

OS Day '24

Secure-by-design vs hardenings

Нужны ли бинарные митигации безопасным операционным системам?

Анна Мелехова,
руководитель группы
разработки защитных
решений безопасной
платформы,
«Лаборатория Касперского»



здесь была бы
уместна моя фото
если бы вы не
видели меня вживую

Анна 20+ лет в ИТ

Виртуализация,
архитектура,
микроядро

Как харденилось ядро



Проблемы безопасности и зачем харденинги в «обычной» ОС

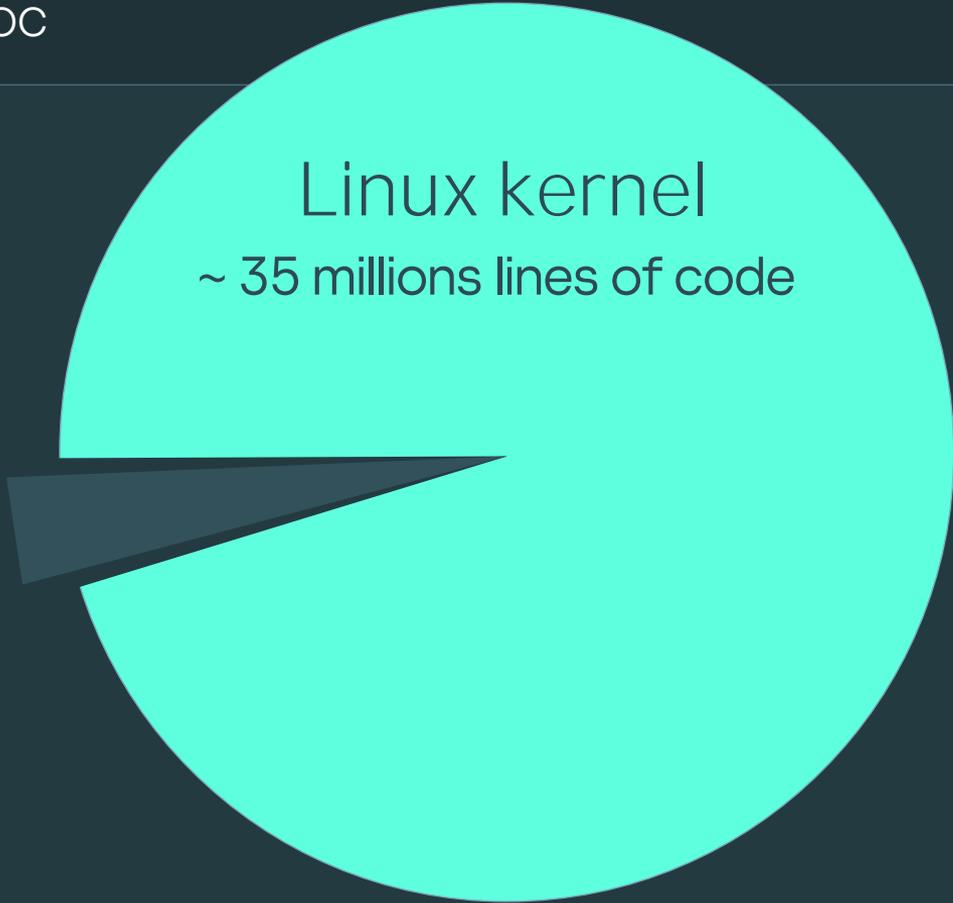
Базовые харденинги в Kaspersky OS

Супер-харденинги

Почему Linux'у сложно быть безопасным

И чем помогают харденинги

Minimizing the TCB



Linux kernel
~ 35 millions lines of code

Microkernel

~ tens of thousands
lines of code

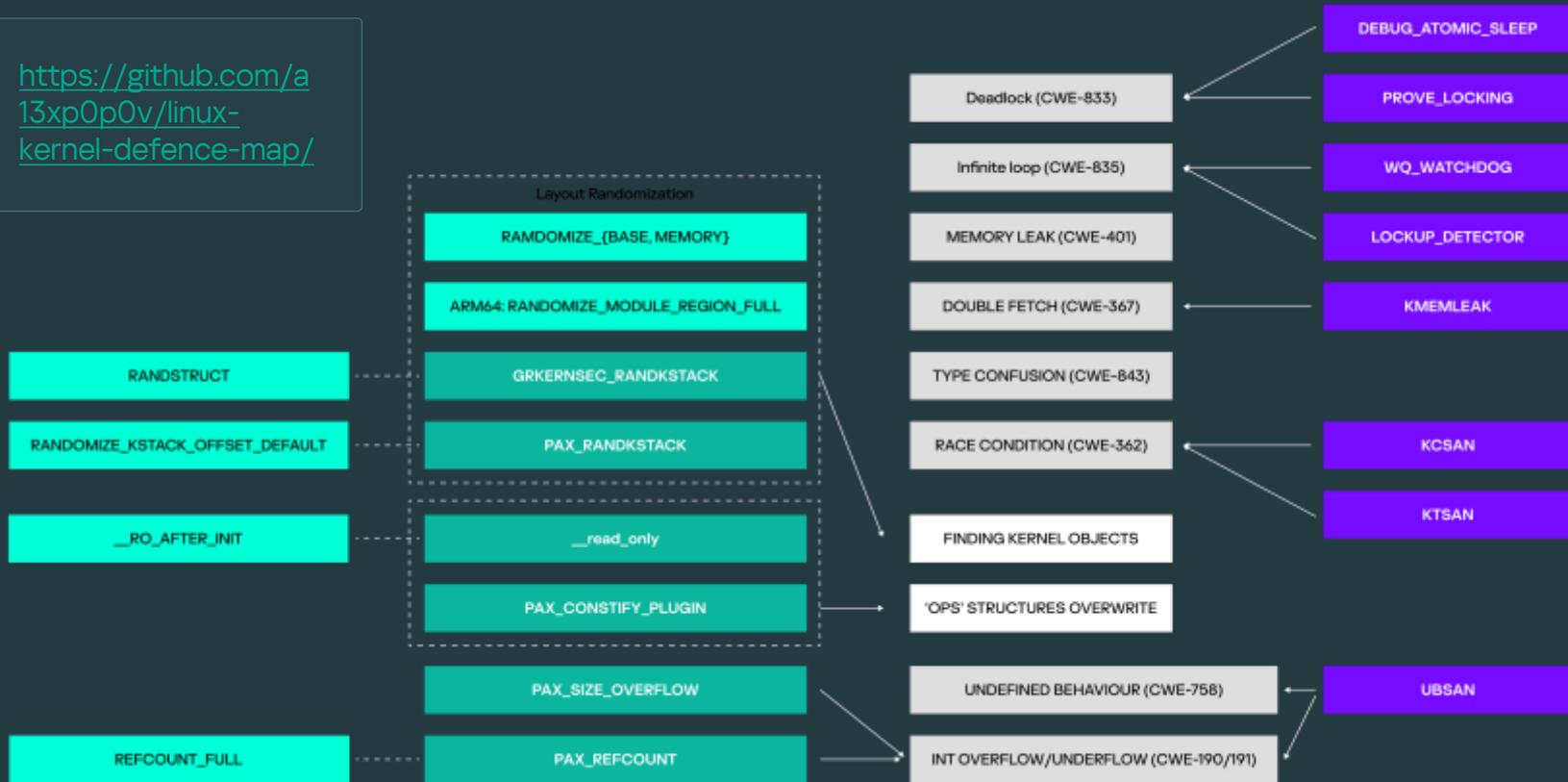
За всю историю ядра линукс CVE связаны с уязвимостями в драйверах в 37% случаев



- Crypto API keys
- Random entropy pool
- Keyring: keyctl
- Ipsec keys
- Wireguard keys
- wifi keys
- KASLR

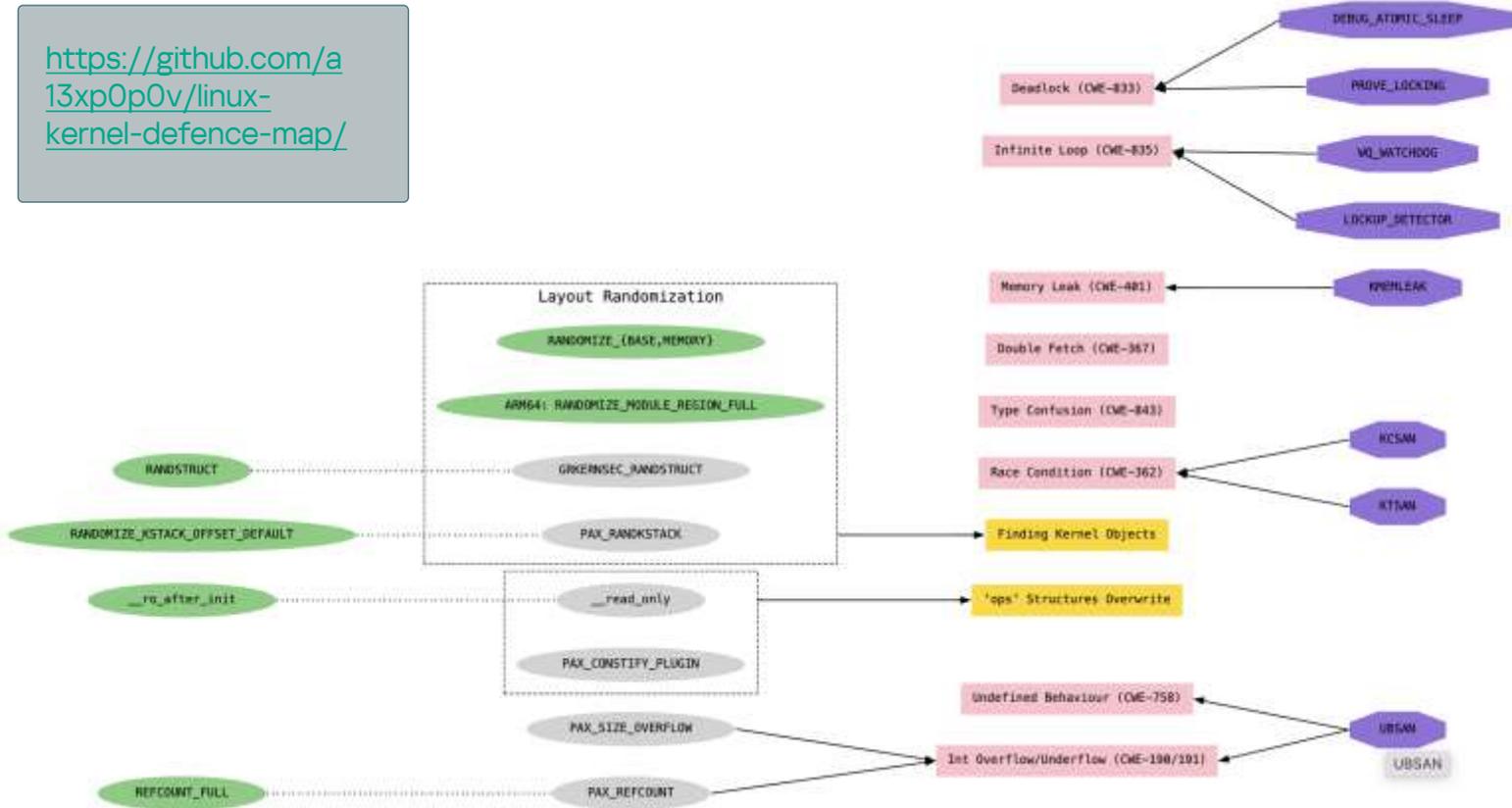
Linux kernel defence map by Alex Popov

<https://github.com/a13xp0p0v/linux-kernel-defence-map/>



<https://github.com/a13xp0p0v/linux-kernel-defence-map/>

Linux Kernel Defence Map



Secure OS by Trent Jaeger



Complete Mediation: How does the reference monitor interface ensure that all security-sensitive operations are mediated correctly?



Complete Mediation: Does the reference monitor interface mediate security-sensitive operations on all system resources?



Complete Mediation: How do we verify that the reference monitor interface provides complete mediation?

Secure OS by Trent Jaeger (2)

↓

◆ **Verifiable:** What is basis for the correctness of the system's TCB?

↓

◆ **Verifiable:** Does the protection system enforce the system's security goals?

→

◆ **Tamperproof:** How does the system protect the reference monitor, including its protection system, from modification?

→

◆ **Tamperproof:** Does the system's protection system protect the trusted computing base programs?



...the combination of the Linux kernel and LSM framework is too complex for a complete formal verification that would be required to prove complete mediation and tamperproofing.

... The SELinux approaches demonstrates the complexity of UNIX systems and the difficulty in enforcing comprehensive security. The outstanding challenge is the definition and verification of desirable security goals in these low-level policies.

Trent Jaeger on Secure Linux

“ Linux is not a secure operating system. However, there are steps you can take to improve it.

<https://madaidans-insecurities.github.io/guides/linux-hardening.html>

Традиционные бинарные МИТИГАЦИИ В ядре

Чем харденится KasperskyOS

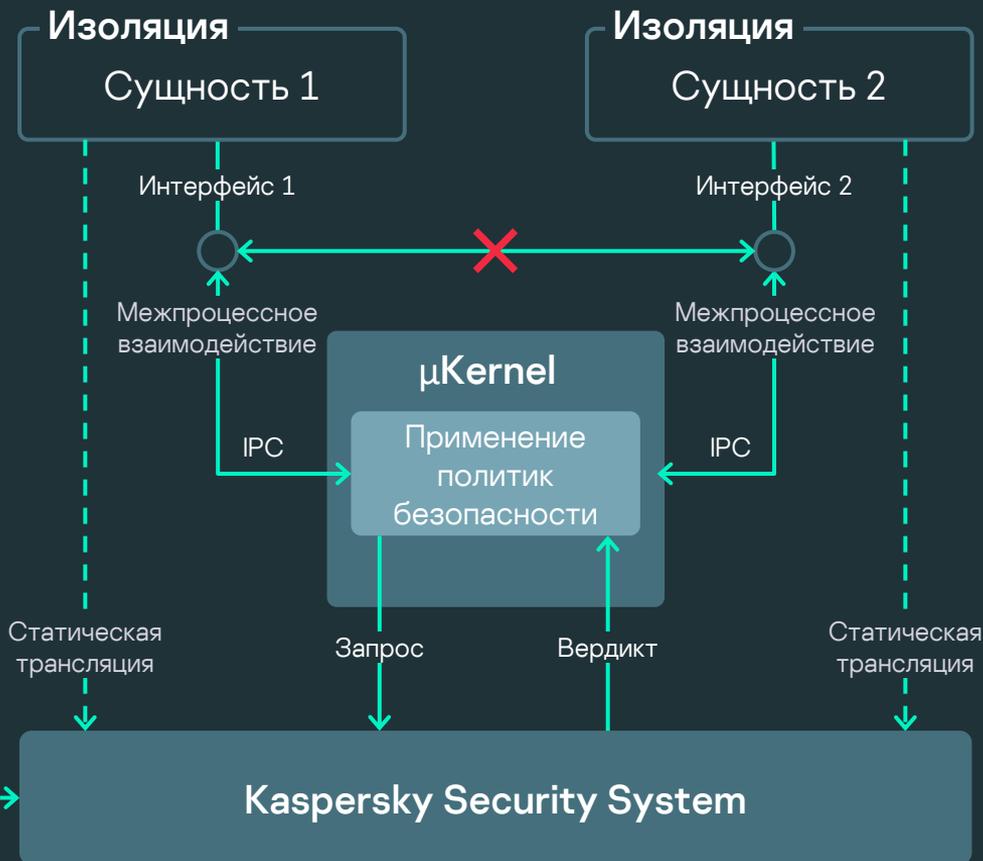
Микроядро

Монитор безопасности, сгенерированный из политик безопасности и описаний интерфейсов компонентов

Политики и их комбинации на основе набора различных типов формальных моделей безопасности

Конфигурация безопасности

Статическая трансляция



Secure by design

Контроль за аргументами: типизация и арена

Ограничение поверхности атаки – разрешенные вызовы

Генерируемый монитор безопасности

Микроядро

- Сторонний загружаемый код (драйвера) вне ядра
- Сокращение TCB
- Секреты, находящиеся вне ядра

Традиционные митигации

Базовые харденинги и все ли они нужны

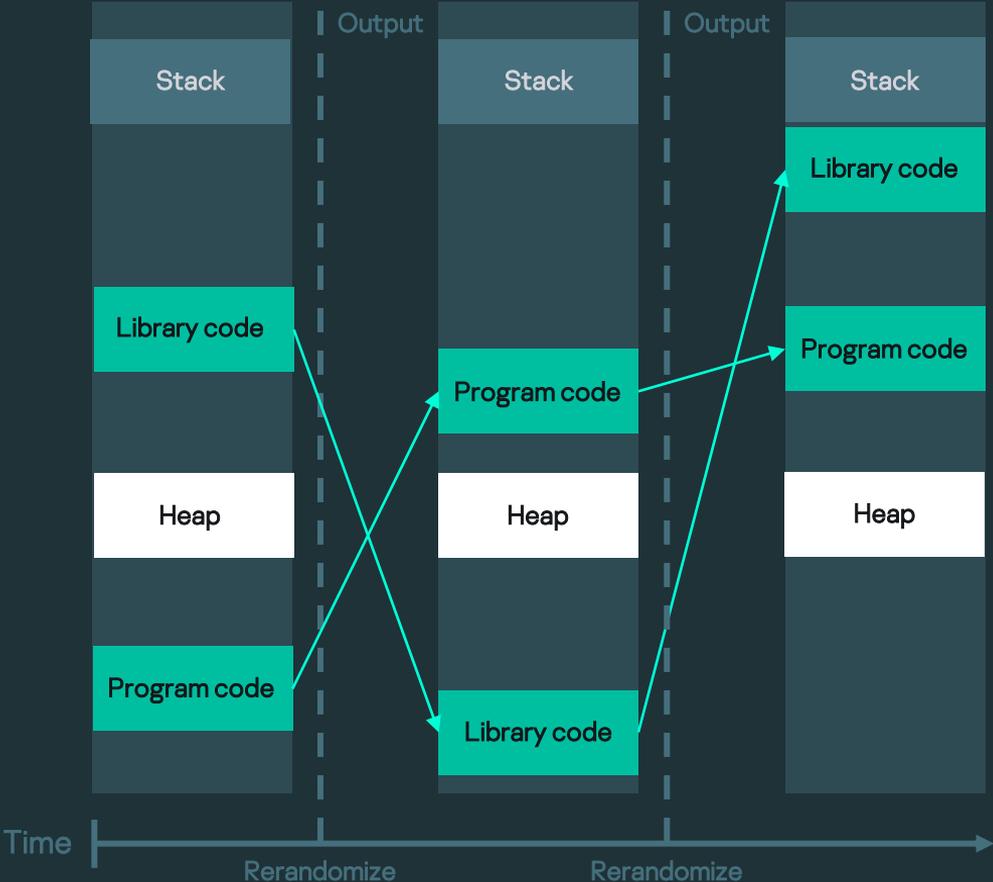


Стековая канарейка (stack canary)

Рандомизация адресов (KASLR)

Трамплин (KPTI)

Рандомизация адресов - ASLR (address space layout randomization)



Рандомизация размещения
исполняемого кода

- Основного бинарника
- Динамических модулей

Рандомизация размещения
стеков потоков

Рандомизация кучи

- Рандомизация базового адреса сегмента кучи
- Рандомизация элементов кучи

Рандомизация всех
сегментов программы

- Рандомизация размещения data/bss/ro
- Рандомизация mmap

Рандомизация элементов
внутри структуры

Атаки, от которых защищает KASLR:

- ACE через построение ROP/COP/JOP chain
- Утечка данных

Микроядро

- Меньше ROP/COP/JOP gadget
- Меньше секретов

```
dev@dev-laptop:~/rop_test$ ropper --file vmkakos --section .text >
vmkakos.gadgets | tail -n 1
[INFO] Load gadgets for section: LOAD
[LOAD] loading... 100%
[LOAD] removing double gadgets... 100%
```

41293 gadgets found



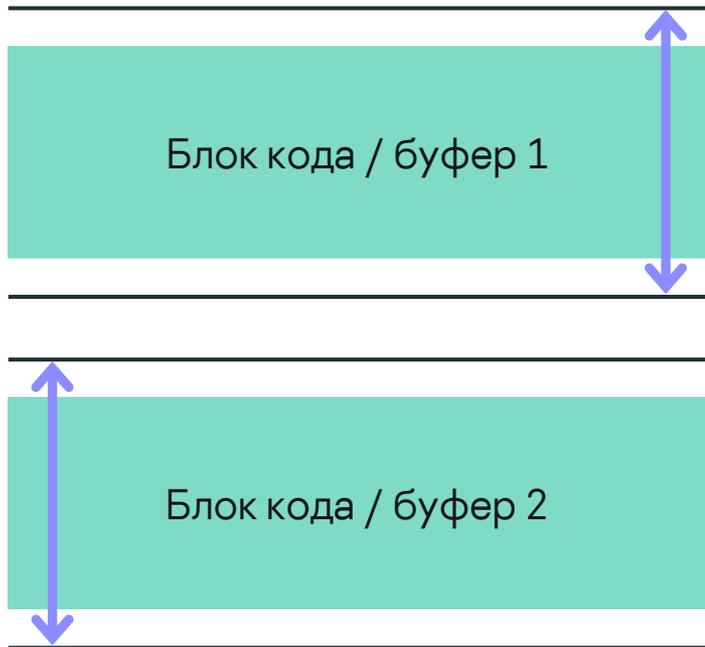
```
dev@dev-laptop:~/rop_test$ ropper --file vmlinux --section .text >
vmlinux.gadgets | tail -n 1
[INFO] Load gadgets for section: LOAD
[LOAD] loading... 100%
[INFO] Load gadgets for section: LOAD
[LOAD] loading... 100%
[LOAD] removing double gadgets... 100%
```

220801 gadgets found

KASLR (Kernel address space randomization)



«Дрожание буферов»



Полная рандомизация



```
void foo() {  
    char var[12];  
    scanf("%s", var);  
}
```

Уязвимый код

var



Стек фрейм foo

var



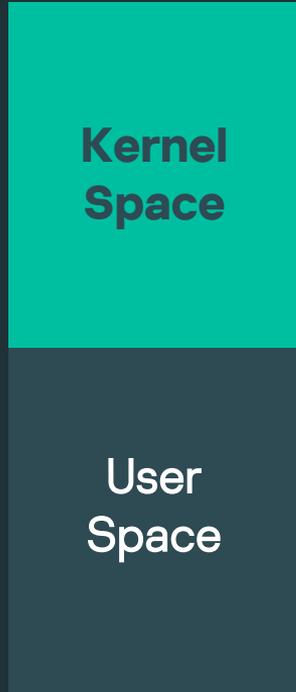
Атака

	Перезапись	Чтение	Угадывание(fork)
Windows	Секция data ✓	xor с ebp ✓	нет fork ✓
OpenBSD	RO секция ✓	xor с ret адресом ✓	✗
Glibc(Linux)	TCB/ ✗ data.rel.ro ✓	✗	✗
KasperskyOS	data.rel.ro ✓	xor с ebp ✓	нет fork ✓

Для множества архитектур:
x86, aarch64, arm

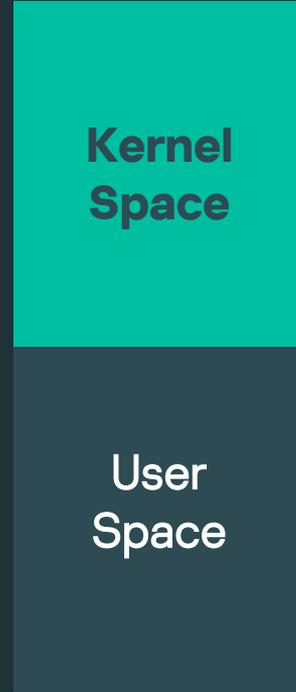


BEFORE KPTI

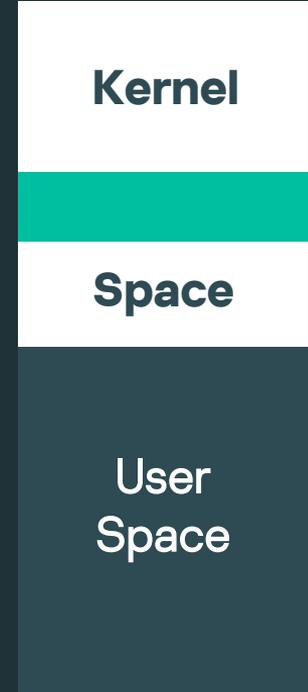


Kernel and User Mode

AFTER KPTI



Kernel Mode



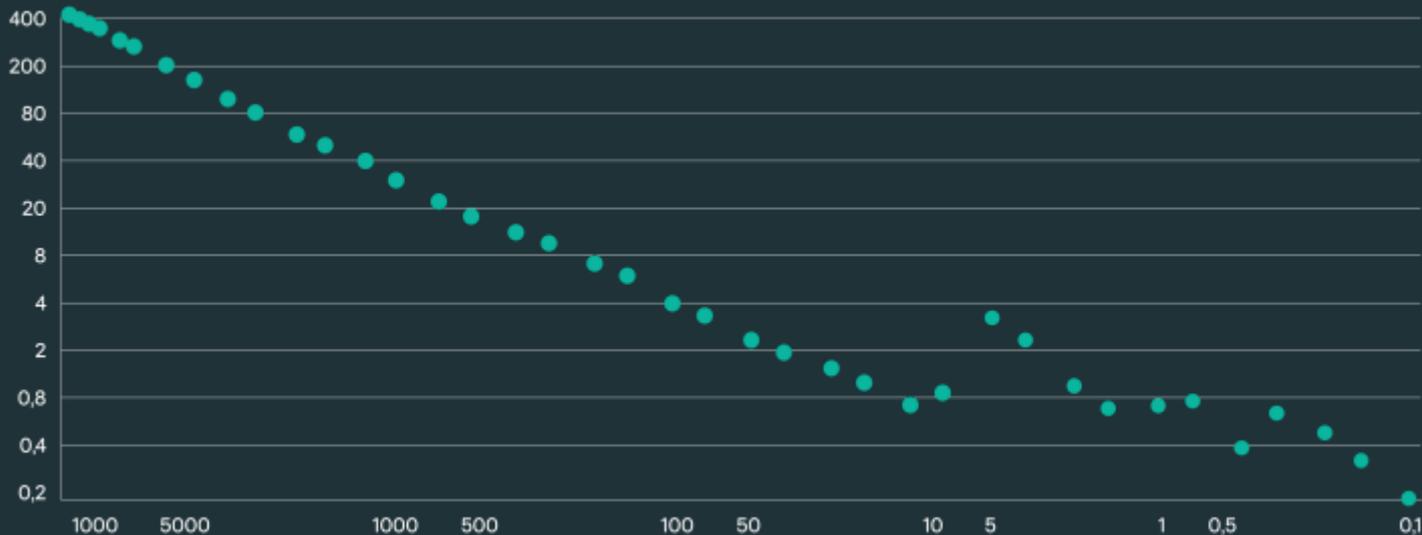
User Mode



mapped in PTs of both modes



not mapped in PTs of user mode



<https://www.brendangregg.com/blog/2018-02-09/kpti-kaiser-meltdown-performance.html>

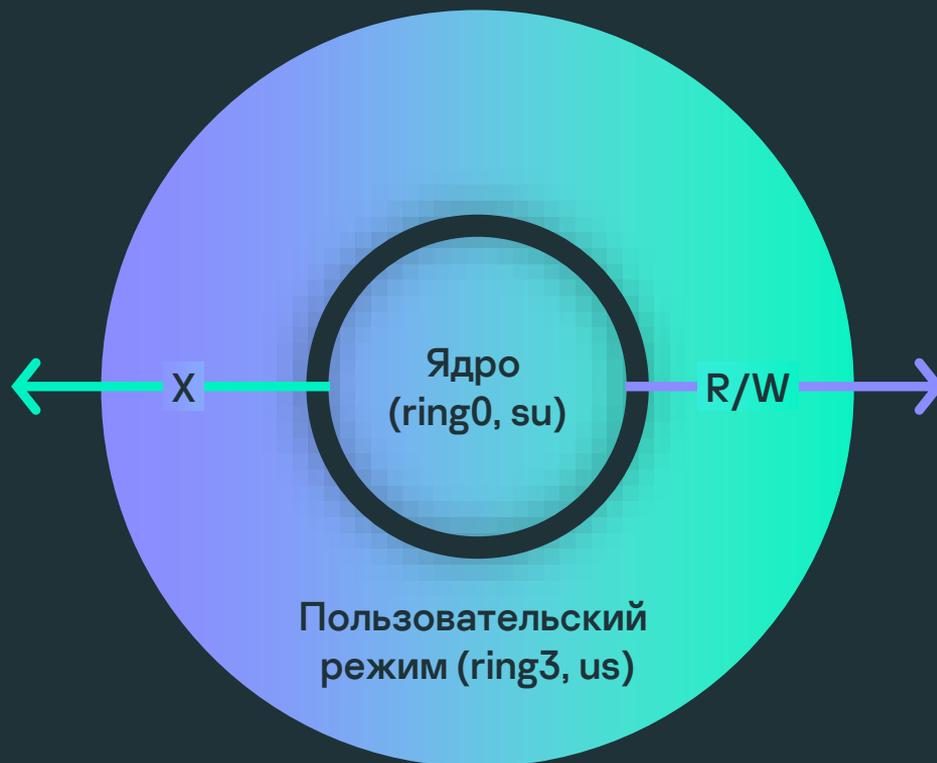
- || *KAISER will affect performance for anything that does system calls or interrupts: everything. ... Most workloads that we have run show single-digit regressions. 5% is a good round number for what is typical.*

<https://lwn.net/Articles/738975/>

У нас **нет**
секретов



PXN/SMEP: нельзя
просто так взять
и исполнить код
в user-space
страницах памяти



PAN/SMAP: нельзя
просто так взять
и прочитать/записать
данные в user-space
страницах

Расширенные бинарные МИТИГАЦИИ

Что хорошо харденится в микроядре
Kaspersky OS

W^X проблема

Страницы одновременно writable+executable идеальны для payload'a



Давайте не будем разрешать создавать W+X страницы?

приложениям



Нет такой
capabilities и не
меняем default-ы

и ядру с драйверами



Но как же BPF?



KasperskyOS

Давайте не будем разрешать W+X страницы?

приложениям



А запретим!
Разрешим лишь
отдельным
программам,
например с JIT,
через политики

и ядру с драйверами



А запретим!
У нас драйверы —
в user-space,
а ядро — микро

Выводы

Наложить безопасность на систему, изначально для этого не спроектированную достаточно сложно

Микрокернел харденить нужно, хотя не все харденинги нужны

Опирайтесь на модель угроз и выбирайте свои харденинги для своих ОС

Спасибо!

А мы — молодцы 😊

Анна Мелехова

Руководитель группы
разработки защитных
решений безопасной
платформы

Anna.Melekhova
@kaspersky.com

