Windows API for red teamers

یعني إیه Windows API?

Windows API (أو WinAPI) هو مجموعة functions بتطلعها Microsoft عشان تخلّي user-mode عشان تخلّي الـ windows APIs البرامج تتفاعل مع نظام التشغيل Windows. الـ APIs دي بتدي الـ user-mode applications إمكانية الوصول لمميزات الـ kernel-level من غير ما تكسر حدود الأمان.

الأهداف الرئيسية لـ Windows API

- إخفاء الوصول المباشر للـ hardware إ
 - توفير services الـ applications.
- الحفاظ على التوافق بين إصدارات Windows المختلفة.
- تقدیم programming interfaces ثابتة للـ programming interfaces تقدیم دیم threading وغیرها.

الفئتين الرئيسيتين

- User-Mode APIs: Functions وغيرها. • advapi32.dll، وغيرها.
- Native APIs (NT API): Internal system calls في ntdll.dll، بتتصدّر كـ Native APIs (NT API): الماء *Xw و *Xw و *Xw.

User Mode vs Kernel Mode

Kernel Mode	User Mode
بیشتغل بأعلی صلاحیات (Ring 0)	بيشتغل بصلاحيات محدودة
hardware عنده وصول كامل للـ	ما يقدرش يوصل للـ hardware مباشرة
لو حصل crash، بيطلّع BSOD	لو حصل crash، الـ system ما بيقعش
بينفّذ APIs زي APIs	بیستخدم APIs زي APIs

في الـ Red Team، فهم الفصل ده مهم جدًا للـ evasion، لأن معظم الـ EDRs بتركز على الـ user-mode hooks، خصوصًا في ntdll.dll.

طبقات الـ API: Win32، NT وال

Win32 API (High-Level)

- الأكتر شهرة عند الـ developers.
- CreateFileW، OpenProcess، VirtualAllocEx زي Functions
 - موجودة في kernel32.dll، user32.dll.

NT API (Low-Level)

- موجودة في ntdll.dll.
- بتبدأ بـ Nt أو Zw أو Nt (زي NtOpenProcess).
 - بتكون wrappers مباشرة للـ syscalls.
- بتستخدم في العمليات الـ stealthy، خصوصًا عشان نعدّي الـ EDRs.

Syscalls

- الـ low-level الـ low-level بين اlow-level . •
- فى x64 بيستخدم syscall instruction، وفي x86 القديم كان x86.
- كل syscall ليه (System Service Number (SSN) رى NtOpenProcess = 0x26.
 - ممكن نستدعي syscall يدويًا باستخدام shellcode gl inline assembly، ودم
 بيستخدم كتير في تقنيات direct syscall evasion.

Internal Kernel Prefixes _Jlg ,Nt, Zw

في الـ Windows internals، الـ subsystem في الـ kernel بتتبع prefixes موحدة بتورّي إزاي الـ subsystem تابع لأي subsystem في الـ kernel، الـ security research في الـ security research أو بتعمل security research أو بتعمل syscall stubs يدويًا.

الـ functions دي عادةً بتكون موجودة في kernel modules، وبعضها بيوصل لها مباشرة من kernel mode، والبعض التاني بيستدعى بشكل غير مباشر من user mode عن طريق ntdll.dll.

Kernel Prefixes

الغرض	مثال Function	Kernel Component	Prefix
التفاعل مع الـ registry وتسجيل callbacks	CmRegisterCallbackEx	Configuration Manager	Cm
وظایف مساعدۃ أساسیۃ (تخصیص memory، synchronization، إلخ)	ExAllocatePool	Executive Layer	Ex
طبقة abstraction بين الـ OS والـ hardware (۱/0، interrupts)	HalGetAdapter	Hardware Abstraction Layer	Hal
IRPs (I/O requestg إدارة I/O اللأجهزة packets)	IoAllocateIrp	I/O Manager	lo
وظایف kernel أساسية لجدولة threads، إشارات events، IRQL، إلخ	KeSetEvent	Kernel Core	Ke
physicalg ،virtual memory، paging إدارة memory	MmUnlockPages	Memory Manager	Mm
handles، زي kernel objects إدارة namespacesg، processes، events	ObReferenceObject	Object Manager	Ob
إدارة حالات الطاقة للأجهزة والـ system (sleep، hibernate، إلخ)	PoSetPowerState	Power Manager	Po
دعم kernel transactions (مستخدم في TxF، TxR)	TmCommitTransaction	Transaction Manager	Tm
موجود في ntdll.dll، بيستدعي system services من user mode	NtCreateFile	Native API (user- mode interface)	Nt
مستخدم داخليًا في kernel، بيعدّي بعض فحوصات الأمان	ZwCreateFile	Kernel-mode Native API	Zw

Nt vs Zw - الفرق الرئيسي

*Zw Function	*Nt Function
kernel mode بتستخدم في	user mode بتستخدم من
بتستدعي نفس الـ service بس ممكن تتخطى فحوصات user-mode	بتستدعي system services مباشرت عن طريق syscall
ممكن تعدل أو تغلف قيم الرجوع	بترجّع NTSTATUS codes بصورة خام

ملحوظة: الاتنين غالبًا بيشيروا لنفس عنوان الـ memory، بس بيتصرفوا بشكل مختلف حسب وضع الـ (CPU (user vs kernel).

الـ DLLs الرئيسية في استخدام الـ DLLs

الدور	DLL
High-level Win32 API (files, memory, threads)	kernel32.dll
NT API / syscall stubs	ntdll.dll
GUI، input، windows	user32.dll
Registry, services, tokens, crypto	advapi32.dll
Graphics Device Interface	gdi32.dll

ملحوظة: معظم الـ EDRs بتعمل hooks على ntdll.dll، عشان كده الـ bypassing أو استعادة الـ ntdll هي استراتيجية شائعة في الـ Red Team.

الخلاصة

- Windows APIs هي البوابة بين الـ Windows APIs
- فهم الفرق بين Win32 APl مهم جدًا للـ Native APlg Win32 APl
- الـ Red Teamers بيستخدموا الـ (low-level access (ntdll، syscall stubs) عشان يعدّوا الـ detection.
 - الـ Nt* functions بتدي تحكم أدق ووصول مباشر للـ kernel objects.
- هنستغل الطبقات دي في الموديولات الجاية باستخدام ،remapping ،API hashing



الـ IAT أو Import Address Table هي structure جوه ملفات الـ PE (يعني ملفات الـ IMP) بتتخزن فيها عناوين الـ functions اللي البرنامج بيستوردها من DLLs تانية. يعني مثلًا لو البرنامج بينادي على MessageBoxA أو CreateFileW، هو مش بيروح ينادي على الـ function جوا الـ DLL مباشرة، لأ، هو بيروح للعنوان اللي متخزن جوه الـ IAT.

الفكرة دي اسمها dynamic linking، ودي اللي بتسمح إن العنوان الحقيقي بتاع الـ function يتحدد وقت التشغيل (runtime) بواسطة Windows Loader.

💡 إزاي الـ Loader بيتعامل مع الـ IAT؟

Windows Loader بيعدّي على قايمة الـ imports اللي البرنامج كاتبها في Import Table، ويشوف كل DLL المفروض يستورد منها، زي kernel32.dll أو user32.dll. بعد كدم بيلاقي كل functions جوم الـ DLL ويملأ الـ IAT بالعناوين الفعلية للـ functions دى.

لو حد عمل hook للـ IAT (يعني غيّر العناوين دي)، ممكن يوجّه النداءات دي لـ hook لو حد عمل hook للـ IAT (يعني الـ IAT)، ممكن يوجّه النداءات دي لـ malware، debuggers، وحاجات النية خالص — ودم اللي بيخلي الـ IAT هدف مشترك للـ API hooking frameworks، وحاجات زى

🥮 طب وEAT بقى يعني إيه؟

الـ Export Address Table أو Export Address Table هي اللي بتستخدمها الـ DLLs علشان تعرّض (export) الـ functions بتاعتها للعالم الخارجي — يعني لأي برنامج تاني حابب يستخدمها.

بمعنى تاني: الـ DLL بتقول "أنا عندي functions بالشكل ده، ودي العناوين بتاعتها، اللي عايز يستخدمهم يتفضل".

أي برنامج بيحمِّل الـ DLL دي، يقدر يستخدم GetProcAddress) علشان يجيب عنوان function بعينها، أو يسيب الـ loader ي resolve العناوين دي أوتوماتيك.

📊 مقارنة سريعة: IAT vs EAT

EAT (Export Address Table)	IAT (Import Address Table)	Aspect
ي expose الـ functions اللي DLL بتقدمها	ي resolve عناوين الـ functions اللي البرنامج بيستوردها	Purpose
EXEs أو EXEs اللي بتصدر	البرامج اللي بتستورد functions	مین بیستخدمه؟
وقت ما process تانية تـ import أو ت load الـ DLL	وقت ما الـ process بتبدأ	بیتستخدم إمتی؟
بیتحدد وقت ما الـ DLL تنکتب وت compile	Windows Loader وقت التشغيل أو الـ hookers الـ	مین بیعدّله؟
غالبًا read-only، بس ممکن یتجاب منه باستخدام GetProcAddress	Writable – وده اللي بيسمح بالـ IAT hooking	?Read/Write
ممكن يتلعب فيه بالـ DLL Proxying أو EAT patching	patchingg hooking ييتم استغلاله للـ	ليه علاقة بالأمان؟
ordinal gأ GetProcAddress باستخدام	Direct memory dereference أو عن طريق الـ loader	إزاي بيتجاب؟
edata section. في صلف الـ PE	idata section. في ملف الـ PE	بیکون فین؟

🥟 مثال عملی سریع

لو أنت كتبت كود بينادي على MessageBoxA، الـ compiler بيعمل IAT entry بتشاور على MessageBoxA.

وقت التشغيل، الـ loader بيروح يستخدم EAT بتاعت user32.dll علشان يجيب عنوان MessageBoxA الحقيقي، ويحطه جوه الـ IAT entry.

بس لو فيه attacker عدّل العنوان ده وخلاه يشاور على function تانية هو كتبها، البرنامج لسه هينادي على نفس العنوان — بس هيكون تحت تحكم الـ attacker.

تعالى ناخد سيناريو كامل من أول ما تكتب برنامج بيستخدم دالة من DLL (زي MessageBoxA) لحد ما البرنامج يشتغل فعليًا، ونشوف الـ (IAT) Import Address Table (IAT) بيتعامل إزاي خطوة بخطوة.

🥮 السيناريو: من الكود للتنفيذ

1. إنت كتبت برنامج C++ بسيط

أنت هنا استخدمت دالة اسمها MessageBoxA من user32.dll.

2. 🛠 مرحلة الـ Compilation

- الكومبايلر (زى g++) بيحوّل الكود لـ (object file (.obj).
- بس الكود لسة مش كامل، لأنك استخدمت دوال من DLLs تانية.
- فبيسيب مكان فاضي للدوال دي، ويقول للـ linker: "هنا في دالة اسمها MessageBoxA، هاتها من user32.dll."

3. 🖉 مرحلة الـ Linking

- الـ linker (زي ld أو link.exe) بيجهز الملف التنفيذي (exe.).
- وبيعمل حاجة مهمة: بيضيف جدول اسمه Import Table، فيه لستة بكل الـ DLLs والدوال اللى البرنامج محتاجهم.
 - كمان بيضيف IAT جدول فيه مؤشرات (pointers) للدوال دي، بس لسة مش معروف العناوين الحقيقية.

يعني:

- في الـ .exe بقى فيه:
- ⊃ اسم الـ (DLL (user32.dll) □
- اسم الدالة (MessageBoxA)
- IAT entry فیها مکان فاضی یتملّد بعدین

4. 🥮 البرنامج لسة ما اشتغلش، بس جاهز للتنفيذ

- لحد دلوقتى، IAT معمول وموجود في قسم idata في الـ PE file
 - بس المؤشرات فيه لسة مش واصلة للوظايف الحقيقية.

5. 拳 مرحلة الـ Loading (أول ما تشغل الـ EXE)

- Windows Loader (اللي بيحمّل البرامج في الذاكرة) يبدأ يشتغل.
 - يقرأ Import Table ويشوف إن فيه DLLs محتاجة تتحمّل.
 - يحمل user32.dll في الذاكرة (لو مش محمّلة أصلاً).
- يروح لـ (EAT (Export Address Table) جوه EAT (Export Address Table)
 - يلاقى عنوانها الحقيقى في الذاكرة.
 - یکتب العنوان ده جوه الـ ۱۸۲ بتاع البرنامج.

يعني:

• IAT entry الخاصة بـ MessageBoxA = دلوقتي فيها pointer حقيقي بيوصل للدالة فعلاً.

6. 🗖 البرنامج يبدأ يشتغل

لما الكود يوصل للسطر ده:

;(...)MessageBoxA

- الكود بيروح للعنوان اللي في الـ IAT (مش بيكلم الـ DLL مباشرة).
 - العنوان ده هو اللي الـ Loader حطه.
 - فالبرنامج يشتغل طبيعى ويظهر الـ MessageBox.

◙ ليه ده مهم؟

- أي حد يغيّر الـ IAT بعد الـ Loader (زي red team gl malware) يقدر يخلي البرنامج يندّه دالة تانية.
 - دى اسمها IAT Hooking أداة قوية جدًا في الهجوم أو الـ debugging.

اعتبارات أمنية

- red teamers و الـ red teamers: دي من أكتر الطرق اللي الـ malware و الـ red teamers و الـ red teamers و الـ redirect خبيث.
- EAT patching أو DLL Proxying أو DLL تانية بنفس الـ exports.

🚆 ملخص الكلام

- IAT = المستورد بيستخدمه علشان ينادي على functions من DLLs.
 - EAT = المصدّر بيستخدمه علشان ي expose الـ functions بتاعته.
 - الـ AT بيعتمد على EAT علشان ى resolve العناوين.
- الاتنين بيشتغلوا مع بعض علشان يخلوا الـ dynamic linking شغال، وعلشان كده هما targets مشهورة جدًا في التحليل الأمني وعمليات الـ red teaming.

إيه هو الـ Syscall؟

التعريف

الـ syscall ده زي جسر بيسمح لبرنامج بيشتغل في الـ user-mode إنه يطلب خدمات من user-mode بتاع نظام التشغيل. ليه؟ عشان البرامج اللي في الـ kernel-mode مينفعش تدخل على ذاكرة محمية أو هاردوير بشكل مباشر. فبيستخدموا الـ syscalls عشان يعملوا حاجات زي:

- تخصیص ذاکرت (Allocate memory)
 - فتح ملفات (Open files)
- إنشاء بروسيس أو ثريدز (Create processes or threads)
 - الدخول على الـ Windows Registry

في ويندوز، الـ syscall functions بتبقى عادةً بتبدأ بـ Nt أو Zw، زي:

- NtAllocateVirtualMemory
 - NtReadVirtualMemory
 - NtCreateThreadEx
 - ZwCreateFile •

يعني فكر في الـ syscall زي إنك بترن على تليفون داخلي في شركة، بتطلب من الكيرنل إنه ينفذلك حاجة معينة.

التحويل من User إلى Kernel

الـ syscalls دي بتشتغل زي بوابات بين Ring 3 (الـ Ring 0و) (user-mode (الـ -Ring الـ -Ring الـ -syscalls). في ويندوز على أنظمة x64 الحديثة، الأمر اللي بيستخدم للتحويل دم اسمه syscall.

إيه هو الـ Syscall Stub؟

التعريف

الـ syscall stub ده عبارة عن دالة صغيرة - غالبًا موجودة في ملف اسمه ntdll.dll -بتحضّر الـ registers (السجلات) وبعدين بتنفذ الأمر syscall. يعني هي زي وسيط بيسمِّل التحويل للـ kernel-mode.

الغرض منه

الـ stub ده بيعمل كام حاجة:

- بيحط رقم الـ syscall number (SSN) في الـ EAX register
 - بينقل أول argument عن الـ RCX للـ R10.
- بينفذ الأمر syscall عشان يتنقل من الـ wser-mode للـ kernel-mode.

بس في نقطة مهمة: الـ stub ده ممكن يتراقب أو يتعدل بواسطة برامج زي EDRs بس في نقطة مهمة: الـ Stub ده ممكن يتراقب أو يتعدل بواسطة برامج زي stub استخدام (Endpoint Detection and Response). ودي برامج أمان بتحاول تكتشف أي استخدام مشبوه للـ syscalls.

تشریح الـ Syscall Stub

خلينا نشوف مثال لكود الـ syscall stub لدالة NtClose على ويندوز x64، وهنشرحه خطوة خطوة:

```
mov eax, 0x0012 ; SSN (System Service Number) for NtClose mov r10, rcx ; Windows syscall convention: RCX → R10 ; Transition to kernel-mode ret ; Return to caller
```

الخطوات بالتفصيل:

:mov eax, 0x12 .1

- هنا بنحط الـ (System Service Number (SSN بتاع الدالة في الـ EAX.
 - الكيرنل بيستخدم الرقم ده عشان يلاقي الدالة الصح في الـ System . Service Dispatch Table (SSDT)

:mov r10, rcx .2

في ويندوز x64، عشان الأمر syscall يشتغل صح، لازم أول أرجومنت
 يتحط في R10 مش RCX. دى قاعدة عشان التوافق.

:syscall .3

الأمر ده هو instruction سريعة في الـ CPU، بتحوّل من Ring 3 (اليوزر)
 ل Ring 0 (الكيرنل). بتستخدم سجلات خاصة زى IA32_LSTAR.

:ret .4

 لما الـ syscall يخلّص (يعني الكيرنل ينفذ اللي مطلوب)، الأمر ده بيرجّع التحكم للكود اللى في الـ user-mode.

إيه هو الـ (SSN (System Service Number)

التعريف

الـ SSN دے رقم unique integer بیتربط بکل syscall. الرقم دے بیقول للکیرنل إنه ینفذ أي دالة عن الـ (System Service Dispatch Table (SSDT).

مثال:

- في إصدار معين من ويندوز، الدالة NtAllocateVirtualMemory ممكن يكون الـ SSN بتاعما 0x18.
 - فی إصدار تانی، ممکن یکون 0x1A.

يعني الـ SSNs دي بتتغير حسب إصدار ويندوز، وده تفصيلة *مهمة* جدًا لو بتعمل direct دي بتتغير حسب إصدار ويندوز، وده تفصيلة مهمة جدًا لو بتعمل syscalls، عشان لو استخدمت رقم غلط، البرنامج هيفشل.

جدول توضيحي

الغرض	(مثال) SSN	الدالة
تخصيص ذاكرة افتراضية	0x18	NtAllocateVirtualMemory
قراءة من ذاكرة افتراضية	0x3F	NtReadVirtualMemory
إنشاء ثريد جديد	0xB9	NtCreateThreadEx
إنشاء أو فتح ملف	0x55	ZwCreateFile

ملاحظة: الـ SSNs دي مجرد أمثلة، لازم تتأكد من الرقم الصحيح حسب إصدار ويندوز اللي بتشتغل عليه.

فهم الـ Syscalls في ويندوز

إيه هو الـ Syscall؟

الـ syscall في ويندوز هو زي وسيلة بتخلّي البرامج اللي شغالة في الـ user-mode تطلب خدمات من الـ kernel. يعني لو عايز تعمل حاجة زي فتح ملف، إدارة الذاكرة، أو التحكم في بروسيس، لازم تتحوّل من الـ user-mode للـ kernel-mode.

عادةً، البرامج بتستخدم high-level APIs زي اللي موجودة في kernel32.dll. الـ APIs دي native مادةً، البرامج بتستخدم native في high-level APIs، زي مثلاً NtAllocateVirtualMemory. الـ NtAllocateVirtualMemory. ودم عبارة عن كود صغير بينفّذ تعليمة الـ APIs عشان ينقل التنفيذ للـ kernel32.dl.

(Intro to Syscalls & Windows internals for malware development Pt.1)

كل syscall عنده رقم مميز اسمه (System Service Number (SSN)، بيتحط في الـ EAX عنده رقم مميز اسمه (system Service register قبل ما تنفّذ الـ syscall. الكيرنل بيستخدم الرقم ده عشان يعرف إيه الخدمة اللي المفروض ينفّذها.

Direct Syscalls 11

إيه هي؟

الـ Direct syscalls يعني إنك بتتخطّى الـ API layers العادية وبتنفّذ تعليمة الـ Direct syscalls عني إنك بتتخطّى الـ syscall stub مباشرة من الكود بتاعك. بدل ما تندم على دالة في ntdll.dll، بتعمل SSN المناسب.

ليه نستخدمها؟

برامج الأمان زي (user-mode API hooking، يعني بتراقب وبتعترض الـ API calls. لما تستخدم user-mode API hooking. لما تستخدم الـ APIs اللي هما حاطين عليها syscalls، بتفوّت ال hooks دي لأنك مش بتستخدم الـ APIs اللي هما حاطين عليها مراقبة.

(Direct Syscalls: A journey from high to low - RedOps - English)

تفاصيل التنفيذ

عشان تعمل direct syscall، لازم تعمل الخطوات دى:

- 1. تحط الـ SSN في الـ EAX register.
- 2. تحضّر الـ registers زي RDX وRDX بالباراميترز بتاعة الـ syscall.
 - 3. تنفّذ تعليمة الـ syscall.

(Direct System Call - SysWhispers - ImOs)

(A Syscall Journey in the Windows Kernel - Alice Climent-Pommeret)

بس في مشكلة: الـ SSNs بتتغيّر من إصدار ويندوز للتاني. عشان كدم، في تقنيات زي Halo's Gate بيزوّد Hell's Gate ودم بيزوّد التوافق والتخفّي.

(Exploring Hell's Gate - RedOps - English)

العيوب

- الـ syscall لو اتعمل برا ntdll.dll، ده سلوك غريب وممكن يتكشف.
- عنوان الرجوع (return address) بعد الـ syscall بيبقى في مكان غير معتاد في الذاكرة.

الـ EDRs المتقدمة ممكن تلاحظ الحاجات دى وتكشفك.

Indirect Syscalls JI

إيه هي؟

الـ Indirect syscalls بتحاول تستفيد من مميزات الـ direct syscalls بس بطريقة أقرب للسلوك الطبيعي. بدل ما تنفّذ الـ syscall مباشرة، بتخلّي الكود بتاعك ينط لتعليمة الـ syscall اللى موجودة جوا ntdll.dll.

ليه نستخدمها؟

لما تنفّذ الـ syscall جوا ntdll.dll:

- بتفوّت الـ user-mode API hooks لأنك مش بتنده على الـ API مباشرة.
 - الـ call stack بيبقى شكله أكتر طبيعية، فالكشف عنه بيبقى أصعب.

تفاصيل التنفيذ

عشان تعمل indirect syscall:

- 1. تدور على عنوان الدالة اللي عايزها في ntdll.dll.
- 2. تحسب المسافة (offset) لتعليمة الـ syscall جوا الدالة دى.
 - 3. تحضّر الـ registers بالباراميترز بتاعة الـ syscall.
 - 4. تنط لتعليمة الـ syscall في ntdll.dll.

الطريقة دي بتخلّي الـ syscall و الرجوع منه يحصل جوا ntdll.dll، وده بيبقى شكله زي السلوك المتوقع.

العيوب

رغم إنها أكتر تخفيًا من الـ direct syscalls، الـ EDRs المتقدمة ممكن تكشفها لو حلّلت الـ call stack كامل أو لو لاحظت أنماط تحكم غريبة.

EDR Evasion Considerations JI

الـ indirect syscalls و airect هما تقنيات بيستخدموها عشان يفوّتوا كشف الـ EDRs:

- Direct syscalls: بتفوّت الـ user-mode hooks بس ممكن تتكشف عشان أنماط التنفيذ الغريبة.
 - Indirect syscalls: أكتر تخفيًا لأنها بتقلّد السلوك الطبيعي، بس الـ EDRs المتقدمة ممكن تلاحظها لو راقبت الـ call stack أو استخدمت مراقبة في الـ kernel-mode.

الموضوع زي لعبة قط وفار بين المخترقين وبرامج الأمان، كل ما الـ EDRs تتطوّر، المخترقين بيجيبوا تقنيات جديدة.

المراجع

- Direct Syscalls vs Indirect Syscalls RedOps
 - Exploring Hell's Gate RedOps •
- A Syscall Journey in the Windows Kernel Alice Climent-Pommeret •
- Resolving System Service Numbers using the Exception Directory MDSEC •



Contact

For questions, feedback, or support:

• X (Formly Twitter): @00xmora

• Linkedin: @00xmora