

# 手机软件反分析

IDA篇

# 没有F5的日子

- 没有Hexrays, 还可以肉眼反编译啊
- 再加上没有Thumb2, 16bit指令包含的立即数还有包含移位, GCC频繁使用EOR来生成有效bit较多的立即数, 而不优先用text pool的话

# 分析点参数是没问题的

```
.text:8010E264      MOV     R0, #0
.text:8010E268      MCR     p15, 0, R0,c7,c7
.text:8010E26C      BL      System_EnableICache
.text:8010E270      LDR     R0, =0x70000013 ; Base Address : 0x70000000, Size : 256 MB (0x13)
.text:8010E274      MCR     p15, 0, R0,c15,c2, 4
.text:8010E278      LDR     R0, =0x71200014 ; VIC0INTENCLEAR
.text:8010E27C      MOVL    R1, 0xFFFFFFFF
.text:8010E280      STR     R1, [R0]
.text:8010E284      LDR     R0, =0x71300014 ; VIC1INTENCLEAR
.text:8010E288      MOVL    R1, 0xFFFFFFFF
.text:8010E28C      STR     R1, [R0]
.text:8010E290      LDR     R0, =0x7E004000 ; WTCON
.text:8010E294      MOV     R1, #0
.text:8010E298      STR     R1, [R0]
.text:8010E29C      LDR     R0, =0x7E00F900 ; OTHERS
.text:8010E2A0      LDR     R1, [R0]
.text:8010E2A4      AND     R1, R1, #0x40 ; OTHERS[6] = 0:AsyncMode 1:SyncMode
.text:8010E2A8      CMP     R1, #0x40
.text:8010E2AC      BNE     System_SetSyncMode
.text:8010E2B0      LDR     R3, =0x83FF3F07 ; Mask for APLL_CON/MPLL_CON
.text:8010E2B4      LDR     R4, =0x80FF3F07 ; Mask for EPLL_CON0
.text:8010E2B8      LDR     R5, =0xFFFF ; Mask for EPLL_CON1
.text:8010E2BC      LDR     R6, =0x3FF17 ; Mask for CLKDIV0
.text:8010E2C0      LDR     R0, =0x7E00F00C ; Check APLL
.text:8010E2C4      LDR     R1, [R0]
.text:8010E2C8      AND     R1, R1, R3
.text:8010E2CC      LDR     R2, =0x810A0301 ; APLL_CON value to configure
.text:8010E2D0      CMP     R1, R2
.text:8010E2D4      BNE     PLL_NeedToConfigure ; CLK_SRC
.text:8010E2D8      LDR     R0, =0x7E00F010 ; Check MPLL
.text:8010E2DC      LDR     R1, [R0]
.text:8010E2E0      AND     R1, R1, R3
.text:8010E2E4      LDR     R2, =0x810A0302 ; MPLL_CON value to configure
.text:8010E2E8      CMP     R1, R2
.text:8010E2EC      BNE     PLL_NeedToConfigure ; CLK_SRC
.text:8010E2F0      LDR     R0, =0x7E00F014 ; Check EPLL_CON0
.text:8010E2F4      LDR     R1, [R0]
```

# 分析逻辑就比较头大

```
CMP      R0, #0
BEQ      loc_410030AC
LSRS     R3, R0, #2
LSLS     R2, R3, #2
MOV      R12, R2
BEQ      loc_410030B2
ADDS     R6, R5, #0
ORRS     R6, R4
MOVS     R2, #3
CMP      R2, R0
SBCS     R1, R1
ANDS     R2, R6
NEGS     R1, R1
NEGS     R6, R2
ADCS     R2, R6
ANDS     R2, R1
ADDS     R6, R4, #4
ADDS     R1, R5, #4
CMP      R6, R5
SBCS     R6, R6
CMP      R1, R4
SBCS     R1, R1
NEGS     R6, R6
NEGS     R1, R1
ORRS     R1, R6
TST      R1, R2
BEQ      loc_410030B2
ADDS     R6, R4, #0
ADDS     R1, R5, #0
MOVS     R2, #0

loc_4100308E:
LDMIA    R6!, {R7}
ADDS     R2, #1
STMIA    R1!, {R7}
CMP      R3, R2
BHI      loc_4100308E
ADD      R5, R12
```

@ CODE XREF: func\_appenc

# Epi/prolog都诡异起来

```
loc_41003C48:                                @ CODE XREF: func_printcharon
                                                @ 41012408 - (41003C4A + 4)
        LDR     R3, =0xE7B8
        ADD     R3, PC
        LDR     R2, [R3]
        ADDS    R2, #1
        STR     R2, [R3]

loc_41003C52:                                @ CODE XREF: func_printcharon
                                                @ func_printcharonframebuffer
        LDR     R3, =0xE7B8
        ADD     R3, PC
        LDR     R3, [R3]
        CMP     R3, R2
        BEQ     loc_41003C86
        LDR     R3, =0xE7AA
        ADD     R3, PC
        LDR     R2, [R3]

loc_41003C62:                                @ CODE XREF: func_printcharon
        LDR     R3, =0xE7AC
        ADD     R3, PC
        LDR     R3, [R3]
        CMP     R2, R3
        BEQ     loc_41003CB0

loc_41003C6C:                                @ CODE XREF: func_printcharon
        POP     {R2-R5}
        MOV     R8, R2
        MOV     R9, R3
        MOV     R10, R4
        MOV     R11, R5
        POP     {R4-R7}
        POP     {R0}
        BX     R0

@ -----
loc_41003C7C:                                @ CODE XREF: func_printcharon
        LDR     R3, =0xE784
```

# 鸡肋鸡肋食之无味

- 除非有很多自由时间的人, 或者睡不着觉的, 才会很开心地去手动分析
- $0x1234$  可以分解为  $34|12 < 8$ ,  $1010+0202+22$ , 看编译器们或者我们当时的心情



# IDA的癖好

- BLX享有高优先级, 连data都无法幸免

```
text:00012D9C dword_12D9C    DCD 0                ; DATA >
text:00012DA0 dword_12DA0    DCD 0                ; DATA >
text:00012DA4                                     CODE32
text:00012DA4 off_12DA4      DCD 0                ; DATA >
text:00012DA4                                     ; fake_
```

- 只要POP列表含有PC, 优先当成函数末尾. 手动定义函数末尾后Hexrays依然不认账

```
.text:00014134 sub_14134
.text:00014134
.text:00014134 arg_84          = 0x84
.text:00014134
.text:00014134                LDR        R6, [SP, #arg_84]
.text:00014136                MOV.W   R0, #0xFFFFFFFF
.text:0001413A                POP.W   {R7, PC}
.text:0001413A ; End of function sub_14134
.text:0001413A
.text:0001413A ; -----
.text:0001413E                DCW 0x47A0
```

# 手动定义后的结局

```
.text:00014134 sub_14134 ; CODE XRE
.text:00014134
.text:00014134 arg_50 = 0x50
.text:00014134 arg_84 = 0x84
.text:00014134
.text:00014134 LDR R6, [SP,#arg_84]
.text:00014136 MOV.W R0, #0xFFFFFFFF
.text:0001413A POP.W {R7,PC}
.text:0001413E ; -----
.text:0001413E BLX R4
.text:00014140 BLX loc_14154
.text:00014144 BLX sub_14134
.text:00014148 STR R7, [SP,#arg_50]
```

```
1 int __fastcall sub_14134(int a1, int a2, int a3, int a4, int a5, int (__fastcall *a6)(_DWORD))
2 {
3     return ((int (__fastcall *) (signed int, int, int, int))a6)(-1, a2, a3, a4);
4 }
```

xrefs to sub\_14134

Direction	Type	Address	Text
Do...	p	sub_14134+10	BLX sub_14134



# IDA的癖好

- panic之类函数不手动标为noreturn的话,在末尾调用这类函数的caller很容易保持散β代码状态,不会识别为功能.
- 只要发生BL/BLX均认为r0~r3一定会丢失
- b一个blx r4/rx的指令,会标记该指令为函数
- 不认可同一个函数内应该有ARM/Thumb状态翻转
- 把一些公共调用认成function thunks而且在反汇编状态下标记的参数偏移量会歪掉

# IDA的癖好

- 堆栈配不平影响很多参数识别, 强行中途假配平后Hexrays仍会出现问题
- 如果一个函数经过F5错误识别, 错误识别的参数会享有比未识别前默认的正确参数更高的优先权, 会影响到调用方的分析
- 关闭IDA前F5的某些函数, 打开IDA后会再次F5一遍但是不显示结果.

# 仅仅针对IDA软件本身的变形

- 使用NEON的额外用法 (复制清空, 隐藏调用参数, 隐藏字符串)
- 操作堆栈推入参数和返回地址后pop {r0, r1, pc}取代call
- 插入复杂的, 不改动r0~r3的函数, 调用后造成F5中变量传递过程识别错误 (断链)
- 插入SVC, 同时干扰反汇编和反编译
- 用复杂的函数实现lo寄存器向hi寄存器的传值, 调用后一举两得

# 接上页

- 调整LR的值到后继地址后, 调用B, 实现BL, 可以造成Hexrays在调用处中断分析或者识别为JMPOUT
- 在程序中嵌入优化版的memcpy/strcat等函数, 在这些函数中识别LR, 对特定的调用完成额外功能.
- 违规使用SP正偏移的caller区空间, 试图造成无法配平干扰F5, 甚至被识别为function thunk无法单独F5.

# 验证下r0~r3和lo hi传值效果

- 演示效果 handle和index被弄混了, printf的参数被空函数吸走了

```
200      ++index;
201      if ( (signed int)index >= (signed int)v45 )
202          break;
203      v5 = v56[3];
204      v6 = v56[4];
205  }
206  }
207  handle = dlopen(file, 1);
208  mov_r4_from_r0(handle);
209  fakeformat = (const char *)keep_r0_to_r3("\'%s\': 0x%08X\n", file, index);
210  printf(fakeformat);
211  if ( index )
212  {
213      v35 = dlsym((void *)index, "JNI_OnLoad");
214      v36 = v35;
```

```
1|int __fastcall mov_r4_from_r0(unsigned int a1)
2|{
3|    return operator new[](a1);
4|}
```

# 用三条组合下

- 加多一个ADD LR, F5就强制认为到此结束了

```
215     }  
216     handle = dlopen(file, 1);  
217     mov_r4_from_r0(handle);  
218     result = j__keep0_to_r3("\'%s\': 0x%08X\n", file, index);  
219 }  
220 else  
221 {  
222     printf("Can't find or process ELF file %s\n", v3);  
223     ELFIO::elfio::~elfio((ELFIO::elfio *)&v56);  
224     result = 4;  
225 }  
226 return result;  
227 }
```

.text:000098B0 loc_98B0		; CODE XREF: main+274↑j
.text:000098B0	ADD	LR, LR, #8
.text:000098B4	B	j__keep0_to_r3
.text:000098B8 ;		
.text:000098B8	CODE16	
.text:000098B8	BLX	printf
.text:000098BC	CBZ	R4, loc_9C02
.text:000098BE	LDR	R0, =(_GLOBAL_OFFSET_TABLE_ - 0x9BC6)
.text:000098C0	LDR	R1, =(aJni_onload - 0x44ED0)
.text:000098C2	ADD	R0, PC ; _GLOBAL_OFFSET_TABLE_

# 针对IDA新手的变形

- 部分加壳 (ios上需要越狱环境, android不需)
- 假导出函数 (dlopen时候填充caller的plt)
- 抠系统函数 (SVC或者\_internal)
- 返回前篡改dyld/linker的寄存器

# 通过栈中linker的返回地址...

- 返回前操作R5, 操作寄存器LR, R4都可以实现特殊操作.
- 收集所有linker来分析, 很好兼容

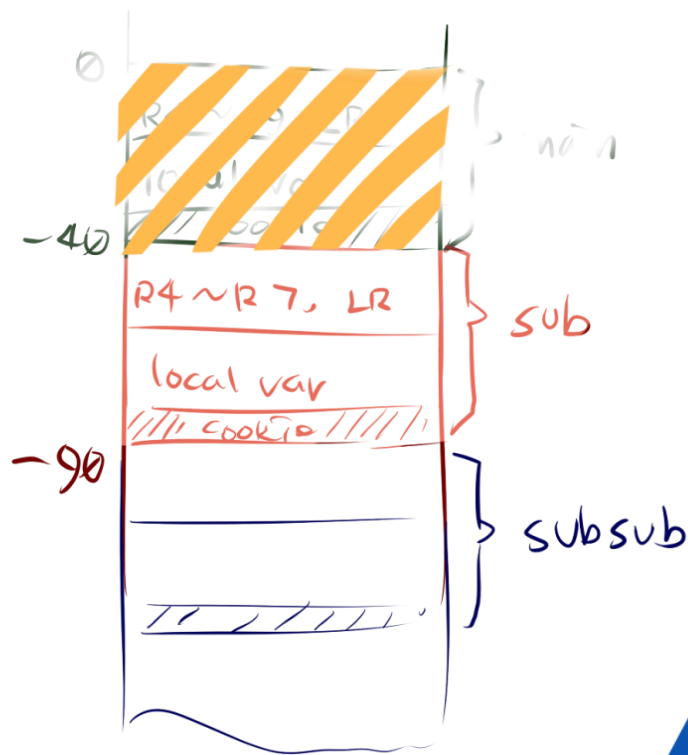
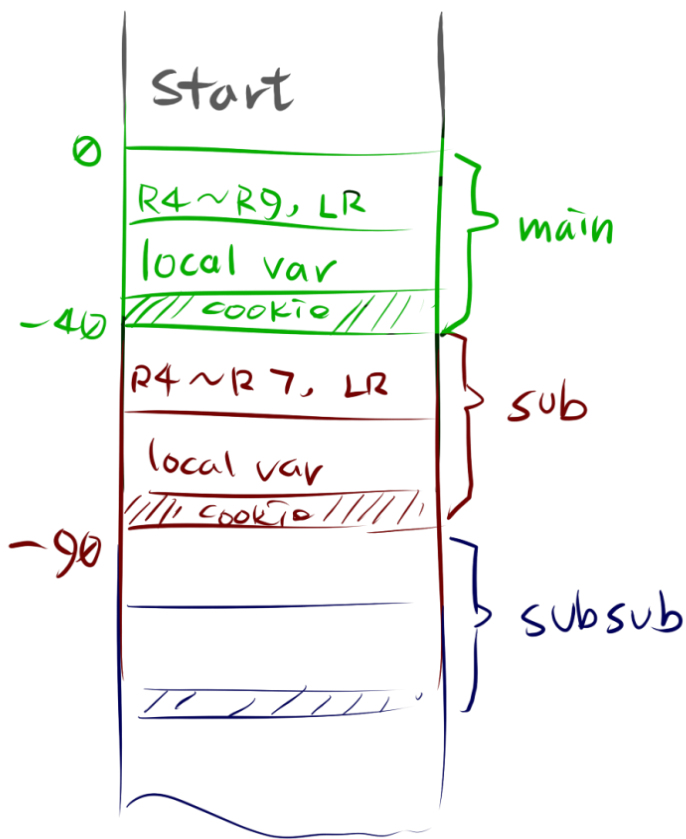
```
.text:00003740
.text:00003748 invokeinitarray                ; CODE XREF: sub_3730+28↓j
.text:00003748          LDR                R2, [R4]
.text:0000374A          ADDS                R4, R4, R6
.text:0000374C          SUBS                R0, R2, #1
.text:0000374E          ADDS                R3, R0, #3
.text:00003750          BHI                bypassarrayitem
.text:00003752          BLX                R2
.text:00003754
.text:00003754 bypassarrayitem                ; CODE XREF: sub_3730+20↑j
.text:00003754          SUBS                R5, #1
.text:00003756
.text:00003756 loc_3756                ; CODE XREF: sub_3730+16↑j
.text:00003756          CMP                R5, #0
.text:00003758          BGT                invokeinitarray
.text:0000375A          POP                {R4-R6,PC}
```



# 使用caller的栈空间

- push寄存器, 编译器分配局部变量, 分配调用超过r0~r3可传范围的函数, 都会减sp来保护后继操作不会动到大于sp的数据.
- 通过伪装可以在C级别让caller调整sp给子函数使用, 子函数中对其写入和用来调用子子函数. 如果留出足够余量, 在子函数中可以add sp, 这样一来基本可以被识别为function thunk

# 正常子函数不会侵犯调用方栈



# 果然生成了function chunk

```
.text:0000C68C call_call_print ; CODE XREF: main+A1p
.text:0000C68C
.text:0000C68C var_18 = -0x18
.text:0000C68C var_14 = -0x14
.text:0000C68C var_10 = -0x10
.text:0000C68C var_C = -0xC
.text:0000C68C arg_10 = 0x10
.text:0000C68C arg_1C = 0x1C
.text:0000C68C arg_20 = 0x20
.text:0000C68C
.text:0000C68C ; FUNCTION CHUNK AT .text:0000C616 SIZE 00000020 BYTES
.text:0000C68C
.text:0000C68C PUSH {R7,LR}
.text:0000C68E MOV R7, SP
.text:0000C690 SUB SP, SP, #0x28
.text:0000C692 LDR R0, =(_GLOBAL_OFFSET_TABLE_ - 0xC69E)
.text:0000C694 ADD R3, SP, #0x30+var_C
.text:0000C696 LDR R2, =0xFFFFADB3
.text:0000C698 MOVs R1, #0x50
.text:0000C69A ADD R0, PC ; _GLOBAL_OFFSET_TABLE_
.text:0000C69C ADD R0, R2
.text:0000C69E STR R0, [SP,#0x30+var_18]
.text:0000C6A0 STR R1, [SP,#0x30+var_14]
.text:0000C6A2 STR R1, [SP,#0x30+var_10]
.text:0000C6A4 BL _call_my_demo2
.text:0000C6A4 ; End of function call_call_print
.text:0000C6A4
.text:0000C6A8 ; -----
.text:0000C6A8 ADD SP, SP, #0x28
.text:0000C6AA POP {R7,PC}
.text:0000C6AA ; -----
.text:0000C6AC off_C6AC DCD _GLOBAL_OFFSET_TABLE_ - 0xC69E
.text:0000C6AC ; DATA XREF: call_call_print+61r
.text:0000C6B0 dword C6B0 DCD 0xFFFFADB3 ; DATA XREF: call call print+A1r
```



# F5报错, 试试强行改SP?

```
.text:0000C616          ; START OF FUNCTION CHUNK FOR call_call_print
.text:0000C616
.text:0000C616          _call_my_demo2          ; CODE XREF: call_call_print+18↓j
.text:0000C616 000 18 46          MOV             R0, R3
.text:0000C618 000 07 99          LDR             R1, [SP,#arg_1C]
.text:0000C61A 000 08 9A          LDR             R2, [SP,#arg_20]
.text:0000C61C 000 01 23          MOV            R3, #1
.text:0000C61E 000 07 90          STR             R0, [SP,#arg_1C]
.text:0000C620 000 CD F8 20 E0      STR.W           LR, [SP,#arg_20]
.text:0000C624 000 09 20          MOV            R0, #9
.text:0000C626 000 04 B0          ADD            SP, SP, #0x10
.text:0000C628 -10 00 90          STR             R0, [SP,#-0x10+arg_10]
.text:0000C62A -10 08 46          MOV            R0, R1
.text:0000C62C -10 FE 46          MOV            LR, PC
.text:0000C62E -10 0E F1 04 0E      ADD.W           LR, LR, #4
.text:0000C632 -10 05 E0          B              demo2_printname
.text:0000C634 -10 84 B0          SUB            SP, SP, #0x10
.text:0000C636 000 07 99          LDR             R1, [SP,#arg_1C]
.text:0000C638 000 08 60          STR             R0, [R1]
.text:0000C63A 000 DD F8 20 F0      LDR.W           PC, [R0,#arg_20]
.text:0000C63A 000          ; END OF FUNCTION CHUNK FOR _call_my_demo2
.text:0000C63E          ; -----
.text:0000C63E 00 47          ; =====
.text:0000C640          ;
.text:0000C640          ; Attributes:
.text:0000C640          ;
.text:0000C640          demo2_printname
.text:0000C640
```

Warning

Decompilation failure:  
C628: positive sp value has been found

Please refer to the manual to find appropriate actions

OK



# 强改SP后F5, 关键参数被合并丢了

```
1 int __fastcall call_call_print(int a1, int a2, int a3, int a4, int a5, int a6, int a7, int a8, int a9, int a10, int a11, int a12)
2 {
3     return demo2_printname(a12);
4 }
```

```
12 int demo2_printname(const char* name, int height, int weight, int gender, int age)
13 {
14     return printf("%s, %d, %d, %s, %d\n", name, height, weight, (gender?"male":"female"), age);
15 }
16
17 void call_call_print()
18 {
19     unsigned a1, a2, a3, a5, a6, a7, a8, a9, a10;
20     int ret;
21     _call_my_demo2(a1, a2, a3, &ret, a5, a6, a7, a8, a9, a10, "mario", 80, 80);
22 }
```



# 保护的目

- 不想特有的算法被逆向使用
- 不想自己的整个代码被对手抠出来用, 或者被补丁后包装成自己的用
- 个人开发者, 秘密全在流程, 同行的一旦动态跟踪一次, 甚至不用逆算法就可以仿出来
- 自己产品要访问隐私数据, 不愿被杀毒软件拦截



# 一些难以发挥作用的保护

- 显式调用ptrace, DENY\_ATTACH或者TRACEME可以简单F5或者通过strace发现, 在android下也受到debuggable的影响
- 某些用ndk做dex加密的方案, 虽然双进程三进程互相调试, 仍可以attach线程而dump
- 检查文件句柄, android中已经有很多被打开
- 检查父进程命令行, 通常都是zygote





# 针对人工的防护

- 使用MIPS, 68000或者其他代码密度低的指令集, 制作板级模拟
- 为其编写基础的guest ROM, 设计一些外设的IO, 可以通过IO和host交互
- host发放虚拟的keypad操作在ROM中人工输入操作





windknown

Tail break

