

# Windows 10 20H1.19577 开始 System 进程内 Ntdll 的一点变化

## 背景

最近为了解决一个兼容问题，看了下 Windows 10 20H1 的内核，发现了一处有点意思的改动。

简单来说，`ntdll.dll` 过去映射在 `System` 进程以及其他所有进程内的时候，都是以可执行页面进行映射的。但从 19577 开始，在 `System` 进程内，`NTDLL` 开始映射为只读页面，而在其他所有进程中，`NTDLL` 仍映射为可执行页面。

## 初步检查 VADs

这点可以用 Windbg 来印证：

切换到 `System` 进程后，查看 VADs

```
1. 1: kd> !vad
2. VAD      level      start      end      commit
3. 9769a248 ( 2)      e0      e0      0 Mapped      READWRITE      Pag
    [efile-backed section]
4. 9769a2a0 ( 1)      f0      f0      0 Mapped      READWRITE      Pag
    [efile-backed section]
5. 94bdf6c0 ( 2)      100      100      0 Mapped      READWRITE      Pag
    [efile-backed section]
6. 8c266770 ( 0)      3d0      579      0 Mapped  Exe  READONLY      \Wi
    ndows\System32\ntdll.dll
7. 86177288 ( 1)      7ffe0      7ffe0      1 Private      READONLY
```

8. 86177078 ( 2 )	7ffe7	7ffe7	1 Private	READONLY
9. Total VADs: 6, average level: 2, maximum depth: 2				

可以看到，映射的 ntdll.dll 是 READ ONLY

那么我们切到其他进程，例如 smss，查看 VADs，可以看到这里 ntdll.dll 映射的是 EXECUTE\_WRITECOPY

1. 1: kd> !vad				
2. VAD	level	start	end	commit
3. 90aff2a0 ( 3 )		630	630	0 Mapped
				READONLY
				Pag
	efile-backed section			
4. 8ec7afb0 ( 2 )		650	66c	0 Mapped
				READONLY
				Pag
	efile-backed section			
5. 90a72a08 ( 3 )		670	6af	5 Private
				READWRITE
6. 8ec7ada0 ( 1 )		6b0	6e0	0 Mapped
				READONLY
				\Wi
	ndows\System32\C_936.NLS			
7. 8ec7abe8 ( 3 )		6f0	6f2	0 Mapped
				READONLY
				\Wi
	ndows\System32\l_intl.nls			
8. 90a72cd8 ( 2 )		700	708	1 Private
				READWRITE
9. 90a72eb8 ( 4 )		710	74f	5 Private
				READWRITE
10. 90a72e58 ( 3 )		750	78f	5 Private
				READWRITE
11. a32a52b8 ( 4 )		790	7cf	5 Private
				READWRITE
12. 90a72a68 ( 0 )		800	9ff	5 Private
				READWRITE
13. 8ec7ab38 ( 3 )		aa0	abb	3 Mapped
				Exe EXECUTE_WRITECOPY \W
	indows\System32\smss.exe			
14. 8ec7af58 ( 2 )		ac0	2abf	8 Mapped
				NO_ACCESS
				Pag
	efile-backed section			
15. 90a72d38 ( 3 )		2c00	2dff	15 Private
				READWRITE
16. 8ec7ab90 ( 1 )		775f0	77799	9 Mapped
				Exe EXECUTE_WRITECOPY \W
	indows\System32\ntdll.dll			
17. 90a72d08 ( 4 )		7f960	7f968	2 Private
				READWRITE
18. 90a72d68 ( 3 )		7f970	7f971	2 Private
				READWRITE
19. 8ec7adf8 ( 4 )		7f980	7f980	0 Mapped
				READONLY
	efile-backed section			
20. 90a72948 ( 2 )		7ffe0	7ffe0	1 Private
				READONLY
21. 90a72a98 ( 3 )		7ffe7	7ffe7	1 Private
				READONLY
22. Total VADs: 19, average level: 3, maximum depth: 4				

Windbg 的!vad 指令是简单使用 \_MMVAD->VadFlags.Protection 来判断其页面的保护属性的。我们查看对应 VAD 结构也可以获得相同结论：

```
1. 1: kd> dt _MMVAD 8c266770 -b
2. nt!_MMVAD
3. +0x000 Core : _MMVAD_SHORT
4. +0x000 NextVad : 0x9769a2a0
5. +0x004 ExtraCreateInfo : 0x86177288
6. +0x000 VadNode : _RTL_BALANCED_NODE
7. +0x000 Children :
8. [00] 0x9769a2a0
9. [01] 0x86177288
10. +0x000 Left : 0x9769a2a0
11. +0x004 Right : 0x86177288
12. +0x008 Red : 0y0
13. +0x008 Balance : 0y00
14. +0x008 ParentValue : 0
15. +0x00c StartingVpn : 0x3d0
16. +0x010 EndingVpn : 0x579
17. +0x014 ReferenceCount : 0n0
18. +0x018 PushLock : _EX_PUSH_LOCK
19. +0x000 Locked : 0y0
20. +0x000 Waiting : 0y0
21. +0x000 Waking : 0y0
22. +0x000 MultipleShared : 0y0
23. +0x000 Shared : 0y00000000000000000000000000000000000000 (0)
24. +0x000 Value : 0
25. +0x000 Ptr : (null)
26. +0x01c u : <unnamed-tag>
27. +0x000 LongFlags : 0xa0
28. +0x000 VadFlags : _MMVAD_FLAGS
29. +0x000 Lock : 0y0
30. +0x000 LockContended : 0y0
31. +0x000 DeleteInProgress : 0y0
32. +0x000 NoChange : 0y0
33. +0x000 VadType : 0y010
34. +0x000 Protection : 0y00001 (0x1)
35. +0x000 PreferredNode : 0y000000 (0)
36. +0x000 PageSize : 0y00
37. +0x000 PrivateMemory : 0y0
```

38. 以下省略

可以看到 Protection 是 1，这里的 Protection 是 Mm 内部转换为 Index 的 MM\_XXXX 保护值，具体来说：

```
1. MM_EXECUTE_WRITECOPY = 7  
2. MM_READONLY = 1
```

## NTDLL 映射过程

那么，具体是哪里的代码影响了不同进程的 NTDLL 的保护属性呢？

这里要介绍下系统是如何加载映射 NTDLL 的。

在 Windows 操作系统启动过程中，OS LOADER 会将 OS KERNEL(ntoskrnl.exe)，HAL 等等，以及 BOOT 驱动加载到内存中，但是 BOOT 驱动一开始不会得到执行，而是会在 IO 系统初始化过程中，由 IoInitSystem 函数进行初始化并执行。

在执行 BOOT 和系统驱动的之前，系统要为这些驱动创建 System 进程环境（在 Win10 中使用 IoInitSystemPreDrivers 实现），其中一项就是加载 NTDLL.DLL 到系统进程的用户内存中。

加载 NTDLL.DLL 使用的是 PsLocateSystemDII，该函数遍历 PspSystemDII常量内的 DLL(X64 下还需要加载 WOW64 的 NTDLL)，找到 NTDLL 路径后，为其创建 Section，最后使用 PsMapSystemDII 进行映射，实现加载。

这是 NTDLL.DLL 第一次被加载，其后其他进程加载 NTDLL 则是使用另一条路径，当非 system 进程创建时，系统会调用 MiMapProcessExecutable，将进程的可执行文件映射到内存中，同时，也会调用 PspMapSystemDlIs->PsMapSystemDII 将 NTDLL 映射到内存中，此时的 section 会使用第一次加载时，保存的 section object（使用 fast reference 存储和管理）。

在 WRK 中，我们可以看到，PsMapSystemDII 的原型为：

```
1. NTSTATUS  
2. PsMapSystemDII ( [br/>3.     IN PEPPROCESS Process, [br/>4.     OUT PVOID *D11Base OPTIONAL, [br/>5.     IN LOGICAL UseLargePages [br/>6. )
```

然而在 Windows 10 中，这个函数在最后新增了一个参数，可以称为 bFirstInit 吧，指示了 PsMapSystemDII 是从 IoInitSystem 过来的初次加载，还是从 MiMapProcessExecutable 过来的后续映射。

首先我们可以看看，上个版本（19564）是如何处理这个参数的：

```
1. status = MmMapViewOfSectionEx( [br/>2.             Section, [br/>3.             Process, [br/>4.             (int)&MappedBase, [br/>5.             (int)&ZeroBits, [br/>6.             (int)&CommitSize, [br/>7.             UserLargePages != 0 ? MEM_LARGE_PAGES : 0, [br/>8.             4, [br/>9.             (int)&v12, [br/>10.            2, [br/>11.            0, [br/>12.            0,
```

```

13.         UserLargePages != 0 ? MEM_LARGE_PAGES : 0);
14.     ObFastDereferenceObject(v5, Section);
15.     if ( status != 1073741827 )
16.     goto LABEL_5;
17.     if ( Process != PsInitialSystemProcess )
18.     {
19.         status = STATUS_CONFLICTING_ADDRESSES;
20.     LABEL_5:
21.     if ( status < 0 )
22.         return status;
23.     }
24.     if ( bFirstInit )
25.     {
26.         status = 0;
27.         ntheaders = RtlImageNtHeader(MappedBase);
28.         _DllInfo = DllInfo;
29.         *( _DWORD * )( _DllInfo + 20 ) = ntheaders->OptionalHeader.ImageBase;
30.         *( _DWORD * )( _DllInfo + 24 ) = MappedBase;
31.         return status;
32.     }

```

这里可以看到对于 `bFirstInit` 的处理，仅仅是在映射后（可看到对 `UseLargePages` 的处理），如果是第一次加载，要将 `ImageBase` 和 映射后的 `Base` 保存到 `DLL` 信息中。

## 19577 的代码改动

但是检查 19577 开始（包括以后版本）的 `PsMapSystemDII` 代码，可以 看到：

```

1. AllocationType = UseLargePages != 0 ? MEM_LARGE_PAGES : 0;
2. CommitSize = 0;
3. v14 = 5;
4. v15 = 32;
5. v16 = 0;
6. v19 = 0;
7. if ( bFirstInit )
8.     AllocationType |= MEM_MAPPED;
9.     if ( !(*(v5 + 8) & 8) )

```

```

10.     v18 = MmHighestUserAddress;
11.     status = MmMapViewOfSectionEx(
12.         Section,
13.         Process,
14.         &MappedBase,
15.         &ZeroBits,
16.         &CommitSize,
17.         AllocationType,
18.         2,
19.         &v12,
20.         2,
21.         0,
22.         0,
23.         AllocationType);
24.     ObFastDereferenceObject(v5, Section);
25.     if ( status != STATUS_IMAGE_NOT_AT_BASE )
26.     goto LABEL_9;
27.     if ( Process != PsInitialSystemProcess )
28.     {
29.         status = STATUS_CONFLICTING_ADDRESSES;
30.     LABEL_9:
31.         if ( status < 0 )
32.             return status;
33.     }
34.     if ( bFirstInit )
35.     {
36.         MappedBase_1 = MappedBase;
37.         status = 0;
38.         v9 = RtlImageNtHeader(MappedBase);
39.         v10 = v25;
40.         *(v25 + 0x14) = v9->OptionalHeader.ImageBase;
41.         *(v10 + 0x18) = MappedBase_1;
42.         return status;
43.     }

```

这里 `bFirstInit` 除了用于标记是否保存 `ImageBase` 和映射后的 `base` 外，当=`TRUE` 时，还会将 `AllocationType` 增加 `MEM_MAPPED`

## Mm/Mi 映射的处理

那么使用 **MEM\_MAPPED** 又会如何影响 **MmMapViewOfSectionEx** 的行为呢？

我们一路追下去看

**MmMapViewOfSectionEx->MiMapViewOfSectionExCommon->MiMapViewOfSection->MiMapViewOfImageSection** 的行为

在映射镜像的处理中，我们可以追到相应的代码：（这部分改动早于 19577）

```
1. if ( !MapSectionParameters || *(MapSectionParameters + 32) & MEM_RESET || *(v8
   + 20) & MEM_MAPPED )
2. {
3.     if ( a7 != 1 )
4.         return STATUS_INVALID_PAGE_PROTECTION;
5.     _memflags |= 0x800u;
6.     mem_flags = _memflags;
7. }
```

可以看到，这里（**MapSectionParameters** 是 Mi 处理过程中将参数 **AllocationType** 整理打包到栈上）判断 **AllocationType** 如果含有 **MEM\_MAPPED** 或 **MEM\_RESET**，则会将函数的一个内部标记 增加 **0x800**。

而对于这个 **0x800** 的标记，其后是这样处理的：

```
1. flags = v25 & 0xFFFF0FF | 0x80;
2. vad->Core.PushLock.Value = 0;
3. vad->Core.u.LongFlags = flags;
4. if ( mem_flags < 0x800 )
5. {
6.     flags |= 0x380u;
7.     vad->Core.u.LongFlags = flags;
```

```
8.     vad->Core.u1.LongFlags1 ^= (BugCheckParameter2 ^ vad->Core.u1.LongFlags1)
        & 0xFFFFFFFF;
9. }
```

在这里代码我们可以看到，首先会将 **VadFlags** 初始化添加 0x80，这里因为 **Protection** 的位置在 **Flags** 的第 7 位开始，所以  $0x80 >> 7 = 1$ ，即为 **MM\_READONLY**

如果 **mem\_flags** 没有 0x800 的标记，也就是正常映射，没有 **MEM\_MAPPED** 的情况下，会为 **VadFlags** 添加 0x380， $0x380 >> 7 = 7$ ，即为 **MM\_EXECUTE\_WRITECOPY**

至此，我们就弄明白了为什么 **System** 进程（首次加载）中的 **NTDLL** 会是 **Read Only** 的属性，而其他进程中的，会是 **Execute Write Copy**

## 想法

至于为什么会有这个改动，猜测有可能是为了避免在 **System** 进程地址空间中遗留可定位的可执行内存？

为什么不干脆取消 **NTDLL** 在 **system** 进程的映射？猜测是还有一些第三方内核驱动还需要 **NTDLL** 中的数据。