Beijing Forest Studio 北京理工大学信息系统及安全对抗实验中心



二进制程序中加解密函数的定位

一世制作呼叫的解卷幽数形定以

焦龙龙 研究生 2018年06月18日

内容提要



- 背景简介
- 基本概念
- 加解密函数定位
 - 人工定位
 - 流量分析
 - 静态分析
 - 动态分析
- 优劣分析
- 应用总结
- 参考文献

背景简介

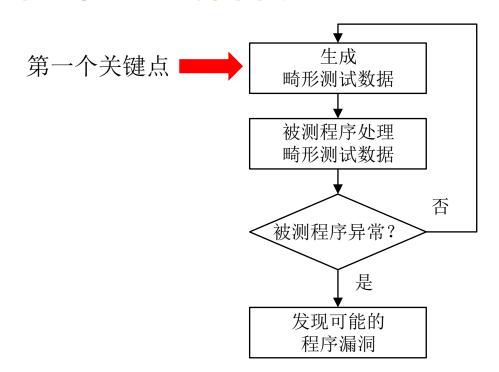


与 背景简介

背景简介



- 模糊测试是一种广泛使用的自动化漏洞挖掘方法
- 基本原理
 - 对原始测试数据进行变异生成畸形测试数据
 - 监控被测程序处理畸形测试数据的过程
 - 被测程序出现异常行为时就可能发现了漏洞



背景简介





程序的输入数据

0000h:

程序处理 的数据

- AES解密

 处理
 1 2 3 4 5 6 7 8 9 A B C D E F

 据 0000h: Č8 9E 7B D5 58 9E 94 7E 0B CD 6A 8C 1C D7 1D B2
- 把模糊测试的起点设置为加解密操作完成之后
 - 需要进行加解密函数的定位

密

E

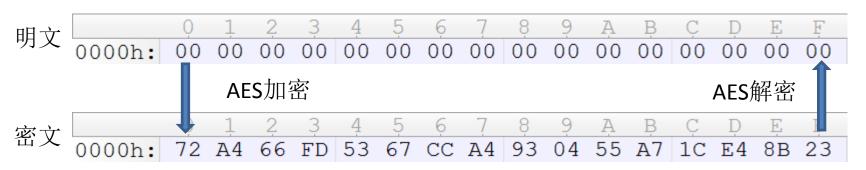
8B

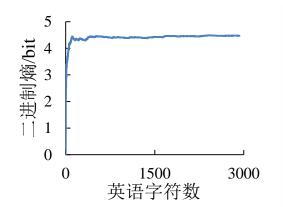


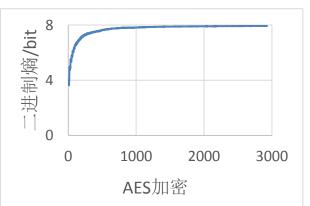
与 基本概念



- 加密
 - 将明文数据按某种算法进行处理,使之成为不可读的密文
- 解密
 - 加密的逆过程,即将密文还原为明文的过程

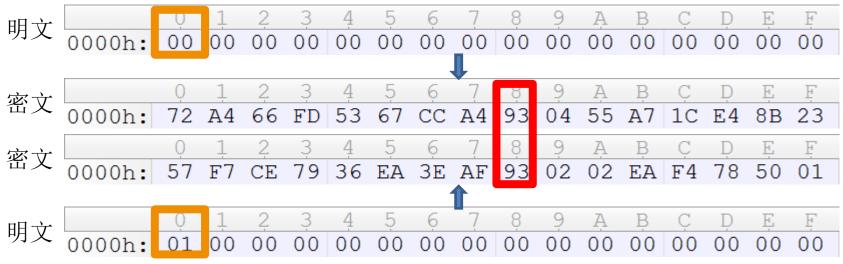




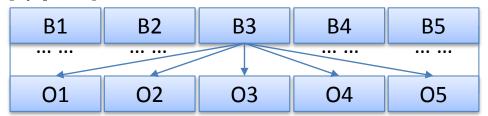




- 一个加密算法应该具有良好的扩散性和混乱性
- 扩散性: 明文数据的每一个微小变化都应该影响到密文中 尽可能多的数据,以隐藏明文数据的统计特征

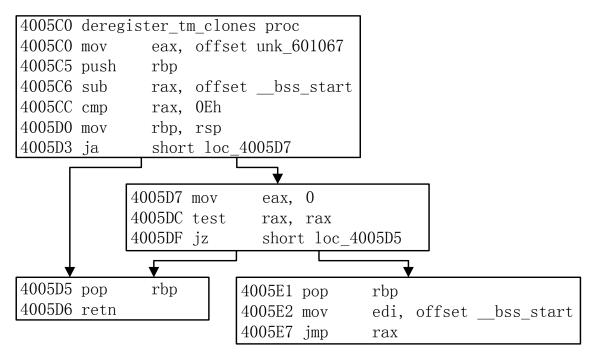


混乱性: 明文数据在使用密钥进行加密之前,应该经过一个可逆的计算进行"混合"





- 基本块(Basic Block, BBL)
 - 二进制程序可以划分成很多的基本块
 - 每一个基本块都是一个没有分支的代码指令序列
 - 一个基本块只会有一个人口和一个出口





加解密函数定位

加解密函数定位



- 加解密函数
 - 执行加密或解密过程的函数
- 加解密函数定位方法
 - 人工定位
 - 流量分析
 - 静态分析
 - 动态分析

DES加密函数的部分代码

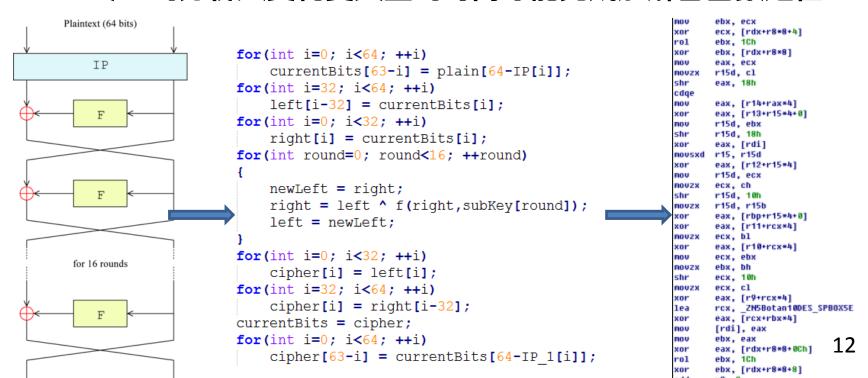
```
🗾 🚄 🖼
1ea
        rax, [rsp+70h+var 58]
        r13, ZN5Botan10DES IPTAB1E; Botan::DES
lea.
        r14, ZN5Botan10DES FPTAB1E; Botan::DES
1ea
1ea
        rbp, [rsp+70h+var 48]
        rbx, rdi
mov
        r15, rsi
mov
        r10, rdx
mov
        r12d, r12d
xor
        [rsp+70h+var 70], rax
mov
        dword ptr [rax+00h]
nop
```

```
💶 🚄 🖼
loc_4EBB98:
        edx, byte ptr [r15]
MOVZX
        eax, byte ptr [r15+7]
MOVZX
        rsi, rbp
mov
        rcx, _ZN5Botan10DES_IPTAB2E ; Botan::DES_IPTAB2
lea.
        rdi, [rsp+70h+var 70]
mov
        [rsp+70h+var_68], r10
mov
        rax, [rcx+rax*8]
mov
        rax, [r13+rdx*8+0]
MOVZX
        edx, byte ptr [r15+1]
        rdx, [r13+rdx*8+0]
mov
        rdx, rdx
add
        rax, rdx
or
        edx, byte ptr [r15+2]
MOVZX
                                                                           11
        rdx, [r13+rdx*8+0]
mov
sh1
        rdx, 2
```

加解密函数定位 人工定位



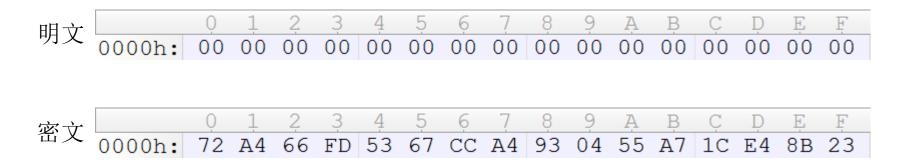
- 人工定位法
 - 专业的分析人员利用其拥有的经验和专业知识,对程序和程序的输入数据进行分析,进而确定加解密函数的位置
- 劣势
 - 专业的分析人员耗费大量的时间才能完成加解密函数定位



加解密函数定位 流量分析



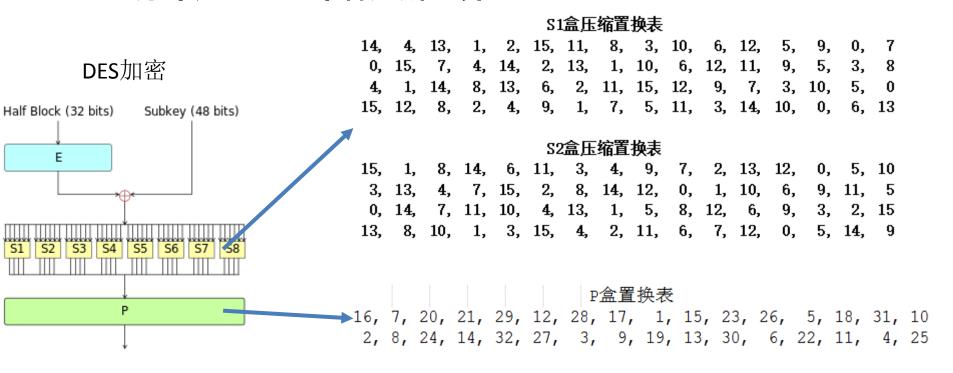
- 流量分析法
 - 流量分析是一种通过分析网络报文中各个字节的变化规律提取报文对应的协议格式信息的网络协议分析方法
 - 通过分析数据的"混乱"程度来确定是否被加密



- 劣势
 - 仅判断了是否存在加解密过程

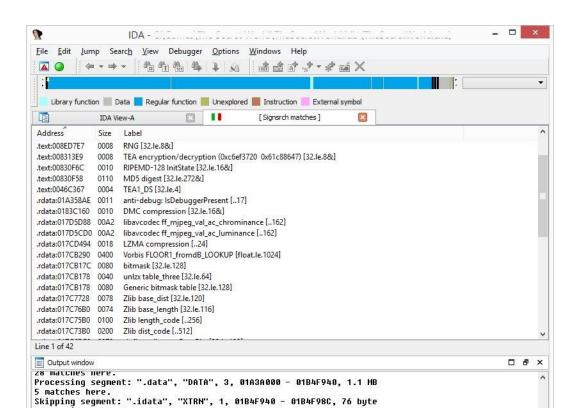


- 静态分析法
 - 查找加解密运算过程中使用的某些特征来确定一个二进制程序中是否包含某种加解密算法





- IDA中的FindCrypt、IDA Signsrch插件
 - 查找加解密算法的魔术常数
- OllyDbg中的SnD Reverser Tool插件
 - 查找加解密算法具有固定特征的双字节或字节流

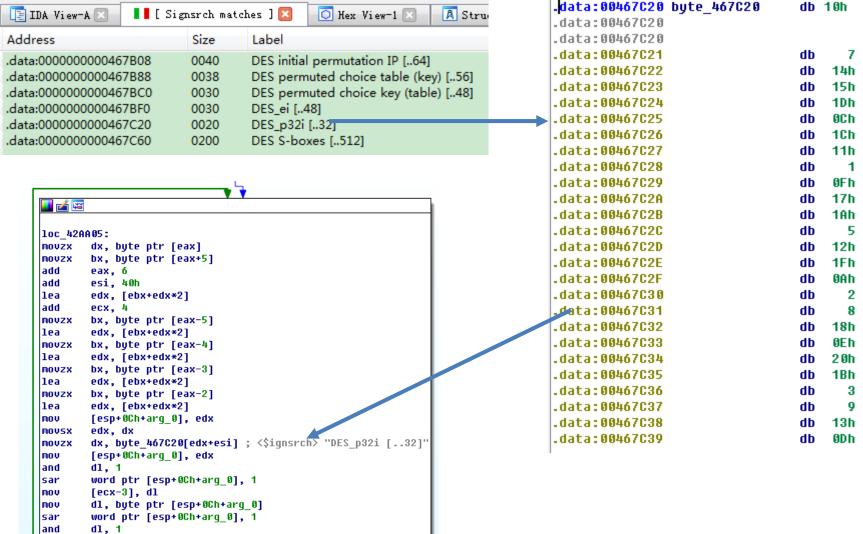


[ecx-4], dl

mov



· 考勤系统Attendance.exe的分析结果





- 静态分析法的劣势
 - 不能识别私有加解密函数或一些被修改过的加解密函数
 - 可能存在误判

```
• sbox_entry()

uint8_t Botan::GOST_28147_89_Params::sbox_entry ( size_t row, size_t col ) const
```

```
//inversepermutationbox
static BYTE inversepermutationbox[]=
{ /* 0 1 2 3 4
   0x52,0x09,0x6a,0xd5,0x30,0x36,0xa5,0x38,0xbf,0x40,0xa3,
    0x7c,0xe3,0x39,0x82,0x9b,0x2f,0xff,0x87,0x34,0x8e,0x43,
    0x54,0x7b,0x94,0x32,0xa6,0xc2,0x23,0x3d,0xee,0x4c,0x95,
   0x08,0x2e,0xa1,0x66,0x28,0xd9,0x24,0xb2,0x76,0x5b,0xa2,
   0x72,0xf8,0xf6,0x64,0x86,0x68,0x98,0x16,0xd4,0xa4,0x5c,
   0x6c,0x70,0x48,0x50,0xfd,0xed,0xb9,0xda,0x5e,0x15,0x46,
    0x90,0xd8,0xab,0x00,0x8c,0xbc,0xd3,0x0a,0xf7,0xe4,0x58,
    0xd0,0x2c,0x1e,0x8f,0xca,0x3f,0x0f,0x02,0xc1,0xaf,0xbd,
   0x3a,0x91,0x11,0x41,0x4f,0x67,0xdc,0xea,0x97,0xf2,0xcf,
    0x96,0xac,0x74,0x22,0xe7,0xad,0x35,0x85,0xe2,0xf9,0x37,
    0x47,0xf1,0x1a,0x71,0x1d,0x29,0xc5,0x89,0x6f,0xb7,0x62,
    0xfc,0x56,0x3e,0x4b,0xc6,0xd2,0x79,0x20,0x9a,0xdb,0xc0,
    0x1f,0xdd,0xa8,0x33,0x88,0x07,0xc7,0x31,0xb1,0x12,0x10,
    0x60,0x51,0x7f,0xa9,0x19,0xb5,0x4a,0x0d,0x2d,0xe5,0x7a,
    0xa0,0xe0,0x3b,0x4d,0xae,0x2a,0xf5,0xb0,0xc8,0xeb,0xbb,
    0x17,0x2b,0x04,0x7e,0xba,0x77,0xd6,0x26,0xe1,0x69,0x14,
};
int main( int argc, char* argv[] ) {
    for (int i = 0; i < sizeof(inversepermutationbox); i++)</pre>
        printf("%d, %x\n", i, inversepermutationbox[i]);
    return 0;
```

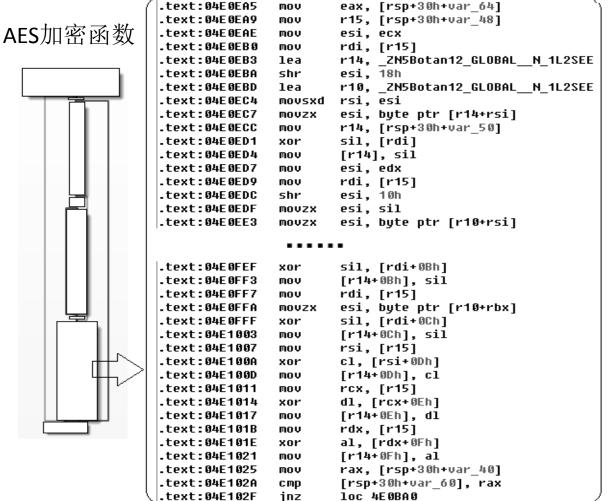
使用函数实现S盒

巧合的包含了AES的特征数据



• 动态分析法

- 通过分析程序的执行过程来判断其中是否包含加解密函数



共103条指令 计算类指令3条 逻辑类指令16条 移位类指令8条



- 加解密函数的特征
 - 进行大量的计算以完成加解密工作
 - 一般仅含有非常少的跳转指令
 - 函数中的基本块包含的指令数通常明显多于其他函数
 - 一般情况下,加解密函数中的基本块会包含20条以上的指令
 - 加解密函数中计算工作会大量使用运算类指令,是一种密集 计算函数
 - 加解密函数的基本块中运算类指令的比例明显高于其他基本块本块
 - 加解密函数中运算类指令的占比在25%~80%



• 定位方案

- 统计程序中各个部分的指令特征,将包含大量的算术运算和位运算的密集计算部分视为执行加解密操作的部分

种类	指令
计算类	add, sub, inc, dec, adc, sbb, mul, div, imul, idiv
逻辑类	and, or, not, xor, neg
移位类	shl, shr, shld, shrd, rcl, rol, rcr, ror, sal, sar



- ・ Mov类指令 17条
- 运算类指令 11条
- 总指令数 34
- · 运算类指令占比32.35%

```
🗾 🚄 🖼
loc 42AA05:
MOVZX
        dx, byte ptr [eax]
MOVZX
        bx, byte ptr [eax+5]
        eax, 6
add
add
        esi, 40h
1ea
        edx, [ebx+edx*2]
add
        ecx, 4
MOVZX
        bx, byte ptr [eax-5]
1ea
        edx, [ebx+edx*2]
        bx, byte ptr [eax-4]
MOVZX
1ea
        edx, [ebx+edx*2]
        bx, byte ptr [eax-3]
MOVZX
lea
        edx, [ebx+edx*2]
MOVZX
        bx, byte ptr [eax-2]
1ea
        edx, [ebx+edx*2]
        [esp+0Ch+arg_0], edx
mov
        edx, dx
MOVSX
MOUZX
        dx, byte 467C20[edx+esi] ; <$iqnsrch> "DES p32i [..32]"
mov
        [esp+0Ch+arq 0], edx
and
        d1, 1
        word ptr [esp+0Ch+arq 0], 1
sar
mov
        [ecx-3], dl
mov
        dl, byte ptr [esp+0Ch+arg_0]
        word ptr [esp+0Ch+arg 0], 1
sar
and
        d1, 1
        [ecx-4], dl
mov
mov
        dl, byte ptr [esp+0Ch+arq 0]
        b1, d1
mov
sar
        d1, 1
        b1, 1
and
        d1, 1
and
        [ecx-5], bl
mov
mov
        [ecx-6], dl
dec
        edi
        short loc_42AA05
jnz
```



- 动态分析法的劣势
 - 无法区分加解密函数和其他密集计算函数

- 一个非加解密型的密集计算函数
 - 共有22条指令
 - 运算类指令17条
 - 运算类指令占比77.27%

```
push
            ebp
    mov
            ebp, esp
    xor
            eax eax
    add
            eax, 1h
    add
            eax, 2h
 6 add
            eax, 3h
    add
            eax, 4h
   add
            eax, 5h
    add
            eax, 6h
    add
            eax, 7h
    add
            eax, 8h
            eax, 9h
    add
    add
            eax, 10h
    add
14
            eax, 11h
    add
            eax, 12h
  add
            eax, 13h
    add
            eax, 14h
18
   add
            eax, 15h
19
   add
            eax, 16h
20
   mov
            esp, ebp
    pop
            ebp
    retn
```



。 优劣分析

优劣分析



- 适用于模糊测试的加解密函数定位
 - 人工定位
 - 静态分析
 - 动态分析

	优势	劣势
人工定位	适宜各类场景	人力成本、时间成本高
静态分析	能够获取算法名称	不能识别私有加解密函数
动态分析	不依赖加密算法的特 征数据块	无法区分加解密函数和其他密集计 算函数





应用总结



IDA Signsrch对基于Botan算法库构建的加密程序的

分析结果

IDA Signsrch的特征库中没有IDEA的特征

GOST、Serpent加密算法没有使用固定的数组储存IDA Signsrch记录特征数据

程序	发现加密算法 特征数据块
AES	V
Blowfish	V
Camellia	V
CAST	V
DES	V
3DES	V
GOST	X
IDEA	X
KASUMI	V
MISTY1	V
Noekeon	V
RC6	V
SEED	V
Serpent	X
Skipjack	V
Twofish	V

应用总结



• 程序中包含输入数据的解密时的漏洞挖掘结果

发现漏洞所需的测试数据的数量

工具	最小值	最大值	平均值
zzuf	2793	152407	64940
AFL	41684	212105	84460

应用总结



• 去除加解密函数的影响后的漏洞挖掘结果

发现漏洞所需的测试数据的数量

工具	最小值	最大值	平均值
zzuf	39	12949	3363
AFL	426	657	491

```
if ((buff[1] + buff[2]) > buff[0] &&
    (buff[2] + buff[0]) > buff[1] &&
    (buff[0] + buff[1]) > buff[2]) {
    if (buff[1] == buff[0] || buff[2] == buff[1] || buff[1] == buff[2]) {
        program crash;
    }
}
```

季考文献



[1] Wondracek G, Comparetti P M, Kruegel C, et al. Automatic Network Protocol Analysis [C]. 16th Annual Network & Distributed System Security Symposium (NDSS 2008), San Diego, CA, 2008: 1–14.

[2] Wang Z, Jiang X, Cui W, et al. ReFormat: Automatic Reverse Engineering of Encrypted Messages [C]// 14th European Symposium on Research in Computer Security. Saint-Malo, France:[s.n.], 2009: 200-215.

[3] Li X, Wang X, Chang W. CipherXRay: Exposing Cryptographic Operations and Transient Secrets from Monitored Binary Execution [J]. IEEE Transactions on Dependable & Secure Computing, 2014, 11(2): 101–114.

道德经



道可道,非常道。名可名,非常名。无名天地名,非常名。无名天地之始。有名万物之母。故常无欲以观其妙。常有欲以观其徼。此两者。同出而异名,同谓之玄。玄之又玄,众妙之门。

