# PATCHGUARD EXCEPTION HOOKING

# **RAJKIT**

# 1. KERNEL PATCH PROTECTION (KPP)

Básicamente **KPP** se dedica a proteger el equipo contra parches en ring0 y se introdujo después del lanzamiento de Windows de 64bits ya que los sistemas de 32bits incluido Windows 10 tenían demasiados drivers heredados que seguían utilizando *hooks* peligrosos e integrar esta mitigación era prácticamente imposible.

KPP actuará mediante un bloqueo del sistema sistema ante los siguientes eventos:

| Modification of a function or .pdata | An extended processor control register  | Modification of a session import table  |
|--------------------------------------|---|---|
| Type 1,2,3 and 4 pool corruption     | Load config directory modification  | Modification of an import table   |
| Session configuration modification   | A session page hash mismatch  | Modification of a session function or .pdata  |
| Inverted function table modification | A page hash mismatch  | A generic session data region   |
| A generic data region                | Modification of a protected process   | Modification of a system service function   |
| Type 3 and 4 process list corruption | Executive callback object modification  | Driver object corruption  |
| Type 1 and 2 process list corruption | Loaded module list modification   | Object type   |
| Local APIC modification              | Critical floating point control register modification   | Critical MSR<br>modification  |
| IRP deallocator<br>modification      | IRP completion dispatcher modification  | Modification of a function or .pdata  |
| IRP allocator<br>modification        | Debug switch routine modification   | A processor IDT   |
| Debug routine modification           | A processor GDT   |   |
|                                      | function or .pdata  Type 1,2,3 and 4 pool corruption  Session configuration modification  Inverted function table modification  A generic data region  Type 3 and 4 process list corruption  Type 1 and 2 process list corruption  Local APIC modification  IRP deallocator modification  IRP allocator modification  Debug routine | function or .pdata control register  Type 1,2,3 and 4 pool corruption Load config directory modification  Session configuration modification A session page hash mismatch  Inverted function table modification Modification A page hash mismatch  A generic data region Modification of a protected process  Type 3 and 4 process list corruption Executive callback object modification  Type 1 and 2 process list corruption Critical floating point control register modification  IRP deallocator modification IRP completion dispatcher modification  IRP allocator modification Debug switch routine modification  Debug routine A processor GDT |

Como podemos ver prácticamente todas las acciones posibles están vigiladas y sino su extensión **HyperGuard** seguro que las implementa.

Pero realmente qué es lo que hacen estos sistemas de protección implementados por Windows? El mecanismo en sí no previene en ningún momento el ataque, ni lo mitiga ni lo deshace. La única protección que ofrece es el bloqueo del sistema, mostrará un *BSSOD* y reiniciará Windows como contramedida ante el ataque y es aquí donde se abre una ventana para poder *bypassear* este sistema de vigilancia, por que como sabemos nuestro driver se va ejecutar con el mismo nivel de privilegios de *patchguard*.

### 2. EXCEPTION

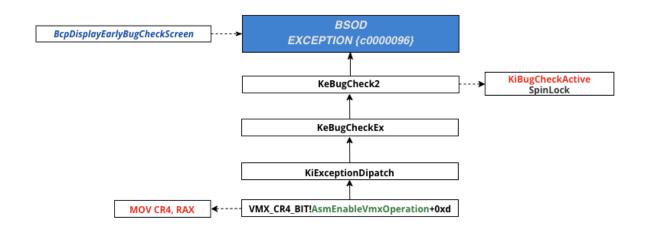
Lo primero que haremos será desencadenar un BSOD y hacer un seguimiento de la pila de llamadas para ver cómo se comporta el sistema, para ello realizare una operación al bit 13 del registro CR4, ese bit se llama VMXE (Virtual Machine Extension Enable)

O también de la misma forma desde el driver pero en ASM:

# PUSH RAX XOR RAX,RAX MOV RAX, CR4 OR RAX, 200h MOV CR4, RAX POP RAX

**RET** 

Esto desencadenará un BSOD del tipo <u>SYSTEM\_THREAD\_EXCEPTION\_NOT\_HANDLED</u> en mi caso con la siguiente secuencia:



**KiExceptionDispatch** y **KiBugCheckDispatch** van rellenando una estructura <u>KEXCEPTION\_FRAME</u>, guardando los registros volátiles.

Nos centraremos en el reversing de *ntoskrnl.exe* a partir de *KeBugCheckEx* y *KeBugCheck2* que comienza deshabilitando las interrupciones, guardando el contexto de la llamada y el estado del procesador para pasar directamente el control a *KeBugCheck2*:

```
[rsp+arg_0], rcx
mov
         [rsp+arg_8], rdx
         [rsp+arg_10], r8
[rsp+arg_18], r9
mov
mov
pushfq
sub
cli
mov
mov
        rcx, [rcx+62C0h] ; ContextRecord
call
        RtlCaptureContext
        rcx, gs:20
mov
add
        KiSaveProcessorControlState
call
mov
         r10, gs:20r
mov
         rax, [rsp+38h+arg_0]
mov
mov
        rax, [rsp+38h+var_8]
mov
mov
lea
         rax, byte_1401C1209
cmp
        short loc_1401C12A5
jnz
```

Se guarda completamente el contexto de la ejecución antes de la excepción (RtlCaptureContext):

```
CcSaveNVContext:
        word ptr [rcx+38h], cs
mov
        word ptr [rcx+3Ah], ds
lmov
        word ptr [rcx+3Ch], es
mov
mov
        word ptr [rcx+42h], ss
mov
        word ptr [rcx+3Eh], fs
        word ptr [rcx+40h], gs
mov
mov
        [rcx+0A0h], rbp
mov
mov
mov
        [rcx+0B0h], rdi
mov
mov
        [rcx+0E0h], r13
mov
        [rcx+0E8h], r14
mov
        [rcx+0F0h], r15
fnstcw
        word ptr [rcx+100h]
        dword ptr [rcx+102h], 0
mov
```

```
movaps xmmword ptr [rcx+200h], xmm6
movaps xmmword ptr [rcx+210h], xmm7
movaps xmmword ptr [rcx+220h], xmm8
movaps xmmword ptr [rcx+230h], xmm9
movaps xmmword ptr [rcx+240h], xmm10
movaps xmmword ptr [rcx+250h], xmm11
movaps xmmword ptr [rcx+260h], xmm12
movaps xmmword ptr [rcx+270h], xmm13
movaps xmmword ptr [rcx+280h], xmm14
movaps xmmword ptr [rcx+290h], xmm15
stmxcsr dword ptr [rcx+118h]
stmxcsr dword ptr [rcx+34h]
lea
        rax, [rsp+8+arg_0]
mov
        [rcx+98h], rax
mov
mov
       [rcx+0F8h], rax
mov
       eax, [rsp+8+var_8]
mov
        [rcx+44h], eax
       dword ptr [rcx+30h], 10000Fh
mov
add
        rsp, 8
retn
RtlCaptureContext endp
```

El bit de característica 0x00020000 para Windows de 64 bits tiene el nombre de lenguaje ensamblador conocido **KF\_BRANCH** . Está configurado para procesadores que el kernel reconoce que tienen registros específicos del modelo para mantener un registro de última rama (LBR). <u>PRCB</u>

```
if ( (KeGetPcr()-> Prcb.FeatureBits & 0x20000) != 0 && (v12 & 0x300) != 0 )
{
   if ( (KiCpuTracingFlags & 2) != 0 )
   {
      *(_RCX + 136) = 0i64;
      *(_RCX + 128) = 0i64;
      *(_RCX + 152) = 0i64;
      *(_RCX + 152) = 0i64;
      *(_RCX + 144) = 0i64;
}
else
{
   v14 = _RCX;
   v15 = KiLastBranchTOSMSR;
   if ( KiLastBranchTOSMSR )
   {
      v16 = __readmsr(KiLastBranchTOSMSR);
}
```

El sistema operativo habilita la función de ramificación para tareas del kernel (por ejemplo, después de un BSOD causado por algún controlador, puede obtener **LastBranchFrom** / To del archivo de volcado de fallas). Si dicha tarea interrumpe su grabación e intenta continuar grabando después de reprogramar su tarea, tendrá un **MSR\_LASTBRANCH\_TOS** diferente: (KiSaveProcessorControlState)

```
v14 = _RCX;
v15 = KiLastBranchTOSMSR;
if ( KiLastBranchTOSMSR )
{
    v16 = __readmsr(KiLastBranchTOSMSR);
    v15 = v16;
}
v17 = __readmsr(v15 + KiLastBranchFromBaseMSR);
*(_RCX + 136) = v17;
v18 = KiLastBranchToBaseMSR;
*(v14 + 140) = HIDWORD(v17);
*(v14 + 128) = __readmsr(v15 + v18);
*(v14 + 152) = __readmsr(KiLastExceptionFromBaseMSR);
*(v14 + 144) = __readmsr(KiLastExceptionToBaseMSR);
v19 = __readmsr(0x1D9u);
v20 = HIDWORD(v19);
result = v19 & 0xFFFFFFFC;
__writemsr(0x1D9u, __PAIR64__(v20, result));
}
return result;
```

Después KeBuqCheckEx incrementa KiHardwareTrigger y cede el control a KeBuqCheck2:

```
loc_1401C12E6:
                                     lock inc cs:KiHardwareTrigger
                                     mov
                                                  rcx, [rsp+38h+arg
[rsp+38h+var_10],
                                     mov
                                                  rax, byte_1401C1209
                                     cmp
                                                  rax, [rsp+38h]
short loc_1401C1328
mov
            rax, [rsp+38h+BugChec
[rsp+38h+var_18], rax
r9, [rsp+38h+arg_18]
r8, [rsp+38h+arg_10]
                                                                   loc 1401C1328:
                                                                               [rsp+38h+var_18],
r9d, r9d
mov
                                                                   mov
mov
                                                                   xor
                                                                   xor
                                                                   call
                                                                               KeBugCheck2
```

### Una vez en KeBugCheck2:

- → Prepara y escribe la información del crashdump
- → Congela la ejecución en las CPU
- → KiDisplayBluescreen
- → Reinicio

Recibimos 4 argumentos, el primero de ellos <u>BugCheckCode</u>, a partir del cual se realizan varias comprobaciones en función del código:

## v11 = \*&BugCheckCode

```
if ( &byte_1401C1209 != retaddr )

KeBugCheck2(v11, BugCheckParameter1, BugCheckParameter2, BugCheckParameter3, BugCheckParameter4, 0i64);

KeBugCheck2(v11, 0i64, 0i64, 0i64, 0i64, 0i64);

BugCheckCode

}
```

Recibimos en v66 el argumento 1:

Comprueba si estamos bajo Hyper-V:

### Comprobaciones NMI:

```
if ( !CurrentPrcb->NmiActive )
{
   DbgPrintEx(
     0x65u,
     0,
     "\n*** Fatal System Error: 0x%08lx\n
     KiBugCheckData,
     qword_14044F268,
     qword_14044F270,
     qword_14044F278,
     qword_14044F280);
```

Se verifican los proceso congelados con *IoInitilizeBugCheckProcess* desde *KeBugCheck2*:

Se llama a KiDisplayBlueScreen para mostrar el famoso pantallazo azul BSOD:

```
_int64 __fastcall KiDisplayBlueScreen(int a1)
char *v7; // rcx
_OWORD *v8; // rax
_WORD *v9; // r8
 __int64 v12; // r12
unsigned __int16 v13; // di
__int16 v14; // ax
  _
_int64 v15; // rax
unsigned __int16 v16; // di
int v17; // er14
{\tt unsigned} \ \_{\tt int16}
_OWORD *v20; // rl Direction Tyl Address
                                                            Text
__int64 v26; // [!Line 1 of 2
__into4 v2e; // ['line 1 of 2
char *v27; // [rs]
_OWORD v28[e]; // [rsp+con] [rop-Avn] BYREF
char pszDest[16]; // [rsp+C8h] [rbp-40h] BYREF
char v30; // [rsp+D8h] [rbp-30h] BYREF
char v31; // [rsp+178h] [rbp+70h] BYREF
                                                                       OK Cancel Search Help
memset(v28, 0, sizeof(v28));
v26 = 0i64;
LODWORD(ppszDestEnd) = KiBugCheckData;
LOBYTE(v24) = 1;
HeadlessDispatch(14i64, 0i64, 0i64, 0i64, 0i64);
HeadlessDispatch(1i64, &v24, 1i64, 0i64, 0i64);
```

Reinicio del sistema HalReturnToFirmware:

```
loc 1402A8F5C:
call cs:__imp_HalReturnToFirmware
```

En *Hal.dll* desensamblando vemos *HalPrivateDispatchTable* (que se encuentra en la sección .idata lejos de KPP) obtendremos así la dirección de la tabla <u>HALL\_DISPATCH</u> que es la que contiene punteros a las funciones que implementa *HAL.DLL* y necesitamos enganchar:

```
•.idata:00000001C0078340
.idata:00000001C0078340
.idata:00000001C0078340
.idata:00000001C0078340
.idata:00000001C0078340
.idata:00000001C0078348

[•.idata:00000001C0078348
.idata:00000001C0078348
```

Se hace un hook a HalPrepareForBugcheck:

```
// Hook any function within KeBugCheck2 control flow
if ( HalPrivateDispatchTable.Version >= HAL_PDT_TIMER_WATCHDOG_STOP_MIN_VERSION )
{
    // Hook HalTimerWatchdogStop
    HalTimerWatchdogStopOrig = HalPrivateDispatchTable.HalTimerWatchdogStop;
    HalPrivateDispatchTable.HalTimerWatchdogStop = &HkHalTimerWatchdogStop;
}
else if ( HalPrivateDispatchTable.Version >= HAL_PDT_PREPARE_FOR_BUGCHECK_MIN_VERSION )
{
    // Hook HalPrepareForBugcheck
    HalPrepareForBugcheck
    HalPrivateDispatchTable.HalPrepareForBugcheck;
}
```

Se extrae el contexto de la rutina interrumpida por *KeBugCheck2*:

```
// Get bugcheck parameters
ULONG BugCheckCode = BugCheckCtx->Rcx;

ULONG64 BugCheckArgs[] = {
    BugCheckCtx->Rdx,
    BugCheckCtx->R8,
    BugCheckCtx->R9,
    *( ULONG64* ) ( BugCheckCtx->Rsp + 0x28 )
};

// Collect information about the exception based on bugcheck code
NTSTATUS ExceptionCode = STATUS_UNKNOWN_REVISION;
EXCEPTION_RECORD* ExceptionRecord = nullptr;
CONTEXT* ContextRecord = nullptr;
ULONG64 ExceptionAddress = 0;
KTRAP_FRAME* Tf = nullptr;
```

```
case SYSTEM_THREAD_EXCEPTION_NOT_HANDLED:
    ExceptionCode = BugCheckArgs[ 0 ];
    ExceptionAddress = BugCheckArgs[ 1 ];
    ExceptionRecord = ( EXCEPTION_RECORD* ) BugCheckArgs[ 2 ];
    ContextRecord = ( CONTEXT* ) BugCheckArgs[ 3 ];
    Log("SYSTEM_THREAD_EXCEPTION_NOT_HANDLED");
    break;
```

```
// Scan for context if no context pointer could be extracted
if ( !ContextRecord )
{
    // If still couldn't find:
    if ( !( ContextRecord = FindContext( BugCheckCtx->Rsp ) ) )
        __fastfail( 0 );
}

// Write context record pointer
*ContextRecordOut = ContextRecord;

// Write exception record
if ( !ExceptionRecord )
{
    RecordOut->ExceptionAddress = ( void* ) ExceptionAddress;
    RecordOut->ExceptionCode = ExceptionCode;
    RecordOut->ExceptionFlags = 0;
    RecordOut->ExceptionRecord = nullptr;
    RecordOut->NumberParameters = 0;
}
else
{
    *RecordOut = *ExceptionRecord;
}
```

### Probamos el driver realizando el HOOK:

Interceptamos y no vemos BSOD:

```
DebugView on \DESKTOP-1Q3UKF2 (local)
 File Edit Capture Options Computer Help
 🚅 🔚 🖁 | 🍳 | 🥸 \Rightarrow | 🕦 | 🕑 🕮 🤨 | 😽 📙
                      Debug Print
      0.00000000 [ByePg] Scanning for undocumented offsets...
     0.00001870 [ByePg] Scan finished with status: OK
0.00002010 [ByePg] ------
     0.00002340 [ByePg] KiHardwareTrigger: 0xFFFFF80425A4F288 0.00002490 [ByePg] KeBugCheck?:
     0.00002490 [ByePg] KeBugCheck2: 0xFFFFF804258A81C0
0.00002640 [ByePg] KiFreezeExecutionLock: 0xFFFFF80425B8D2C0
0.00002780 [ByePg] KiBugCheckActive: 0xFFFF80425A4F240
0.00002930 [ByePg] KPRCB_Context: +0x62c0
     0.00003060 [ByePg] KPRCB_IpiFrozen: +0x2d88
0.00003200 [ByePg] KPCR_DebuggerSavedIRQL: +0x5d18
10
11
     12
13
14 0.00003560 [ByePg]
     0.00007260 [ByePg] DESCARTANDO #BP en RIP = FFFFF8042DCB1070, ID Procesador: 0!
15
                                                                                                                                      ×
Administrador: Símbolo del sistema
ticrosoft Windows [Versión 10.0.18363.418]
[c] 2019 Microsoft Corporation. Todos los derechos reservidos.
:\Windows\system32>sc.exe create KPP_HOOK type=kernel start=demand binpath="C:\Users\RajKit\Desktop\ByePg-master\Output
[KPP_HOOK.sys"
[SC] CreateService ERROR 1073:
:l servicio especificado ya existe.
::\Windows\system32>sc start KPP_HOOK
OMBRE_SERVICIO: KPP_HOOK
                                     KERNEL_DRIVER
         ESTADO
                               : 4 RUNNING
                                      (STOPPABLE, NOT_PAUSABLE, IGNORES_SHUTDOWN)
        CÓD_SALIDA_WIN32 : 0 (0x0)
CÓD_SALIDA_SERVICIO: 0 (0x0)
         PUNTO_COMPROB.
                              : 0x0
         INDICACIÓN_INICIO : 0x0
         PID
         MARCAS
```

# Sin HOOK:



### 3. ENLACES:

https://github.com/can1357/ByePg

https://learn.microsoft.com/es-es/troubleshoot/windows-client/performance/nmi-hardware-failure-error

https://windows-internals.com/hyperguard-secure-kernel-patch-guard-part-1-skpg-initialization/ https://www.geoffchappell.com/studies/windows/km/ntoskrnl/structs/kprcb/featurebits.htm https://learn.microsoft.com/es-es/troubleshoot/windows-server/performance/use-driver-verifier-to-identify-issues

https://www.geoffchappell.com/studies/windows/km/ntoskrnl/inc/ntos/hal/hal\_private\_dispatc

https://www.geoffchappell.com/studies/windows/km/ntoskrnl/inc/ntos/amd64\_x/ktrap\_frame.htm

https://www.geoffchappell.com/studies/windows/km/ntoskrnl/inc/ntos/ktrap\_frame.htm?tx=13 8&ts=0,4

https://www.geoffchappell.com/studies/windows/km/bugchecks/index.htm