

# На линии огня: UEFI BIOS

Насколько практично атаковать прошивки UEFI BIOS?

---

Руслан Закиров

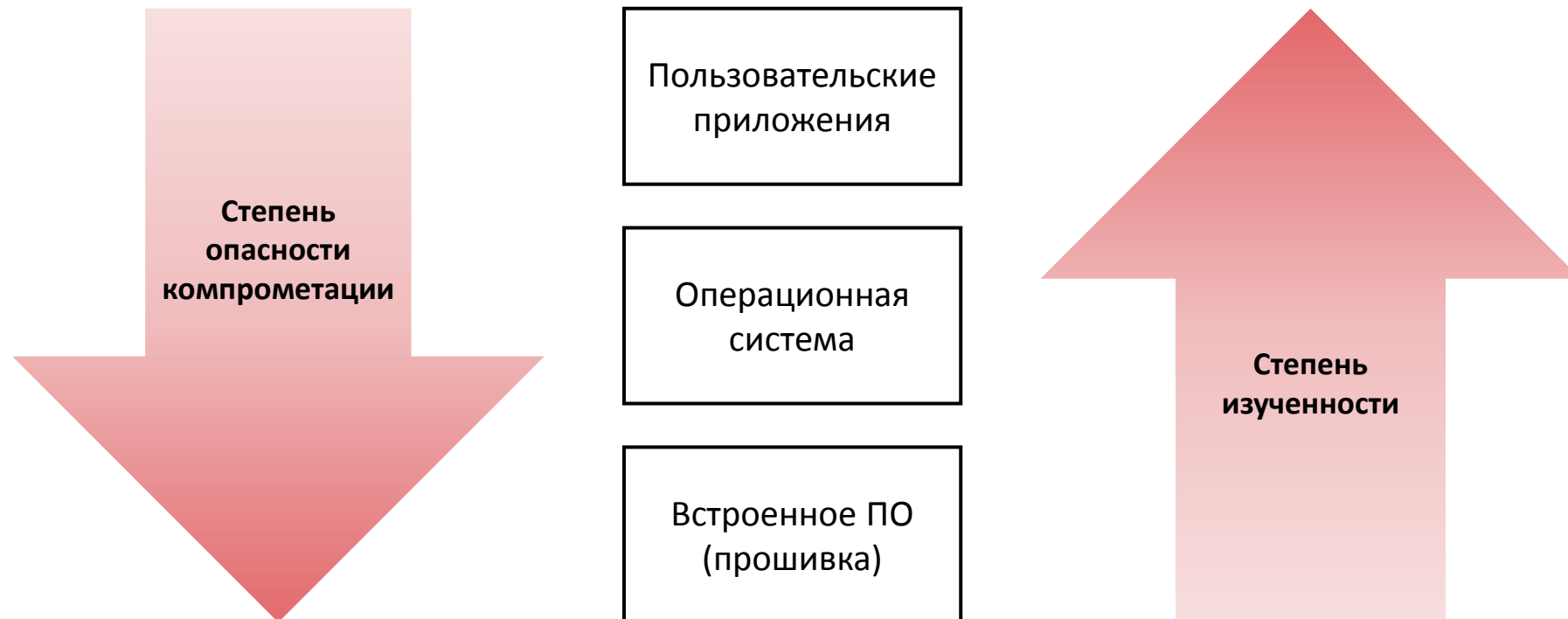
Младший аналитик по информационной безопасности

## План презентации

- Введение
- System Management Mode (SMM)
- Возможности атакующего
- Практическая сторона вопроса
- Известные инциденты
- Превентивные меры защиты
- Заключение



## Текущее положение дел



## Что такое BIOS

- BIOS (Basic Input/Output System) - «базовая система ввода-вывода»
- Расположен в SPI Flash-памяти
- Проверяет и конфигурирует аппаратные ресурсы
- Передает управление загрузчику ОС
- Старый тип прошивок принято называть «Legacy BIOS»



## Что такое UEFI

UEFI (Unified Extensible Firmware Interface) – стандарт для унификации разработки BIOS (заменяет «legacy BIOS»)

- CPU-независимая архитектура
- Широкие возможности до запуска ОС (включая работу с сетью)
- Стандартизированная модульная структура прошивки
- Обратная совместимость
- Предоставляет runtime сервисы для ОС



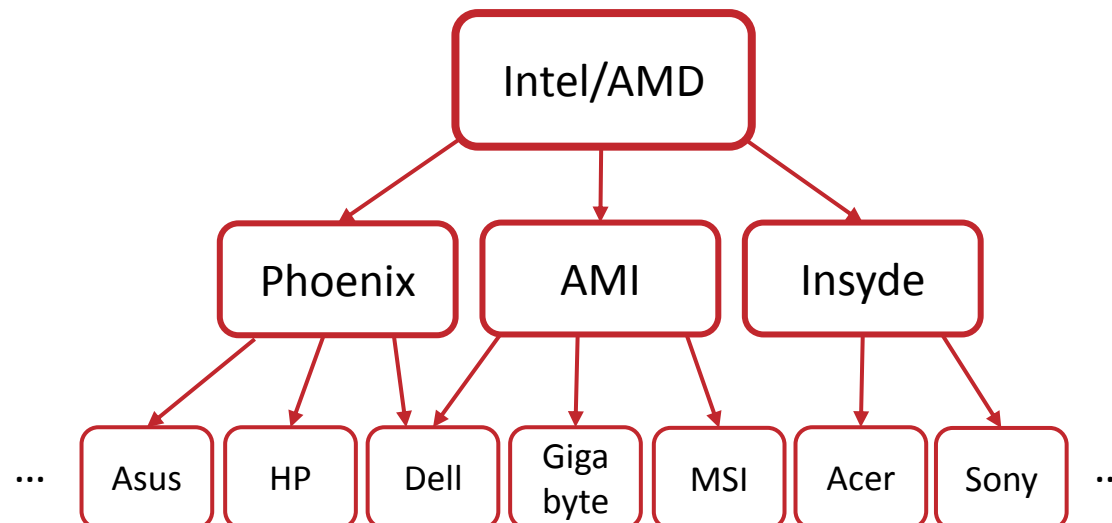
## Разработка кода прошивок

- Все прошивки содержат **заимствованный код** (reference code)
- Уязвимости в заимствованном коде представляют большую опасность
- Существует открытая реализация прошивки UEFI – [Tianocore EDK2](#)

OBV

IBV

OEM



## Кольца привилегий

**Ring 3: Пользовательские приложения**

**Ring 0: Ядро операционной системы**

**Ring -1: Гипервизор**

**Ring -2: SMM**

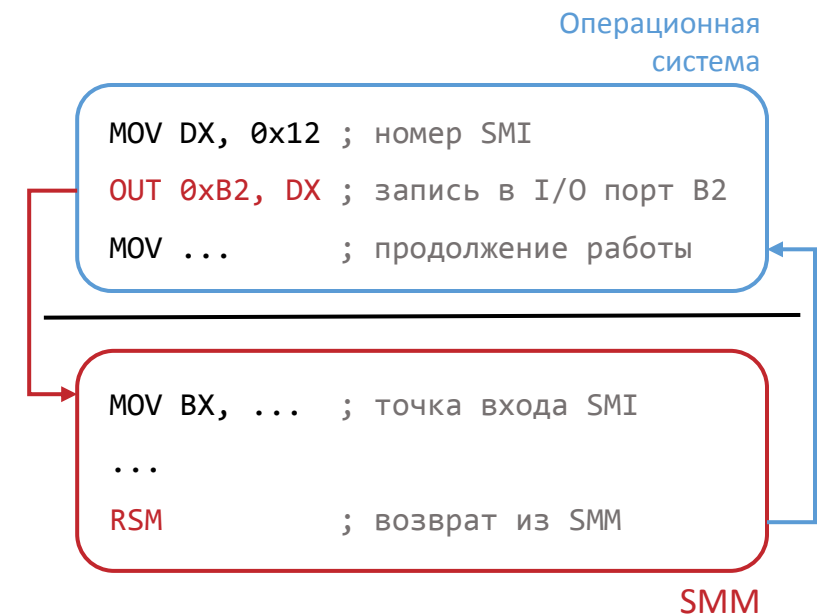
Центральный  
процессор

**Ring -3: Intel® ME**

Чипсет

## System Management Mode (SMM)

- Наиболее привилегированный режим исполнения центрального процессора
- BIOS содержит код, предназначенный для исполнения в режиме SMM
- Во время загрузки помещается в недоступную для ОС память (SMRAM)
- Предназначен для управления аппаратными ресурсами
- Выполняется незаметно для ОС
- Переход в режим SMM происходит через вызов системного прерывания (System Management Interrupt)
- В момент работы SMM выполнение ОС полностью останавливается





## Возможности SMM / Возможности атакующего

- Доступ ко всей физической памяти
- Доступ к любым устройствам
- Вмешательство в любое действие ОС
- Недостигаемость для ОС
- Свободный доступ к сетевому интерфейсу в обход любых фильтров ОС
- Запись в SPI Flash (место хранения BIOS)
- Дамп приватных ключей из памяти
- Перехват нажатий клавиш (все пароли и почта)
- Запуск приложений, чтение файлов
- Невозможность обнаружения антивирусными продуктами
- Прослушивание трафика и скрытая коммуникация с командным центром вредоносного ПО
- «Иммунитет» к переустановке ОС

## Возможности атакующего (закрепление в системе)

- **Unified** Extensible Firmware Interface → возможность атаковать большее количество платформ
- Появляется много «доказательств концепции» (proof of concept) вредоносного ПО → готовая основа:
  - [The Sea Watcher](#)
  - [dreamboot](#)
  - [UEFI-Bootkit](#)
  - [SMM backdoor](#)

## Возможности атакующего (закрепление в системе)

- **Unified** Extensible Firmware Interface → возможность атаковать большее количество платформ
  - Появляется много «доказательств концепции» (proof of concept) вредоносного ПО → готовая основа:
    - [The Sea Watcher](#)
    - [dreamboot](#)
    - [UEFI-Bootkit](#)
    - [SMM backdoor](#)
- Инфицирование модуля прошивки UEFI
  - Дамп памяти SMM (SMRAM)
  - Чтение/запись любой области памяти
  - Повышение привилегий любого приложения

## Практическая сторона вопроса

USER → SMM ?

- Пользователь → Администратор
- Администратор → Ядро ОС
- Ядро ОС → SMM
  
- SMM → Закрепление в системе

## Практическая сторона вопроса

USER → SMM ?

- ✓ Пользователь → Администратор
- Администратор → Ядро ОС
- Ядро ОС → SMM
- Обход User Access Control (6 актуальных методов): [UACMe](#)
- SMM → Закрепление в системе

## Практическая сторона вопроса

USER → SMM ?

- ✓ Пользователь → Администратор
- ✓ Администратор → Ядро ОС
- Ядро ОС → SMM
- SMM → Закрепление в системе
- Обход User Access Control (6 актуальных методов): [UACMe](#)
- Уязвимые подписанные драйверы (популярные): [Secret Net](#), [Virtual Box](#)

## Практическая сторона вопроса

USER → SMM ?

- ✓ Пользователь → Администратор
- ✓ Администратор → Ядро ОС
- ✓ Ядро ОС → SMM
- Обход User Access Control (6 актуальных методов): [UACMe](#)
- Уязвимые подписанные драйверы (популярные): [Secret Net](#), [Virtual Box](#)
- Уязвимости в обработчиках SMI (за прошлый год): [1](#), [2](#), [3](#), [4](#)
- SMM → Закрепление в системе

## Практическая сторона вопроса

USER → SMM ?

- ✓ Пользователь → Администратор
- ✓ Администратор → Ядро ОС
- ✓ Ядро ОС → SMM
- SMM → Закрепление в системе
- Обход User Access Control (6 актуальных методов): [UACMe](#)
- Уязвимые подписанные драйверы (популярные): [Secret Net](#), [Virtual Box](#)
- Уязвимости в обработчиках SMI (за прошлый год): [1](#), [2](#), [3](#), [4](#)
  - Мало кто задумывается об обновлении прошивок
  - Не все разработчики оперативно выпускают патчи
  - Разработчики могут перестать выпускать патчи для относительно старых систем
  - Низкобюджетные системы зачастую не получают обновлений прошивки



## Практическая сторона вопроса

USER → SMM ?

- ✓ Пользователь → Администратор
- ✓ Администратор → Ядро ОС
- ✓ Ядро ОС → SMM
- ✓ SMM → Закрепление в системе
- Обход User Access Control (6 актуальных методов): [UACMe](#)
- Уязвимые подписанные драйверы (популярные): [Secret Net](#), [Virtual Box](#)
- Уязвимости в обработчиках SMI (за прошлый год): [1](#), [2](#), [3](#), [4](#)
  - Мало кто задумывается об обновлении прошивок
  - Не все разработчики оперативно выпускают патчи
  - Разработчики могут перестать выпускать патчи для относительно старых систем
  - Низкобюджетные системы зачастую не получают обновлений прошивки
- Уязвимые/выключенные механизмы защиты flash-памяти

## Закрепление в системе в контексте SMM

Механизмы защиты, предотвращающие внедрение вредоносного кода в прошивку UEFI:

- BIOS Write Protection (регистры чипсета)
- UEFI Secure Boot
- Intel® TXT
- Intel® Boot Guard
- Intel® Bios Guard

## Закрепление в системе в контексте SMM

Механизмы защиты, предотвращающие внедрение вредоносного кода в прошивку UEFI:

- ✓ BIOS Write Protection (регистры чипсета)
- UEFI Secure Boot
- Intel® TXT
- Intel® Boot Guard
- Intel® Bios Guard
- [VU#766164](#), [CVE-2015-3692](#), неправильная настройка

## Закрепление в системе в контексте SMM

Механизмы защиты, предотвращающие внедрение вредоносного кода в прошивку UEFI:

- ✓ BIOS Write Protection (регистры чипсета)
- ✓ UEFI Secure Boot
- Intel® TXT
- Intel® Boot Guard
- Intel® Bios Guard
- [VU#766164](#), [CVE-2015-3692](#), неправильная настройка
- [“Golden Key”](#), [CVE-2016-5247](#), [All Your Boot Are Belong To Us \(CanSecWest, 2014\)](#)

## Закрепление в системе в контексте SMM

Механизмы защиты, предотвращающие внедрение вредоносного кода в прошивку UEFI:

- ✓ BIOS Write Protection (регистры чипсета)
- ✓ UEFI Secure Boot
- ✓ Intel® TXT
- Intel® Boot Guard
- Intel® Bios Guard
- [VU#766164](#), [CVE-2015-3692](#), неправильная настройка
- [“Golden Key”](#), [CVE-2016-5247](#), [All Your Boot Are Belong To Us \(CanSecWest, 2014\)](#)
- [ITL 2009](#), [ITL 2009](#), [ITL 2011](#)

## Закрепление в системе в контексте SMM

Механизмы защиты, предотвращающие внедрение вредоносного кода в прошивку UEFI:

- ✓ BIOS Write Protection (регистры чипсета)
  - ✓ UEFI Secure Boot
  - ✓ Intel® TXT
  - ✓ Intel® Boot Guard
  - Intel® Bios Guard
- [VU#766164](#), [CVE-2015-3692](#), неправильная настройка
  - [“Golden Key”](#), [CVE-2016-5247](#), [All Your Boot Are Belong To Us \(CanSecWest, 2014\)](#)
  - [ITL 2009](#), [ITL 2009](#), [ITL 2011](#)
  - [Safeguarding Rootkits: Intel BootGuard \(ZeroNights, 2016\)](#)

## Закрепление в системе в контексте SMM

Механизмы защиты, предотвращающие внедрение вредоносного кода в прошивку UEFI:

- ✓ BIOS Write Protection (регистры чипсета)
- ✓ UEFI Secure Boot
- ✓ Intel® TXT
- ✓ Intel® Boot Guard
- ✓ Intel® Bios Guard
- [VU#766164](#), [CVE-2015-3692](#), неправильная настройка
- [“Golden Key”](#), [CVE-2016-5247](#), [All Your Boot Are Belong To Us \(CanSecWest, 2014\)](#)
- [ITL 2009](#), [ITL 2009](#), [ITL 2011](#)
- [Safeguarding Rootkits: Intel BootGuard \(ZeroNights, 2016\)](#)
- Выключен по умолчанию

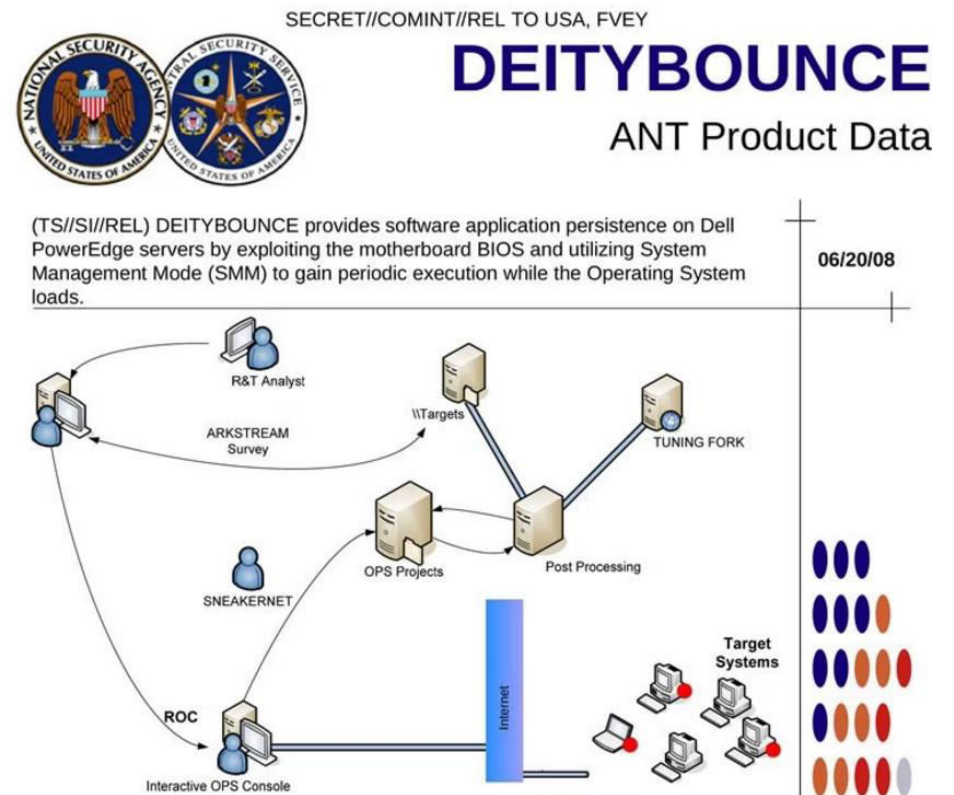
**Большинство механизмов выключено по умолчанию!**

## Реальна ли эта угроза?

Известные миру инциденты:

- Hacking Team UEFI Vector (bootkit)
- NSA DEITYBOUNCE (backdoor)
- Lenovo Computrace (spyware)

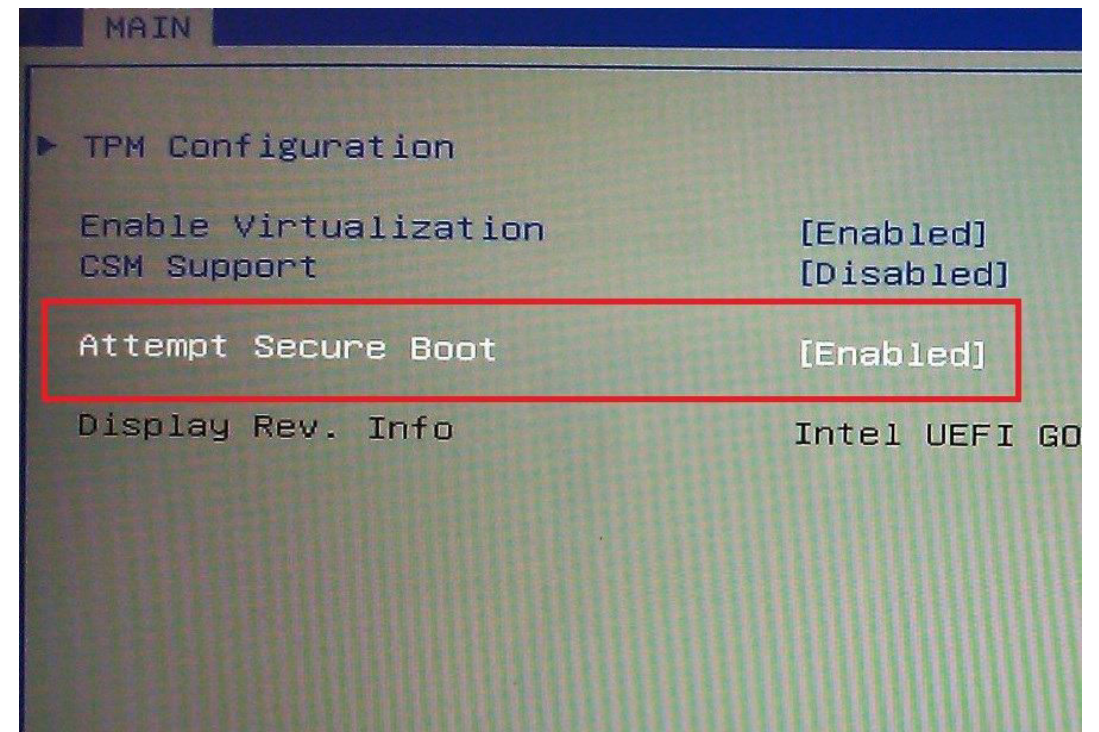
[The UEFI Firmware Rootkits: Myths and Reality \(ZeroNights, 2016\)](#)





## Превентивные меры защиты

- Своевременные обновления BIOS
- Активация настроек безопасности в BIOS
- Windows SMM Security Mitigations Table (Windows 10, 1607)
- Системы автоматизированной проверки целостности встроенного ПО (Copernicus, [virustotal](#))



## Заключение

- Не стоит думать о безопасности прошивок, как о проблеме «завтрашнего дня»
- Чем ниже закрепляется атакующий, тем больше у него возможностей и тем труднее его обнаружить
- **А Вы уверены, что Ваша система не скомпрометирована?**

## Вопросы?

Спасибо за внимание!  
Вопросы?

Digital Security в Москве: (495) 223-07-86  
Digital Security в Санкт-Петербурге: (812) 703-15-47

Руслан Закиров  
[r.zakirov@dsec.ru](mailto:r.zakirov@dsec.ru)

## BACKUP

## Tails OS vs LightEater

### EXTRA SLIDES

#### Tails OS:

- «Живая ОС»
- Все соединения идут через Tor
- Приватность и анонимность
- Не оставляет следов на машине
- Использовалась Эдвардом Сноуденом

#### LegbaCore LightEater:

- «Доказательство концепции» вредоносного ПО UEFI
- Работает из режима SMM
- Периодически сканирует память
- Дампит PGP ключи, пароли, расшифрованные почтовые сообщения

[How Many Million BIOSes Would you Like to Infect? \(2015\)](#)

## Виртуализация

## EXTRA SLIDES

- Высокая сложность полной виртуализации
- Компрометация SMM приводит к компрометации гипервизора
- Xen: [Xen Owning Trilogy \(3 атаки\)](#)
- [Attacking Hypervisors via Firmware and Hardware \(BlackHat, 2015\)](#)



Изоляция на основе виртуализации