

О методах динамического встраивания  
в ядро операционной системы  
(на примере ядра Linux)

Матвейчиков Илья

21 августа 2014 г.

# О докладчике

## Матвейчиков Илья Владимирович

- МИФИ, 2005
- ООО «Код Безопасности»
- Разработка средств защиты информации
  - в том числе, криптографической (СКЗИ)

## Области интересов

- Системное программирование
- Компьютерная безопасность
- Reverse Code Engineering
- Linux Kernel



# О докладе

## Целевая аудитория

- Системные разработчики
- Специалисты по безопасности
- Все, кому это может быть интересно :)

## Предметная область

- Ядро Linux
- Архитектура x86 (x86\_64)
- Программирование на C/ASM



# О встраивании

Встраивание – процесс внедрения дополнительных (сторонних) элементов, осуществляемый при сохранении работоспособности целевой системы.

## Цели и задачи встраивания

- контроль, модификация и расширения функций компонентов программной системы
- обеспечение внедрения в существующую программную систему

Как правило, при встраивании должно обеспечиваться сохранение работоспособности целевой системы.



# Примеры встраивания

Динамическое встраивание – процесс встраивания, без необходимости перезагрузки целевой системы.

Встраиванием является

- установка обновления (ksplICE, kpatch, kGraft)
- подгрузка модуля ядра (при подключении нового оборудования)
- внедрение зловреда при эксплуатации уязвимости

Наложение патча на ядро с последующей сборкой не является динамическим, т.к. требует перезагрузки.



# Традиционные методы встраивания

Направления, являющиеся наиболее распространённым:

- перехват функций ядра
- перехват системных вызовов
- перехват обработчиков исключений

Основой для встраивания является патчинг - техника внесения изменений в код или данные, позволяющая модифицировать поведение целевого алгоритма требуемым образом.

Первое упоминание патчинга ядра Linux - Silvio Cesare, 1999 год.



# Традиционные методы встраивания

## Перехват функций ядра

### Преимущество

Возможность контролировать поведение ядра ОС с точностью до отдельных функций.

### Функция `inode_permission (fs/namei.c)`

- контроль доступа субъекта (пользователя) к объекту (файлу) файловой системы
- ключевая функция проверки полномочий
- пошалим?..



# Традиционные методы встраивания

## Перехват функций ядра (подробности)

### Создание файла

`vfs_create` → `may_create` → `inode_permission`

### Техника осуществления перехвата

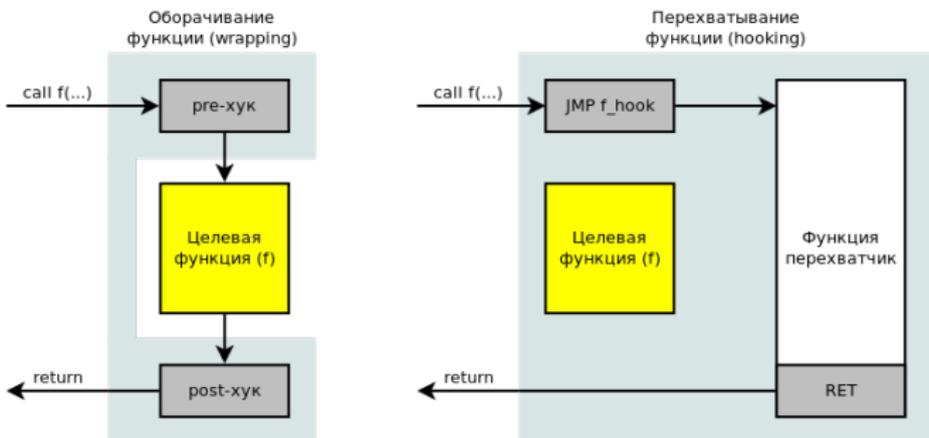
- целевая функция – `inode_permission`
- встраивание с использованием патчинга пролога
- использование обёрток (`wrapper`)



# Традиционные методы встраивания

## Перехват функций ядра (подробности)

### Перехват функций и их оборачивание



# Традиционные методы встраивания

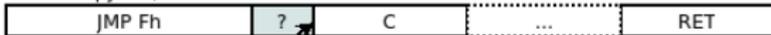
## Перехват функций ядра (подробности)

### Модификация пролога и создание функции-обёртки

Fo : исходная функция (original)



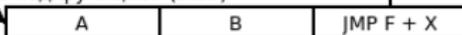
Fx : перехваченная функция



Fh : функция-перехватчик (hook)



Fs : обёртка над функцией (stub)



# Традиционные методы встраивания

## Перехват функций ядра (подробности)

Базовый метод перехвата - патчинг пролога функции.

### Особенности реализации

- Необходимость сохранения пролога
  - Использовать дизассемблер (как минимум, LDE)
- Необходимость синхронизации на SMP
  - На время модификации «парковать» все потоки, кроме одного, осуществляющего модификацию (*stop\_machine*)
  - Обращать внимание на содержимое кеша процессора, после модификации
- Необходимость обхода страничной защиты
  - отключать или обходить страничную защиту



# Традиционные методы встраивания

## Перехват диспетчера системных вызовов

### Преимущество

Возможность контролировать запросы прикладного ПО к сервисам ядра ОС (инспекция запросов, аудит).

### Создание файла

- `man 2 open`
- `USER ⇒ KERNEL(system_call)`



# Традиционные методы встраивания

Перехват диспетчера системных вызовов (подробности)

## Создание файла

`system_call` → `sys_call_table[__NR_open](args..)` → `sys_open`

## Диспетчеризация

- диспетчер системных вызовов (`system_call`)
- таблица системных вызовов (`sys_call_table`)
- функция системного вызова (`sys_open`)



# Традиционные методы встраивания

## Перехват диспетчера системных вызовов (подробности)

### Способы осуществления перехвата

- модификация диспетчера
  - единая точка встраивания
  - позволяет перехватить все системные вызовы
  - полный контроль над входными и выходными параметрами
- модификация или подмена таблицы
  - множественное встраивание, т.к. одному элементу таблицы соответствует один системный вызов
  - позволяет перехватить все системные вызовы
- перехват конкретной функции
  - множественное встраивание, т.к. одной функции соответствует один системный вызов
  - позволяет перехватить многие системные вызовы (есть особенности)



# Традиционные методы встраивания

## Перехват диспетчера системных вызовов (подробности)

Перехват диспетчера исключений - универсальный и наиболее эффективный метод встраивания.

### Техника перехвата диспетчера

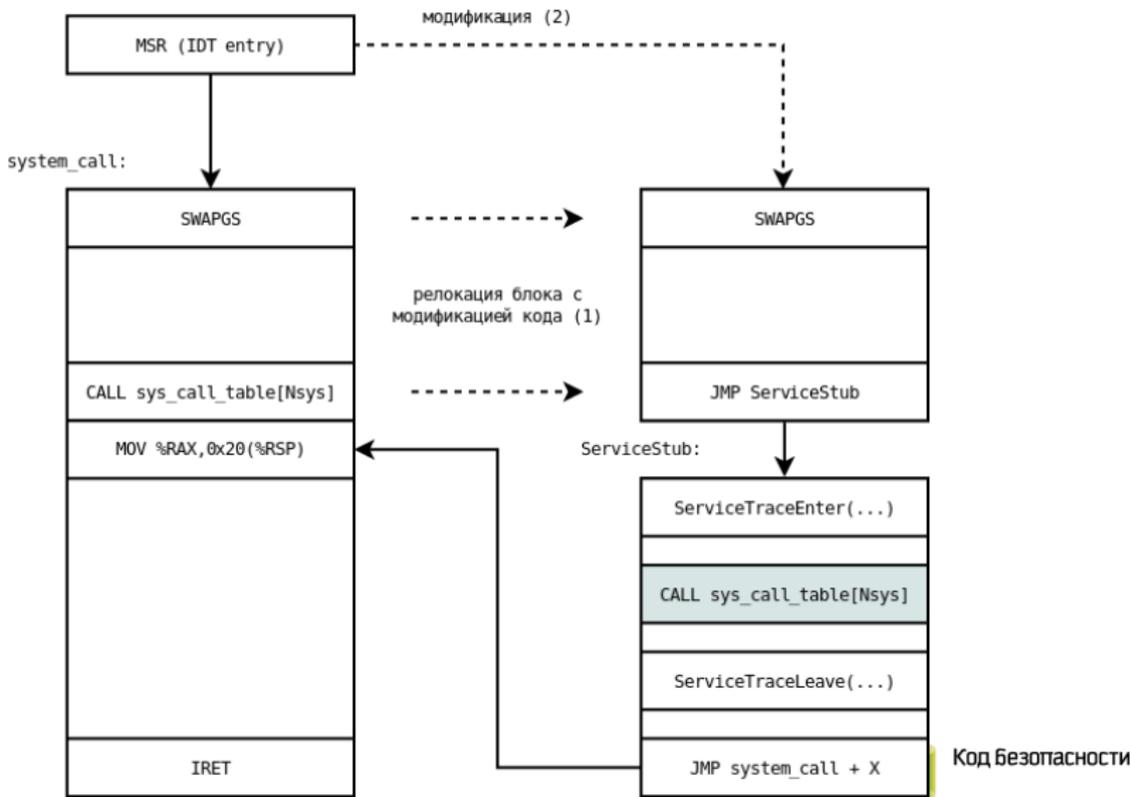
- возможны варианты
  - с модификацией кода (патчинг и/или сплайсинг)
  - без модификации кода (замещение вектора в IDT, перенастройка регистров MSR и т.д.)

Сплайсинг - разновидность патчинга, не нарушающая логическую целостность кода. Как правило, целью сплайсинга бывает осуществление модификации адреса перехода команды.



# Традиционные методы встраивания

## Перехват диспетчера системных вызовов (подробности)



# Традиционные методы встраивания

## Перехват диспетчера системных вызовов (подробности)

Базовый метод перехвата - патчинг или подмена адресов обработчиков в IDT (MSR).

### Особенности реализации

- Необходимость разбора структуры диспетчера
- Необходимость учёта разновидностей диспетчеров от ядра к ядру и от вендора к вендору :)

Метод релокации кода - хорошая идея создать свою копию части диспетчера для дальнейшей модификации. С пре- и пост- хуками, конечно :)



# Традиционные методы встраивания

Перехват обработчиков исключений

Возможность контролировать ключевые механизмы ядра ОС (например, обработчик PageFault (#PF) или INT3 (#BP)).

## Обработка INT3

*INT3* → *Exception(#BP)* → *do\_trap* → *do\_int3*

INT3 - хороший способ перехвата функций, т.к. размер команды – один байт.



Код Безопасности

# Традиционные методы встраивания

## Перехват обработчиков исключений (подробности)

Перехват обработчиков исключений - хороший способ встроиться в ключевые системные механизмы.

### Техника перехвата обработчиков

- возможны варианты
  - с модификацией кода (патчинг и/или сплайсинг)
  - без модификации кода (замещение вектора в IDT, перенастройка регистров MSR и т.д.)



# Традиционные методы встраивания

Перехват обработчиков исключений (подробности)

Типичная структура обработчика исключения (на примере обработчика INT3):

```
int3:
..d070: ff 15 ea 1b 19 00      callq *0x191bea(%rip)
..d076: ...
// паразитный CALL (нужно пропускать)
..d07c: e8 3f ff ff ff      callq ffffffff812fcfc0
..d081: ...
// вызов подпрограммы обработки (do_int3)
..d09e: e8 8d 06 00 00      callq 0xffffffff812fd730
..d0a3: ...
```

Целью модификации является команда `callq 0xffffffff812fd730`. К ней применяется сплайсинг и в результате управление получает любой перехватчик.



# Традиционные методы встраивания

## Перехват обработчиков исключений (подробности)

Базовый метод перехвата - патчинг или подмена адресов обработчиков в IDT (MSR).

### Особенности реализации

- Необходимость разбора структуры диспетчера

Метод релокации кода - создание своей копии части обработчика для дальнейшей модификации.



# Традиционные методы встраивания

## Проблемы и способы их решения (1)

### Модификация кода на SMP

- использовать `stop_machine`

### Обход страничной защиты

- отключать страничную защиту в CR2 (плохо)
- менять атрибуты страниц в PTE с RX на RWX (лучше)
- создавать отображение страницы с требуемыми атрибутами (хорошо)



# Традиционные методы встраивания

## Проблемы и способы их решения (2)

### Анализ структуры кода

- Использовать сигнатуры (плохо)
- Использовать дизассемблер длин (лучше)
- Использовать полноценный дизассемблер (хорошо)

### Поиск скрытых и неэкспортируемых символов

- Использовать механизм kallsyms
- Использовать /proc/kallsyms (чтение из ядра)
- Использовать сигнатуры (не всегда достаточно)
- Использовать дизассемблер + сигнатуры



# Нетрадиционные методы встраивания

Направления, являющиеся наиболее распространённым:

- использование аппаратных точек останова
- использование возможностей системы (встраивание в VFS, LSM, netfilter и т.д.)
- использование исключений и метод инвалидации данных

Рассматриваемые методы имеют ограниченное применение. Область их применения зависит от исходных ограничений (например, запрет на патчинг кода).



# Нетрадиционные методы встраивания

## Аппаратные точки останова

### Преимущества

- Без модификации кода
- Аппаратная поддержка перехвата

### Ограничения

- Зависимость метода от конкретной платформы
- Ограниченность применимости (на x86 есть только 4 HWBP)
- Необходимость встраивания в обработчик исключения

Аппаратные точки останова - дополнительное средство



Код Безопасности

# Нетрадиционные методы встраивания

## Встраивание с использованием LSM

### Linux Security Modules

- расширения к стандартной модели (DAC)
- относительно простая смена моделей (MAC, ролевая и т.д.)
- технически - 100500 хуков в ядре

### Особенности

- CONFIG\_SECURITY
- структура-описатель модели (`struct security_operations`)
- указатель текущей активной модели (`security_ops` → `security_operations`)





# Нетрадиционные методы встраивания

Встраивание с использованием LSM (особенности)

Иллюстрация использования `security_ops` кодом ядра:

```
568 int security_inode_permission(struct inode *inode, int mask)
569 {
570     if (unlikely(IS_PRIVATE(inode)))
571         return 0;
572     return security_ops->inode_permission(inode, mask);
573 }
```

## Методика встраивания

- поиск символа `security_ops`
- замена указателя на структуру модели (SELinux → XXX)



Код Безопасности

# Нетрадиционные методы встраивания

Метод инвалидации данных

## Суть инвалидации (на примере LSM)

1) NULL pointer dereference (#PF)

```
security_ops = NULL
```

```
security_ops->inode_permission(inode, mask)
```

2) security\_ops = 0xffff800000000000

```
security_ops->inode_permission(inode, mask)
```

General Protection Fault (#GP)

## Последовательность

- инвалидация переменной
- обработка исключения
- профит :)



Код Безопасности

# Раз-раз ... и в production

## SecretNet LSP (с) ООО «Код Безопасности»

- наложенное СЗИ от НСД
- сертифицированное ФСТЭК РФ
- встраиваемые в ядро механизмы обеспечения
  - очистки оперативной памяти
  - очистки (затирания) остаточной информации на диске при удалении файлов
  - аудита действий пользователя (процессов)
  - контроля доступа к устройствам



## Раз-раз ... и в production

при разработке SecretNet LSP использовались

- методы перехвата функций ядра (механизмы контроля, очистки)
- методы перехвата диспетчера системных вызовов (механизмы аудита)
- активно использовался патчинг кода ядра :)



# Основные выводы

- Встраивание актуально и востребовано
- Рассмотренные методы надёжны и позволяют решать задачи, связанные в том числе с созданием средств защиты
- Наличие методов встраивания без модификации кода позволяет моделировать возможные атаки на системы контроля целостности компонентов



# Вопросы

## Вопросы



Код Безопасности