

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 ИУ «Информатика и системы управления»

КАФЕДРА ИУ-7 «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»

РАСЧЕТНО-ПОЯСНИТЕЛЬНАЯ ЗАПИСКА *К КУРСОВОЙ РАБОТЕ НА ТЕМУ:*

«Загружаемый модуль ядра, позволяющий скрывать файлы или запрещать их изменение, чтение и удаление»

Студент	ИУ7-74Б		Д.А. Татаринова	
-	(группа)	(Подпись, дата)	(И.О. Фамилия)	
Руководитель курсовой работы			Н.Ю.Рязанова	
<i>y</i>	Jr r.	(Подпись, дата)	(И.О. Фамилия)	

СОДЕРЖАНИЕ

ение	4
алитический раздел	5
Постановка задачи	5
Способы перехвата функций ядра	5
2.1 ftrace	5
2.2 kprobes	7
2.3 Linux Security API	8
2.4 Модификация таблицы системных вызовов	8
2.5 Сплайсинг	9
2.6 Сравнительный анализ способов перехвата	9
Перехватываемые функции ядра	10
3.1 Функция getdents64	10
3.2 Функция unlink	11
3.3 Функции open, write, read	12
нструкторский раздел	14
IDEF0	14
Алгоритм проверки необходимости сокрытия файла	15
Алгоритм проверки разрешения на удаление файла	16
Алгоритм проверки разрешения на запись в файл	17
Алгоритм проверки разрешения на чтение из файла	17
1	Постановка задачи. Способы перехвата функций ядра

	2.6	Структура программного обеспечения	18		
3	Tex	нологический раздел	19		
	3.1	Выбор языка и среды программирования	19		
	3.2	Реализация алгоритма проверки необходимости сокрытия файла	19		
	3.3	Реализация алгоритма проверки разрешения на удаление файла	20		
	3.4	Реализация алгоритма проверки разрешения на чтение из файла	21		
	3.5	Реализация алгоритма проверки разрешения на запись в файл	22		
	3.6	Инициализация полей структуры ftrace_hook	22		
	3.7	Makefile	23		
4	Исс	следовательский раздел	24		
	4.1	Пример работы разработанного программного обеспечения	24		
3	акль	очение	26		
C	писс	ок использованных источников	27		
П	Приложение А				

ВВЕДЕНИЕ

Обеспечение безопасного доступа к файлам в операционной системе Linux является актуальной задачей. При работе с файлами в Linux необходимо обеспечивать конфиденциальность данных и предоставлять защиту от вредоносных действий.

Данная курсовая работа посвящена разработке модуля, позволяющего ограничивать доступ к определенным файлам.

1 Аналитический раздел

1.1 Постановка задачи

В соответствии с заданием на курсовую работу необходимо разработать загружаемый модуль ядра для ОС Linux, позволяющий скрывать файлы или запрещать их изменение, чтение и удаление. Предусмотреть возможность ввода пароля для отображения файлов или разрешения операций над ними. Предоставить пользователю возможность задавать список таких файлов.

Для решения поставленной задачи необходимо:

- проанализировать возможности перехвата функций ядра Linux;
- выбрать системные вызовы, которые необходимо перехватить;
- разработать алгоритм перехвата, алгоритмы hook-функций и структуру программного обеспечения;
 - реализовать программное обеспечение;
 - исследовать работу ПО.

1.2 Способы перехвата функций ядра

1.2.1 ftrace

ftrace предоставляет возможности для трассировки функций. С его помощью можно отслеживать контекстные переключения, измерять время обработки прерываний, высчитывать время на активизацию заданий с высоким приоритетом и многое другое [3].

Ftrace был разработан Стивеном Ростедтом и добавлен в ядро в 2008 году, начиная с версии 2.6.27. Ftrace — фреймворк, предоставляющий отладочный

кольцевой буфер для записи данных. Собирают эти данные встроенные в ядро программы—трассировщики [3].

Pаботает ftrace на базе файловой системы debugfs, которая в большинстве современных дистрибутивов Linux смонтирована по умолчанию.

Каждую перехватываемую функцию можно описать следующей структурой:

Листинг 1.1 -Структура ftrace hook

```
1 struct ftrace_hook {
2    const char *name;
3    void *function;
4    void *original;
5
6    unsigned long address;
7    struct ftrace_ops ops;
8 };
```

Поля структуры:

name — имя перехватываемой функции;

function — адрес функции—обертки, которая будет вызываться вместо перехваченной функции;

original — указатель на место, куда следует записать адрес перехватываемой функции, заполняется при установке;

address — адрес перехватываемой функции, заполняется при установке; ops — служебная информация ftrace.

Листинг 1.2 — Пример заполнения структуры ftrace hook

```
6 }
7
8 static struct ftrace_hook hooked_functions[] = {
9    HOOK("sys_clone", fh_sys_clone, &real_sys_clone),
10    HOOK("sys_execve", fh_sys_execve, &real_sys_execve),
11 };
```

1.2.2 kprobes

Kprobes — специализированное API, в первую очередь предназначенное для отладки и трассирования ядра. Этот интерфейс позволяет устанавливать пред- и постобработчики для любой инструкции в ядре, а также обработчики на вход и возврат из функции. Обработчики получают доступ к регистрам и могут их изменять.

Кргоbes реализуются с помощью точек останова (инструкции int3), внедряемых в исполнимый код ядра, что позволяет устанавливать kprobes в любом месте любой функции, если оно известно. Аналогично, kretprobes реализуются через подмену адреса возврата на стеке и позволяют перехватить возврат из любой функции.

При использовании kprobes для получения аргументов функции или значений локальных переменных надо знать, в каких регистрах или где на стеке они лежат, и самостоятельно их оттуда извлекать. Для решения данной проблемы существует jprobes — надстройка над kprobes, самостоятельно извлекающая аргументы функции из регистров или стека и вызывающая обработчик, который должен иметь ту же сигнатуру, что и перехватываемая функция. Однако jprobes объявлен устаревшим и удален из современных ядер.

1.2.3 Linux Security API

Linux Security API — интерфейс, созданный для перехвата функций ядра. В критических местах кода ядра расположены вызовы security—функций, которые в свою очередь вызывают коллбеки, установленные security—модулем. Security—модуль может анализировать контекст операции и принимать решение о ее разрешении или запрете.

Для Linux Security API характерны следующие ограничения:

- security-модули не могут быть загружены динамически, они являются частью ядра и требуют его перекомпиляции;
 - в системе может быть только один security-модуль.

Таким образом, для использования Security API необходимо поставлять собственную сборку ядра, а также интегрировать дополнительный модуль с SELinux или AppArmor, которые используются популярными дистрибутивами.

1.2.4 Модификация таблицы системных вызовов

В ядре Linux все обработчики системных вызовов хранятся в таблице sys_call_table [1]. Подмена значений в этой таблице приводит к смене поведения всей системы. Таким образом, сохранив старое значения обработчика и подставив в таблицу собственный обработчик, можно перехватить системный вызов.

Однако данный подход обладает следующими недостатками:

— Техническая сложность реализации, заключающаяся в необходимости обхода защиты от модификации таблицы, атомарное и безопасное выполнение замены.

— Невозможность перехвата некоторых обработчиков. В ядрах до версии 4.16 обработка системных вызовов для архитектуры х86_64 содержала целый ряд оптимизаций. Некоторые из них требовали того, что обработчик системного вызова являлся специальным переходником, реализованным на ассемблере. Соответственно, подобные обработчики порой сложно, а иногда и вовсе невозможно заменить на собственные, написанные на Си [2].

1.2.5 Сплайсинг

Сплайсинг заключается в замене инструкций в начале функции на безусловный переход, ведущий в обработчик. Оригинальные инструкции переносятся в другое место и исполняются перед переходом обратно в перехваченную функцию. Именно таким образом реализуется jump—оптимизация для kprobes. Используя сплайсинг, можно добиться тех же результатов, но без дополнительных расходов на kprobes и с полным контролем ситуации.

Сложность использования сплайсинга заключается в необходимости синхронизации установки и снятия перехвата, обхода защиты от модификации регионов памяти с кодом, инвалидации кешей процессора после замены инструкций, дизассемблировании заменяемых инструкций и проверки на отсутствие переходов внутрь заменяемого кода.

1.2.6 Сравнительный анализ способов перехвата

Результаты сравнения различных способов перехвата функций ядра представлены в таблице 1.1

Таблица 1.1 — Результаты сравнения

Способ пере-	Необходимость	Возможность	Доступ к	Необходимость
хвата	перекомпиля-	перехвата	аргументам	обхода защиты
	ции ядра	любых обра-	функции	от модифика-
		ботчиков	через пере-	ции регионов
			менные	памяти
Linux	да	нет	да	нет
Security				
API				
Модификация	нет	нет	да	да
таблиц си-				
стемных				
вызовов				
kprobes	нет	да	нет	нет
Сплайсинг	нет	да	да	да
ftrace	нет	да	да	нет

1.3 Перехватываемые функции ядра

1.3.1 Функция getdents64

Для сокрытия файла необходимо перехватить функцию ядра getdents64, так как она возвращает записи каталога.

Листинг $1.3 - \Phi$ ункции getdents64

```
1 #include <fcntl.h>
2
3 int getdents64(unsigned int fd, struct linux_dirent64 *dirp, unsigned int count);
```

Системный вызов getdents64 читает несколько структур linux_dirent64 из каталога, на который указывает открытый файловый дескриптор fd, в буфер, указанный в dirp. В аргументе count задается размер этого буфера.

Структура linux_dirent64 определена следующим образом:

Листинг 1.4—Структура linux_dirent64

В d_ino указан номер inode. В d_off задается расстояние от начала каталога до начала следующей linux_dirent64. В d_reclen указывается размер данного linux_dirent64. В d_name задается имя файла, в d_type — тип файла.

Таким образом, перехват системного вызова getdents64 позволяет удалить запись из списка записей каталога. Перехват вызова осуществляется при помощи создания указателя на системный вызов getdents64.

Листинг 1.5 — Указатель на getdents64

```
1 static asmlinkage long (*real_sys_getdents64)(const struct pt_regs *);
```

1.3.2 Функция unlink

Удаление записей из каталога производится с помощью функции unlink.

$\overline{\text{Листинг 1.6}} - \Phi$ ункция unlink

```
1 #include <unistd.h>
2
3 int unlink(const char *pathname);
```

Эта функция удаляет запись из файла каталога и уменьшает значение счетчика ссылок на файл pathname. Если на файл указывает несколько ссылок, то его содержимое будет через них по-прежнему доступно.

Таким образом, для того, чтобы запретить удаление файла, необходимо перехватить системный вызов unlink. Перехват вызова осуществляется при помощи создания указателя на системный вызов.

Листинг 1.7 — Указатель на unlink

```
1 static asmlinkage long (*real_sys_unlinkat) (struct pt_regs *regs);
```

1.3.3 Функции open, write, read

Запись в файл осуществляется при помощи системного вызова write, чтение из файла — read.

Листинг 1.8 — Функции write и read

```
1 #include <fcntl.h>
2
3 ssize_t write(int fd, const void *buf, size_t size);
4 ssize_t read(int fd, void *buf, size_t count);
```

Функции write и read работают не с именем файла, а с файловым дескриптором. Однако для того, чтобы определить, можно ли выполнить операцию с файлом, необходимо знать его имя, так как файлы, для которых необходимо запретить те или иные операции, хранятся в виде списка имен этих файлов. Тогда следует перехватить функцию ореп, которая позволяет получить имя файла.

Системный вызов open осуществляет открытие файла.

Листинг $1.9 - \Phi$ ункция open

```
1 #include <fcntl.h>
2
3 int open(int dirfd, const char *pathname, int flags);
4 int open(int dirfd, const char *pathname, int flags, mode_t mode);
```

При перехвате open, если имя файла есть в списке, то необходимо сохранить идентификатор процесса, открывающего файл. Затем при перехвате write и read ориентироваться не на имя файла, а на идентификатор процесса и файловый дескриптор. Так можно будет однозначно определить, необходимо ли запретить чтение из файла или запись в него.

Таким образом, для того, чтобы запретить чтение из файла и запись в него, необходимо перехватить системные вызовы open, write и read. Перехват осуществляется при помощи создания указателей на системные вызовы.

Листинг 1.10 — Указатели на open, write и read.

```
1 static asmlinkage long (*real_sys_open)(struct pt_regs *regs);
2 static asmlinkage long (*real_sys_write)(struct pt_regs *regs);
3 static asmlinkage long (*real_sys_read)(struct pt_regs *regs);
```

Вывод

В результате сравнительного анализа выбран способ перехвата функций ядра — ftrace, так как он позволяет перехватывать любые функции ядра и не требует его перекомпиляции. Для сокрытия файла необходимо перехватить функцию getdents64, для запрета чтения из файла и записи в файл — функции open, read и write, удаления — unlink.

2 Конструкторский раздел

2.1 IDEF0

На рисунке 2.1 приведена диаграмма состояний IDEF0 нулевого уровня, а на рисунке 2.2 — диаграмма состояний IDEF0 первого уровня.

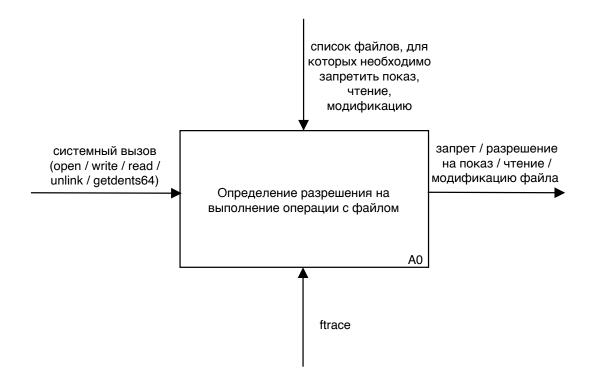


Рисунок 2.1 — Диаграмма состояний IDEF0 нулевого уровня

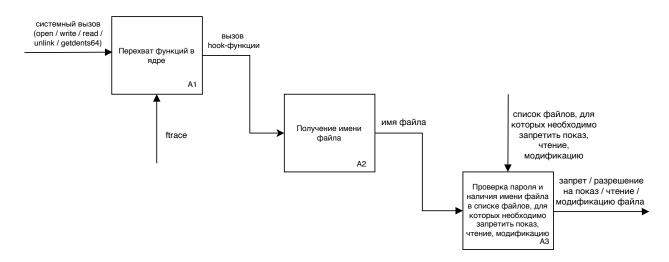


Рисунок 2.2—Диаграмма состояний IDEF0 первого уровня

2.2 Алгоритм проверки необходимости сокрытия файла

На рисунке 2.3 приведена схема алгоритма проверки необходимости сокрытия файла.

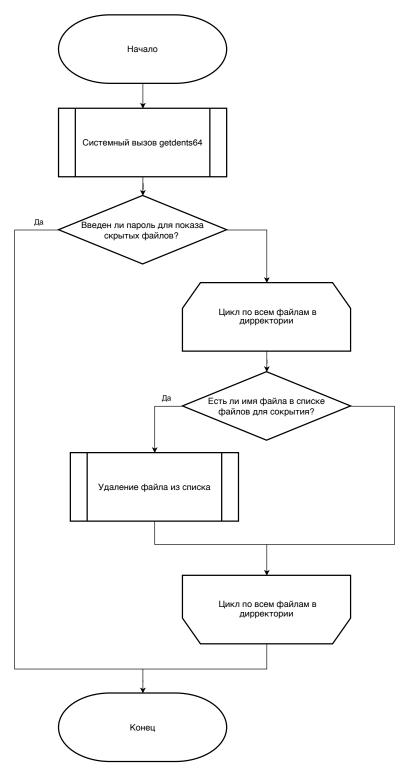


Рисунок 2.3 — Алгоритм проверки необходимости сокрытия файла

2.3 Алгоритм проверки разрешения на удаление файла

На рисунке 2.4 приведена схема алгоритма проверки разрешения на удаление файла.

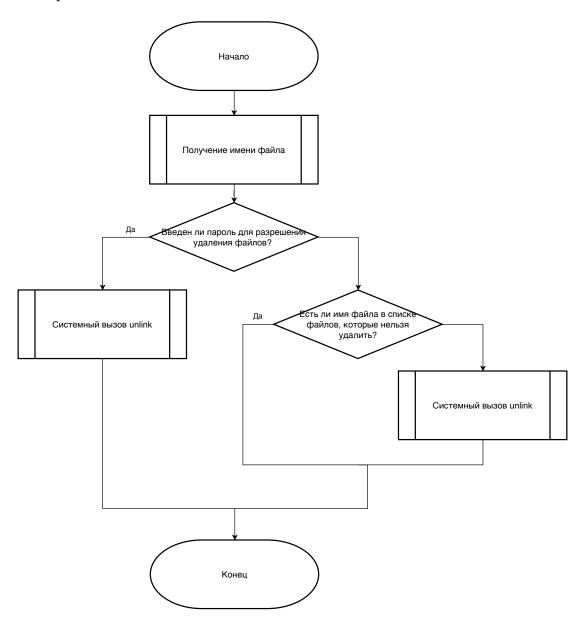


Рисунок 2.4 — Алгоритм проверки разрешения на удаления файла

2.4 Алгоритм проверки разрешения на запись в файл

На рисунке 2.5 приведена схема алгоритма проверки разрешения на запись в файл.

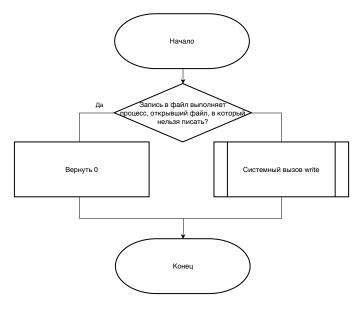


Рисунок 2.5 — Алгоритм проверки разрешения на запись в файл

2.5 Алгоритм проверки разрешения на чтение из файла

На рисунке 2.6 приведена схема алгоритма проверки разрешения на чтение из файла.

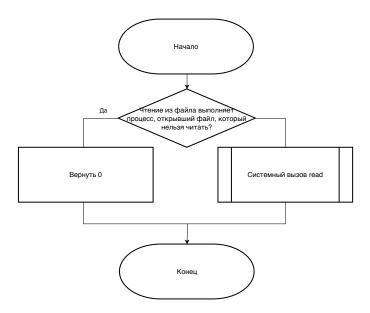


Рисунок 2.6 — Алгоритм проверки разрешения на чтение из файла

2.6 Структура программного обеспечения

На рисунке 2.7 представлена структура программного обеспечения.

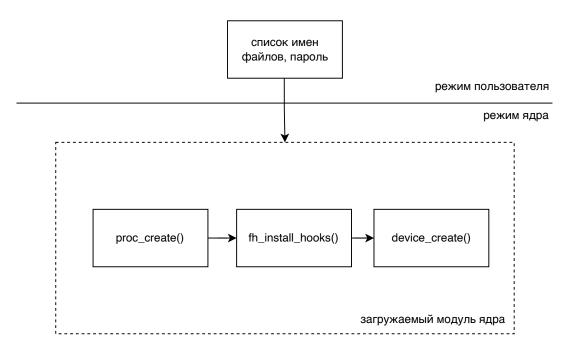


Рисунок 2.7 — Структура программного обеспечения

3 Технологический раздел

3.1 Выбор языка и среды программирования

В качестве языка программирования был выбран язык Си. Для сборки модуля использовалась утилита make. В качестве среды программирования был выбран VSCode.

3.2 Реализация алгоритма проверки необходимости сокрытия файла

В листинге 3.1 приведена реализация алгоритма проверки необходимости сокрытия файл.

Листинг 3.1—Реализация алгоритма проверки необходимости сокрытия файл

```
static asmlinkage int fh sys getdents64(const struct pt regs *regs)
 2
   {
        struct linux dirent64 user *dirent = (struct linux dirent64
 3
           *) regs->si;
        struct linux_dirent64 *previous_dir, *current_dir, *dirent_ker = NULL;
        unsigned long offset = 0;
        int ret = real sys getdents64(regs);
 6
 7
        dirent ker = kzalloc(ret, GFP KERNEL);
 9
        if ((ret \ll 0) \mid | (dirent ker == NULL))
10
11
12
            return ret;
13
        }
14
15
        copy_from_user(dirent_ker, dirent, ret);
16
17
        while (offset < ret)
18
        {
            current dir = (void *)dirent ker + offset;
19
20
            if (check_fs_hidelist(current_dir->d_name))
21
```

```
22
               if (current dir == dirent ker)
23
24
                   25
26
                   memmove(current_dir, (void *)current_dir +
                       current dir->d reclen, ret);
27
                   continue;
28
               }
29
30
               previous dir->d reclen += current dir->d reclen;
31
           }
32
           else
33
34
               previous_dir = current_dir;
35
           }
36
37
           offset += current_dir->d_reclen;
       }
38
39
40
       copy_to_user(dirent, dirent_ker, ret);
41
42
       kfree(dirent_ker);
43
       return ret;
44 }
```

3.3 Реализация алгоритма проверки разрешения на удаление файла

Реализация алгоритма проверки разрешения на удаление файла представлена в листинге 3.2.

Листинг 3.2 — Реализация алгоритма проверки разрешения на удаление файла

```
1 static asmlinkage long fh_sys_unlink(struct pt_regs *regs)
2 {
3    long ret=0;
4    char *kernel_filename = get_filename((void*) regs->si);
5
6    if (check_fs_blocklist(kernel_filename))
```

```
8
            ret = 0;
            kfree(kernel filename);
9
            return ret;
10
11
        }
12
13
        kfree(kernel filename);
        ret = real_sys_unlink(regs);
14
15
16
        return ret;
17 }
```

3.4 Реализация алгоритма проверки разрешения на чтение из файла

Реализация алгоритма проверки разрешения на чтение из файла представлена в листинге 3.3.

Листинг 3.3 — Реализация алгоритма проверки разрешения на чтение из файла

```
1 static asmlinkage long fh_sys_read(struct pt_regs *regs)
2 {
3     long ret = 0;
4     struct task_struct *task = current;
5     if (task->pid == target_pid && regs->si == target_fd)
6     {
7         return 0;
8     }
9     ret = real_sys_read(regs);
10     return ret;
11 }
```

3.5 Реализация алгоритма проверки разрешения на запись в файл

Реализация алгоритма проверки разрешения на запись в файл представлена в листинге 3.4.

Листинг 3.4 — Реализация алгоритма проверки разрешения на запись в файл

```
1 static asmlinkage long fh sys write(struct pt regs *regs)
2
  {
3
       long ret = 0;
       struct task struct *task = current;
       if (task->pid == target pid && regs->si == target fd)
5
6
7
           return 0;
       ret = real sys write(regs);
9
       return ret;
10
11 }
```

3.6 Инициализация полей структуры ftrace_hook

Инициализация полей структуры ftrace_hook представлена в листинre 3.5.

Листинг 3.5 — Инициализация полей структуры ftrace hook

```
1 static struct ftrace_hook demo_hooks[] = {
2    HOOK("sys_write", fh_sys_write, &real_sys_write),
3    HOOK("sys_read", fh_sys_read, &real_sys_read),
4    HOOK("sys_open", fh_sys_open, &real_sys_open),
5    HOOK("sys_unlink", fh_sys_unlink, &real_sys_unlink),
6    HOOK("sys_getdents64", fh_sys_getdents64, &real_sys_getdents64)
7 };
```

3.7 Makefile

В листинге 3.6 представлен Makefile.

Листинг 3.6 - Makefile

```
1 CONFIG_MODULE_SIG=n
2 PWD := $(shell pwd)
3 CC := gcc
4 KERNEL_PATH ?= /lib/modules/$(shell uname -r)/build
5 ccflags-y += -Wall -Wdeclaration-after-statement
6
7 obj-m += my_module.o
8 casperfs-objs := main.o hooked.o
9
10 all:
11 make -C $(KERNEL_PATH) M=$(PWD) modules
12
13 clean:
14 make -C $(KERNEL_PATH) M=$(PWD) clean
```

4 Исследовательский раздел

Программное обеспечение было реализовано на дистрибутиве Ubuntu 20.04, ядро версии 5.19.0.

4.1 Пример работы разработанного программного обеспечения

Пусть содержимое рассматриваемой директории имеет вид, изображенный на рисунке 4.1.

```
parallels@parallels-Parallels-Virtual-Platform:~/Desktop/Parallels Shared Folders/Home/Documents/IU7/sem7/bmstu_os_cour
se/src/files$ ls
file.txt hidden.txt protected.txt
```

Рисунок 4.1 — Содержимое папки до загрузки модуля

Файлы, содержащие списки контроля доступа, находятся в директории /proc. На рисунке 4.2 изображен пример формирования таких списков.

```
parallels@parallels-Parallels-Virtual-Platform:/proc$ echo hidden.txt > hidden
parallels@parallels-Parallels-Virtual-Platform:/proc$ echo protected.txt > protected
parallels@parallels-Parallels-Virtual-Platform:/proc$
```

Рисунок 4.2—Создание файлов, содержащих списки контроля доступа

Файл hidden содержит имена файлов, которые необходимо скрыть полностью, файл protected — имена файлов, которые нельзя открывать, изменять, удалять.

После загрузки модуля содержимое рассматриваемой директории выглядит следующим образом (рисунок 4.3).

```
parallels@parallels-Parallels-Virtual-Platform:~/Desktop/Parallels Shared Folders/Home/Documents/IU7/sem7/bmstu_os_cour
se/src/files$ ls
file.txt protected.txt
```

Рисунок 4.3 — Содержимое папки после загрузки модуля

Результат выполнения команды ls не содержит файл hidden.txt.

После ввода пароля (рисунок 4.4) файл hidden.txt перестает быть скрытым (рисунок 4.5).

parallels@parallels-Parallels-Virtual-Platform:/dev\$ echo 1234 > usb15
parallels@parallels-Parallels-Virtual-Platform:/dev\$

Рисунок 4.4—Ввод пароля

```
parallels@parallels-Parallels-Virtual-Platform:~/Desktop/Parallels Shared Folders/Home/Documents/IU7/sem7/bmstu_os_cour
se/src/files$ ls
file.txt hidden.txt protected.txt
```

Рисунок 4.5—Результат работы команды ls после ввода пароля

При попытке удалить файл protected.txt (рисунок 4.6) или вывести его содержимое с помощью саt ничего не происходит.

Рисунок 4.6 — Удаление файла protected.txt

```
s/Home/Documents/IU7/sem7/bmstu_os_course/src/files$ cat protected.txt
```

Рисунок 4.7—Вывод содержимого файла protected.txt

После ввода пароля (рисунок 4.8) операции над файлом protected.txt становятся возможными (рисунок 4.9).

```
parallels@parallels-Parallels-Virtual-Platform:/dev$ echo 5678 > usb15
parallels@parallels-Parallels-Virtual-Platform:/dev$
```

Рисунок 4.8 — Ввод пароля

```
parallels@parallels-Parallels-Virtual-Platform:~/Desktop/Parallels Shared Folder
s/Home/Documents/IU7/sem7/bmstu_os_course/src/files$ cat protected.txt
aaaaaaaa
```

Рисунок 4.9 — Вывод содержимого файла protected.txt после ввода пароля

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В ходе выполнения курсовой работы был определен способ перехвата системных вызовов — путем регистрации функций перехвата с использованием ftrace, так как он позволяет перехватывать любые функции ядра и не требует его перекомпиляции.

Для сокрытия файла была перехвачена функция getdents64, для запрета чтения из файла и записи в файл — функции open, read и write, удаления — unlink.

СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

- 1. Код ядра Linux [Электронный ресурс]. Режим доступа: https://elixir.bootlin.com/linux/latest/source (дата обращения: 10.12.2023).
- 2. Встраивание в ядро Linux: перехват функций [Электронный ресурс]. Режим доступа: https://habr.com/ru/companies/securitycode/articles/237089/ (дата обращения: 12.12.2023).
- 3. Трассировка ядра с ftrace [Электронный ресурс]. Режим доступа: https://habr.com/ru/companies/selectel/articles/280322/ (дата обращения: 12.12.2023).
- 4. Стивенс Раго. UNIX. Профессиональное программирование. Питер, $2018. 944 \ \mathrm{c}.$

ПРИЛОЖЕНИЕ А

Листинг $A.1 - \Phi$ айл main.c

```
1 #include <linux/module.h>
 2 #include ux/kallsyms.h>
 3 #include ux/skbuff.h>
 4 #include ux/init.h>
 5 \#include < linux/fs.h>
 6 #include linux/device.h>
 7 #include ux/cdev.h>
 8 #include <linux/proc fs.h>
 9 #include ux/string.h>
10
11 #include "hooked.h"
12
13 MODULE DESCRIPTION("os course");
14 MODULE_AUTHOR("Darya Tatarinova");
15 MODULE LICENSE("GPL");
16
17 #define PROC FILE NAME HIDDEN "hidden"
18 #define PROC FILE NAME PROTECTED "protected"
19
20 static char *buffer[MAX BUF SIZE];
21 char tmp_buffer[MAX_BUF_SIZE];
22 char hidden_files[100][9];
23 int hidden index = 0;
24 char protected_files[100][9];
25 int protected index = 0;
26
27 static ssize_t my_proc_write(struct file *file, const char __user *buf,
       size t len, loff t *ppos)
28 {
       DMSG("my proc write called");
29
30
31
       if (len > MAX_BUF_SIZE - write_index + 1)
32
       {
33
           DMSG("buffer overflow");
34
           return —ENOSPC;
35
       }
36
```

```
37
        if (copy from user(&buffer[write_index], buf, len) != 0)
38
39
           DMSG("copy from user fail");
40
            return —EFAULT;
41
        }
42
43
        write index += len;
44
        buffer [write index -1] = '\0';
45
        if (strcmp(file->f path.dentry->d iname, PROC FILE NAME HIDDEN) == 0)
46
47
        {
            snprintf(hidden files[hidden index], len, "%s", &buffer[write index
48
               - len]);
            hidden\_index++;
49
           DMSG("file written to hidden %s", hidden files[hidden index -1]);
50
51
        }
52
        if (strcmp(file->f path.dentry->d iname, PROC FILE NAME PROTECTED) == 0)
53
54
            snprintf(protected_files[protected_index], len, "%s",
               &buffer[write index - len]);
55
            protected index++;
           DMSG("file written to protected %s",
56
               protected files [protected index - 1]);
        }
57
58
        else
59
           DMSG("Unknown file -> f path.dentry->d iname");
60
61
62
        return len;
63 }
64
   static ssize_t my_proc_read(struct file *file, char __user *buf, size_t
65
       len , loff_t *f_pos)
66 {
67
       DMSG("my proc read called.\n");
68
        if (*f pos > 0 | | write index == 0)
69
70
        return 0;
71
72
        if (read index >= write index)
73
        read index = 0;
```

```
74
        int read len = snprintf(tmp buffer, MAX BUF SIZE, "%s\n",
75
           &buffer[read index]);
76
        if (copy_to_user(buf, tmp_buffer, read_len) != 0)
77
        {
78
            DMSG("copy_to_user error.\n");
79
            return —EFAULT;
80
        }
81
82
        read index += read len;
83
        *f pos += read len;
84
85
        return read len;
86 }
87
   static const struct proc ops fops =
89 {
90
        proc read: my proc read,
91
        proc_write: my_proc_write
92 };
93
94
   static int fh init (void)
95
96 {
97
        proc file hidden = proc create (PROC FILE NAME HIDDEN, S IRUGO |
           S IWUGO, NULL, &fops);
        if (!proc_file_hidden)
98
99
        {
            DMSG("call proc create data() fail");
100
101
            return —ENOMEM;
102
103
        proc file protected = proc create (PROC FILE NAME PROTECTED, S IRUGO |
           S_IWUGO, NULL, &fops);
104
        if (!proc file protected)
105
        {
            remove proc entry (PROC FILE NAME HIDDEN, NULL);
106
            DMSG("call proc create data() fail");
107
108
            return —ENOMEM;
109
110
        DMSG("proc file created");
111
```

```
112
        struct device *fake device;
113
        int error = 0;
        dev t devt = 0;
114
115
116
        error = start_hook_resources();
117
        if (error)
118
        {
119
             remove proc entry (PROC FILE NAME HIDDEN, NULL);
120
            remove proc entry (PROC FILE NAME PROTECTED, NULL);
121
            DMSG("Problem in hook functions");
122
            return error;
123
        }
124
        error = alloc chrdev region(&devt, 0, 1, "usb15");
125
126
127
        if (error < 0)
128
        {
129
             remove proc entry (PROC FILE NAME HIDDEN, NULL);
130
             remove_proc_entry(PROC_FILE_NAME_PROTECTED, NULL);
131
            return error;
132
        }
133
134
        major = MAJOR(devt);
135
        minor = MINOR(devt);
136
137
        fake class = class create(THIS MODULE, "custom char class");
138
139
        if (IS ERR(fake class)) {
140
             remove proc entry (PROC FILE NAME HIDDEN, NULL);
            remove_proc_entry(PROC_FILE_NAME_PROTECTED, NULL);
141
             unregister chrdev region (MKDEV(major, minor), 1);
142
143
             return PTR ERR(fake class);
144
        }
145
146
        cdev init(&fake cdev, &fake fops);
        fake cdev.owner = THIS MODULE;
147
148
        cdev add(&fake cdev, devt, 1);
149
150
        fake device = device create(fake class,
                 NULL,
151
                         /* no parent device */
                         /* associated dev t */
152
                 devt,
```

```
153
                         /* no additional data */
154
                 "usb15"); /* device name */
155
156
        if (IS ERR(fake device))
157
        {
             remove proc entry (PROC FILE NAME HIDDEN, NULL);
158
             remove proc entry (PROC FILE NAME PROTECTED, NULL);
159
160
             class destroy (fake class);
161
             unregister_chrdev_region(devt, 1);
162
             return -1;
        }
163
164
165
        return 0;
166 }
167
168
169
    static void fh_exit(void)
170 {
171
        if (proc_file_hidden)
172
        {
173
             remove proc entry (PROC FILE NAME HIDDEN, NULL);
            DMSG("proc file removed (hidden)");
174
175
        }
176
177
        if (proc_file_protected)
178
        {
179
             remove proc entry (PROC FILE NAME PROTECTED, NULL);
180
            DMSG("proc file removed (prtotected)");
181
        }
182
        fh remove hooks (demo hooks, ARRAY SIZE (demo hooks));
183
        unregister chrdev region (MKDEV (major, 0), 1);
184
185
        device_destroy(fake_class, MKDEV(major, 0));
186
        cdev del(&fake cdev);
187
        class destroy(fake class);
188 }
189
190 module init(fh init);
191 module exit(fh exit);
```

Листинг А.2—Файл hook.h

```
1 #include linux/ftrace.h>
2 #include <linux/kallsyms.h>
3 #include ux/syscalls.h>
4 #include linux/kernel.h>
5 #include <linux/version.h>
6 #include <linux/kprobes.h>
7 #include ux/delay.h>
8 #include ux/kthread.h>
9 #include ux/kernel.h>
10 #include <asm/signal.h>
11 #include ux/delay.h>
12 #include ux/fcntl.h>
13 #include ux/types.h>
14 #include linux/dirent.h>
15 #include ux/device.h>
16 #include <linux/cdev.h>
17 #include linux/module.h>
18 #include ux/init.h>
19 #include ux/fs.h>
20 #include ux/proc fs.h>
21
22 MODULE DESCRIPTION("os course");
23 MODULE AUTHOR("Darya Tatarinova");
24
25 #define FILE_NAME (strrchr(__FILE__, '/') ? strrchr(__FILE__, '/') + 1 :
      FILE )
26 #define DMSG(msg fmt, msg args...) \
27 printk (KERN_INFO "OS: %s(%04u): " msg_fmt "\n", FILE_NAME, __LINE__,
      ##msg_args)
28
29 #define MAX_BUF_SIZE 1000
30
31 static struct proc dir entry *proc file hidden;
32 static struct proc_dir_entry *proc_file_protected;
33
34 extern char hidden files [100][9];
35 extern int hidden index;
36 extern char protected files [100][9];
37 extern int protected_index;
```

```
38
39 static int read index = 0;
40 static int write index = 0;
41
42 static unsigned int major;
43 static unsigned int minor;
44 static struct class *fake class;
   static struct cdev fake_cdev;
46
47 static short fs hidden = 1;
   static short fs_protect = 1;
49
50 ssize_t fake_write(struct file * filp , const char __user * buf, size_t
       count,loff_t * offset);
51
52
53 static struct file_operations fake_fops = {
54
        write: fake write,
55 };
56
57 int check fs blocklist(char *input);
58 int check_fs_hidelist(char *input);
59
60 static unsigned int target fd = 0;
61 static unsigned int target_pid = 0;
62
   static unsigned long lookup name(const char *name)
63
64 {
        struct kprobe kp = {
65
66
            .symbol\_name = name
67
        };
68
        unsigned long retval;
69
70
        if (register\_kprobe(\&kp) < 0)
71
        {
72
            return 0;
73
74
        retval = (unsigned long) kp.addr;
75
        unregister_kprobe(&kp);
76
        return retval;
77 }
```

```
78
79
   struct ftrace hook {
80
        const char *name;
81
        void *function;
82
        void *original;
83
84
        unsigned long address;
85
        struct ftrace_ops ops;
86
   };
87
88
    static int fh_resolve_hook_address(struct ftrace_hook *hook)
89
90
        hook->address = lookup name(hook->name);
91
92
        if (!hook->address) {
93
            pr debug("unresolved symbol: %s\n", hook->name);
94
            return —ENOENT;
95
        }
96
97
        *((unsigned long*) hook->original) = hook->address + MCOUNT_INSN_SIZE;
98
99
        return 0;
100 }
101
102 static void notrace fh_ftrace_thunk(unsigned long ip, unsigned long
       parent ip,
103 struct ftrace ops *ops, struct ftrace regs *fregs)
104 {
        struct pt_regs *regs = ftrace_get_regs(fregs);
105
106
        struct ftrace_hook *hook = container_of(ops, struct ftrace_hook, ops);
107
108
        regs->ip = (unsigned long)hook->function;
109 }
110
111 int fh install hook(struct ftrace hook *hook);
112 void fh_remove_hook(struct ftrace_hook *hook);
113 int fh_install_hooks(struct ftrace_hook *hooks, size_t count);
114 void fh remove hooks(struct ftrace hook *hooks, size t count);
115
116 static char *get_filename(const char __user *filename)
117 {
```

```
118
        char *kernel filename=NULL;
119
120
        kernel filename = kmalloc(4096, GFP KERNEL);
121
        if (!kernel filename)
122
        return NULL;
123
        if (strncpy from user(kernel filename, filename, 4096) < 0) {
124
             kfree(kernel filename);
125
126
             return NULL;
127
        }
128
129
        return kernel filename;
130 }
131
    static asmlinkage long (*real sys write)(struct pt regs *regs);
132
    static asmlinkage long fh sys write(struct pt regs *regs)
134
   {
135
        long ret = 0;
136
        struct task_struct *task;
137
        task = current;
138
        if (task->pid == target pid && regs->di == target fd)
139
140
             return 0;
141
142
        ret = real_sys_write(regs);
143
        return ret;
144 }
145
146
    static asmlinkage long (*real_sys_open)(struct pt_regs *regs);
147
    static asmlinkage long fh sys open(struct pt regs *regs)
148
149
   {
150
        long ret;
        char *kernel filename;
151
        struct task struct *task;
152
153
        task = current;
154
        kernel filename = get filename ((void*) regs->si);
155
156
        if (check fs blocklist(kernel filename))
157
        {
            DMSG("our file is opened by process with id: %d\n", task->pid);
158
```

```
159
            DMSG("opened file : %s\n", kernel filename);
             kfree(kernel filename);
160
             ret = real sys open(regs);
161
162
            DMSG("fd returned is \%ld\n", ret);
163
            target_fd = ret;
             target pid = task->pid;
164
165
             return 0;
166
167
        }
168
        kfree (kernel filename);
169
170
        ret = real sys open(regs);
171
172
        return ret;
173 }
174
175
176 static asmlinkage long (*real sys unlink) (struct pt regs *regs);
    static asmlinkage long fh_sys_unlink(struct pt_regs *regs)
178 {
179
        long ret = 0;
        char *kernel_filename = get_filename((void*) regs->si);
180
181
        if (check fs blocklist(kernel filename))
182
        {
183
            ret = 0;
184
             kfree (kernel filename);
             return ret;
185
186
        }
187
        kfree (kernel filename);
        ret = real_sys_unlinkat(regs);
188
189
        return ret;
190 }
191
192 static asmlinkage long (*real sys getdents64)(const struct pt regs *);
193 static asmlinkage int fh sys getdents64(const struct pt regs *regs)
194 {
195
        struct linux_dirent64 __user *dirent = (struct linux_dirent64
            *) regs\rightarrowsi;
        struct linux_dirent64 *previous_dir, *current_dir, *dirent_ker = NULL;
196
197
        unsigned long offset = 0;
        int ret = real sys getdents64(regs);
198
```

```
199
200
         dirent ker = kzalloc(ret, GFP KERNEL);
201
202
         if ((ret <= 0) || (dirent_ker == NULL))
203
         {
204
              return ret;
205
         }
206
207
         copy_from_user(dirent_ker, dirent, ret);
208
209
         while (offset < ret)
210
         {
              current dir = (void *)dirent ker + offset;
211
212
              if (check fs hidelist(current dir->d name))
213
214
215
                  if (current_dir == dirent_ker )
216
217
                       ret = current\_dir -\!\!>\!\! d\_reclen;
218
                      memmove(current_dir, (void *)current_dir +
                           current dir->d reclen, ret);
219
                       continue;
220
                  }
221
222
                  previous_dir \rightarrow d_reclen += current_dir \rightarrow d_reclen;
223
             }
224
              else
              {
225
226
                  previous dir = current dir;
227
             }
228
229
              offset += current dir->d reclen;
230
         }
231
232
         copy to user(dirent, dirent ker, ret);
233
234
         kfree(dirent_ker);
235
         return ret;
236 }
237
238~\# define~SYSCALL\_NAME(name)~("__x64_" name)
```

```
239
240 #define HOOK( name, function, original)
241 {
242
         .name = SYSCALL NAME(name),
243
         . function = ( \_function ),
         . original = (\_original),
244
245 }
246
247
    static struct ftrace_hook demo_hooks[] = {
        HOOK("sys write", fh sys write, &real sys write),
248
        H\!O\!O\!K("\,sys\_read\,"\,,~fh\_sys\_read\,,~\&real\_sys\_read\,)\;,
249
        HOOK("sys open", fh sys open, &real sys open),
250
        HOOK("sys unlink", fh sys unlink, &real sys unlink),
251
252
        HOOK("sys_getdents64", fh_sys_getdents64, &real_sys_getdents64)
253 };
254
255 static int start_hook_resources(void)
256 {
257
         int err;
         err = fh_install_hooks(demo_hooks, ARRAY_SIZE(demo_hooks));
258
259
         if (err)
260
261
             return err;
262
263
         return 0;
264 }
```

Листинг А.3 — Файл hook.c

```
1 #include "hooked.h"
2
3 ssize_t fake_write(struct file * filp, const char __user * buf, size_t
       count,
4 loff t * offset)
5
6
       char message [128];
7
       memset (message, 0, 127);
8
       if (copy_from_user(message, buf, 127) != 0)
9
10
       {
11
            return EFAULT;
```

```
12
        }
13
14
        if (strstr (message, "1234") != NULL)
15
        {
            fs\_hidden = fs\_hidden ? 0 : 1;
16
17
        }
18
19
        if (strstr (message, "5678") != NULL)
20
21
            fs protect = fs protect ? 0 : 1;
22
        }
23
24
        return count;
25 }
26
27
28 int check_fs_blocklist(char *input)
29 {
30
        int\ i\ =\ 0\,;
31
32
        if (fs protect==0)
33
34
            return 0;
35
        }
36
37
        if (strlen(protected files[0]) \le 2)
38
39
            return 0;
40
        }
41
        while (i != protected_index)
42
43
            if(strstr(input, protected_files[i]) != NULL)
44
            return 1;
46
            i++;
        }
47
48
49
        return 0;
50 }
51
52 int check fs hidelist(char *input)
```

```
53 {
54
        int i = 0;
        if (fs hidden == 0)
56
57
            return 0;
58
        }
59
        if (strlen(hidden_files[0]) \le 2)
60
61
        {
62
            return 0;
63
        }
64
65
        while (i != hidden index)
66
        {
67
            if(strstr(input, hidden files[i]) != NULL)
68
            return 1;
69
            i++;
70
        }
71
72
        return 0;
73 }
74
75 int fh_install_hook(struct ftrace_hook *hook)
76 {
77
        int error;
78
79
        error = fh resolve hook address(hook);
80
        if (error)
81
        {
82
            return error;
83
        }
84
85
        hook->ops.func = fh_ftrace_thunk;
86
        hook \rightarrow ops. flags = FTRACE\_OPS\_FL\_SAVE\_REGS
87
        | FTRACE OPS FL RECURSION
        | FTRACE_OPS_FL_IPMODIFY;
88
89
90
        error = ftrace set filter ip(&hook->ops, hook->address, 0, 0);
91
        if (error)
92
        {
93
            DMSG("ftrace set filter ip() failed: %d\n", error);
```

```
94
             return error;
         }
95
96
         error = register_ftrace_function(&hook->ops);
97
98
         if (error)
99
         {
             DMSG("register ftrace function() failed: %d\n", error);
100
101
              ftrace\_set\_filter\_ip(\&hook-\!\!>\!\!ops\,,\ hook-\!\!>\!\!address\,,\ 1\,,\ 0)\,;
102
             return error;
103
         }
104
105
         return 0;
106 }
107
108
109
    void fh remove hook(struct ftrace hook *hook)
110
111
         int err;
112
113
         err = unregister_ftrace_function(&hook->ops);
114
         if (err)
115
             D\!M\!S\!G("unregister\_ftrace\_function() \ failed: \%d\n", \ err);
116
         }
117
118
119
         err = ftrace set filter ip(&hook->ops, hook->address, 1, 0);
120
         if (err)
121
         {
122
             DMSG("ftrace set filter ip() failed: %d\n", err);
123
         }
124 }
125
126
   int fh_install_hooks(struct ftrace_hook *hooks, size_t count)
128 {
129
         int err;
130
         size\_t i;
131
132
         for (i = 0; i < count; i++)
133
         {
              err = fh install hook(&hooks[i]);
134
```

```
135
               if (err)
136
                    while (i != 0)
137
138
                    {
                         fh_remove_hook(&hooks[--i]);
139
140
141
                    return err;
142
               }
          }
143
144
          \mathtt{return} \quad 0\,;
146 }
147
148
    void fh_remove_hooks(struct ftrace_hook *hooks, size_t count)
150 {
151
          \operatorname{size}_{t} i;
152
153
          for \ (i = 0; \ i < count; \ i+\!\!+\!\!)
154
               fh_remove_hook(&hooks[i]);
155
156
          }
157 }
```