_values.tot_len += second_layer_table[i].tot_len;
21
          avg values.avg catched packets +=
22
             second layer table[i].avg catched packets;
23
          avg_values.max_catched_packets +=
             second layer table[i].max catched packets;
          avg values.avg len += second layer table[i].avg len;
24
25
          avg values.max len += second layer table[i].max len;
          avg values.tot tcp += second layer table[i].tot tcp;
26
          avg values.tot syn += second layer table[i].tot syn;
27
      }
28
29
      avg values.unique saddr count /= (second layer table next index
30
         -1);
      avg values.catched packets count /=
31
         (second layer table next index -1);
      avg_values.tot_len /= (second_layer_table_next_index - 1);
32
      avg values.avg catched packets /=
33
         (second layer table next index -1);
      avg values.max catched packets /=
34
         (second layer table next index -1);
      avg values.avg len \neq (second layer table next index -1);
35
      avg values.max len = (second layer table next index - 1);
36
      avg_values.tot_tcp /= (second_layer_table_next_index - 1);
37
38
      avg_values.tot_syn /= (second_layer_table_next_index - 1);
39
40
      struct second layer schema last =
         second layer table [second layer table next index -1];
41
42
      uint64 t limit;
43
      limit = avg_values.unique_saddr_count * (100 + eps_percent) /
44
         100 + initial vec.unique saddr count;
      if (last.unique saddr count > limit) {
45
          second layer table second layer table next index -
46
              1]. crit behaviour = 1;
          second_layer_table[second_layer_table_next_index -
47
             1].property =
             CRIT BEHAVIOUR PROPERTY UNIQUE SADDRS COUNT;
          second layer table [second layer table next index -1]. type
48
```

```
= CRIT BEHAVIOUR TYPE INCREASE;
49
           return:
50
      }
51
52
      limit = avg values.catched packets count * (100 + eps percent)
         / 100 + initial vec.catched packets count;
       if (last.catched packets count > limit) {
53
           second layer table second layer table next index -
54
              1]. crit behaviour = 1;
           second layer table second layer table next index -
55
              1]. property =
             CRIT BEHAVIOUR PROPERTY CATCHED PACKETS COUNT;
           second layer table [second layer table next index -1]. type
56
             = CRIT BEHAVIOUR TYPE INCREASE;
57
           return;
      }
58
59
      limit = avg values.tot len * (100 + eps percent) / 100 +
60
          initial vec.tot len;
       if (last.tot len > limit) {
61
           second layer table [second layer table next index -
62
              1]. crit behaviour = 1;
           second layer table second layer table next index -
63
              1].property = CRIT BEHAVIOUR PROPERTY TOT LEN;
           second_layer_table[second_layer_table_next_index - 1].type
64
             = CRIT BEHAVIOUR TYPE INCREASE;
65
           return;
      }
66
67
      limit = avg_values.avg_catched_packets * (100 + eps_percent) /
68
         100 + initial vec.avg_catched_packets;
       if (last.avg catched packets > limit) {
69
           second layer table [second layer table next index -
70
              1]. crit behaviour = 1;
71
           second layer table second layer table next index -
              1]. property =
             CRIT BEHAVIOUR PROPERTY AVG CATCHED PACKETS;
           second layer table [second layer table next index - 1]. type
72
             = CRIT BEHAVIOUR_TYPE_INCREASE;
73
           return;
74
      }
```

```
75
       limit = avg values.max catched packets * (100 + eps percent) /
76
          100 + initial vec.max catched packets;
       if (last.max catched packets > limit) {
77
            second layer table [second layer table next index -
78
               1]. crit behaviour = 1;
           second layer table second layer table next index -
79
               1]. property =
              CRIT BEHAVIOUR PROPERTY MAX CATCHED PACKETS;
           second layer table [second layer table next index - 1]. type
80
              = CRIT BEHAVIOUR TYPE INCREASE;
81
           return;
       }
82
83
84
       limit = avg values.avg len * (100 + eps percent) / 100 +
          initial vec.avg len;
       if (last.avg len > limit) {
85
           second_layer_table[second_layer_table_next_index -
86
               1]. crit behaviour = 1;
           second layer_table[second_layer_table_next_index -
87
               1]. property = CRIT BEHAVIOUR PROPERTY AVG LEN;
           second layer table [second layer table next index - 1]. type
88
              = CRIT BEHAVIOUR TYPE INCREASE;
89
            return;
       }
90
91
       limit = avg values.max len * (100 + eps percent) / 100 +
92
          initial vec.max len;
       if (last.max len > limit) {
93
           second_layer_table[second_layer_table_next_index -
94
               1]. crit behaviour = 1;
           second layer table second layer table next index -
95
               1].property = CRIT_BEHAVIOUR PROPERTY MAX LEN;
           second layer table [second layer table next index - 1]. type
96
              = CRIT BEHAVIOUR TYPE INCREASE;
97
            return;
98
       }
99
100
       limit = avg values.tot tcp * (100 + eps percent) / 100 +
          initial vec.tot tcp;
       if (last.tot tcp > limit) {
101
```

```
102
            second layer table second layer table next index -
               1]. crit behaviour = 1;
103
            second layer table second layer table next index -
               1].property = CRIT BEHAVIOUR PROPERTY TOT TCP;
            second layer table [second layer table next index - 1]. type
104
              = CRIT BEHAVIOUR TYPE INCREASE;
105
            return:
106
       }
107
108
       limit = avg values.tot syn * (100 + eps percent) / 100 +
           initial vec.tot syn;
        if (last.tot syn > limit) {
109
            second layer table [second layer table next index -
110
               1]. crit behaviour = 1;
111
            second layer table second layer table next index —
               1].property = CRIT BEHAVIOUR PROPERTY TOT SYN;
112
            second layer table [second layer table next index - 1]. type
              = CRIT BEHAVIOUR TYPE INCREASE;
113
            return;
       }
114
115 }
```

3.6 Изменение видимости модуля

В листинге 3.5 приведена реализация функции сокрытия разработанного загружаемого модуля ядра ОС Linux.

Листинг 3.5 – Функция сокрытия загружаемого модуля ядра

```
1 void hide (void)
2|\{
3
       if (flag hidden)
4
           return;
5
6
       module prev = THIS MODULE—>list.prev;
7
       list del(&THIS MODULE->list);
8
       flag hidden = 1;
9
       printk(">>> FIREWALL: module was hidden");
10
11 }
```

В листинге 3.6 приведена реализация функции возобновления видимости разработанного загружаемого модуля ядра ОС Linux.

Листинг 3.6 – Функция возобновления видимости загружаемого модуля ядра

```
void unhide(void)

if (!flag_hidden)

return;

list_add(&THIS_MODULE->list, module_prev);

flag_hidden = 0;

printk(">>>> FIREWALL: module was exposed");

}
```

4 Исследовательский раздел

4.1 Команды

Для того, чтобы посмотреть все команды и формат задаваемых правил, необходимо вызвать **help**. На Рисунке 4.1 представлен результат.



Рисунок 4.1 – Вызов команды help

4.2 Видимость модуля

Для скрытия модуля следует вызвать команду **hide**, а для обратного действия **unhide**. На рисунке 4.2 демонстрируется следующее:

- модуль загружен и виден в системе;
- вызвана команда hide;
- модуль не отображается при вызове команды lsmod;
- вызвана команда unhide;
- модуль обнаруживается при вызове команды lsmod.

4.3 Вывод статистики по работе модуля

Для просмотра статистики по работе модуля предусмотрена команда **stats**. Эта команда позволяет просмотреть агрегированную статистику работы

Рисунок 4.2 – Управление видимостью модуля

модуля: максимальная длина исторических данных, текущая длина исторических данных, текущая длина исторических данных (в секундах), количество критических периодов, первая временная метка возникновения критически активного периода, последняя временная метка возникновения критически активного периода.

На рисунке 4.3 представлена демонстрация работы команды **stats**.

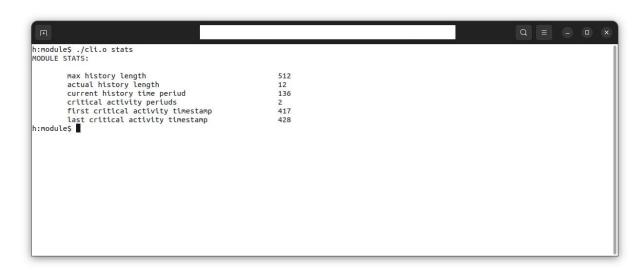


Рисунок 4.3 – Вывод статистики по работе модуля

4.4 Просмотр исторических данных

Для просмотра собранных исторических данных предусмотрена команда **12**. Данная команда выводит собранные исторические данные в виде последовательности json-документов. Отчет о временном промежутке включает:

временную метку периода, количество уникальных источников трафика, общее количество перехваченных пакетов, общий размер перехваченного трафика (в байтах), среднее количество перехваченных пакетов, максимальное количество перехваченных пакетов (в байтах), максимальный размер перехваченных пакетов (в байтах), флаг наличия аномальн, название аномального параметра.

На рисунке 4.4 представлен результат выполнения команды 12.

```
h:module$ ./cli.o l2

("from_time": 1187, "unique_saddr_count": 4, "catched_packets_count": 21, "tot_len": 555268, "avg_catched_packets": 5, "max_catched_packets": 16, "avg_len": 138817, "max_len": 391426, "anomaly": 0, "property": "undefined", "type": "undefined"}

("from_time": 1201, "unique_saddr_count": 4, "catched_packets_count": 14, "tot_len": 485398, "avg_catched_packets": 3, "max_catched_packets": 7, "avg_len": 121349, "max_len": 240662, "anomaly": 0, "property": "undefined", "type": "undefined")

("from_time": 1213, "unique_saddr_count": 4, "catched_packets_count": 16, "tot_len": 481287, "avg_catched_packets": 4, "max_catched_packets": 8, "avg_len": 120321, "max_len": 200966, "anomaly": 0, "property": "undefined", "type": "undefined")

("from_time": 1226, "unique_saddr_count": 3, "catched_packets_count": 8, "tot_len": 327168, "avg_catched_packets": 2, "max_catched_packets": 4, "avg_len": 109856, "max_len": 112896, "anomaly": 0, "property": "undefined", "type": "undefined")

("from_time": 1241, "unique_saddr_count": 4, "catched_packets_count": 13, "tot_len": 345369, "avg_catched_packets": 3, "max_catched_packets": 8, "avg_len": 86342, "max_len": 165888, "anomaly": 0, "property": "undefined", "type": "undefined")

("from_time": 1241, "unique_saddr_count": 5, "catched_packets_count": 2, "tot_len": 1808066, "avg_catched_packets": 1, "max_catched_packets": 3, "avg_len": 10990, "anomaly": 0, "property": "undefined", "type": "undefined")

("from_time": 1261, "unique_saddr_count": 1, "catched_packets_count": 2, "tot_len": 181592, "avg_catched_packets": 2, "max_catched_packets": 2, "avg_len": 110592, "max_len": 10592, "anomaly": 0, "property": "undefined", "type": "undefined")

("from_time": 1272, "unique_saddr_count": 1, "catched_packets_count": 2, "tot_len": 110592, "avg_catched_packets": 2, "max_catched_packets": 2, "avg_len": 110592, "max_len": 105988, "anomaly": 0, "property": "undefined", "type": "undefined")

("from_time": 1282, "unique_saddr_count": 6, "catched_packets_count": 10, "tot_len": 30758, "avg
```

Рисунок 4.4 – Просмотр статистики

4.5 Вывод

В данном разделе была проведена демонстрация работы разработанного программного обеспечения.

В качестве результатов работы разработанного программного обеспечения приводятся изображения работы интерфейса командной строки.

Продемонстрированы: подсказка интерфейса командной строки, возможность изменения видимости загружаемого модуля ядра ОС Linux, возможность просмотра статистики работы загружаемого модуля для ОС Linux, возможность просмотра собранных исторических данных.

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В ходе выполнения курсовой работы был определен способ перехвата входящих и исходящих пакетов — путем регистрации функций перехвата с использованием библиотеки Netfilter.

В качестве точек перехвата было решено использовать точку, которую проходят все исходящие пакеты (NF_INET_LOCAL_IN).

Был разработан загружаемый модуль ядра ОС Linux, который осуществляет поиск атак во входящем сетевом трафике. Также был разработан интерфейс командной строки для управления разработанным загружаемым модулем для ядра ОС Linux. Предусмотрена возможность сокрытия модуля.

Продемонстрированы: подсказка интерфейса командной строки, возможность изменения видимости загружаемого модуля ядра ОС Linux, возможность просмотра статистики работы загружаемого модуля для ОС Linux, возможность просмотра собранных исторических данных.

СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

- 1. Устройство TCP / Реализация SYN-flood атаки [Электронный ресурс]. Режим доступа: https://habr.com/ru/articles/782728/ (дата обращения: 19.01.2024).
- 2. Корнев Д. А., Лопин В. Н., Лузгин В. Г. Активные методы обнаружения SYN-flood атак // Ученые записки. Электронный научный журнал Курского государственного университета. 2012. 4(24). C. 64-70.
- 3. Рязанова Н. Ю., Курс лекций по дисциплине «Операционные системы» [Текст].
- 4. Документация NAPI. [Электронный ресурс]. Режим доступа: https://wiki.linuxfoundation.org/networking/napi (дата обращения: 12.10.2024).
- 5. В. Мешков, Netfilter, журнал «Системный администратор». [Электронный ресурс]. Режим доступа: http://samag.ru/archive/article/169 (дата обращения: 12.10.2024).
- 6. The netfilter.org project. [Электронный ресурс]. Режим доступа: https://www.netfilter.org/ (дата обращения: 12.10.2022).
- 7. Карачанская Е. В., Соседова Н. И. Метод выявления аномалий сетевого трафика, основанный на его самоподобной структуре // Безопасность информационных технологий. 2019. Т. 26, \mathbb{N} 1. С. 98—110.
- 8. Qt Creator A Cross-platform IDE for software development. [Электронный pecypc]. Режим доступа: https://www.qt.io/product/development-tools (дата обращения: 13.10.2024).

ПРИЛОЖЕНИЕ А

```
Листинг 4.1 – core module.h
1 #ifndef CORE MODULE H
2 #define CORE MODULE H
3
4
5 #define L2 DATA DEV PATH "/dev/cource work I2 data"
6 #define STATS DEV PATH "/dev/cource work stats"
7 #define CTRL DEV PATH "/dev/cource work ctrl"
8
9 enum command type {
      UNDEFINED = 0.
10
      HIDE = 1,
11
      UNHIDE = 2,
12
13 };
14
15 struct command
16 {
      enum command type type;
17
18 };
19
20 enum | 12 property {
21
      L2 PROPERTY UNDEFINED = 0,
22
      L2 PROPERTY UNIQUE SADDRS COUNT = 1,
      L2 PROPERTY CATCHED PACKETS COUNT = 2,
23
      L2_PROPERTY_TOT LEN = 3,
24
25
      L2 PROPERTY AVG CATCHED PACKETS = 4,
      L2 PROPERTY MAX CATCHED PACKETS = 5,
26
27
      L2 PROPERTY AVG LEN = 6,
      L2 PROPERTY MAX LEN = 7,
28
29
      L2 PROPERTY TOT TCP = 8,
30
      L2 PROPERTY TOT SYN = 9,
31|};
32 enum 12 crit behaviour type {
33
      L2 CRIT BEHAVIOUR TYPE UNDEFINED = 0,
34
      L2 CRIT BEHAVIOUR TYPE INCREASE = 1,
35
      L2 CRIT BEHAVIOUR TYPE FALL = 2,
36|};
37
38 struct 12 data slice
```

```
39 {
40
       uint64 t from time;
41
       uint32_t unique_saddr_count;
       uint32 t catched packets count;
42
43
       uint32 t tot len;
44
       uint32_t avg_catched_packets;
       uint32 t max catched packets;
45
46
       uint32 t avg len;
47
       uint32 t max len;
48
       int crit behaviour;
       enum 12 property property;
49
       enum I2_crit_behaviour_type type;
50
       uint32_t tot_tcp;
51
52
       uint32 t tot syn;
53 };
54
55 struct module stats
56 {
57
       uint32 t history length;
       uint32 t current history length;
58
       uint64_t current_periud_ns;
59
       uint32 t crit behaviour count;
60
61
       uint64 t first crit behaviour ns;
62
       uint64 t last crit behaviour ns;
63|};
64
65 #endif //CORE MODULE H
```

ПРИЛОЖЕНИЕ Б

```
Листинг 4.2 – core module.c
 1 #include < linux / kernel . h>
 2 #include < linux / module . h>
 3 #include < linux / fs.h>
 4 #include < linux / init . h>
 5 #include < linux / list . h>
 6 #include < linux / slab . h>
 7 #include < linux/cdev.h>
 8 #include < linux / device . h>
 9 #include < linux/types.h>
10
11 #include linux/netfilter ipv4.h>
12 #include < linux / netfilter . h>
13 #include < linux / in . h>
14 #include < linux / ip . h>
15 #include < linux/tcp.h>
16 #include < linux/udp.h>
17
18 #include < linux / fcntl.h>
19 #include < linux / delay . h>
20 #include < linux / syscalls . h>
21
22 #include < linux / miscdevice . h>
23 #include < linux / stat.h>
24
25 #include < linux / string . h>
26 #include < linux / timekeeping . h>
27
28
29 #include "core module.h"
30
31
32 #define MODULE DMESG PREFIX ">>> "
33 #define DEVICE L2 DATA FNAME "cource work 12 data"
34 #define DEVICE STATS FNAME "cource work stats"
35 #define DEVICE CTRL FNAME "cource work ctrl"
36
37
38 | \# define IP_POS(ip, pos) (ip >> ((8 * (3 - pos))) \& 0xFF)
```

```
39 #define SAME ADDR(ip1, ip2) ((ip1 ^ ip2) == 0)
40
41 MODULE LICENSE("GPL");
42 MODULE AUTHOR("Gurova N.A.");
43
44 | uint64 t dump ns periud = 10000000000;
45
46 #define FIRST LAYER TABLE LENGTH 64
47 struct first layer schema {
       uint32 t unique saddr;
48
      uint32 t catched packets count;
49
50
      uint32 t tot len;
      uint32 t catched tcp;
51
52
      uint32 t catched syn;
53|};
54 struct first layer schema
     first layer table [FIRST LAYER TABLE LENGTH];
55| size_t first_layer_table_next_index = 0;
56 uint64 t from time = 0; // ns
58 #define SECOND LAYER TABLE LENGTH 512
59 enum crit behaviour_property {
      CRIT BEHAVIOUR PROPERTY UNDEFINED = 0,
60
      CRIT BEHAVIOUR PROPERTY UNIQUE SADDRS COUNT = 1,
61
62
      CRIT BEHAVIOUR PROPERTY CATCHED PACKETS COUNT = 2,
63
      CRIT BEHAVIOUR PROPERTY TOT LEN = 3,
64
      CRIT BEHAVIOUR PROPERTY AVG CATCHED PACKETS = 4,
      CRIT BEHAVIOUR PROPERTY MAX CATCHED PACKETS = 5,
65
66
      CRIT BEHAVIOUR PROPERTY AVG LEN = 6,
67
      CRIT_BEHAVIOUR_PROPERTY_MAX_LEN = 7,
      CRIT BEHAVIOUR PROPERTY TOT TCP = 8,
68
69
      CRIT BEHAVIOUR PROPERTY TOT SYN = 9,
70|\};
71 enum crit behaviour_type {
72
      CRIT BEHAVIOUR TYPE UNDEFINED = 0,
      CRIT_BEHAVIOUR TYPE INCREASE = 1,
73
      CRIT BEHAVIOUR TYPE FALL = 2,
74
75|};
76 struct second layer schema {
      uint64 t from time;
77
      uint32 t unique saddr count;
78
```

```
79
        uint32 t catched packets count;
80
        uint32 t tot len;
        uint32_t avg_catched_packets;
81
82
       uint32 t max catched packets;
83
        uint32 t avg len;
       uint32 t max len;
84
       int crit behaviour;
85
       enum crit behaviour property property;
86
87
       enum crit behaviour type type;
88
       uint32 t tot tcp;
89
        uint32 t tot syn;
90 };
91 struct second layer schema
      second layer table[SECOND LAYER TABLE LENGTH];
92 size t second layer table next index = 0;
93 size t second layer table read index = 0;
94
95 struct second layer schema initial vec = {
        .unique saddr count = 10,
96
97
       .catched packets count = 100,
       .tot len = 1000000,
98
       .avg catched packets = 50,
99
100
       .max catched packets = 50,
       .avg len = 300000,
101
102
       . max len = 300000,
103
       tot tcp = 100,
104
       tot syn = 100,
105|\};
106
107 int eps_percent = 30;
108
109 void inspect last(void) {
       if (second layer table next index < 2) {
110
111
            return:
112
       }
113
       struct second layer schema avg values = {
114
            .unique saddr count = 0,
115
            . catched packets count = 0,
116
            .tot len = 0,
117
            .avg catched packets = 0,
118
```

```
.max catched_packets = 0,
119
120
           .avg len = 0,
121
           . max len = 0,
           .tot tcp = 0,
122
123
           .tot syn = 0,
124
       };
125
126
       for (int i = 0; i < second layer table next index <math>-1; i++) {
127
           avg values.unique saddr count +=
              second layer table[i].unique saddr count;
           avg values.catched packets count +=
128
              second layer table[i].catched packets count;
           avg values.tot len += second layer table[i].tot len;
129
           avg values.avg catched packets +=
130
              second layer table[i].avg catched packets;
           avg values.max catched packets +=
131
              second layer table[i].max catched packets;
           avg values.avg len += second layer table[i].avg len;
132
           avg values.max len += second layer table[i].max len;
133
           avg values.tot tcp += second layer table[i].tot tcp;
134
           avg values.tot syn += second layer table[i].tot syn;
135
136
       }
137
       avg values.unique saddr count /= (second layer table next index
138
139
       avg values.catched packets count /=
          (second layer table next index -1);
       avg values.tot len = (second layer table next index - 1);
140
       avg values.avg catched packets /=
141
          (second_layer_table_next_index - 1);
       avg values.max catched packets /=
142
          (second layer table next index -1);
       avg values.avg len = (second layer table next index - 1);
143
       avg values.max len /= (second layer table next index -1);
144
       avg values.tot tcp = (second layer table next index - 1);
145
146
       avg values.tot syn = (second layer table next index - 1);
147
       struct second layer schema last =
148
          second layer table [second layer table next index -1];
149
150
       uint64 t limit;
```

```
151
152
       limit = avg values.unique saddr count * (100 + eps percent) /
          100 + initial vec.unique saddr count;
       if (last.unique saddr count > limit) {
153
            second layer table [second layer table next index -
154
               1]. crit behaviour = 1;
155
           second layer table second layer table next index -
               1]. property =
              CRIT BEHAVIOUR PROPERTY UNIQUE SADDRS COUNT;
           second layer table [second layer table next index - 1]. type
156
              = CRIT BEHAVIOUR TYPE INCREASE;
157
           return;
       }
158
159
       limit = avg values.catched packets count * (100 + eps percent)
160
          / 100 + initial vec.catched packets count;
161
       if (last.catched packets count > limit) {
           second_layer_table[second_layer_table_next_index -
162
               1]. crit behaviour = 1;
           second layer table second layer table next index -
163
               1]. property =
              CRIT BEHAVIOUR PROPERTY CATCHED PACKETS COUNT;
           second layer table [second layer table next index -1]. type
164
              = CRIT BEHAVIOUR TYPE INCREASE;
165
            return;
       }
166
167
       limit = avg values.tot len * (100 + eps percent) / 100 +
168
          initial vec.tot len;
       if (last.tot len > limit) {
169
           second layer table [second layer table next index -
170
               1]. crit behaviour = 1;
           second layer table [second layer table next index -
171
               1].property = CRIT BEHAVIOUR PROPERTY TOT LEN;
172
           second layer table [second layer table next index - 1]. type
              = CRIT BEHAVIOUR TYPE INCREASE;
173
            return;
       }
174
175
176
       limit = avg values.avg catched packets * (100 + eps percent) /
          100 + initial vec.avg catched packets;
```

```
177
        if (last.avg catched packets > limit) {
            second layer table [second layer table next index -
178
               1]. crit behaviour = 1;
           second layer table second layer table next index -
179
               1]. property =
              CRIT BEHAVIOUR PROPERTY AVG CATCHED PACKETS;
           second layer table [second layer table next index -1]. type
180
              = CRIT BEHAVIOUR TYPE INCREASE;
181
            return;
182
       }
183
       limit = avg values.max catched packets * (100 + eps percent) /
184
          100 + initial vec.max catched packets;
        if (last.max_catched packets > limit) {
185
186
            second layer table [second layer table next index —
               1]. crit behaviour = 1;
           second layer table[second layer_table_next_index -
187
               1]. property =
              CRIT BEHAVIOUR PROPERTY MAX CATCHED PACKETS;
            second layer table [second layer table next index - 1]. type
188
              = CRIT BEHAVIOUR TYPE INCREASE;
189
            return;
190
       }
191
       limit = avg values.avg_len * (100 + eps_percent) / 100 +
192
          initial vec.avg len;
        if (last.avg len > limit) {
193
            second layer table [second layer table next index -
194
               1]. crit behaviour = 1;
           second_layer_table[second_layer_table_next_index -
195
               1].property = CRIT BEHAVIOUR PROPERTY AVG LEN;
           second layer table [second layer table next index - 1]. type
196
              = CRIT BEHAVIOUR TYPE INCREASE;
197
            return;
198
       }
199
200
       limit = avg values.max len * (100 + eps percent) / 100 +
          initial vec.max len;
        if (last.max len > limit) {
201
            second layer table [second layer table next index -
202
               1]. crit behaviour = 1;
```

```
203
            second layer table second layer table next index -
               1].property = CRIT BEHAVIOUR PROPERTY MAX LEN;
204
            second layer table [second layer table next index -1]. type
              = CRIT BEHAVIOUR TYPE INCREASE;
205
            return;
       }
206
207
       limit = avg values.tot tcp * (100 + eps percent) / 100 +
208
           initial vec.tot tcp;
209
        if (last.tot tcp > limit) {
            second layer table [second layer table next index -
210
               1]. crit behaviour = 1;
            second layer table second layer table next index -
211
               1].property = CRIT BEHAVIOUR PROPERTY TOT TCP;
212
            second layer table [second layer table next index -1]. type
              = CRIT BEHAVIOUR TYPE INCREASE;
213
            return;
       }
214
215
       limit = avg values.tot syn * (100 + eps percent) / 100 +
216
           initial vec.tot syn;
        if (last.tot syn > limit) {
217
            second layer table[second_layer_table_next_index -
218
               1]. crit behaviour = 1;
219
            second_layer_table[second_layer_table_next_index -
               1]. property = CRIT BEHAVIOUR PROPERTY TOT SYN;
            second layer table [second layer table next index - 1]. type
220
               = CRIT BEHAVIOUR TYPE INCREASE;
221
            return;
222
       }
223 }
224
   void dump first layer table(void) {
225
        if (second layer table next index >= SECOND LAYER TABLE LENGTH)
226
            for (int i = 0; i < SECOND LAYER TABLE LENGTH - 1; <math>i++) {
227
228
                second layer table [i] = second layer table [i + 1];
            }
229
230
231
            second layer table next index -= 1;
232
       }
```

```
233
        if (second layer table next index < SECOND LAYER TABLE LENGTH) {
234
235
            uint32 t catched packets count = 0;
            uint32 t tot len = 0;
236
            uint32 t avg catched packets = 0;
237
238
            uint32_t max_catched_packets = 0;
239
            uint32 t avg len = 0;
            uint32 t max len = 0;
240
241
            uint32 t tot tcp = 0;
            uint32 t tot syn = 0;
242
243
244
            for (int i = 0; i < first layer table next index; <math>i++) {
                catched packets count +=
245
                   first layer table[i].catched packets count;
246
                tot len += first layer table[i].tot len;
                if (max catched packets <
247
                   first layer table[i].catched packets count) {
                   max catched packets =
                   first layer table[i].catched packets count; }
                if (max len < first layer table[i].tot len) { max len =</pre>
248
                   first layer table[i].tot len; }
249
250
                tot tcp += first layer table[i].catched tcp;
251
                tot syn += first layer table[i].catched syn;
            }
252
253
254
            avg catched packets = catched packets count /
               first layer table next index;
255
            avg len = tot len / first layer table next index;
256
            second layer table [second layer table next index]. from time
257
              = ktime get seconds();
            second layer table [second layer table next index]
258
                .unique saddr count = first layer table next index;
259
260
            second layer table [second layer table next index]
                .catched packets count = catched packets count;
261
            second layer table [second layer table next index]
262
263
                . tot len = tot len;
            second layer table [second layer table next index]
264
                .avg catched packets = avg catched packets;
265
            second layer table [second layer table next index]
266
```

```
267
                .max catched packets = max catched packets;
268
            second layer table [second layer table next index]
269
                .avg len = avg len;
            second layer table [second layer table next index]
270
                .max len = max len;
271
272
273
            second layer table [second layer table next index]
                . crit behaviour = 0;
274
275
            second layer table [second layer table next index]
276
                .property = CRIT BEHAVIOUR PROPERTY UNDEFINED;
277
            second layer table [second layer table next index]
                .type = CRIT BEHAVIOUR TYPE UNDEFINED;
278
279
            second layer table [second layer table next index]
280
281
                .tot tcp = tot tcp;
282
            second layer table[second_layer_table_next_index]
283
                . tot syn = tot syn;
284
            first layer table next index = 0;
285
            second layer table next index += 1;
286
287
288
            inspect last();
289
       }
290 }
291
292 void add packet info(uint32 t saddr, uint32 t tot len, uint32 t
      is tcp, uint32 t is syn) {
293
294
        if (ktime get ns() - from time > dump ns periud) {
295
            if (from_time != 0) dump_first_layer_table();
296
297
            from time = ktime get ns();
       }
298
299
300
       int records found = 0;
301
302
       for (int i = 0; i < first layer table next index; <math>i++) {
            if (first layer table[i].unique saddr = saddr) {
303
                records_found = 1;
304
305
306
                first layer table[i].catched packets count += 1;
```

```
307
                first layer table[i].tot len += tot len;
308
309
                if (is tcp) first layer table [i]. catched tcp += 1;
                if (is syn) first layer table [i]. catched syn += 1;
310
311
312
                break;
313
            }
       }
314
315
        if (records found != 1 && first_layer_table_next_index <</pre>
316
           FIRST LAYER TABLE LENGTH) {
            first layer table[first_layer_table_next_index]
317
                 .unique saddr = saddr;
318
            first layer table [first layer table next index]
319
320
                .catched packets count = 1;
            first layer table [first layer table next index]
321
322
                .tot len = tot len;
323
324
            if (is tcp) {
                first layer table [first layer table next index]
325
326
                     . catched tcp = 1;
            } else {
327
                first layer table [first layer table next index]
328
329
                     . catched tcp = 0;
330
            }
331
            if (is syn) {
332
                first layer table [first layer table next index]
333
334
                     .catched syn= 1;
            } else {
335
336
                first layer table [first layer table next index]
                     .catched syn= 0;
337
            }
338
339
340
            first layer table next index += 1;
341
       }
342 }
343
344
345 static unsigned int catch traffic (void *priv, struct sk buff *skb,
      const struct nf hook state *state)
```

```
346 {
347
        struct iphdr *iph; /* An IPv4 packet header */
348
        struct tcphdr *tcph; /* An TCP packet header */
349
        uint32 t saddr;
        uint32 t tot len;
350
351
        uint32_t is_tcp = 0;
352
        uint32 t is syn = 0;
353
354
        if (!skb) return NF ACCEPT;
355
356
        iph = (struct iphdr *)skb network header(skb);
        if (iph == NULL) return NF_ACCEPT;
357
358
        saddr = iph->saddr;
359
360
        tot len = iph->tot len;
361
        if (iph->protocol == IPPROTO TCP) {
362
363
            tcph = (struct tcphdr *)(skb transport header(skb));
364
            is tcp = 1;
            if (tcph->syn) is _syn = 1;
365
        }
366
367
        add packet info(saddr, tot len, is tcp, is syn);
368
369
370
        return NF ACCEPT;
                             /* the packet passes, continue iterations */
371 }
372
373 static struct of hook ops module hook ops =
374 {
375
        .hook = catch_traffic ,
        .pf = PF INET,
376
        .hooknum = NF INET LOCAL IN,
377
        priority = NF IP PRI FIRST
378
379 };
380
381 // hide && unhide
382
383 struct list head *module prev;
384 int flag hidden = 0;
385
386 void hide (void) {
```

```
387
        if (flag hidden)
388
            return;
389
390
       module prev = THIS MODULE—>list.prev;
       list del(&THIS MODULE—>list);
391
392
       flag hidden = 1;
393
394
       printk("module was hidden");
395 }
396
397 void unhide (void) {
       if (!flag hidden)
398
399
            return;
400
401
       list add(&THIS MODULE—>list, module prev);
402
       flag hidden = 0;
403
       printk("module was exposed");
404
405|}
406
407 // misc devices description
408
409 ssize t write stub(struct file *filp, const char user *buff,
      size t count, loff t *f pos) { return 0; }
|410| ssize t read stub(struct file *filp, char __user *buff, size_t
      count, loff_t *f_pos) { return 0; }
411 int open stub(struct inode *inode, struct file *file) { return 0; }
412 int release stub(struct inode *inode, struct file *file) { return
      0; }
413
414 ssize t read 12 data(struct file *filp, char user *buff, size t
      count, loff t *f pos) {
       if (count != sizeof(struct | 2 data slice)) {
415
            printk(MODULE DMESG PREFIX "[ERROR] invalid count");
416
417
            return 0;
       }
418
419
        if (second layer table read index >=
420
          second layer table next index) {
421
            second layer table read index = 0;
422
            return 0;
```

```
423
       }
424
425
        struct 12 data slice 12 ds = {
            .from time =
426
               second layer table [second layer table read index]
427
                .from time,
            .unique saddr count =
428
               second layer table [second layer table read index]
429
                .unique saddr count,
430
            .catched packets count =
               second layer table [second layer table read index]
                .catched packets count,
431
            .tot_len = second_layer_table[second_layer_table_read_index]
432
                .tot len,
433
434
            .avg catched packets =
               second layer table [second layer table read index]
435
                .avg catched packets,
436
            .max catched packets =
               second layer table [second layer table read index]
                .max catched packets,
437
            .avg len = second layer table[second layer table read index]
438
439
                .avg len,
440
            .max len = second layer table[second layer table read index]
441
                .max len,
442
            .crit behaviour =
               second layer table [second layer table read index]
443
                .crit behaviour,
444
            property =
               second layer table [second layer table read index]
445
                . property,
446
            .type = second layer table[second layer table read index]
447
                .type,
            .tot tcp = second layer table[second layer table read index]
448
449
                .tot tcp,
450
            .tot syn = second layer table[second layer table read index]
451
                .tot syn,
452
       };
453
        if (copy to user(buff, (char *) & 2 ds, size of (struct
454
           12 data slice)))
       {
455
```

```
456
            printk(MODULE DMESG PREFIX "[ERROR] copy to user error");
457
            return 0:
458
       }
459
460
       second layer table read_index += 1;
461
462
       return sizeof(struct | 12 data slice);
463 }
464
465 ssize t read stats(struct file *filp, char user *buff, size t
      count, loff t *f pos) {
        if (count != sizeof(struct module stats)) {
466
            printk(MODULE DMESG PREFIX "[ERROR] invalid count");
467
            return 0;
468
469
       }
470
471
        uint32 t history length = SECOND LAYER TABLE LENGTH;
        uint32 t current history length = second layer table next index;
472
        uint64 t current periud ns = 0;
473
        uint32 t crit behaviour count = 0;
474
        uint64 t first crit behaviour ns = 0;
475
        uint64 t last crit behaviour ns = 0;
476
477
       for (int i = 0; i < second layer table next index; <math>i++) {
478
            if (second layer table[i].crit behaviour > 0) {
479
480
                crit behaviour count += 1;
                if (first crit behaviour ns = 0) {
481
482
                    first crit behaviour ns =
                       second layer table[i].from time;
                }
483
                last crit behaviour ns =
484
                   second layer table[i].from time;
            }
485
       }
486
487
488
        uint64 t per start = 0, per finish = 0;
489
        if (second layer table next index > 0) {
            per start = second layer table [0]. from time;
490
491
            per finish =
               second layer table [second layer table next index -
               1].from time;
```

```
492
            // printk (MODULE DMESG PREFIX "% lld % lld ", per start,
               per finish);
493
       }
       current periud ns = per finish - per start;
494
495
496
        struct module stats stats = {
            . history length = history length,
497
            .current history length = current history length,
498
499
            .current periud ns = current periud ns,
            .crit behaviour count = crit behaviour count,
500
            .first crit behaviour ns = first crit behaviour ns,
501
            .last crit behaviour ns = last crit behaviour ns,
502
503
       };
504
505
        if (copy to user(buff, (char *) &stats, sizeof(struct
           module stats)))
506
       {
            printk(MODULE DMESG PREFIX "[ERROR] copy to user error");
507
            return 0;
508
       }
509
510
511
       return sizeof(struct module stats);
512 }
513
514 ssize_t write_command(struct file *filp, const char __user *buff,
      size t count, loff t *f pos)
515 {
       struct command cmd;
516
517
        if (count != sizeof(struct command))
518
       {
519
            printk(MODULE DMESG PREFIX "[ERROR] incorrect command");
520
            return 0;
521
522
       }
523
       if (copy from user(&cmd, buff, sizeof(struct command)))
524
525
       {
            printk(MODULE DMESG PREFIX "[ERROR] copy from user error");
526
            return 0:
527
528
       }
529
```

```
530
        if (cmd.type == HIDE) {
531
            hide();
532
        }
533
        if (cmd.type == UNHIDE) {
534
535
            unhide();
536
        }
537
538
        return 0;
539 }
540
541 static struct file operations 12 data fops = {
542
        .owner = THIS MODULE,
        . read = read | 12 data,
543
544
        .write = write stub,
545
        .open = open stub,
546
        . release = release stub ,
547 };
548
|549| static struct file operations stats fops = {
        .owner = THIS MODULE,
550
551
        .read = read stats,
        .write = write stub,
552
        .open = open stub,
553
        . release = release_stub ,
554
555|};
556
|557| static struct file operations ctrl fops = {
558
        .owner = THIS MODULE,
        .read = read_stub,
559
        . write = write command,
560
561
        .open = open stub,
562
        . release = release stub ,
563 };
564
|565| struct miscdevice dev | 12 data = {
566
        .minor = MISC DYNAMIC MINOR,
        .name = DEVICE L2 DATA FNAME,
567
        .fops = \&l2 data fops,
568
        .mode = S | RWXU | S | IWGRP | S | IWOTH | S | IROTH,
569
570 };
```

```
571
572 struct miscdevice dev stats = {
573
        .minor = MISC DYNAMIC MINOR,
        .name = DEVICE STATS FNAME,
574
575
        . fops = &stats fops,
576
        .mode = S | RWXU | S | IWGRP | S | IWOTH | S | IROTH,
577|};
578
579 struct miscdevice dev ctrl = {
580
        .minor = MISC DYNAMIC MINOR,
        .name = DEVICE CTRL FNAME,
581
        .fops = \&ctrl fops,
582
        .mode = S | IRWXU | S | IWGRP | S | IWOTH | S | IROTH,
583
584 };
585
586 static int __init my_module_init(void) {
587
        int rc = 0;
588
589
        nf register net hook(&init net, &module hook ops);
590
        rc = misc register(&dev | 12 data);
591
        if (rc)
592
        {
593
594
            printk (MODULE DMESG PREFIX "[ERROR] registration was
                failed");
595
            return rc;
        }
596
597
598
        rc = misc register(&dev stats);
        if (rc)
599
600
        {
            printk (MODULE DMESG PREFIX "[ERROR] registration was
601
                failed");
602
            return rc;
603
        }
604
605
        rc = misc register(&dev ctrl);
        if (rc)
606
        {
607
            printk (MODULE DMESG PREFIX "[ERROR] registration was
608
                failed");
```

```
609
            return rc;
       }
610
611
        printk(MODULE DMESG PREFIX "module was loaded");
612
613
614
        return 0;
615 }
616
617 static void __exit my_module_exit(void) {
618
        nf_unregister_net_hook(&init_net, &module_hook_ops);
619
620
        misc_deregister(&dev_l2_data);
621
        misc deregister(&dev stats);
622
        misc deregister(&dev ctrl);
623
624
        printk(MODULE DMESG PREFIX "module was unloaded\n");
625
626 }
627
628 module init (my module init);
629 module_exit(my_module_exit);
```

ПРИЛОЖЕНИЕ В

```
\Piистинг 4.3 - \text{cli.c}
1 #include < stdio.h>
2 #include <stdlib.h>
3 #include < getopt.h>
4 #include <arpa/inet.h>
5 #include <netdb.h>
6 #include < limits.h>
7 #include <string.h>
8 #include <fcntl.h>
10 #include < unistd.h>
11
12 #include "core module.h"
13
14 #define PROPERTY COUNT 10
15 enum | 2 property properties [] = {L2 PROPERTY UNDEFINED,
     L2 PROPERTY UNIQUE SADDRS COUNT,
     L2 PROPERTY CATCHED PACKETS COUNT, L2 PROPERTY TOT LEN,
16
      L2 PROPERTY AVG CATCHED PACKETS,
         L2 PROPERTY MAX CATCHED PACKETS, L2 PROPERTY AVG LEN,
         L2 PROPERTY MAX LEN, L2 PROPERTY TOT TCP,
         L2 PROPERTY TOT_SYN};
17 char *property names[] = {"undefined", "saddr count",
     "catched_packet_count", "tot_len", "avg_catched_packets",
   "max_catched_packets", "avg_len", "max_len", "tot_tcp", "tot_syn"};
19 char *get property name(enum | 2 property prop) {
      for (int i = 0; i < PROPERTY COUNT; i++) {
20
           if (properties[i] = prop) {
21
               return property names[i];
22
           }
23
      }
24
25
      return property names [0];
26|}
27
28 #define crit behaviour TYPE COUNT 3
29 enum 12 crit behaviour type crit behaviour types [] =
     {L2 CRIT BEHAVIOUR TYPE UNDEFINED,
     L2 CRIT BEHAVIOUR TYPE INCREASE, L2_CRIT_BEHAVIOUR_TYPE_FALL};
```

```
30 char *crit behaviour type names[] = {"undefined", "increase",
     "fall"};
  char *get_crit_behaviour_type_name(enum | 12_crit_behaviour_type at) {
       for (int i = 0; i < crit behaviour TYPE COUNT; <math>i++) {
32
           if (crit behaviour types[i] == at) {
33
               return crit behaviour type names[i];
34
35
           }
      }
36
37
       return crit behaviour type names [0];
38 }
39
40 void print info(void) {
       printf(
41
           "\nby Gurova N.A.\n\n"
42
           "\tCOMMANDS:\n\n"
43
           "\t \ thide
                                     hide\n"
44
           "\t\tunhide
                                     unhide\n\n"
45
                                     show info\n"
           "\t \t \
46
                                     show stats\n"
           "\t\tstats
47
           "\t\t\12
                                     show 12 data n n"
48
49
       );
50 }
51
  void print | 12 data slice(struct | 12 data slice *| 12 ds) {
       printf("{"
53
      "\"from time\": %ld,"
54
      "\"unique saddr count\": %d,"
55
      "\"catched packets count\": %d,"
56
       "\"tot len\": %d,"
57
      "\"avg_catched_packets\": %d,"
58
       "\"max catched packets\": %d,"
59
60
       "\"avg len\": %d,"
       "\"max len\": %d,"
61
       "\"crit\": %d."
62
       "\"property\": \"%s\","
63
      "\"crit_type\": \"%s\","
64
65
       "\"tot tcp\": \"%d\","
       "\"tot syn\": \"%d\""
66
      "\n", 12 ds—>from time, 12 ds—>unique saddr count,
67
          12 ds->catched packets count,
```

```
68
       12 ds—>tot len, 12 ds—>avg catched packets,
          12 ds->max catched packets, 12 ds->avg len,
69
       12_ds->max_len, l2_ds->crit_behaviour,
          get property name(12 ds->property),
          get crit behaviour type name(I2_ds->type),
70
       12_ds->tot_tcp , l2_ds->tot_syn);
71|}
72
73 int show 12 data()
74 {
75
        struct 12 data slice ds;
76
       int rb;
77
       int fd = open(L2 DATA DEV PATH, O RDONLY);
78
79
        if (fd < 0) return 1;
80
       size t 12 ds size = sizeof(struct 12 data slice);
81
82
       while ((rb = read(fd, \&ds, 12 ds size)) > 0) {
83
            if (rb != 12_ds_size) break;
84
85
            print | 12 data slice(&ds);
86
87
       }
88
89
        close (fd);
90
91
       return 0;
92 }
93
94 int show_stats()
95 {
96
        struct module stats stats;
97
       int rb;
98
99
       int fd = open(STATS DEV PATH, O RDONLY);
       if (fd < 0) return 1;
100
101
       size t stats size = sizeof(struct module stats);
102
103
104
        if (read(fd, &stats, stats size) != stats size) {
105
            close (fd);
```

```
106
            return 1;
107
       }
108
109
       close (fd);
110
111
        printf(
            "MODULE STATS:\n\n"
112
            113
            \verb|| `tactual history length \t \t \t \t \d \n ||
114
            "\tcurrent history time periud\t\t\t\ld\n"
115
            "\tcritical activity periuds\t\t\t%d\n"
116
            "\tfirst critical activity timestamp\t\t%ld\n"
117
            "\tlast critical activity timestamp\t\t%ld\n",
118
119
            stats.history length, stats.current history length,
               stats.current periud ns,
            stats.crit behaviour count, stats.first crit behaviour ns,
120
               stats.last crit behaviour ns
       );
121
122
123
       return 0;
124 }
125
126 void hide unhide(int make hidden) {
127
       struct command cmd;
       if (make hidden = 1) {
128
129
            cmd.type = HIDE;
130
       } else {
           cmd.type = UNHIDE;
131
132
       }
133
134
       int fd = open(CTRL DEV PATH, O WRONLY | O APPEND);
135
       if (fd < 0) return;
136
137
       write(fd, &cmd, sizeof(struct command));
138
       close(fd);
139
140 }
141
142 int main(int argc, char *argv[])
143 {
       if (argc != 2) {
144
```

```
145
            print_info();
146
            return 1;
        }
147
148
        if (!strcmp(argv[1], "info")) {
149
            print_info();
150
            return 0;
151
        }
152
153
        if (!strcmp(argv[1], "stats")) {
154
            return show_stats();
155
        }
156
157
        if (!strcmp(argv[1], "I2")) {
158
            return show 12 data();
159
        }
160
161
        if (!strcmp(argv[1], "hide")) {
162
163
            hide unhide(1);
164
            return 0;
        }
165
166
        if (!strcmp(argv[1], "unhide")) {
167
            hide_unhide(0);
168
169
            return 0;
        }
170
171
172
        print info();
173
        return 1;
174 }
```

ПРИЛОЖЕНИЕ Г

Листинг 4.4 – Makefile

```
1 obj-m += core_module.o
2
3 all: cli.o core module.o
4
5 cli.o: cli.c core module.h
      gcc —o cli.o cli.c
6
7
8 core module.o: core module.c
      make -C /lib/modules/(shell uname -r)/build M=<math>(PWD) modules
9
10
11 clean:
      rm -rf cli *.o
12
      make -C /lib/modules/(shell uname -r)/build M=(PWD) clean
13
```