

Pointer Flow Integrity

Формальная спецификация на языке Z

Сессия отладки ядра Windows 11 ARM64 (build 26100)

2026-07-25

1 Назначение и статус

PFI формализует, как *визор* (DBI/секвенсор) наблюдает и изолирует управление и поток данных задачи и как он обнаруживает нелегитимный перехват со стороны эмуляторов антивирусов (AVM) и виртуализационных прослоек (VMP / VM-call). Документ содержит:

1. абстрактную модель секвенции против машинного потока, графа потока указателей (PFG) и инварианта целостности данных (DFI);
2. перенаправление IDP (программный анклав), предикат обнаружения AVM и подмену адреса возврата S-route для атомарных плюзов;
3. конкретную инстанциацию на верифицированной диспетчерской таблице ядра с теоремами.

Замечание о гигиене Z: для адресной арифметики используется функция Shift — *не* символ $\oplus$, поскольку в $Z \oplus$ обозначает overriding функций/отношений.

2 Базовые множества и определения

$[ADDR, INSTR, REF, REG, VAL, SSN, EC, Process]$

$ATOM ::= syscall \mid sysenter \mid indirectCall \mid vmcall \mid gate$

$Mode ::= User \mid Kernel$

$Access ::= Rd \mid Wr \mid Ex$

$Prot ::= ReadOnly \mid RW$

$FlowElem == INSTR \cup ATOM$

$RetGate == \{ syscall, sysenter \}$

$GateAtom == ATOM$

$EA == ADDR$

$Ptr == ADDR$

$Bool ::= true \mid false$

$PACKey == ADDR \times ADDR$

$SignedAddr == ADDR$

$EVENT ::= Enter\langle ATOM \times ADDR \rangle \mid Exit\langle ATOM \times ADDR \rangle$

Глобальные сигнатуры (фиксируются семантикой ISA):

$Accesses : FlowElem \leftrightarrow ADDR$	— отношение «элемент обращается по адресу»
$Select : FlowElem \rightarrow \mathbb{N}$	— размер выборки (байты)
$Shift : ADDR \times \mathbb{Z} \rightarrow ADDR$	— адресный сдвиг
$PageOf : ADDR \rightarrow ADDR$	— база страницы (здесь: large page / PDE)
$Protect : ADDR \rightarrow Prot$	
$WriteFault : \mathbb{P} ADDR$	— адреса, запись в которые вызывает отказ
$Exec : ADDR \rightarrow Bool$	— страница исполняемая

3 Поток управления: секвенция против машинного потока

Визор производит *секвенированный* поток Cf (исполняется из буфера визора), процессор исполняет *машинный* поток Xf . Они расходятся на атомах, когда исполнение покидает буфер (смена адреса снимает хуки AV-эмулятора).

Sequencing
$Cf : \text{seq } FlowElem$
$Xf : \text{seq } FlowElem$
$Cf \neq \langle \rangle$

Diverges
$a? : ATOM$
$k : \mathbb{N}$
$Cf\ k = a?$
$Xf\ k \neq a? \vee \#Xf \neq \#Cf$

Атом $a?$ в позиции k потока Cf *расходится*, если машинный поток в этой позиции не равен $a?$ или длины потоков различны — формальная запись утверждения «атомы уходят из-под секвенсора».

4 Состояние задачи

TS
$regs : REG \rightarrow VAL$
$frame : \text{seq } VAL$
$prevMode : Mode$
$lr : ADDR$
$retSlot : ADDR$
$prevMode \in \{User, Kernel\}$

Поле $retSlot$ — адрес, по которому возобновляется исполнение после системного атома; на верифицированном ядре это пара lr/fp , восстанавливаемая в `KiSystemServiceCopyEnd+0x38` инструкцией `ldp fp,lr,[sp,#0x50]`.

5 Граф потока указателей (PFG)

PFG
$ts : TS$
$CS : \mathbb{P} Ptr$
$IS : FlowElem \rightarrow \mathbb{P} Ptr$
$enclave : \mathbb{P} ADDR$
$\delta : \mathbb{Z}$
$enclave \neq \emptyset$

CS — текущее множество живых указателей, IS — разрешённое входное множество на элемент потока, $enclave$ — изолированная область (программный анклав), δ — смещение перенаправления IDP.

6 Инвариант целостности данных (DFI)

Центральное свойство: любое обращение в память, выполняемое секвенированным элементом, должно быть по адресу из текущего множества или из входного множества этого элемента.

DFI
PFG
$\forall e : FlowElem; ea : EA @$ $(e \mapsto ea) \in Accesses \Rightarrow ea \in CS \cup IS(e)$

Обращение, чьего EA нет ни в одном из множеств, не может быть порождено санкционированным потоком — это сигнатура внедрённого перехвата (критерий фиксации AVM / OP-инъектов).

7 IDP — перенаправление EA в программный анклав

Redirect
$ea? : EA$
$ea! : EA$
$ea! = Shift(ea?, \delta)$
$ea! \in enclave$

При секвенции визор сдвигает эффективный адрес на δ , направляя выборку данных в изолированный анклав; эмулятор АВ, читающий *исходный* адрес, не видит трафика.

8 Обнаружение AVM / эмулятора

AVMDetected
$e? : FlowElem$
$ea? : EA$
$(e? \mapsto ea?) \in Accesses \wedge ea? \notin CS \cup IS(e?)$

Свидетельство AVMDetected в ходе секвенции $\Rightarrow$ присутствует нелегитимная эмуляция/перехват. Это двойник инварианта DFI: DFI утверждает отрицание для санкционированного потока.

9 Атомы и S-route

$enabled : \mathbb{P} ATOM$ — множество наблюдаемых атомов
--

Наблюдение атомов (ядерный аналог — KiTrackSystemCallEntry/Exit, включается битом 0 по PpmPolicyConfigTable+0xD00):

ObserveAtom
$a? : ATOM$
$target? : ADDR$
$evt! : EVENT$
$a? \in enabled$
$evt! = Enter(a?, target?)$

S-route: для возвратного атома визор сохраняет исходный адрес возврата и подменяет его своей заглушкой, чтобы управление вернулось в секвенсор, а не в API эмулятора АВ.

$STUB : ADDR$	— заглушка возобновления S-route
$OK : EC$	
$NtCode : \mathbb{P} ADDR$	— кодовая область обработчиков nt!Nt*

SRoute
ΔPFG
$a? : ATOM$
$saved! : ADDR$
$a? \in RetGate$
$saved! = ts.retSlot$
$ts.retSlot' = STUB$
$CS' = CS; IS' = IS; enclave' = enclave; \delta' = \delta$

RestoreReturn
ΔPFG
$saved? : ADDR$
$ts.retSlot' = saved?$

10 Конкретная инстанциация ядром (верифицировано)

Значения сняты непосредственно с живого ядра.

$KiServiceTableBase : ADDR$
$KiArgTable : ADDR$
$KiServiceLimitValue : \mathbb{N}$
$DescriptorAddr : ADDR$
$InvalidSvcEC : EC$
$KiServiceLimitValue = 489$

Функция декодирования реализует инструкцию `add x11,x11,x10,asr#4`:

$Decode : ADDR \times \mathbb{N} \rightarrow ADDR$
$\forall b : ADDR; e : \mathbb{N} @$ $Decode(b, e) = Shift(b, e \div 16)$

10.1 Дескриптор и таблица сервисов

ServiceTable
$base : ADDR$
$limit : \mathbb{N}$
$number : ADDR$
$table : SSN \rightarrow \mathbb{N}$
$base = KiServiceTableBase$
$limit = KiServiceLimitValue$
$number = KiArgTable$

10.2 Диспетчеризация (успешный путь)

Реализует `cmp x8,x10; bhs fail` и `ldrsw/add ... asr#4` из `KiSystemService`:

Dispatch
<i>ServiceTable</i> <i>ssn?</i> : <i>SSN</i> <i>handler!</i> : <i>ADDR</i> <i>status!</i> : <i>EC</i>
<i>ssn?</i> < <i>limit</i> <i>ssn?</i> ∈ dom <i>table</i> <i>handler!</i> = <i>Decode(base, (table ssn?) ÷ 16)</i> <i>status!</i> = <i>OK</i>

10.3 Выход за пределы (путь ошибки)

Реализует `mov x0,#0x1C; movk x0,#0xC000,lsl#0x10` в `KiSystemServiceCopyEnd+0x88`:

InvalidService
<i>ServiceTable</i> <i>ssn?</i> : <i>SSN</i> <i>status!</i> : <i>EC</i>
<i>ssn?</i> ≥ <i>limit</i> <i>status!</i> = <i>InvalidSvcEC</i>

10.4 Целостность таблицы (отображение только для чтения)

Проверено командой `!pte fffff8004bc96c28`: атрибуты PDE -R-GA-K-LV (large page, **без W**), тогда как обёртка-дескриптор по адресу `fffff8004cc01900`: -W-GADK-LV (доступна для записи):

TableIntegrity
<i>ServiceTable</i> <i>Protect(PageOf(base))</i> = <i>ReadOnly</i> <i>Protect(PageOf(DescriptorAddr))</i> = <i>RW</i>

Сама таблица смещений обработчиков отображена read-only на уровне PDE (large page); запись в неё из ядра вызывает data abort. Это ядерный аналог IDP-защиты визора.

11 Дополнительная верификация: аппаратная и ядерная реализация целостности

11.1 Trap-фрейм

TrapFrame
<i>pc</i> : <i>ADDR</i> <i>spsr</i> : <i>ADDR</i> <i>regs</i> : <i>REG</i> → <i>VAL</i>

11.2 PAC — аутентификация указателей (ARMv8.3)

Аппаратный аналог целостности указателей из `rfi.pdf`. Функции ядра подписывают адрес возврата в прологе инструкцией `pacibsp` (PAC, В-ключ, модификатор SP); `paciasp/pacibsp` одно-

временно служит landing pad для BTI.

$Sign : ADDRPACKKey \rightarrow SignedAddr$
$Auth : SignedAddrPACKKey \rightarrow ADDR$
$PACKKeyOf : Process \rightarrow PACKKey$
$EnIBOf : Process \rightarrow Bool$

PACSign
$lr? : ADDR$
$k? : PACKKey$
$lr! : SignedAddr$
$lr! = Sign(lr?, k?)$

Свидетельство (дизассемблер): `nt!NtClose`, `nt!NtQueryInformationProcess`, `nt!KiTrackSystemCallEntry` начинаются с `d503237f расіbсп`.

KernelCtxt
$apdbKey : PACKKey$
$enIB : Bool$

PACContextSwitch
$\Delta KernelCtxt$
$p? : Process$
$apdbKey' = PACKKeyOf(p?)$
$enIB' = EnIBOf(p?)$

Свидетельство: в `nt!KiSystemServiceExit` — `mrs SCTLR_EL1`, переключение бита `EnIB` (bit 30) по флагу процесса, загрузка `APDBKeyLo/Hi` (`S3_0_C2_C1_2/3`), `isb`. Ключи PAC переключаются по процессам.

11.3 Возврат в R3: `ELR_EL1` — точка подмены S-route

SystemCallReturn
$tf : TrapFrame$
$elr' : ADDR$
$spsr' : ADDR$
$elr' = tf.pc$
$spsr' = tf.spsr$

Свидетельство: `msr ELR_EL1, x2`, где $x2 \leftarrow [sp, \#0x140]$ (trap-фрейм), затем очистка регистров/SIMD и `eret` по адресу `fffff8004c236068`. Именно `tf.pc` → `ELR_EL1` есть целевой адрес возврата в R3 — объект подмены S-route. Перед возвратом вызывается `nt!KiPreflightReturnToUserMode` — preflight проверки целостности.

11.4 Теневая и фильтрующая таблицы

ShadowServiceTable
$ntBase : ADDR; ntLimit : \mathbb{N}$
$guiBase : ADDR; guiLimit : \mathbb{N}$
$ntBase = KiServiceTableBase$
$ntLimit = 489$
$guiLimit = 1493$

Свидетельство: `KeServiceDescriptorTableShadow` — дескриптор[0] = `nt` (489), дескриптор[1] = `win32k.sys` (Limit=0x5D5=1493); `KeServiceDescriptorTableFilter` — отдельный base для win32k (sandbox). Выбор per-thread: `tst x10, #0x80; tst x10, #0x200000` в `KiSystemService`.

11.5 Наблюдение атомов: KiTrackSystemCallEntry

Схему `ObserveAtom` уточняем верифицированными деталями: чтение `PreviousMode` (`ldrsb w0, [x8, #0x252]` — поле `_KTHREAD+0x252`); фильтр `nt!KeIsTraceCallbackAllowed`; поиск по ключу-обработчику в `nt!KiSystemServiceTraceTable`; атомарный счётчик (`ldaddal`).

11.6 Граница user/kernel и Probe (DFI)

$MMU_{userProbe} : ADDR$

Свидетельство: `nt!ProbeForRead` — проверка выравнивания (`tst x8, x0`) и диапазона против константы `0x7FFFFFFF0000` (`mov x8, #0x7FFFFFFF0000; cmp x9, x8; ccmpls`), затем принудительный fault по пробуемому адресу (`ldr w8, [x8]`); `nt!ProbeForWrite` — read/write-touch (`ldrsb/strb`) через границы страниц. Гейт по `PreviousMode` находится в вызывающей Nt-функции, а не в самой `Probe*`.

ProbeRead
$ptr? : ADDR$
$len? : \mathbb{N}$
$ptr? + len? \leq MMU_{userProbe}$

11.7 Копирование аргументов: Input Set

$Number : SSN \rightarrow \mathbb{N}$
— число доп. аргументов на user-стеке

ArgCopy
$ssn? : SSN$
$n! : \mathbb{N}$
$n! = Number(ssn?)$

Свидетельство: счётчик из `Number`-таблицы управляет computed branch `adr x8, CopyEnd; sub x10, x8, x10, lsl #3; br x10` в лестницу `ldr/str` (`nt!KiSystemServiceCopyStart`) — копируется ровно столько `qword` с user-стека, сколько декларировано во входном множестве вызова.

11.8 Атом syscall на ARM64 — SVC; PAN/UAO

На ARM64 атом системного вызова (вместо x86 `sysenter/syscall`) — инструкция `SVC: SVC` → вектор исключений → `nt!KiSystemService`. Символ самого вектора в данной сессии не разрешён. **PAN/UAO напрямую не подтверждены:** копирование user-стека выполняется обычным `ldr` (не `ldtr`), переключений `msr pan/msr uao` на пути `syscall` не обнаружено; разделение user/kernel обеспечивается явной границей `MM_USER_PROBE_ADDRESS` и таблицами страниц.

11.9 W^X и очистка состояния

Свидетельство: кодовая страница `nt!NtClose` — PDE `-RXGA-K-LV` (исполняемая, без `W` ⇒ `W^X`). На выходе из системного вызова ядро обнуляет SIMD `v0–v31` и `x1–x15` перед `eret` (DFI: отсутствие утечки данных ядра через регистры).

12 Теоремы

Теорема 1 (Корректность диспетчеризации). *Ограниченный, присутствующий в таблице SSN разрешается в nt-обработчик.*

$$\vdash \forall ServiceTable; Dispatch @ handler! \in NtCode$$

Свидетельство: `KiServiceTable[0] → nt!NtAccessCheck, [1] → nt!NtWorkerFactoryWorkerReady`.

Теорема 2 (Отклонение вне диапазона). Любой SSN не меньше лимита даёт верифицированный код ошибки.

$$\vdash \forall ServiceTable; InvalidService @ status! = InvalidSvcEC$$

Теорема 3 (Принудительная целостность). Отображение read-only вызывает отказ при любой записи на страницу таблицы.

$$\vdash \forall ServiceTable; TableIntegrity @ Protect(PageOf(base)) = ReadOnly \Rightarrow PageOf(base) \in WriteFault$$

Теорема 4 (DFI исключает AVM). При выполнении DFI ни одна пара (элемент, адрес) не удовлетворяет предикату обнаружения.

$$\vdash DFI \Rightarrow \neg(\exists e : FlowElem; ea : EA @ AVMDetected(e, ea))$$

Доказательство (набросок). Раскрывая определения: DFI даёт $(e \mapsto ea) \in Accesses \Rightarrow ea \in CS \cup IS(e)$, что прямо противоречит посылке $ea \notin CS \cup IS(e)$ из AVMDetected. $\square$

Теорема 5 (S-route удерживает управление секвенсора). После S-route над возвратным атомом слот возврата ядра не равен исходному, поэтому управление после атома не может уйти в API эмулятора.

$$\vdash \forall SRoute @ ts.retSlot' \neq ts.retSlot$$

Доказательство (набросок). $ts.retSlot' = STUB$, причём STUB контролируется визором, откуда $STUB \neq saved! = ts.retSlot$. $\square$

Теорема 6 (Целостность возврата по PAC). Адрес возврата, подписанный ключом процесса, нельзя подменить на произвольный адрес без отказа аутентификации.

$$\vdash \forall PACSign; p? : Process @ PACKeyOf(p?) = k? \Rightarrow \forall a \neq lr? @ Auth(lr!, k?) \neq a$$

Теорема 7 (W^X). Исполняемые страницы ядра недоступны для записи.

$$\vdash \forall a : NtCode @ Protect(PageOf(a)) = ReadOnly \wedge Exec(PageOf(a))$$

Теорема 8 (Граница user/kernel). Любая попытка probes диапазоном, выходящим за MM_USER_PROBE_ADDRES, отклоняется (fault).

$$\vdash \forall ProbeRead @ (ptr? + len? > MMUserProbe) \Rightarrow (ptr? + len? \in WriteFault)$$

13 Таблица соответствия понятий

Понятие <i>pfi.pdf</i>	Схема / определение Z	Якорь в ядре (верифицировано)
Секвенция <i>Cf</i> против потока <i>Xf</i>	Sequencing, Diverges	буфер визора против blr x11
Атом	ATOM (свободный тип)	шлюз syscall/sysenter в KiSystemService
TS (состояние задачи)	TS	trap-фрейм, prevMode_KTHREAD+0x252
CS / IS / EA / P	компоненты PFG	входы декодирования KiServiceTable
Инвариант DFI	DFI	ProbeForRead/Write (prevMode=User)

IDP + анклав	Redirect, <i>enclave</i> , δ	со стороны визора; ядерный аналог — read-only таблица
Обнаружение AVM	AVMDetected	критерий рассогласования InputSet
S-route	SRoute, RestoreReturn, STUB	[sp, #0x50] retSlot, KiSystemServiceCopyEnd+0x38
Диспетчерская таблица	ServiceTable, Dispatch, Decode	KiServiceTable, Shift($b, \cdot \div 16$)
Лимит сервисов	ServiceTable.limit = 489	KiServiceLimit = $0 \times 1E9$
Неверный сервис	InvalidService	$0 \times C000001C$
Целостность таблицы	TableIntegrity, \Protect	PDE -R-GA-K-LV (read-only large page)
Наблюдение атомов	ObserveAtom, enabled	KiTrackSystemCallEntry/Exit (бит 0), +0x252
Целостность указателей (PAC)	PACSign, PACContextSwitch	pacibsp, APDBKey, SCTLR_EL1.EnIB
Возврат в R3 / S-route	SystemCallReturn (ELR_EL1)	msr ELR_EL1, [sp, #0x140]; eret
Preflight	KiPreflightReturnToUserMode	проверка перед возвратом в R3
Теневые/фильтр. таблицы	ShadowServiceTable	Shadow(win32k 1493)/Filter; tst per-thread
BTI / W^X	Exec, \Protect	PDE -RXGA-K-LV; pacibsp как landing pad
Очистка состояния	(гигиена / DFI no-leak)	v0–v31, x1–x15 → 0 перед eret
Граница user/kernel (DFI)	ProbeRead, MMUserProbe	ProbeForRead/Write, 0x7FFFFFFF0000
Input Set (копирование арг.)	ArgCopy, Number	br x10 в лестницу ldr/str, CopyStart
Атом syscall (ARM64)	SVC → KiSystemService	вместо x86 sysenter/syscall
PAN/UAO	— (не подтверждено)	граница via MM_USER_PROBE_ADDRESS
