

[首页](#)[课程](#)[问答](#)[CTF](#)[社区](#)[招聘](#)[看雪峰会](#)[发现](#)[登录](#)[注册](#)[看雪社区](#) > [Android安全](#)[发新帖](#)

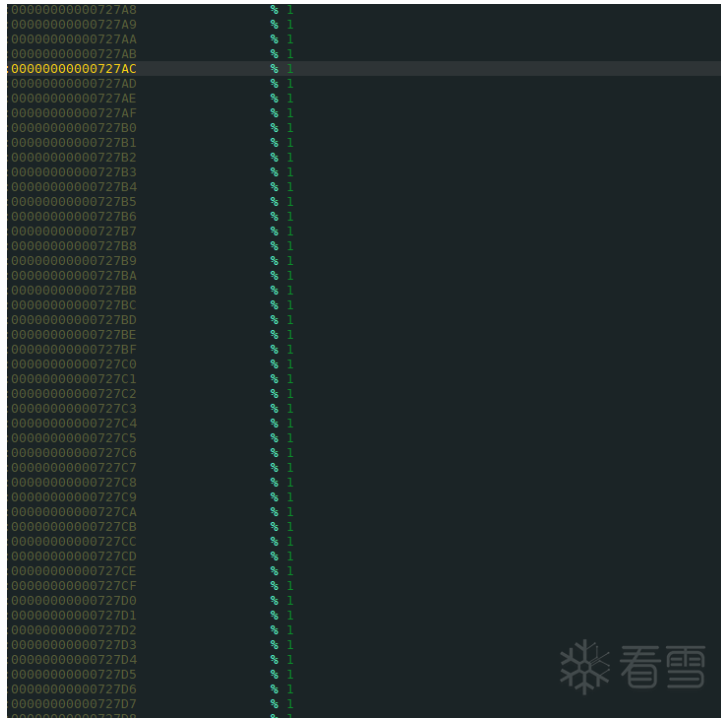
什么是脱壳的最高境界

3天前 3134

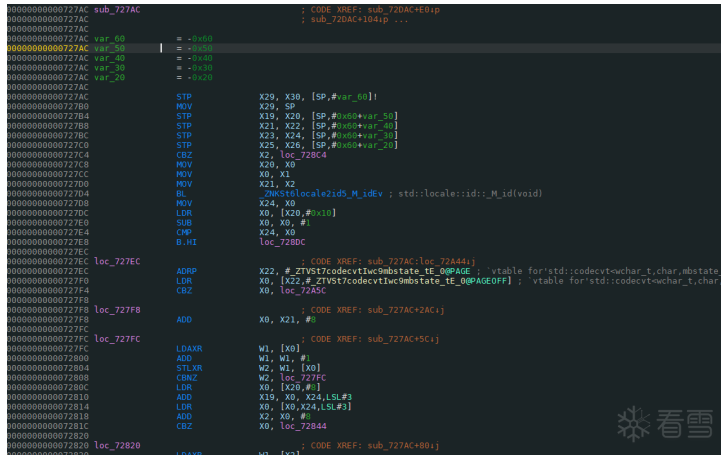
什么是脱壳的最高境界 莫过于非dump脱壳之后替换进apk中 依然正常运行 这对ELF功底无疑是一种挑战

今天就献丑拿某分类第一的APK样本做一下静态脱壳分析。无需dump 自己去实现它解密的操作并且修改elf头实现脱壳并且完美运行

献上对比图,因为没有对比就没有伤害



1 | 大家可以清晰的看到这里是一块地址的脱壳前后的状态



当然还有替换进去的运行图,替换进去apk运行不成功那算什么去脱壳。



至尊小仙侠

C++ 极客

★★★

20

18

发帖

111

回帖

30

RANK

[+ 关注](#)[私信](#)

什么是脱壳的最高境界 莫过于...

今天就献丑拿某分类第一的...

简单分析

这样就可以了吗?

他的文章

什么是脱壳的最高境界 3135

什么是去花指令的最高境界

14518

逆向小记 bd-ticket-guard-client-

cert | bd-ticket-guard-client-data

通过现象看本质 14182

iOS Instagram 算法分析小记

7694

[原创] WX Android 新版Rqt竟然

有两套方案 12235



[关于我们](#) | [联系我们](#) | [企业服务](#)



看雪公众号

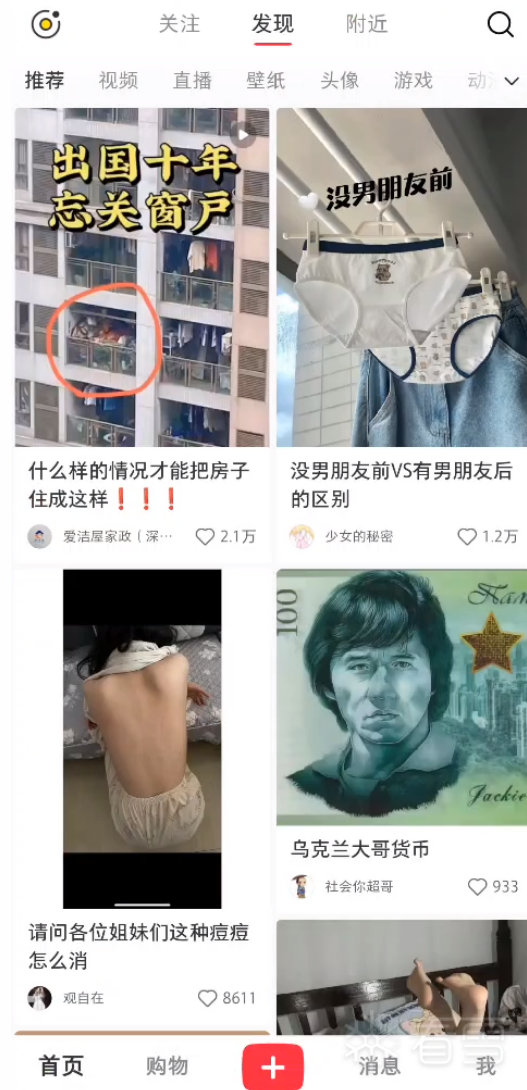
专注于PC、移动、

智能设备安全研究及

逆向工程的开发者社

区

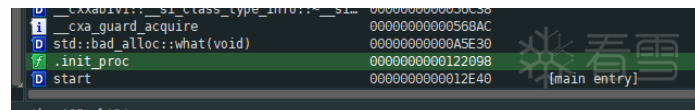
	1015KB	SO 文件	2023/7/6, 12:39	-rwxr-xr-x	system
	678KB	SO 文件	2023/6/27, 14:12	-rwxr-xr-x	system
	30KB	SO 文件	2023/6/27, 14:12	-rwxr-xr-x	system
	182KB	SO 文件	2023/6/27, 14:12	-rwxr-xr-x	system
	14KB	SO 文件	2023/6/27, 14:12	-rwxr-xr-x	system
	7.79MB	SO 文件	2023/6/27, 14:12	-rwxr-xr-x	system
	6KB	SO 文件	2023/6/27, 14:12	-rwxr-xr-x	system
	156KB	SO 文件	2023/6/27, 14:12	-rwxr-xr-x	system
on.so	86KB	SO 文件	2023/6/27, 14:12	-rwxr-xr-x	system
	10.67MB	SO 文件	2023/6/27, 14:12	-rwxr-xr-x	system
	30KB	SO 文件	2023/6/27, 14:12	-rwxr-xr-x	system
	74KB	SO 文件	2023/6/27, 14:12	-rwxr-xr-x	system
	1.86MB	SO 文件	2023/6/27, 14:12	-rwxr-xr-x	system
	10KB	SO 文件	2023/6/27, 14:12	-rwxr-xr-x	system
	1.05MB	SO 文件	2023/6/27, 14:12	-rwxr-xr-x	system
	73KB	SO 文件	2023/6/27, 14:12	-rwxr-xr-x	system
	34KB	SO 文件	2023/6/27, 14:12	-rwxr-xr-x	system
fler.so	58KB	SO 文件	2023/6/27, 14:12	-rwxr-xr-x	svsystem



讲完效果就开干呗！

简单分析

- .init_proc恢复



分析一下,没有InitArray节 但是so中存在init_proc函数 熟悉linker流程的小伙伴肯定知道,那么肯定 是这个函数进行脱壳的操作的

- Tip:

初始化 (init) 和终止 (fini) 过程是由动态链接器 (linker) 执行的。动态链接器负责解析共享库的依赖关系, 找出并加载所需要的库, 然后解析和重定位符号。在完成这些任务之后, 它会调用每个已加载模块的初始化函数。

由上文可知, 函数在开头必然要分配函数所需的栈空间以及保存调用者保存寄存器因此, 当你调用 dlopen() 时, 实际上是动态链接器在背后完成的大部分工作。dlopen() 会通知动态链接器去加载指定的库, 然后链接器会找到并执行这个库的 init 函数

- 上IDA分析

```
1  int64 __fastcall init_proc( __int64 a1)
2  {
3      __int64 memaddr; // x0
4      memaddr = mmap_and_set_a2(ack1234567[10], 6byte_12368); // 分配一个 大内存页 并把原始数据copy到内存中 准备解密数据
5      sub_122514(ack1234567[10], 6byte_12368, memaddr); // 解密 并 替换数据
6      return a1;
7  }
```

很简单的两个函数, 首先通过svc mmap 分配个足够大的内存空间并且把原始经过加密前的opcode 复制进内存中, 用于后面的解密释放

```
1  //ack1234567[10], 6byte_12368, memaddr
2  // positive sp value has been detected, the output may be wrong!
3  __int64 __fastcall sub_122514(unsigned int *ack1234567, __int64 unk_12368, void *memaddrdatabegin)
4  {
5      unsigned __int8 *v3; // x0 len = 0x4f755 memaddrdatabegin = 12368
6      int v7; // x23
7      int v8; // x22
8      int v9; // x1
9      void *v10; // x0
10     void *v11; // x21
11     int v12; // x21
12     int v13; // x25
13     size_t v14; // x5
14     __int64 v15; // x5
15     int v16; // x5
16     int v17; // x5
17     for ( i = 273; i != 70; i = 70 )
18     {
19         v7 = my_strlen(v3, "-1234567", 10);
20         v8 = my_strlen(v3 + 10, "-1234567", 10);
21         v9 = my_strlen(v3 + 20, "-1234567", 10);
22         if ((v9 == 0) || (v8 == 0) || (v7 == 0))
23         {
24             check_maps(v3); // 检查代码 替换nop check_maps
25             v10 = GetProcAddress(ack1234567[11]); // 0x00000000 这个基址
26             v11 = v10 + ack1234567[9]; // 0x12368
27             v12 = ack1234567[8]; // 12368+0x4f755 01480 需要代码段的所有权限
28             v13 = ack1234567[10]; // 12368+0x4f755 01480 需要代码段的所有权限
29             mprotect(v10, ((v11) + ack1234567[7] + v12 + 4095) & 0xffffffff) - v10, 7); // PROT_WRITE PROT_EXEC PROT_READ
30             sub_122550(v11, memaddrdatabegin, ack1234567[7], ack1234567[10]); // 0x4f755
31             v14 = 0LL;
32             if ( v12 )
33             {
34                 while ( v12 > v14 )
35                 {
36                     v15 = v14 + ack1234567[7]; // 0x005f4 这个是解密出来的长度
37                     v16 = 4LL;
38                     *(v11 + v15) = v12; // 0
39                 }
40             }
41             clearnoncache(v11, v11 + ack1234567[7]);
42             mem_122580(v11 + ack1234567[4], v10 + ack1234567[4], v10); // 0x00000000 0x00000000 0x00000000
43             m_unmap(memaddrdatabegin, v11);
44             return 0LL;
45         }
46     }
```

其中还有个防止inlinehook的函数 check_maps 当检测到调试的时候直接触发 然后结束程序 当然老规矩 直接NOP掉

```
0001226D8      MOV     X0, X21      ; sub_122514+14011
0001226D8      MOV     X0, X21      ; sub_122514+14011
0001226DC      NOP                     ; Keypatch modified 0x15 from:
0001226DC      NOP                     ; BL check_maps
0001226E0      B        loc_122658
0001226E4
```

通过_Nr_mprotect修改代码段权限为 PROT_WRITE PROT_EXEC PROT_READ

```
LOAD:0000000000122A9E DCD 0x12E40 ; sub_122514
LOAD:0000000000122A9E DCD 1 ; sub_122514
LOAD:0000000000122A9E DCD 0x501B2 ; sub_122514
LOAD:0000000000122A9E DCD 0x12368 ; sub_122514
LOAD:0000000000122A9E DCD 0x10C940 ; sub_122514
LOAD:0000000000122A9E DCD 0x10C940 ; sub_122514
LOAD:0000000000122A9E DCD 0xE05F4 ; sub_122514
LOAD:0000000000122A9E DCD 0 ; sub_122514
LOAD:0000000000122A9E DCD 0x12368 ; sub_122514
LOAD:0000000000122A9E DCD 0x4F755 ; sub_122514
LOAD:0000000000122A9E ; LOAD ends
```

拿到三个值 基址 需要解密的头地址 以及数据长度 还有解密后应有的长度 这些值都是存在于一个数组中 当解密完成_Nr_munmap

主要解密函数是

```
1  __int64 __fastcall sub_122874( __int64 memaddr, unsigned int ack1234567_10, __int64 sorealaddr, unsigned int *a4)
2  {
3      unsigned int v4; // x1
```

ok 不纠结 照着还原一下

```
import sys

def Test():
    # 1. 加载文件
    filename := r"C:\Users\ADMINI~1\Desktop\Temp\*****\*****\libcrypto.so"
    loadaddr := 0x12368 #指定起始地址
    loadaddrlen := 0x4755 #指定的长度

    content := Utils.ReadFileBuff(filename)
    bytes := content[loadaddr:]

    bufftmp := make([]byte, len(bytes))
    copy(bufftmp, bytes)
    sub_122074(bytes, int32(loadaddrlen), bufftmp)

    bufftmp = bufftmp[0x405f4:]
    toString := hex.EncodeToString(bufftmp[:])
    fmt.Println(toString)
    Utils.WriteFile(filename, "C:\Users\ADMINI~1\Desktop\Temp\*****\*****\libcrypto - 副本.so", bufftmp, offset: 0x12368)

}

func sub_122074(arg1 []byte, arg2 int32, arg3 []byte) int64 {
    var x7, x5, x9 int32 = 0, 1, 0
    var x4 uint64 = 0

    for {
        x6_1 := int32(x4 & 0x7f)
        x4 <<= 1
        if x6_1 == 0 {
            x4_1 := uint32(arg1[x9])
            x9++
            x4 = uint64((x4_1 << 1) + 1)
        }
        if (x4 & 0x100) != 0 {
            x6_2 := arg1[x9]
            x9++
            arg3[x7] = x6_2
            x7++
        } else {
            var x6_3 int32 = 1
            var x4_6 uint64
            var x6_5 int32
            for {
                x4_3 := x4 << 1
            }
        }
    }
}
```

一比一还原后，模拟so的操作从指定位置patch到内存中，当然 so是patch到内存，可是我们是文件啊，熟悉ELF结构的大佬应该知道，文件偏移地址和相对虚拟地址是需要转换的，涉及到解析ELF头的操作

当然这里有个简单的方案了，因为IDA加载so会自动的识别出虚拟地址所以我们直接在IDA中patch就好了

```
1 import ida_bytes
2 def hex_to_bytes(filename):
3     with open(filename, 'r') as file:
4         hex_data = file.read().strip() # Read the file and remove any
5         trailing spaces
6         return bytes.fromhex(hex_data) # Convert the hex data to bytes
7
8 filename = r'D:\Codes\Python\*****\IDAPy\*****\code.txt' #这里是我们解密出的
9 data
10 byte_data = hex_to_bytes(filename)
11 print(len(byte_data))
12
13 addr = 0x12368 #要patch的起始地址
14 ida_bytes.patch_bytes(addr, byte_data)
```

这样就可以了吗？

```
1 int JNI_OnLoad(JavaVM *vm, void *reserved)
2 {
3     int64 v3; // x0
4     int64 v4; // x0
5     int64 v5; // x1
6     int64 v6; // x0
7     int64 v7; // x0
8     int64 v8; // x1
9     int64 v9; // x0
10    int64 v10; // x0
11    int64 v11; // x1
12    int64 v12; // x0
13    int64 v13; // x0
14
15    _ReadStatusReg(ARM64_SYSREG(3, 3, 13, 0, 2));
16    v3 = sub_13A18(vm, reserved);
17    v4 = sub_13DC4(v3, vm);
18    v6 = sub_13A18(v4, v5);
19    v7 = sub_BB02C(v6);
20    v9 = sub_13A18(v7, v8);
21    sub_BBDEC(v9);
22    v12 = sub_13A18(v10, v11);
23    v13 = sub_BB9B4(v12);
24    sub_54A48(v13);
25    return 0x10006;
26 }
```

虽然IDA已经能解析成功了，其实IDApatch也只能静态看看，跟玩具一样，没啥大不了的，我们需要做到的可是能放到真机运行啊！！！！

我们通过ida patch的方案如果需要保存会出现以下错误，错误的原因还是在ELF中

```
F2940: has no file mapping (original: FF patched: 00)...skipping...
F2941: has no file mapping (original: FF patched: 00)...skipping...
F2942: has no file mapping (original: FF patched: 00)...skipping...
F2943: has no file mapping (original: FF patched: 00)...skipping...
F2944: has no file mapping (original: FF patched: 00)...skipping...
F2945: has no file mapping (original: FF patched: 00)...skipping...
F2946: has no file mapping (original: FF patched: 00)...skipping...
F2947: has no file mapping (original: FF patched: 00)...skipping...
F2948: has no file mapping (original: FF patched: 00)...skipping...
F2949: has no file mapping (original: FF patched: 00)...skipping...
F294A: has no file mapping (original: FF patched: 00)...skipping...
F294B: has no file mapping (original: FF patched: 00)...skipping...
F294C: has no file mapping (original: FF patched: 00)...skipping...
F294D: has no file mapping (original: FF patched: 00)...skipping...
F294E: has no file mapping (original: FF patched: 00)...skipping...
F294F: has no file mapping (original: FF patched: 00)...skipping...
```

- tip: 在可执行文件中, 某些部分 (例如, 动态生成或修改的数据) 可能没有直接映射到原始的
的二进制文件。这些区域在运行时可能由程序动态分配或修改。这些区域在IDA中可以看到,
但由于它们没有在原始的二进制文件中有相应的部分, 因此无法被patch。

0123456789ABCDEF0123456789ABCDEF

000h: 7E 45 4C 4E 02 01 01 00 80 00 00 00 00 00 00 00 E1E1

010h: 03 00 87 00 01 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 8E8E

020h: 40 00 00 00 00 00 00 00 80 DC 0F 00 00 00 00 00 00 8E8E

030h: 00 00 00 00 40 00 38 00 05 00 40 00 04 00 01 00 8E8E

040h: 01 00 00 00 05 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 8E8E

050h: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 8E8E

060h: C0 1A 06 00 00 00 00 00 5C 29 0F 00 00 00 00 00 8E8E

070h: 00 00 01 00 00 00 00 00 01 00 00 00 06 00 00 00 8E8E

080h: F8 2E 0F 00 00 00 00 00 F8 2E 10 00 00 00 00 00 8E8E

090h: F8 2E 10 00 00 00 00 00 48 9A 00 00 00 00 00 00 8E8E

0A0h: A8 E2 01 00 00 00 00 00 00 00 01 00 00 00 00 00 8E8E

0B0h: 02 00 00 00 06 00 00 00 F0 DA 0F 00 00 00 00 00 8E8E

0C0h: B0 82 10 00 00 00 00 00 B0 82 10 00 00 00 00 00 8E8E

0D0h: 10 02 00 00 00 00 00 00 10 02 00 00 00 00 00 00 8E8E

0E0h: 08 00 00 00 00 00 00 00 50 55 74 64 04 00 00 00 8E8E

0F0h: 68 70 0C 00 00 00 00 00 68 70 0C 00 00 00 00 00 8E8E

100h: 68 70 0C 00 00 00 00 00 AC 57 00 00 00 00 00 00 8E8E

110h: AC 57 00 00 00 00 00 00 04 00 00 00 00 00 00 00 8E8E

120h: 01 00 00 00 05 00 00 00 78 D0 0F 00 00 00 00 00 8E8E

130h: 78 20 12 00 00 00 00 00 78 20 12 00 00 00 00 00 8E8E

140h: 5C 0A 00 00 00 00 00 00 5C 0A 00 00 00 00 00 00 8E8E

150h: 00 10 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 8E8E

160h: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 8E8E

170h: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 8E8E

180h: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 8E8E

190h: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 8E8E

1A0h: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 8E8E

1B0h: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 8E8E

1C0h: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 8E8E

1D0h: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 8E8E

1E0h: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 8E8E

1F0h: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 8E8E

200h: 04 00 00 00 14 00 00 00 03 00 00 00 47 4E 55 00 8E8E

模板结果 - ELF.bti

名称	值
struct file	
> struct elf_header	
> struct program_header_table	
> struct program_table_entry64_t program_table_element[0]	(R_X) Loadable Segment
enum p_type64_e p_type	PT_LOAD (1)
enum p_flags64_e p_flags	PF_Read_Exec (5)
Elf64_Off p_offset_FROM_FILE_BEGIN	0h
Elf64_Addr p_vaddr_VIRTUAL_ADDRESS	0x0000000000000000
Elf64_Addr p_paddr_PHYSICAL_ADDRESS	0x0000000000000000
Elf64_Xword p_filesz_SEGMENT_FILE_LENGTH	400064
Elf64_Xword p_memsz_SEGMENT_RAM_LENGTH	993628
Elf64_Xword p_align	65536
> struct program_table_entry64_t program_table_element[1]	(RW_X) Loadable Segment

查找结果

地址	值
----	---

Elf64_Xword p_filesz_SEGMENT_FILE_LENGTH 400064 60h 8h Fg:0xFF8080 Bg: Segment size in file

Elf64_Xword p_memsz_SEGMENT_RAM_LENGTH 993628 68h 8h Fg:0xFF8080 Bg: Segment size in ram

用010 ELF模版打开 找到报错的段 发现文件长度只到0x61AC0 但是内存中的长度确有0xF295C 所以我们如果patch大于0x61AC0地址的opcode自然会失败了

那我们手动把文件中的长度也改成993628就好了, 当然这里涉及到文件是否足够容纳的问题, 以后再跟大家探讨!

经过一系列的修改, 当我们把所有段都修改好之后替换到真机上成功运行, 并且执行了该so应该执行的功能! 完活

物联网安全入门

最后于 7小时前 被至尊小仙侠编辑, 原因:

#逆向分析 #基础理论

☆

👍

¥

↻

收藏 · 15 点赞 · 7 打赏 分享

最新回复 (8)

C++

极客

至尊小仙侠 3天前

2楼 0

更多好文章以及附件请到星球,哥们也要吃饭 谢谢大家了 🍔 <https://t.zsxq.com/0f73KC4>

gN

最后于 2天前 被至尊小仙侠编辑, 原因:

极客

New对象处 3天前

3楼 0

66666



codeoooo

5

3天前

4楼

0

666

极客



淡定小胖子

6

3天前

5楼

0

wx多少，加一下微信群。大佬

极客



至尊小仙侠

10

3天前

6楼

0

淡定小胖子

wx多少，加一下微信群。大佬

极客

最后于 3天前 被至尊小仙侠编辑，原因：



wx_阿伦_109

0

2天前

7楼

0

大佬 带我吃饭

临时



lamper

2

11小时前

8楼

0

厉害了我的哥

极客



mb_higyywo

0

10小时前

9楼

0

厉害，牛

临时



游客

登录 | 注册 方可回帖

回帖

表情

金币赚取及消费

高级回复

返回

第23期

看雪精华手册

《看雪安卓高级研修班》

精细打磨 全面升级2.0 考试+证书 助力升职加薪

