

# Introduction to RE in CTF

s0uthwood@or4nge

# 个人介绍

- s0uthwood
- @or4nge (2021.3-)
- Baby REer following DaiDai
- [s0uthwood.github.io](https://s0uthwood.github.io)



# 目录

1. 什么是逆向
2. 前置知识
3. 逆向分析技术
4. RE in CTF
  - 静态分析
  - 动态分析
  - 算法识别
5. 保护技术

# 什么是逆向

“ 逆向工程是根据已有产物和结果，通过分析推导出具体的实现方法 ”

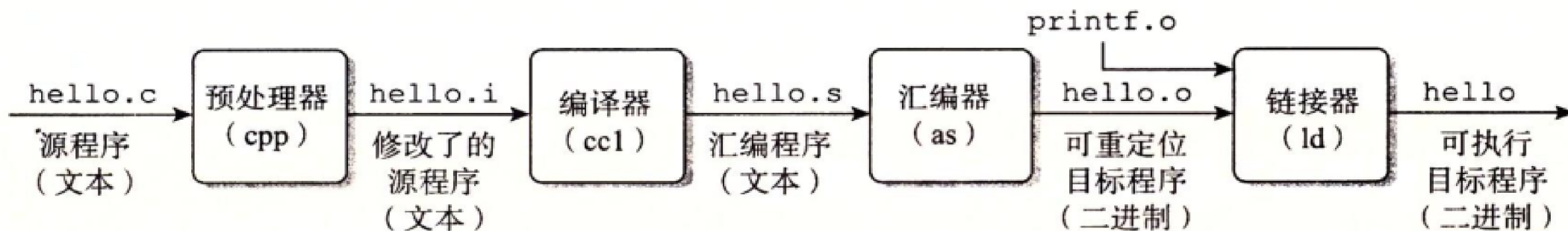


图 1-3 编译系统

**正向：** 源代码--->汇编代码--->可执行文件

**逆向：** 源代码<---汇编代码<---可执行文件

# 逆向的应用

- 制作软件插件
- 软件破解
- 算法复制
- 漏洞挖掘与修复
- 病毒分析
- ...

# 为什么学习逆向

- Want to know how black box works
- 难度最高的方向之一，挑战自己
- 为漏洞挖掘等安全领域打好基础
- Reverse for fun
- ...

# 逆向与其他方向的联系

- Misc
- Crypto
- Pwn
- Web

每个方向过程中都可能含有逆向

逆向题中也可能包含其他四个方向的知识

# 前置知识

- C/C++
- 库函数很多的语言
  - 如python

## 后续学习:

- 汇编
- 操作系统
- 各种工具使用
- 等等

s0uthwood@or4nge

```
1  #include<stdio.h>
2  #include<stdlib.h>
3  typedef struct {
4      int math;
5      int eng;
6      int sum;
7      char name[20];
8  } Stu;
9  int main() {
10     FILE* fp;
11     Stu stu[5];
12     printf("请输入5个同学的信息: 姓名, 2门成绩:\n");
13     for(int i = 0; i < 5; i++) {
14         scanf("%s %d %d", stu[i].name, &(stu[i].math),
15             &(stu[i].eng));
16         stu[i].sum = stu[i].math + stu[i].eng;
17     }
18     if((fp = fopen("stud","w")) == NULL) {
19         printf("error: cannot open file!\n");
20         exit(0);
21     }
22     for(int i = 0; i < 5; i++)
23         fprintf(fp, "%s %d %d %d\n", stu[i].name, stu[i].math,
24             stu[i].eng, stu[i].sum);
25     fclose(fp);
26     return 0;
27 }
28
```



# RE in CTF

最常见的题型就是要求输入一串字符，程序对输入进行验证  
与真实的注册码验证机制类似

# 基础知识点

- 静态分析技术
- 动态调试技术
- 常见算法识别

除了加密算法识别的基本功，还有：SMC、脱壳、混淆、反调试...

# 逆向分析技术——静态分析

“ 根据给定程序的架构、语言，进行反汇编（反编译），根据反汇编（反编译）的结果进行分析。 ”

1. 测试运行，了解程序功能
2. 破解保护
3. 查看反汇编或反编译结果理解程序逻辑
  - 提供基本认识，方便后续进行动调或其他分析方法
  - 安全（程序可能为木马或病毒等）

# 工具

## IDA Pro

最常用，唯一缺点是闭源

## Ghidra

快捷键不方便，国内教程较少，优点是支持较多架构

## radare2

学习难度较高，缺少反编译（可以集成retdec进行反编译）

# 操作方法

- F5查看反编译
- Shift+F12查看字符串
- n修改变量名、函数名
- y修改变量类型
- 等等



# 题目演示

## Hello RE

```
while (1) {  
    printf("Input your license\n");  
    scanf("%s", s); // 这里也许会溢出, 但这不关键  
    if (!strcmp(s, "flag{Hello_RE!}")) {  
        printf("Congratulations!!!\n");  
        break;  
    } else {  
        printf("Wrong!\n");  
    }  
}
```

# 逆向分析技术——动态分析

“ 对于较大的程序，静态分析会有分析速度较慢，工程量较大的弊端。因此动态跟踪是必不可少的。 ”

1. 使用调试器
2. 观察内存和寄存器的变化来判断执行逻辑

# 工具

EXE		ELF
IDA Pro +	Windbg	remote gdb
	x64dbg (ollydbg)	gdb



## EXE: IDA Pro

动调选择local debug即可

## ELF: IDA Pro + remote gdb

目前使用的有两种VM方案 (WSL2, vmware)

将linux\_server文件复制到二进制文件所在目录下

ida选项前两行填写二进制文件名，第三行填写参数（通常为空）

区别为下一行的ip

## ELF: IDA Pro + remote gdb

IP填写:

- WSL2下填写 `127.0.0.1` 即可
- vmware使用NAT模式, 填写 `192.168.x.x` ip即可
  - 踩到的坑: 如果无法连接, 需要去网卡选项修改vmware网卡设置, 将ip选项更改为手动, 设置为 `192.168.x.1`, 然后重启网卡

# 题目演示

[zer0pts]strcmp

# 常见算法识别

常见的有两类算法：

- 加解密算法
- 数学游戏

主要凭借一些特征来判断

# 加解密算法

- Base64
- TEA家族
- RC4

主要特征包括：常数、循环次数、代码结构等等

# Base64——编码算法

文本	M								a								n							
ASCII编码	77								97								110							
二进制位	0	1	0	0	1	1	0	1	0	1	1	0	0	0	0	1	0	1	1	0	1	1	1	0
索引	19								22								5							
Base64编码	T								W								F							

文本 (1 Byte)	A																							
二进制位	0	1	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
二进制位 (补0)	0	1	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
Base64编码	Q								Q								=							
文本 (2 Byte)	B								C															
二进制位	0	1	0	0	0	0	1	0	0	1	0	0	0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0
二进制位 (补0)	0	1	0	0	0	0	1	0	0	1	0	0	0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0
Base64编码	Q								k								M							



# [buuoj]reverse3

```
switch ( i )
{
    case 1:
        *((_BYTE *)v12 + v4) = aAbcdefghijklmn[(int)(unsigned __int8)byte_41A144[0] >> 2];
        v5 = v4 + 1;
        *((_BYTE *)v12 + v5) = aAbcdefghijklmn[((byte_41A144[1] & 0xF0) >> 4) | (16 * (byte_41A144[0] & 3))];
        *((_BYTE *)v12 + ++v5) = aAbcdefghijklmn[64];
        *((_BYTE *)v12 + ++v5) = aAbcdefghijklmn[64];
        v4 = v5 + 1;
        break;
    case 2:
        *((_BYTE *)v12 + v4) = aAbcdefghijklmn[(int)(unsigned __int8)byte_41A144[0] >> 2];
        v6 = v4 + 1;
        *((_BYTE *)v12 + v6) = aAbcdefghijklmn[((byte_41A144[1] & 0xF0) >> 4) | (16 * (byte_41A144[0] & 3))];
        *((_BYTE *)v12 + ++v6) = aAbcdefghijklmn[((byte_41A144[2] & 0xC0) >> 6) | (4 * (byte_41A144[1] & 0xF))];
        *((_BYTE *)v12 + ++v6) = aAbcdefghijklmn[64];
        v4 = v6 + 1;
        break;
    case 3:
        *((_BYTE *)v12 + v4) = aAbcdefghijklmn[(int)(unsigned __int8)byte_41A144[0] >> 2];
        v7 = v4 + 1;
        *((_BYTE *)v12 + v7) = aAbcdefghijklmn[((byte_41A144[1] & 0xF0) >> 4) | (16 * (byte_41A144[0] & 3))];
        *((_BYTE *)v12 + ++v7) = aAbcdefghijklmn[((byte_41A144[2] & 0xC0) >> 6) | (4 * (byte_41A144[1] & 0xF))];
        *((_BYTE *)v12 + ++v7) = aAbcdefghijklmn[byte_41A144[2] & 0x3F];
        v4 = v7 + 1;
        break;
}
```

# TEA——分组密码

TEA: 微型加密算法 (Tiny Encryption Algorithm)

```
void encrypt (uint32_t* v, uint32_t* k) {
    uint32_t v0=v[0], v1=v[1], sum=0, i;
    uint32_t delta=0x9e3779b9;
    uint32_t k0=k[0], k1=k[1], k2=k[2], k3=k[3];
    for (i=0; i < 32; i++) {
        sum += delta;
        v0 += ((v1<<4) + k0) ^ (v1 + sum) ^ ((v1>>5) + k1);
        v1 += ((v0<<4) + k2) ^ (v0 + sum) ^ ((v0>>5) + k3);
    }
    v[0]=v0; v[1]=v1;
}
```

## TEA 特征

- delata: 0x9e3779b9 (可能被修改)

```
uint32_t delta=0x9e3779b9;
```

- 循环次数: 32 (可能被修改)

```
for (int i = 0; i < 32; i++) {}
```

- 加密公式: `<< 4` , `>> 5`

```
((v1<<4) + k0) ^ (v1 + sum) ^ ((v1>>5) + k1);
```

# XTEA

```
void encipher(uint32_t num_rounds, uint32_t v[2], uint32_t const key[4]) {
    unsigned int i;
    uint32_t v0=v[0], v1=v[1], sum=0, delta=0x9E3779B9;
    for (i=0; i < num_rounds; i++) {
        v0 += (((v1 << 4) ^ (v1 >> 5)) + v1) ^ (sum + key[sum & 3]);
        sum += delta;
        v1 += (((v0 << 4) ^ (v0 >> 5)) + v0) ^ (sum + key[(sum>>11) & 3]);
    }
    v[0]=v0; v[1]=v1;
}
```

## XTEA 特征

- delta: 0x9E3779B9 (可能被修改)

```
uint32_t delta=0x9E3779B9;
```

- 循环次数: 32 (可能被修改)
- 加密公式: `<< 4`, `>> 5`, `>> 11`, `& 3`

```
((v0 << 4) ^ (v0 >> 5)) + v0 ^ (sum + key[(sum>>11) & 3])
```

# XXTEA

```
#define DELTA 0x9e3779b9
#define MX (((z >> 5 ^ y << 2) + (y >> 3 ^ z << 4)) ^ ((sum ^ y) + (key[(p & 3) ^ e] ^ z)))
rounds = 6 + 52 / n;
sum = 0;
z = v[n-1];
do {
    sum += DELTA;
    e = (sum >> 2) & 3;
    for (p=0; p<n-1; p++) {
        y = v[p+1];
        v[p] += MX;
        z = v[p];
    }
    y = v[0];
    v[n-1] += MX;
    z = v[n - 1];
} while (--rounds);
```

## XXTEA 特征

- delta: 0x9e3779b9 (可能被修改)
- round:  $6 + 52 / n$  (可能被修改)
- 计算公式: `>> 5`, `<< 2`, `>> 3`, `<< 4`, 双重循环

```
((z >> 5 ^ y << 2) + (y >> 3 ^ z << 4)) ^ ((sum ^ y) + (key[(p & 3) ^ e] ^ z))
```

# RC4——流密码

```
def crypt(data: str, key: bytes) -> str:
    x = 0
    box = list(range(256))    # box = [i for i in range(256)]
    for i in range(256):
        x = (x + int(box[i]) + int(key[i % len(key)])) % 256
        box[i], box[x] = box[x], box[i] ^ 0x37
    x = y = 0
    out = []
    for char in data:
        x = (x + 1) % 256
        y = (y + box[x]) % 256
        box[x], box[y] = box[y], box[x]
        out.append(chr(ord(char) ^ box[(box[x] + box[y]) % 256]))
    return ''.join(out)
```



# 数学游戏

- 迷宫
- 数独
- 拼图
- 八皇后
- 矩阵乘法
- ...

# 迷宫

[buuoj]不一样的flag

```
db '*', '1', '1', '1', '1'
; DA
db '0', '1', '0', '0', '0'
db '0', '1', '0', '1', '0'
db '0', '0', '0', '1', '0'
db '1', '1', '1', '1', '#'
```

```
puts("you can choose one action to execute");
puts("1 up");
puts("2 down");
puts("3 left");
printf("4 right\n:");
scanf("%d", &v6);
if ( v6 == 2 )
{
    ++v4;
}
```

# 保护技术

## 反静态

- 壳
- 花指令
- SMC

## 反动态

- 反调试

# 个人建议

## 1. 学会使用搜索引擎

2. 对于逆向而言，实践重于理论，刚入门时不要盲目学习汇编等基础知识，即没有提高，又会丧失兴趣
3. 不要拒绝查看别人的 writeup，积极复现，在实践中学习基础知识
4. 关注前沿知识，关注圈内大佬
5. 不要急于追求广度，瓶颈也许意味着突破
6. 比赛不要在意是否报名，也不要和别人 py

“ 最好的学习方法是实践和交流分享

”

# References

- 《加密与解密（第四版）》
- 《深入理解计算机系统（第三版）》