



滴滴出行

基于符号执行的反混淆方法研究

演讲人: 糜波













CLICK ADD RELATED TITLE TEXT, AND CLICK ADD RELATED TITLE TEXT, CLICK ADD RELATED TITLE TEXT, CLICK ON ADD RELATED TITLE WORDS.

混淆框架简介





- 混淆技术是基于OLLVM开源代码, https://github.com/obfuscator-llvm/obfuscator
- 是瑞士西北应用科技大学于2010年6月份发起的一个项目,该项目旨在提供一套开源的基于LLVM的代码混淆工具,以增加逆向工程的难度。





- LLVM是开源的编译器框架,LLVM出现也是为了替换与系统紧耦合的GCC编译器。
- LLVM分为三个独立模块,高级语言解析、中间语言(IR)处理、目标机器语言生成。三个模块都具备可扩展性。
- 高级语言支持C/C++, OC等, 目标指令支持x86、ARM、mips等, 混淆是基于IR进行的扩展。





CLICK ADD RELATED TITLE TEXT, AND CLICK ADD RELATED TITLE TEXT, CLICK ADD RELATED TITLE TEXT, CLICK ON ADD RELATED TITLE WORDS.

混淆技术原理

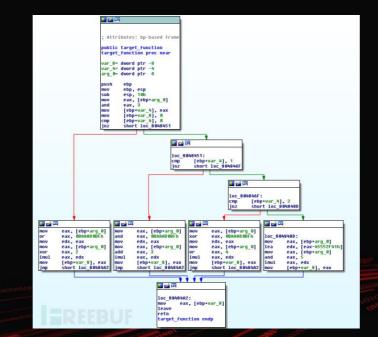




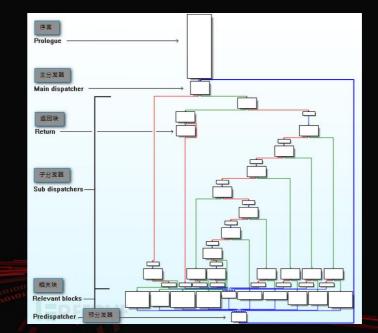
- OLLVM4.0主要支持三种混淆特性:
 - a. 控制流平坦化
 - b. 虚假控制流
 - c. 指令替换



• 控制流平坦化(引自freebuf)

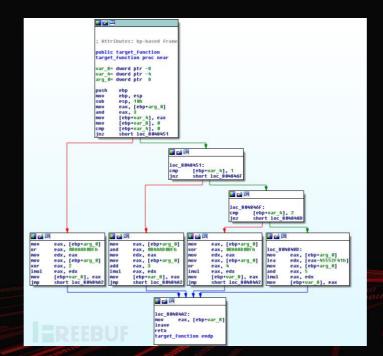




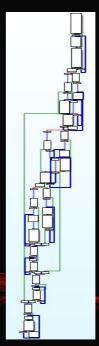




• 虚假控制流(引自freebuf)

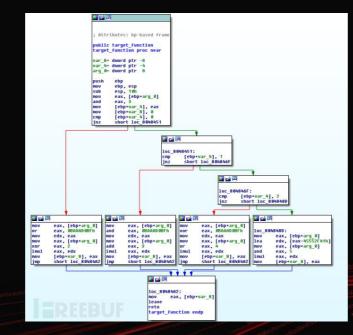




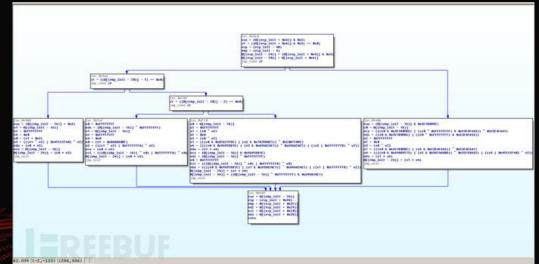




• 指令替换(引自freebuf)











- 混淆技术原理——虚假控制流
 - 引入不透明谓词
 - $(y < 10 \mid | x *(x + 1)\%2 == 0)$
- https://github.com/obfuscator-llvm/obfuscator/wiki/Bogus-Control-Flow



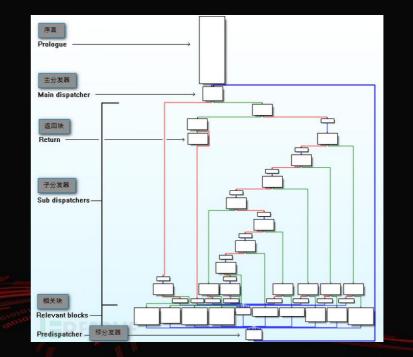


```
• 混淆技术原理——指令替换
       加法 a = b + c:
            a = b - (-c)
          a = -(-b + (-c))
r = rand (); a = b + r; a = a + c; a = a - r
r = rand(); a = b - r; a = a + b; a = a + r
 减法、与、或、异或运算:
```

https://github.com/obfuscator-llvm/obfuscator/wiki/Instructions-Substitution



- 混淆技术原理——控制流平坦化
 - 有块变量(可能是堆栈或寄存器变量)
 - 初始化后的块变量, 经过二分搜索执行块
 - 当前块修改块变量,决定下一步执行哪个块
 - 原始代码中的分支,会影响块变量赋值









CLICK ADD RELATED TITLE TEXT, AND CLICK ADD RELATED TITLE TEXT, CLICK ADD RELATED TITLE TEXT, CLICK ON ADD RELATED TITLE WORDS.

反混淆技术原理





- 认识符号执行引擎
 - 用符号代替变量
 - 模拟程序执行
 - 约束求解
 - 我使用的是符号执行引擎释angr

https://github.com/angr/angr

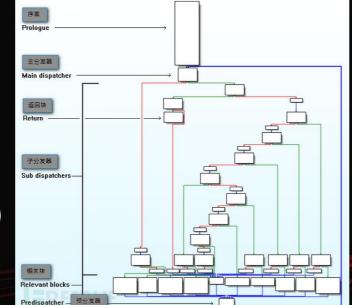


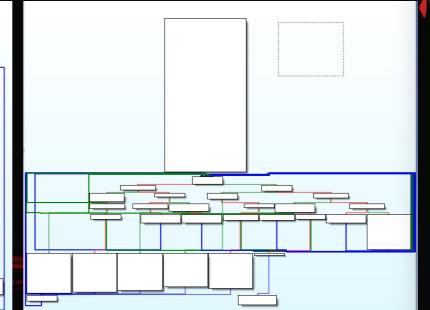


- 去流程平坦化思路
 - 找到所有真实块
 - 从序言块符号执行
 - 到第一个真实块即为序言块的后继
 - 再递归找这个真实块的后继
 - 遇到分支进入递归执行
 - 递归返回时修改分支条件继续执行
 - 输出(patch汇编 or 其他)



- 寻找基本块思路 Case 1
 - 序言块是真实块,后继是主分发器
 - 后继是主(预)分发器都是真实块
 - 没有后继的是return块(也是真实块)

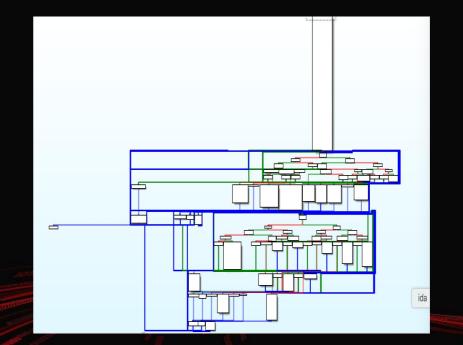




KCon



- · 寻找基本块思路 Case 2
 - 两个以上主分发器
 - 手工指定主分发器地址
 - "人工的智能"往往最简单有效

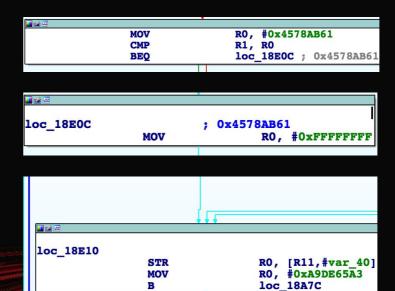






- 寻找基本块思路 Case 3
 - 真实块被优化成多个
 - 在BEQ或BNE和主(预)分发器之间的是真实块

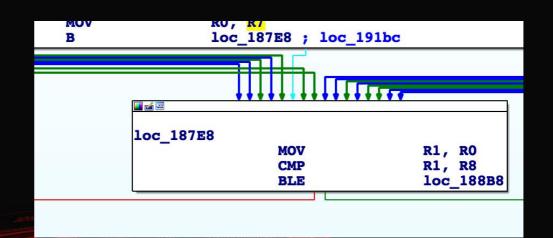








- 为什么从函数开头符号执行
 - 和块变量比较的可能不是常量
 - 这些block value在序言块中初始化







- 识别原始分支
 - 单纯控制流平坦化识别相对容易
 - ARM 32遇到ITT指令,即可认为是是原始 分支
 - 加上虚假控制流,流程变得复杂,可以考虑使用约束求解,还在研究中......





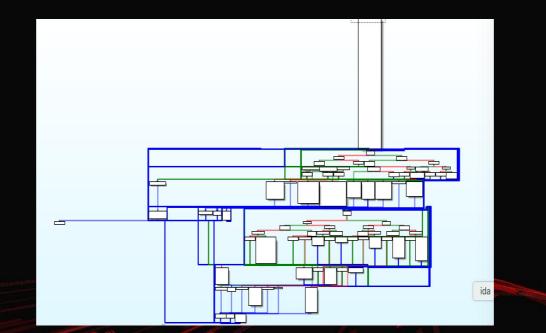


- 输出——patch汇编or其他
 - 指令空间不够
 - 输出GDL文件,用wingraph打开。

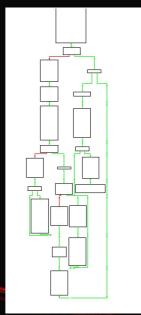
00011508	LDR.W	$R3$, =(byte_37280 - 0x1151A)
0001150C	MOVW	R11, #0xD79A
00011510	LDR	RO, [SP, #0xF4+var_B0]
00011512	MOVT.W	R11, #0x9E56
00011516	ADD	R3, PC ; byte_37280
00011518	ADDS	R7, R0, #1
0001151A	LDRB	R4, [R3,R0]
0001151C	CMP	R7, #0x2A ; '*'
0001151E	ITT EQ	
00011520	MOVEQW	R11, #0xD73
00011524	MOVTEQ.W	R11, #0xB19A
00011528	STR	R7, [SP, #0xF4+var_B0]
0001152A	EOR.W	R4, R4, #0x8A
0001152E	STRB	R4, [R3,R0]
00011530	B.W	loc 10954



- 最终效果
 - · 混淆代码vs还原的代码

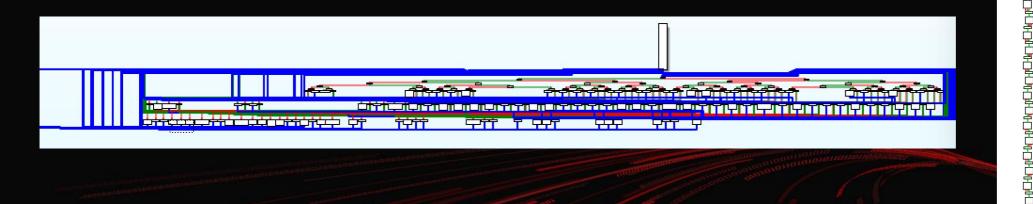








- 最终效果
 - 混淆代码vs还原的代码









CLICK ADD RELATED TITLE TEXT, AND CLICK ADD RELATED TITLE TEXT, CLICK ADD RELATED TITLE TEXT, CLICK ON ADD RELATED TITLE WORDS.

后续的工作





- GDL文件输出只是图形,不方便查找和交叉引用。
- 计划编写hex-ray的插件,修改反编译的Ctree结构。
- IDA Pro 7.2的Hex-Rays api 中microcode引入了block概念,由此可以调整block的后继。





•	另外-	-种输出方	式指令p	atcł
---	-----	-------	------	------

- 做指令迁移 这里坑比较多
- 重写SO文件

00011508	LDR.W	R3, =(byte_37280 - 0x1151A
0001150C	MOVW	R11, #0xD79A
00011510	LDR	RO, [SP, #0xF4+var_B0]
00011512	MOVT.W	R11, #0x9E56
00011516	ADD	R3, PC ; byte 37280
00011518	ADDS	R7, RO, #1
0001151A	LDRB	R4, [R3,R0]
0001151C	CMP	R7, #0x2A ; '*'
0001151E	ITT EQ	Telepo e del Signatura
00011520	MOVEQW	R11, #0xD73
00011524	MOVTEO.W	R11, #0xB19A
00011528	STR	R7, [SP,#0xF4+var_B0]
0001152A	EOR.W	R4, R4, #0x8A
0001152E	STRB	R4, [R3,R0]
00011530	B.W	loc 10954
OH STATE OF THE PARTY OF THE PA		1000000





谢谢观看

演讲人: 糜波