

从0开始开发一个InlineHook第一篇

前言

为什么市面上那么多成品的InlineHook,比如Dobby, SandHook, ShadowHook, 还要再写一个?

因为这些hook大多数是项目级别的,不带教程讲解,上手难度略高,以及现在对InlineHook检测比较严重,有必要了解原理,从头写一个,知道哪里能检测,哪里需要注意,需要改的点在哪

我写这篇文章主要是记录开发过程,方便后边回顾,以及给一些感兴趣的朋友作为一个入手的点,快速的上手InlineHook的原理。

先放项目地址: <https://github.com/jiqiu2022/ReZeroHook>

目前有两个分支,主分支只支持单个hook, newhook支持多个hook,都会开展讲解。

提交记录完全,可以看到排除各种坑的提交

清除原来的hook func jiqu2022 committed 17 hours ago	
测试hook open通过 jiqu2022 committed 18 hours ago	
修复寄存器污染问题 jiqu2022 committed 18 hours ago	
hook完整跑通, 但是有寄存器污染情况, 等待解决 jiqu2022 committed 19 hours ago	
调整了下结构体获取的方式 jiqu2022 committed 19 hours ago	
处理了寄存器污染的问题	
处理了sp丢失的问题, 由于旧版错误, 还有读取sp行为 jiqu2022 committed yesterday	
修复了汇编跳转修复后地址错误的问题, 存在堆栈不平衡, 开始修复 jiqu2022 committed yesterday	
- Commits on Dec 2, 2024	
因为不可抗原因, 改为纯汇编实现 jiqu2022 committed 2 days ago	
发现汇编写的寻址不对 jiqu2022 committed 2 days ago	

本项目还不完善, 比如完全没写测试用例, 只是简单的写了两个函数测试, 但是不代表我以后不写

为什么这么着急写文章, 因为也搞了一星期多了, 想详细记录一下

致谢

感谢https://github.com/zhuotong/Android_InlineHook提供研究的动力, 尽管项目很老了, 但是非常清晰, 我给修复支持了最新的NDK (之前只能在NDK20) 并移植到了Cmake编译 (只有Arm64)

感谢<https://github.com/bytedance/android-inline-hook>提供了指令修复的思路

先来简单了解下什么是InlineHook

什么是InlineHook，简单来说就是给函数（指令）的几条汇编指令备份，然后跳到我们自己的函数逻辑上。

注意：不要联想整个项目，现在只是流程讲解，项目实现会在后面接着讲，结合着流程。

InlineHook的第一步，劫持原来的函数到自己的函数上

举个例子：

比如open函数，我们查看地址

```
libc.so`open:
0x71002b4910 <+0>: sub    sp, sp, #0x130
0x71002b4914 <+4>: stp   x29, x30, [sp, #0xe0]
0x71002b4918 <+8>: add   x29, sp, #0xe0
0x71002b491c <+12>: str   x28, [sp, #0xf0]
0x71002b4920 <+16>: stp   x24, x23, [sp, #0x100]
0x71002b4924 <+20>: stp   x22, x21, [sp, #0x110]
0x71002b4928 <+24>: stp   x20, x19, [sp, #0x120]
0x71002b492c <+28>: stp   x5, x6, [x29, #-0x48]
```

前四条汇编指令是这样的，当我们hook后：

就变成了

```
libc.so`open:
0x71002b4910 <+0>: ldr   x17, 0x71002b4918 ; <+8>
0x71002b4914 <+4>: br   x17
0x71002b4918 <+8>: .long 0x089db010 ; unknown opcode
0x71002b491c <+12>: udf  #0x71
0x71002b4920 <+16>: stp   x24, x23, [sp, #0x100]
0x71002b4924 <+20>: stp   x22, x21, [sp, #0x110]
0x71002b4928 <+24>: stp   x20, x19, [sp, #0x120]
0x71002b492c <+28>: stp   x5, x6, [x29, #-0x48]
```

注意：在修改之前一定要备份这些指令，因为这些指令在后面要被执行

第一条是把地址的内容存到x17，第二条是跳转到x17

第三四条不是汇编指令，是目标要跳转到的地址，我们这个跳板用了16字节，当然你也可以继续跳转字节更少的跳板，本文用的是比较简单的跳板，让我们看看frida用的跳板是什么样的

```
libc.so:00000077994C6910  
libc.so:00000077994C6910 _77AB631400 ; CODE XREF: .oper  
libc.so:00000077994C6910 ; DATA XREF: .got.  
libc.so:00000077994C6910 LDR X16, =sub_77AB631400  
libc.so:00000077994C6914 BR X16 ; sub_77AB631400  
libc.so:00000077994C6914 ; -----  
libc.so:00000077994C6918 off_77994C6918 DCD sub_77AB631400 ; DATA XREF: 77AF
```

看来我们跟frida的跳板差不多~

跳转到我们自定义的函数之后呢？

InlineHook的第二步，保存当前函数所有的寄存器状态，调用pre_hookcallback

要保存哪些寄存器呢？最简单的肯定包含X0-X30(包含了lr lr就是x30) 可以选择性保存sp(当然如果栈平衡就无所谓了) NZCV状态寄存器 以及Q系列寄存器 (本项目还没有保存)

让我们看看frida是怎么做的

```
JS  
  
debug238:00000077AAE20004 STP Q30,  
Q31, [SP,#-32]!  
debug238:00000077AAE20008 STP Q28,  
Q29, [SP,#-32]!  
debug238:00000077AAE2000C STP Q26,  
Q27, [SP,#-32]!  
debug238:00000077AAE20010 STP Q24,  
Q25, [SP,#0x70+var_90]!  
debug238:00000077AAE20014 STP Q22,
```

Q23, [SP,#0x90+var_B0]!		
debug238:00000077AAE20018	STP	Q20,
Q21, [SP,#0xB0+var_D0]!		
debug238:00000077AAE2001C	STP	Q18,
Q19, [SP,#0xD0+var_F0]!		
debug238:00000077AAE20020	STP	Q16,
Q17, [SP,#0xF0+var_110]!		
debug238:00000077AAE20024	STP	Q14,
Q15, [SP,#0x110+var_130]!		
debug238:00000077AAE20028	STP	Q12,
Q13, [SP,#0x130+var_150]!		
debug238:00000077AAE2002C	STP	Q10,
Q11, [SP,#0x150+var_170]!		
debug238:00000077AAE20030	STP	Q8,
Q9, [SP,#0x170+var_190]!		
debug238:00000077AAE20034	STP	Q6,
Q7, [SP,#0x190+var_1B0]!		
debug238:00000077AAE20038	STP	Q4,
Q5, [SP,#0x1B0+var_1D0]!		
debug238:00000077AAE2003C	STP	Q2,
Q3, [SP,#0x1D0+var_1F0]!		
debug238:00000077AAE20040	STP	Q0,
Q1, [SP,#0x1F0+var_210]!		
debug238:00000077AAE20044	STP	X29,
X30, [SP,#0x210+var_220]!		
debug238:00000077AAE20048	STP	X27,
X28, [SP,#0x220+var_230]!		
debug238:00000077AAE2004C	STP	X25,
X26, [SP,#0x230+var_240]!		
debug238:00000077AAE20050	STP	X23,
X24, [SP,#0x240+var_250]!		
debug238:00000077AAE20054	STP	X21,
X22, [SP,#0x250+var_260]!		
debug238:00000077AAE20058	STP	X19,
X20, [SP,#0x260+var_270]!		
debug238:00000077AAE2005C	STP	X17,
X18, [SP,#0x270+var_280]!		
debug238:00000077AAE20060	STP	X15,

X16, [SP,#0x280+var_290]!		
debug238:00000077AAE20064	STP	X13,
X14, [SP,#0x290+var_2A0]!		
debug238:00000077AAE20068	STP	X11,
X12, [SP,#0x2A0+var_2B0]!		
debug238:00000077AAE2006C	STP	X9,
X10, [SP,#0x2B0+var_2C0]!		
debug238:00000077AAE20070	STP	X7,
X8, [SP,#0x2C0+var_2D0]!		
debug238:00000077AAE20074	STP	X5,
X6, [SP,#0x2D0+var_2E0]!		
debug238:00000077AAE20078	STP	X3,
X4, [SP,#0x2E0+var_2F0]!		
debug238:00000077AAE2007C	STP	X1,
X2, [SP,#0x2F0+var_300]!		
debug238:00000077AAE20080	MRS	X1,
NZCV		
debug238:00000077AAE20084	STP	X1,
X0, [SP,#0x300+var_310]!		
debug238:00000077AAE20088	ADD	X0,
SP, #0x310+arg_0		
debug238:00000077AAE2008C	STP	XZR,
X0, [SP,#0x310+var_320]!		
debug238:00000077AAE20090	STR	X30,
[SP,#0x320+var_8]		
debug238:00000077AAE20094	STR	X29,
[SP,#0x320+var_10]		
debug238:00000077AAE20098	ADD	X29,
SP, #0x320+var_10		
debug238:00000077AAE2009C	MOV	X1,
SP		
debug238:00000077AAE200A0	ADD	X2,
SP, #0x320+var_218		
debug238:00000077AAE200A4	ADD	X3,
SP, #0x320+var_10		

为什么要保存呢？因为在函数调用前如果调用了pre_hookcallback 或者在函数调用后调用post_hookcallback，里面的逻辑会污染原来的寄存器，导致函数崩溃。

我们简单举个例子，现在有一个函数

```
JS
uint64_t test(int a, int b, int c,int d) {
    return a+b+c+d;
}
```

这个函数主要用到了x0-x3

如果我们在pre_hookcallback调用了任意函数，会刷新x0寄存器，如果返回的是一个地址，那么x0的值在刷新后，会传入我们原来的函数中，造成寄存器污染。

我们将原寄存器保存到哪里？

frida是怎么做的？frida是直接将所有寄存器压入了栈中，然后在按顺序弹出，保证栈平衡

弹出过程（压入过程看上面）

```
JS
debug238:00000077AAE200B4      ADD      SP,
debug238:00000077AAE200B8      LDP     X1,
debug238:00000077AAE200BC      MSR     NZCV,
debug238:00000077AAE200C0      LDP     X2, [SP+0x300+var_300],#0x10
debug238:00000077AAE200C4      LDP     X3,
debug238:00000077AAE200C8      LDP     X5,
debug238:00000077AAE200CC      LDP     X7,
debug238:00000077AAE200D0      LDP     X9,
debug238:00000077AAE200D4      LDP     X10, [SP+0x2C0+var_2C0],#0x10
```

debug238:00000077AAE200D4	LDP	X11,
X12, [SP+0x2B0+var_2B0],#0x10		
debug238:00000077AAE200D8	LDP	X13,
X14, [SP+0x2A0+var_2A0],#0x10		
debug238:00000077AAE200DC	LDP	X15,
X16, [SP+0x290+var_290],#0x10		
debug238:00000077AAE200E0	LDP	X17,
X18, [SP+0x280+var_280],#0x10		
debug238:00000077AAE200E4	LDP	X19,
X20, [SP+0x270+var_270],#0x10		
debug238:00000077AAE200E8	LDP	X21,
X22, [SP+0x260+var_260],#0x10		
debug238:00000077AAE200EC	LDP	X23,
X24, [SP+0x250+var_250],#0x10		
debug238:00000077AAE200F0	LDP	X25,
X26, [SP+0x240+var_240],#0x10		
debug238:00000077AAE200F4	LDP	X27,
X28, [SP+0x230+var_230],#0x10		
debug238:00000077AAE200F8	LDP	X29,
X30, [SP+0x220+var_220],#0x10		
debug238:00000077AAE200FC	LDP	Q0,
Q1, [SP+0x210+var_210],#0x20		
debug238:00000077AAE20100	LDP	Q2,
Q3, [SP+0x1F0+var_1F0],#0x20		
debug238:00000077AAE20104	LDP	Q4,
Q5, [SP+0x1D0+var_1D0],#0x20		
debug238:00000077AAE20108	LDP	Q6,
Q7, [SP+0x1B0+var_1B0],#0x20		
debug238:00000077AAE2010C	LDP	Q8,
Q9, [SP+0x190+var_190],#0x20		
debug238:00000077AAE20110	LDP	Q10,
Q11, [SP+0x170+var_170],#0x20		
debug238:00000077AAE20114	LDP	Q12,
Q13, [SP+0x150+var_150],#0x20		
debug238:00000077AAE20118	LDP	Q14,
Q15, [SP+0x130+var_130],#0x20		
debug238:00000077AAE2011C	LDP	Q16,
Q17, [SP+0x110+var_110],#0x20		


```

debug238:00000077AAE20120          LDP          Q18,
Q19, [SP+0xF0+var_F0],#0x20
debug238:00000077AAE20124          LDP          Q20,
Q21, [SP+0xD0+var_D0],#0x20
debug238:00000077AAE20128          LDP          Q22,
Q23, [SP+0xB0+var_B0],#0x20
debug238:00000077AAE2012C          LDP          Q24,
Q25, [SP+0x90+var_90],#0x20
debug238:00000077AAE20130          LDP          Q26,
Q27, [SP+0x70+var_70],#0x20
debug238:00000077AAE20134          LDP          Q28,
Q29, [SP+0x50+var_50],#0x20
debug238:00000077AAE20138          LDP          Q30,
Q31, [SP+0x30+var_30],#0x20
debug238:00000077AAE2013C          LDP          X16,
X17, [SP+0x10+var_10],#0x10
debug238:00000077AAE20140          RET          X16

```

这种设计需要保证栈平衡，在进入我们的跳板函数和出跳板函数 `sp` 的值要一致，当然在不污染寄存器的情况下，你可以保存 `sp`，在结束之前恢复（不推荐，很麻烦）

当然也可以和我一样，存在一个结构体中，我们的hook框架是怎么做的？

```

c // 增加寄存器结构体定义
struct RegisterContext {
    uint64_t x[31]; // X0-X30
    uint64_t sp; // Stack Pointer
    uint64_t pc; // Program Counter
    uint64_t pstate; // Processor State
};

```

然后获取结构体的地址，将数据全部压入结构体中（Q系列寄存器还没有加入）：

ARMASM

```
// 保存寄存器到 HookInfo->ctx
    ldp x0, x1, [sp], #0x10    // 恢复x16,x17
    stp x0, x1, [x16, #128] // 保存原始x16,x17
    // 恢复x0,x1到临时寄存器
    ldp x0, x1, [sp], #0x10    // 从栈上加载原始x0,x1
    // 保存所有寄存器到ctx
    stp x0, x1, [x16, #0]
    stp x2, x3, [x16, #16]
    stp x4, x5, [x16, #32]
    stp x6, x7, [x16, #48]
    stp x8, x9, [x16, #64]
    stp x10, x11, [x16, #80]
    stp x12, x13, [x16, #96]
    stp x14, x15, [x16, #112]
    stp x18, x19, [x16, #144]
    stp x20, x21, [x16, #160]
    stp x22, x23, [x16, #176]
    stp x24, x25, [x16, #192]
    stp x26, x27, [x16, #208]
    stp x28, x29, [x16, #224]
    str x30, [x16, #240]
```

这样不用考虑栈平衡的问题，因为我们没用到栈（当然会有新的分支，使用栈来储存，因为他真的很方便）

pre_hookcallback顾名思义就是在调用hook之前的回调函数，在这时，原函数还没有开始执行，但是参数已经被压入到了寄存器中

如何调用？

ARMASM

```
// 调用pre_callback
    sub x0, x16, #0x30    // HookInfo作为第一个参数
```

```
ldr x17, [x0] // 加载pre_callback函数指针
blr x17 // 调用pre_callback
```

我们非常简单的就实现了调用,在这里我们可以读取寄存器, 修改寄存器

C++

```
// 默认的寄存器打印回调函数
void default_register_callback(HookInfo *info) {
    RegisterContext *ctx = &info->ctx;
    LOGI("Register dump:");
    for (int i = 0; i < 31; i++) {
        LOGI("%d: 0x%llx", i, ctx->x[i]);
    }
}
```

```
2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiqiu2021 com.example.inlinehookstudy I Register dump:
2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiqiu2021 com.example.inlinehookstudy I X0: 0x1
2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiqiu2021 com.example.inlinehookstudy I X1: 0x2
2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiqiu2021 com.example.inlinehookstudy I X2: 0x3
2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiqiu2021 com.example.inlinehookstudy I X3: 0x4
2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiqiu2021 com.example.inlinehookstudy I X4: 0x7fec5c0eb0
2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiqiu2021 com.example.inlinehookstudy I X5: 0x192f5ea
2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiqiu2021 com.example.inlinehookstudy I X6: 0x10
2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiqiu2021 com.example.inlinehookstudy I X7: 0x7f7f7f7f7f7f7f7f
2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiqiu2021 com.example.inlinehookstudy I X8: 0xb40000703d566c00
2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiqiu2021 com.example.inlinehookstudy I X9: 0xf1df82edf9a42528
2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiqiu2021 com.example.inlinehookstudy I X10: 0x2
2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiqiu2021 com.example.inlinehookstudy I X11: 0xfffffffffffffd
2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiqiu2021 com.example.inlinehookstudy I X12: 0x7fec5c0fd0
2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiqiu2021 com.example.inlinehookstudy I X13: 0x1c
2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiqiu2021 com.example.inlinehookstudy I X14: 0x7fec5c2318
2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiqiu2021 com.example.inlinehookstudy I X15: 0x50672671377
2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiqiu2021 com.example.inlinehookstudy I X16: 0x70415e5e8
```

InlineHook的第三步, 恢复寄存器, 修复指令, 调用原函数

因为前面做了太多的操作, 比如

ARMASM

```
sub x0, x16, #0x30 // 这里污染了x16 x0寄存器
ldr x17, [x0] // 这里污染了x17寄存器
blr x17 // 这里污染了x30寄存器
```

我们需要把结构体里的寄存器复原，然后在调用原函数

ARMASM

```
ldr x16, _twojump_start //拿到结构体地址
add x16, x16, #0x30 //计算结构体ctx成员
// 恢复所有寄存器 比如在hook里修改了，那这里就要还原了
ldp x0, x1, [x16, #0]
ldp x2, x3, [x16, #16]
ldp x4, x5, [x16, #32]
ldp x6, x7, [x16, #48]
ldp x8, x9, [x16, #64]
ldp x10, x11, [x16, #80]
ldp x12, x13, [x16, #96]
ldp x14, x15, [x16, #112]
ldp x18, x19, [x16, #144]
ldp x20, x21, [x16, #160]
ldp x22, x23, [x16, #176]
ldp x24, x25, [x16, #192]
ldp x26, x27, [x16, #208]
ldp x28, x29, [x16, #224]
ldr x30, [x16, #240]
sub x16, x16, #0x30
```

做完了该做的事情以后，终于轮到被hook的函数执行了

第一种实现：

把之前备份的指令还原回被hook函数，然后跳转执行

因为函数是在我们这里被“主动调用的”

ARMASM

```
// 调用原函数
ldr x17, [x16, #16] // 加载原函数地址
```

```
b1r x17
//这里x0已经有返回值了
```

所以在执行完成后还是会返回我们的汇编指令

这种方法不提倡，因为如果被hook函数是多线程执行的（大部分都是这样）会发生崩溃，具体大家可以思考一下

第二种实现：

将备份后的指令执行，然后跳回原来的函数(+16字节的位置)

第二种实现涉及到指令修复的问题：

为什么会出现指令修复，因为有一些特殊指令是和当前pc相关的，我们改变了指令的位置

```
ARMASM

enum class ARM64_INS_TYPE {
    UNKNOW,    //除了下面意外的所有指令
    ADR,       // 形如 ADR Xd, label
    ADRP,     // 形如 ADRP Xd, label
    B,        // 形如 B label
    BL,       // 形如 BL label
    B_COND,   // 形如 B.cond label
    CBZ_CBNZ, // 形如 CBZ/CBNZ Rt, label
    TBZ_TBNZ, // 形如 TBZ/TBNZ Rt, #imm, label
    LDR_LIT,  // 形如 LDR Rt, label
};
```

对应的pc值也会发生改变：

```
ARMASM

2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiqiu2021
com.example.inlinehookstudy I Processing
```

```

instruction[0]: 0xd100c3ff at old_addr: 0x70441c9f64, new_addr:
0x71088f815c
2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiquiu2021
com.example.inlinehookstudy      I Processing
instruction[1]: 0xa9027bfd at old_addr: 0x70441c9f68, new_addr:
0x71088f8160
2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiquiu2021
com.example.inlinehookstudy      I Processing
instruction[2]: 0x910083fd at old_addr: 0x70441c9f6c, new_addr:
0x71088f8164
2024-12-04 17:00:24.004 17504-17504 jiquiu2021
com.example.inlinehookstudy      I Processing
instruction[3]: 0xb81fc3a0 at old_addr: 0x70441c9f70, new_addr:
0x71088f8168

```

我们采用shadowhook里面的代码进行修复（我给重写并加上了注释）

拿修复adrp的部分做例子：

C++

```

    static size_t fix_adrp(uint32_t *out_ptr, uint32_t ins,
void *old_addr, void *new_addr) {
    uint64_t pc = (uint64_t) old_addr;

    // 获取目标寄存器和立即数
    uint32_t rd = SH_UTIL_GET_BITS_32(ins, 4, 0); // 目标寄
寄存器
    uint64_t immlo = SH_UTIL_GET_BITS_32(ins, 30, 29); //
低2位
    uint64_t immhi = SH_UTIL_GET_BITS_32(ins, 23, 5); //
高19位
    uint64_t offset = SH_UTIL_SIGN_EXTEND_64((immhi << 14u)
| (immlo << 12u), 33u);

    // 计算目标页地址
    uint64_t addr = (pc & 0xFFFFFFFFFFFFFF000) + offset;

```

```

// 生成新的LDR序列
out_ptr[0] = 0x58000040u | rd; // LDR Xd, #8
out_ptr[1] = 0x14000003;      // B #12
out_ptr[2] = addr & 0xFFFFFFFF; // 低32位
out_ptr[3] = addr >> 32u;     // 高32位

return 16; // 4条指令
}

```

其实就是把adrp（8字节）等价替换成了（16字节的指令）

C++

```

out_ptr[0] = 0x58000040u | rd; // LDR Xd, #8
out_ptr[1] = 0x14000003;      // B #12
out_ptr[2] = addr & 0xFFFFFFFF; // 低32位
out_ptr[3] = addr >> 32u;     // 高32位

```

InlineHook的第四步，保存寄存器，调用 post_hookcallback

在调用完原函数以后，相应的寄存器的值发生了变化，我们再次保存，然后调用函数调用后的回调函数

ARMASM

```

// 调用原函数
ldr x17, [x16, #16] // 加载原函数地址
blr x17
//这里x0已经有返回值了

ldr x16, _twojump_start

```

```

add x17, x16, #48          // x17指向ctx

// 再次保存寄存器到ctx
stp x0, x1, [x17, #0]
stp x2, x3, [x17, #16]
stp x4, x5, [x17, #32]
stp x6, x7, [x17, #48]
stp x8, x9, [x17, #64]
stp x10, x11, [x17, #80]
stp x12, x13, [x17, #96]
stp x14, x15, [x17, #112]
stp x18, x19, [x17, #144]
stp x20, x21, [x17, #160]
stp x22, x23, [x17, #176]
stp x24, x25, [x17, #192]
stp x26, x27, [x17, #208]
stp x28, x29, [x17, #224]

// 调用post_callback
mov x0, x16                // HookInfo作为第一个参数
ldr x16, [x16, #8]        // 加载post_callback
blr x16

```

注释写的很清楚，和上面高速相似，相信大家已经看懂了

就结束了吗？还没有结束，如果你在post_callback修改了寄存器的值，还需要恢复

ARMASM

```

// 恢复所有寄存器
ldr x16, _twojump_start
add x16, x16, #0x30
// 恢复所有寄存器 比如在hook里修改了，那这里就要还原了
ldp x0, x1, [x16, #0]
ldp x2, x3, [x16, #16]
ldp x4, x5, [x16, #32]

```



```
    ldp x6, x7, [x16, #48]
    ldp x8, x9, [x16, #64]
    ldp x10, x11, [x16, #80]
    ldp x12, x13, [x16, #96]
    ldp x14, x15, [x16, #112]
    ldp x18, x19, [x16, #144]
    ldp x20, x21, [x16, #160]
    ldp x22, x23, [x16, #176]
    ldp x24, x25, [x16, #192]
    ldp x26, x27, [x16, #208]
    ldp x28, x29, [x16, #224]
    ldr x30, [x16, #240]
    ret
```

当然这里可以只恢复x0（返回值）

到此我们已经完整完成了一个hook的流程

项目设计思路

项目地址放在上面了。本次讲解的是newhook分支

项目的总hook管理结构体是：

```
C++

// 全局存储所有hook信息
class HookManager {
private:
    static std::map<void *, HookInfo *> hook_map; // key是目标函数地址
    static std::mutex hook_mutex;

public:
    static void registerHook(HookInfo *info) {
        if (!info) return;
    }
};
```

```

        setCurrentHook(info);
        std::lock_guard<std::mutex> lock(hook_mutex);
        hook_map[info->target_func] = info;
    }

    static void setCurrentHook(HookInfo *info) {
        current_executing_hook = info;
    }

    static HookInfo *getCurrentHook() {
        return current_executing_hook;
    }

    static HookInfo *getHook(void *target_func) {
        std::lock_guard<std::mutex> lock(hook_mutex);
        auto it = hook_map.find(target_func);
        return (it != hook_map.end()) ? it->second : nullptr;
    }

    static void removeHook(void *target_func) {
        std::lock_guard<std::mutex> lock(hook_mutex);
        hook_map.erase(target_func);
    }
};

```

这里重点注意三个函数:

`registerHook` 注册函数

`removeHook` 移除注册函数

`getHook` 获取hook状态 (比如传入open地址, 看是不是已经被hook了) 链式hook准备做, 但是感觉没啥用

C++

```
struct HookInfo {
    void (*pre_callback)(HookInfo *pHookInfo); //储存hook前回调
函数地址
    void (*post_callback)(HookInfo *ctx); //储存hook后回调函数地址
    void *backup_func; //mmap出来存汇编的地址
    void *target_func; //目标hook的地址
    void *hook_func; //无意义, 历史遗留

    void *user_data; //无意义, 历史遗留

    // 寄存器上下文
    RegisterContext ctx;

    // 原始代码
    uint8_t original_code[1024]; //存储备份函数字节的空间
    size_t original_code_size; //备份了多少字节
};
```

hook信息储存结构体, 在汇编里获取的也是这个

每一个hook, 对应一个hookinfo

C++

```
void * openaddr = dlsym(RTLD_DEFAULT, "open");
HookInfo *hookInfo = createHook((void *) openaddr,
                                my_register_callback,
                                post_hook_callback,
                                (void *) hello.c_str());
```

重点讲一下createHook一些点:

C++

```
HookInfo *createHook(void *target_func,
                    void (*pre_callback)(HookInfo *) =
nullptr,
                    void (*post_callback)(HookInfo *) =
nullptr,
                    void *user_data = nullptr) {
    LOGI("Creating hook - target: %p", target_func);
    if (!target_func) return nullptr;
    // 检查是否已经被hook
    HookInfo *existing = HookManager::getHook(target_func);
    if (existing) {
        LOGE("Function already hooked!");
        return nullptr;
    }

    // 创建HookInfo结构
    auto *hookInfo = new HookInfo();
    if (!hookInfo) return nullptr;

    // 初始化结构
    memset(hookInfo, 0, sizeof(HookInfo));
    hookInfo->target_func = target_func;
    hookInfo->pre_callback = pre_callback ? pre_callback :
default_register_callback;
    hookInfo->post_callback = post_callback;
    hookInfo->user_data = user_data;
    // 备份原始指令
    if (!backup_orig_instructions(hookInfo)) {
        delete hookInfo;
        return nullptr;
    }

    // 分配跳板内存
    size_t trampoline_size = 1024;
    void *trampoline = mmap(nullptr, trampoline_size,
                            PROT_READ | PROT_WRITE | PROT_EXEC,
                            MAP_PRIVATE | MAP_ANONYMOUS, -1,
```

```

0);

    if (trampoline == MAP_FAILED) {
        delete hookInfo;
        return nullptr;
    }
    LOGI("Trampoline allocated at %p", trampoline);

    hookInfo->backup_func = trampoline;
    //print two_jump_start two_jump_end addr
    LOGI("two jump start addr = %p",two_jump_start);
    LOGI("two jump end addr = %p",two_jump_end);

    size_t two_jump_size =two_jump_end-two_jump_start;
    memcpy(hookInfo->backup_func, two_jump_start,
two_jump_size);
    LOGI("hook info addr = %p",hookInfo);
    // 在预留的NOP位置写入地址
    uint64_t info_addr = (uint64_t)hookInfo;
    uint64_t hook_addr = (uint64_t)hookInfo->hook_func;

    // 填充HookInfo地址(前8字节)
    memcpy(hookInfo->backup_func, &info_addr,
sizeof(info_addr));

    // 填充hook函数地址(后8字节)
    memcpy((uint8_t*)hookInfo->backup_func + 8, &hook_addr,
sizeof(hook_addr));

    // 修复指令时记录指令信息
    uint32_t *orig = (uint32_t *) hookInfo->original_code;
    for (size_t i = 0; i < hookInfo->original_code_size / 4;
i++) {
        LOGI("Original instruction[%zu]: 0x%08x", i, orig[i]);
    }

    size_t fixed_size = ARM64Fixer::fix_instructions(
        (uint32_t *) hookInfo->original_code,

```

```

        hookInfo->original_code_size,
        hookInfo->target_func,
        (uint32_t *)((uintptr_t)hookInfo->backup_func +
two_jump_size)
    );
    void *return_addr = (uint8_t *) target_func + hookInfo-
>original_code_size;
    // 添加跳回原函数的跳转
    if (!create_jump((uint8_t *) hookInfo->backup_func +
fixed_size+two_jump_size,
                    return_addr, false)) {
        munmap(trampoline, trampoline_size);
        delete hookInfo;
        return nullptr;
    }
    // 在目标函数处写入跳转到hook函数的代码
    if (!create_jump(target_func, (uint8_t*)hookInfo-
>backup_func+16, false)) {
        munmap(trampoline, trampoline_size);
        delete hookInfo;
        return nullptr;
    }
    hookInfo->backup_func=(uint8_t*)hookInfo-
>backup_func+two_jump_size;
    HookManager::registerHook(hookInfo);
    LOGI("hookinfo addr %p",hookInfo);
    LOGI("ctx addr %p",&hookInfo->ctx.x[0]);
    return hookInfo;
}

```

`backup_orig_instructions(hookInfo)` 主要是备份原来的函数,将指令拷贝到结构体里

C++

```

void *trampoline = mmap(nullptr, trampoline_size,
                        PROT_READ | PROT_WRITE | PROT_EXEC,

```

```

MAP_PRIVATE | MAP_ANONYMOUS, -1,
0);

    if (trampoline == MAP_FAILED) {
        delete hookInfo;
        return nullptr;
    }
    LOGI("Trampoline allocated at %p", trampoline);

    hookInfo->backup_func = trampoline;

```

每次都创建一个页大小的内存，来存储跳板函数就是.s里面的

.s里面我更喜欢叫他模板函数，因为他不是最终执行的，每创建一个函数都会创建一块内存，然后memcpy到mmap出来的这一块内存里，在填入当前hook的hookinfo

C++

```

size_t two_jump_size =two_jump_end-two_jump_start; //这里计算汇编大小
memcpy(hookInfo->backup_func, two_jump_start, two_jump_size);
//这里开始拷贝
LOGI("hook info addr = %p",hookInfo);
// 在预留的位置填入地址，这里写hookInfo->hook_func;有点多余，其实可以直接取
uint64_t info_addr = (uint64_t)hookInfo;
uint64_t hook_addr = (uint64_t)hookInfo->hook_func;
//填充hookinfo地址
memcpy(hookInfo->backup_func, &info_addr, sizeof(info_addr));
// 填充hook函数地址(后8字节)
memcpy((uint8_t*)hookInfo->backup_func + 8, &hook_addr,
sizeof(hook_addr));

```

这一部分对备份的指令进行修复，然后填入mmap的那块空间里

C++

```
uint32_t *orig = (uint32_t *) hookInfo->original_code;
    for (size_t i = 0; i < hookInfo->original_code_size / 4;
        i++) {
        LOGI("Original instruction[%zu]: 0x%08x", i, orig[i]);
    }

    size_t fixed_size = ARM64Fixer::fix_instructions(
        (uint32_t *) hookInfo->original_code,
        hookInfo->original_code_size,
        hookInfo->target_func,
        (uint32_t *)((uintptr_t)hookInfo->backup_func +
two_jump_size)
    );
```

之后添加跳回原来函数的跳转指令:

C++

```
void *return_addr = (uint8_t *) target_func + hookInfo-
>original_code_size;
    // 添加跳回原函数的跳转
    if (!create_jump((uint8_t *) hookInfo->backup_func +
fixed_size+two_jump_size,
        return_addr, false)) {
        munmap(trampoline, trampoline_size);
        delete hookInfo;
        return nullptr;
    }
```

mmap分配出的空间目前是

填充过的.s模板汇编地址|修复过的原函数指令|跳回原函数执行的地址

C++

```
if (!create_jump(target_func, (uint8_t*)hookInfo-
>backup_func+16, false)) {
```



```

        munmap(trampoline, trampoline_size);
        delete hookInfo;
        return nullptr;
    }

```

修改目标函数头部，跳转到模板函数+16字节处(16字节存储地址)

C++

```

        hookInfo->backup_func=(uint8_t*)hookInfo-
        >backup_func+two_jump_size;

```

hookInfo->backup_func指针指向修复过的指令地址，并且执行完修复的指令回跳回原函数位置

由于

C++

```

// 调用原函数
ldr x17, [x16, #16] // 加载原函数地址
blr x17

```

使用的是blr x30寄存器被我们修改在这里了，所以回跳回模板函数

C++

```

bool inline_unhook(HookInfo *info) {
    if (!info) return false;
    HookManager::removeHook(info->target_func);

    // 修改目标函数内存权限
    size_t page_size = sysconf(_SC_PAGESIZE);
    void *page_start = (void *) ((uintptr_t) info->target_func
    & ~(page_size - 1));
    if (mprotect(page_start, page_size, PROT_READ | PROT_WRITE
    | PROT_EXEC) != 0) {
        return false;
    }
}

```

```

}

// 直接恢复原始指令,而不是创建跳转
memcpy(info->target_func, info->original_code, info->original_code_size);

// 清理指令缓存
__builtin___clear_cache((char *) info->target_func,
                        (char *) info->target_func + info->original_code_size);

// 释放跳板内存
if (info->backup_func) {
    munmap(info->backup_func, 256);
}

delete info;
return true;
}

```

取消hook就很简单了，把目标函数头部还原即可

结语

目前框架还有很多bug，而且只支持arm64，我会不断发展，开出多个分支，并给出实战（配合我的注入框架，以及开发出server，像frida一样通过JIT生成代码进行hook）

有任何疑问欢迎留言，我会解答，第二篇就打算完善后继续写，或者结合我的注入框架写一篇实战。

目前TODO:

1. 支持Q系列寄存器
2. 使用栈作为参数，精简汇编

3. 解决X16 X17寄存器污染问题

最后特别感谢先辈的伟大项目，能让我学习到特别多的技巧，特别感谢卓童老师开展这样一个教学性的项目，让我受益匪浅。