### 中国科学院大学网络空间安全学院专业研讨课

### 2019-2020学年秋季学期

### 漏洞利用与攻防实践

Exploiting Software Vulnerability-Techniques and Practice

报告: 张志杰 侯贵洋

演示: 董国超 申卓祥

### 中国科学院大学网络空间安全学院专业研讨课

#### 漏洞利用与攻防实践

Exploiting Software Vulnerability-Techniques and Practice

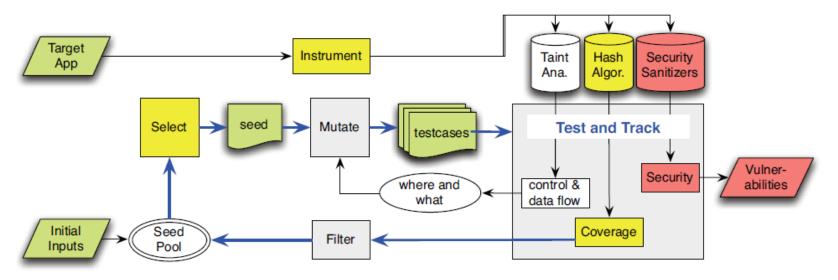
# [第五次课] AFL 实践

### [第5次课] Fuzzing实践

### 概要

- ○回顾AFL
- **OCOLLAFL:** Path Sensitive Fuzzing
- ○实验

### 回顾AFL



#### AFL流程:

- 1. 根据预定规则从种子池里选择种子
- 2. 对输入的种子进行突变以产生测试用例
- 3. 用这些测试用例对目标应用进行高速测试
- 4. 用插桩监控程序执行过程,追踪覆盖率和违反安全的情况
- 5. 如果检测到违反安全的情况,报告弱点
- 6. 根据代码覆盖率过滤出的测试用例,放入种子池中,回到步骤1

### 回顾AFL

○边、块、插桩、代码覆盖率的概念

- ○插桩: 插桩是为了覆盖率而实行的方法
- ○代码覆盖率: 度量代码的覆盖程度的方式,也就是指源代码中的某行代码是否已执行。
- ○边界: 将程序看成一个控制流图(CFG), 图的每个节点表示一个基本块, 而边就被用来表示在基本块之间的转跳。

○**基本块:** 指一组顺序执行的指令,基本块中第一条指令被执行后,后续的指令也会被全部执行,每个基本块中所有指令的执行次数是相同的

### AFL 插桩思路

#### 有源码

- 1. cur\_location = <COMPILE\_TIME\_RANDOM>;
- 2. shared\_mem[cur\_location ^ prev\_location]++;
- 3. prev location = cur location >> 1;

为每一个被覆盖的初始块 设定一个随机数:

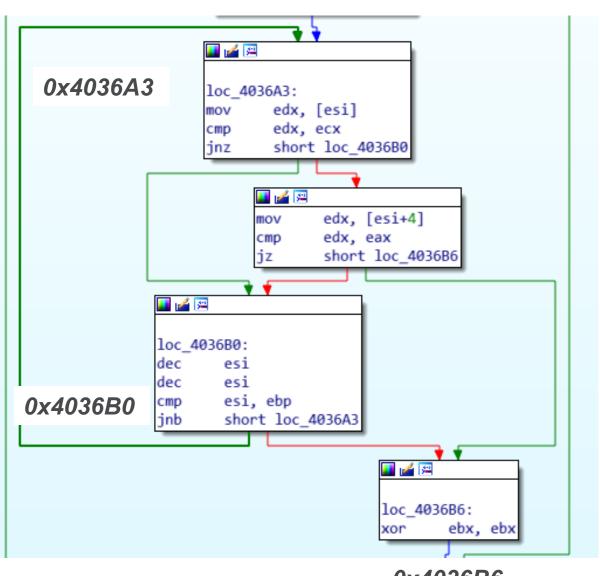
. . .

0x4036A3

0x4036B0

0x4036B6

. . .



test case 1

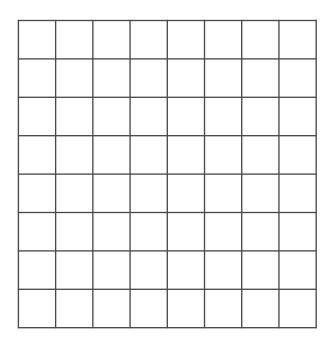
. . .

0x4036A3

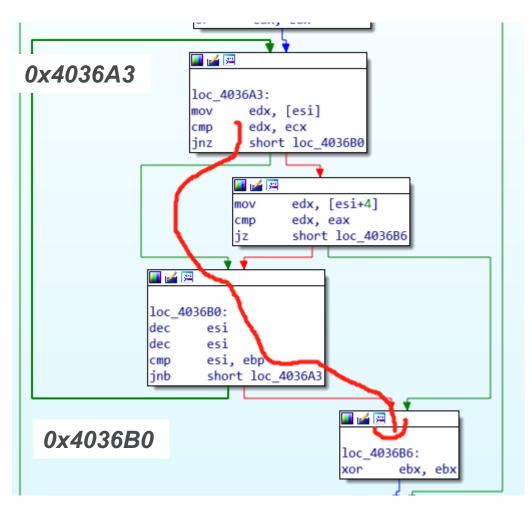
0x4036B0

0x4036B6

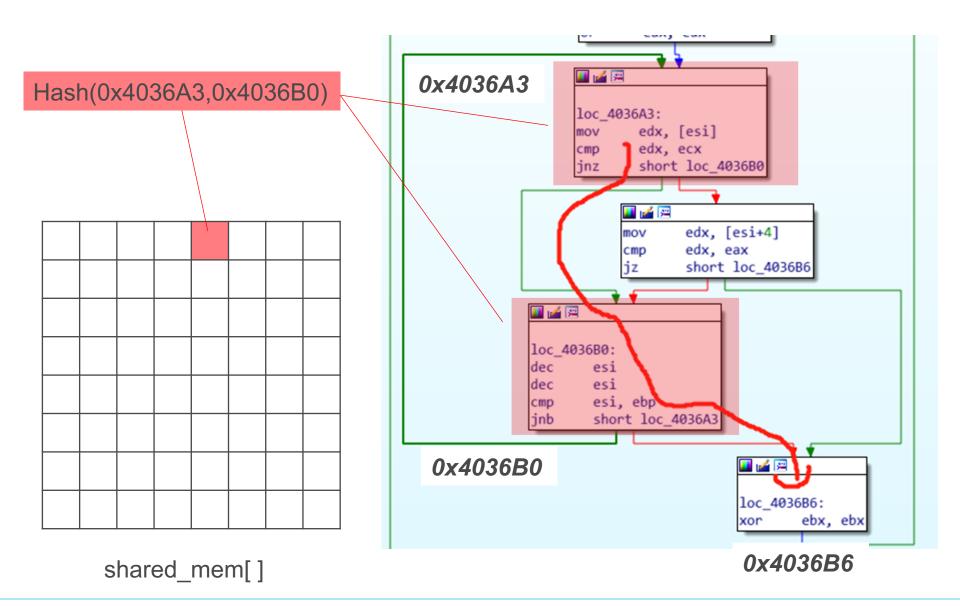
. . .

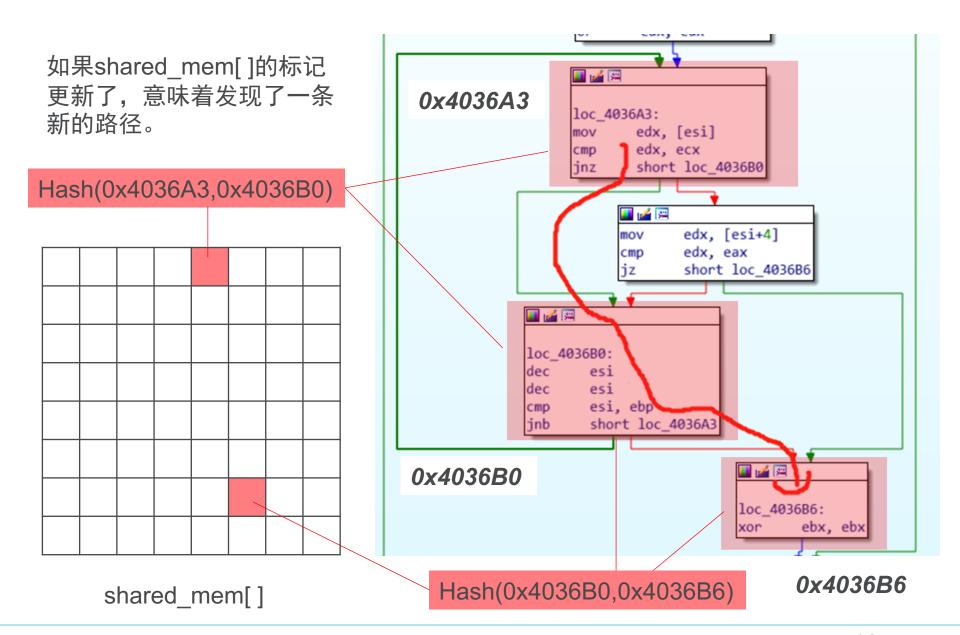


shared\_mem[]



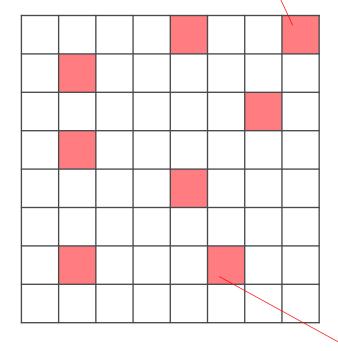
0x4036B6



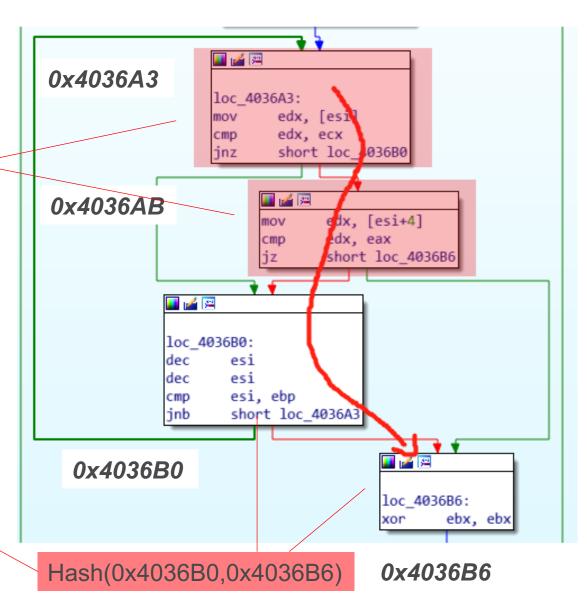


如果shared\_mem[]的标记 没有更新,就说明没有找到 新的路径。

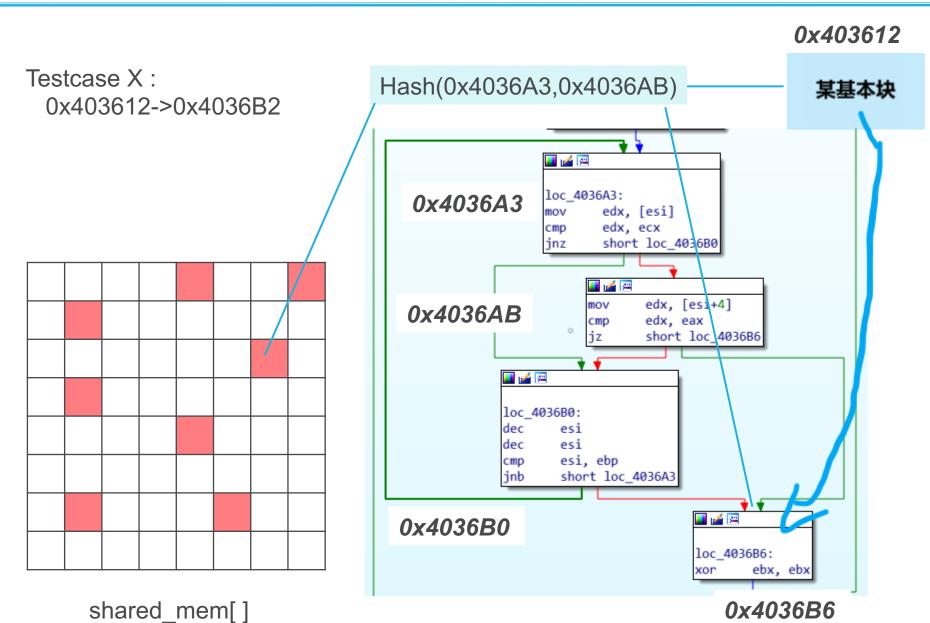
Hash(0x4036A3,0x4036AB)



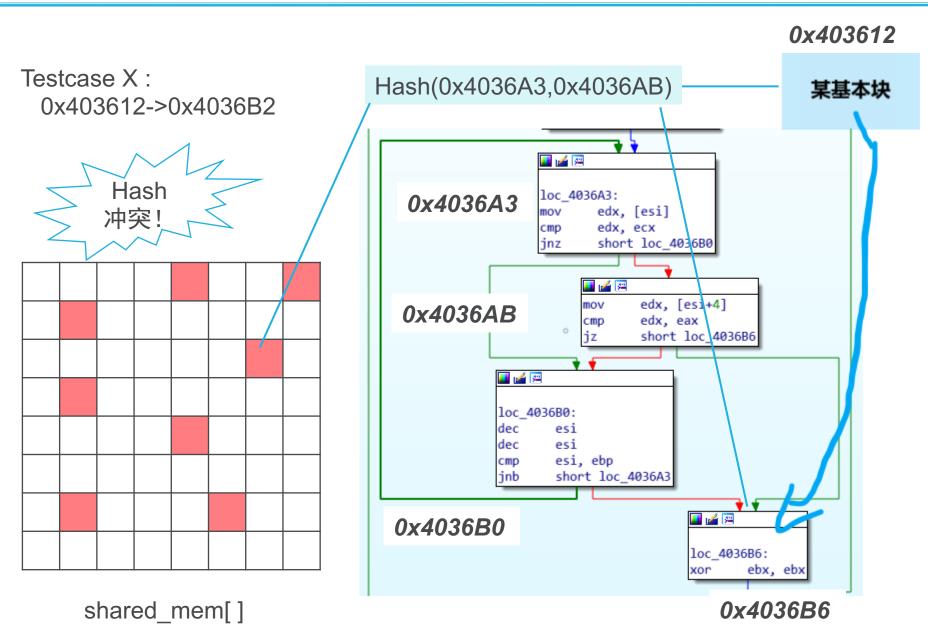
shared\_mem[]



### 哈希冲突是什么?



### 哈希冲突是什么?



## ○背景

- ○准确的覆盖率信息可以提高发现漏洞的概率,但同时会带来极大的开销。
- ○实验表明超过75%的边存在哈希碰撞。
- 〇由于AFL的成功,覆盖率不准确的后果被忽视了。

### ○三个问题

〇为什么覆盖率准确性会影响漏洞挖掘?

### ○三个问题

- 〇为什么覆盖率准确性会影响漏洞挖掘?
- 〇如何提高覆盖率准确性?

### ○三个问题

- 〇为什么覆盖率准确性会影响漏洞挖掘?
- ○如何提高覆盖率准确性?
- ○覆盖率敏感的模糊测试性能如何?

# ○论文方案思路

- 提高覆盖率准确性
- 改良种子选择策略

# ○提高覆盖率准确性

- ○前提: bitmap size > edge size
- OBlock with multiple precedent ,计算Fmul $Fmul(cur, prev) = (cur \gg x) \oplus (prev \gg y) + z$
- OUnsolvable block with multiple precedent: 计算Fhash  $Fhash(cur, prev): hash\_table\_lookup(cur, prev)$
- ○Block with single precedent : 计算 Fsingle

Fsingle(cur, prev) : c

### ○种子选择策略(针对以下路径突变)

- 〇有很多没有探索过的邻近分支的路径
- 〇有很多没有探索过的邻近子节点的路径
- ○有很多内存权限操作的路径

### ○结论

- 〇提出了基于覆盖率敏感的CollAFL
- ○发现了24个真实应用的157个安全漏洞,其中
- 95个CVE编号

### 实验

- ○实验目的
  - OBitmap大小与哈希碰撞率的关系
  - ○程序规模与哈希碰撞率的关系
- ○实验环境(运行时间:11h-14h)
  - ○服务器1: ubuntu 16.04 阿里云 1核
  - ○服务器2: ubuntu 18.04 阿里云 1核
  - ○服务器3: ubuntu 18.04 腾讯云 1核
  - ○服务器4: ubuntu 18.04 百度云 1核
- ○实验关键
  - ○如何修改bitmap大小?
  - ○如何计算哈希碰撞率?

### 实验难点

- ○如何修改bitmap大小?
  - ○Config.h文件中修改
- ○如何计算哈希碰撞率?
  - ○确定某个测试集,将所有覆盖边的hash记录下来,去找是否有 一样的hash
  - ○统计覆盖边的数量,如果大于bitmap占用的数量,说明发生了碰撞,如果等于说明没有发生碰撞,于是碰撞率可以定义为:

1- bitmap占用数/覆盖边数目

### 实验结果

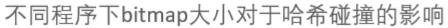
#### 程序规模

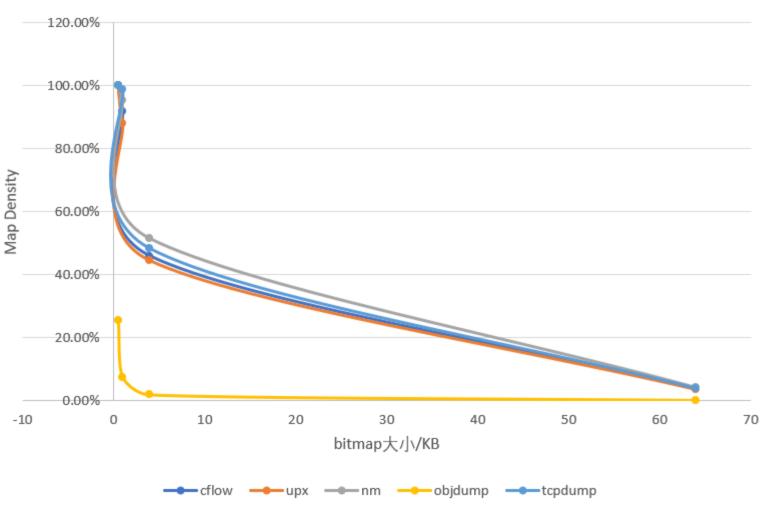
cflow	ирх	tcpdump	nm	objdump
688KB	1.8M	4.62M	8.72M	11.88M

### 不同程序规模不同bitmap下的crash/hang

crash/hang	0.5KB	1KB	4KB	64KB
cflow	0/27	61/23	0/102	10/86
upx	4/0	11/0	32/4	5/0
tcpdump	0	0	0	0
nm	0	0	0	0
objdump	0	0	0	0

### 实验结果





### 实验结果

### 不同程序规模不同bitmap下的总路径

	0.5KB	1KB	4KB	64KB
cflow	589	1459	1906	1730
upx	246	323	461	421
tcpdump	390	1111	914	900
nm	392	1006	1110	1060
objdump	1	1	1	1

### 实验结论

- OBitmap越大哈希碰撞率越小
- ○程序规模越大,在保证相同哈希冲突的情况下,所需要 的bitmap也越大

### 反思

- ○错误估计了任务的难度
- ○没有意料到执行一次AFL所需要的时间
- ○应当在初期测试几个数据,了解大概数据分布,进而合 理选择数据

### 中国科学院大学网络空间安全学院专业研讨课





- ○CollAFL: <a href="http://chao.100871.net/papers/oakland18.pdf">http://chao.100871.net/papers/oakland18.pdf</a>
- ○AFL 漏洞挖掘技术漫谈(一):https://paper.seebug.org/841/
- ○AFL 漏洞挖掘技术漫谈(二):https://paper.seebug.org/842/
- ○AFL内部实现细节小记:http://rk700.github.io/2017/12/28/afl-internals/
- ○AFL's Blindspot and How to Resist AFL Fuzzing for Arbitrary ELF Binaries Black Hat 2018 : https://www.youtube.com/watch?v=pfLpPHN0SjM&list=PLH15HpR5qRsVAXGmSVfjWrGtGLJjlJuGe&index=78&t=0s
- ○初探AFL: <a href="https://xz.aliyun.com/t/4314">https://xz.aliyun.com/t/4314</a>