AFL漏洞挖掘技术漫谈(一):用AFL开始你的第一次Fuzzing - FreeBuf互联网安全新媒体平台

freebuf.com/articles/system/191543.html

AFL漏洞挖掘技术漫谈(一):用AFL开始你的第一次Fuzzing

alphalab **≥** 2018-12-17 共**247047**人围观,发现 **5** 个不明物体 <u>系统安全</u> ***本文中涉及到的相关漏洞已报送厂商并得到修复,本文仅限技术研究与讨论,严禁用于非法** 用途,否则产生的一切后果自行承担。

一、前言

模糊测试(Fuzzing)技术作为漏洞挖掘最有效的手段之一,近年来一直是众多安全研究人员发现漏洞的首选技术。AFL、LibFuzzer、honggfuzz等操作简单友好的工具相继出现,也极大地降低了模糊测试的门槛。阿尔法实验室的同学近期学习漏洞挖掘过程中,感觉目前网上相关的的资源有些冗杂,让初学者有些无从着手,便想在此对学习过程中收集的一些优秀的博文、论文和工具进行总结与梳理、分享一些学习过程中的想法和心得,同时对网上一些没有涉及到的内容做些补充。

由于相关话题涉及的内容太广,笔者决定将所有内容分成一系列文章,且只围绕AFL这一具有 里程碑意义的工具展开,从最简单的使用方法和基本概念讲起,再由浅入深介绍测试完后的后 续工作、如何提升Fuzzing速度、一些使用技巧以及对源码的分析等内容。因为笔者接触该领 域也不久,内容中难免出现一些错误和纰漏,欢迎大家在评论中指正。

第一篇文章旨在让读者对AFL的使用流程有个基本的认识,文中将讨论如下一些基本问题:

AFL的基本原理和工作流程:

如何选择Fuzzing的目标?

如何获得初始语料库?

如何使用AFL构建程序?

AFL的各种执行方式;

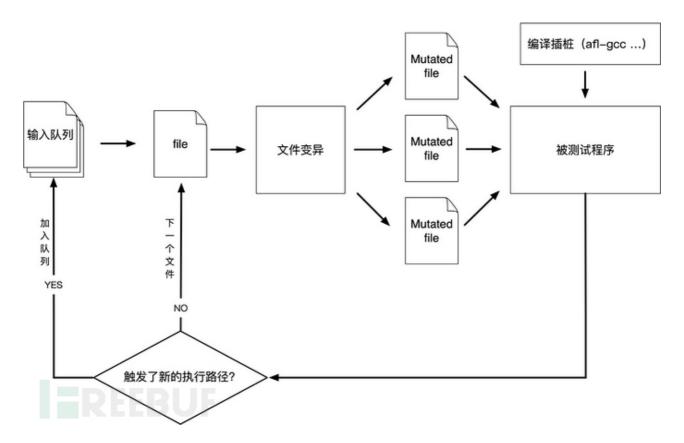
AFL状态窗口中各部分代表了什么意义?

二、AFL简介

AFL(American Fuzzy Lop)是由安全研究员Michał Zalewski(@lcamtuf)开发的一款基于 覆盖引导(Coverage-guided)的模糊测试工具,它通过记录输入样本的代码覆盖率,从而调 整输入样本以提高覆盖率,增加发现漏洞的概率。其工作流程大致如下:

①从源码编译程序时进行插桩,以记录代码覆盖率(Code Coverage);

- ②选择一些输入文件,作为初始测试集加入输入队列(queue);
- ③将队列中的文件按一定的策略进行"突变";
- ④如果经过变异文件更新了覆盖范围,则将其保留添加到队列中;
- ⑤上述过程会一直循环进行,期间触发了crash的文件会被记录下来。



三、选择和评估测试的目标

开始Fuzzing前,首先要选择一个目标。 AFL的目标通常是接受外部输入的程序或库,输入一般来自文件(后面的文章也会介绍如何Fuzzing一个网络程序)。

1. 用什么语言编写

AFL主要用于C/C++程序的测试,所以这是我们寻找软件的最优先规则。(也有一些基于AFL的 JAVA Fuzz程序如<u>kelinci</u>、<u>java-afl</u>等,但并不知道效果如何)

2. 是否开源

AFL既可以对源码进行编译时插桩,也可以使用AFL的 QEMU mode 对二进制文件进行插桩,但是前者的效率相对来说要高很多,在Github上很容易就能找到很多合适的项目。

3. 程序版本

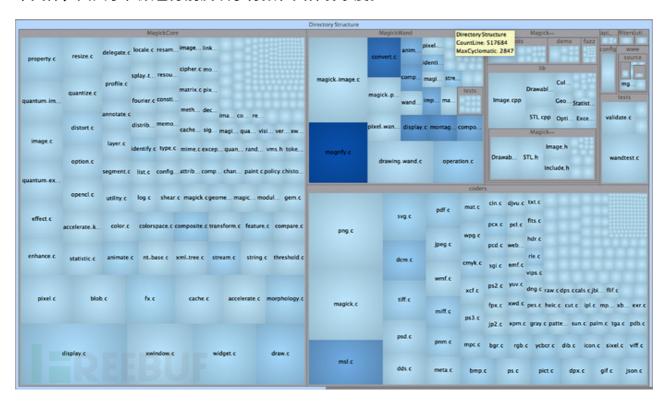
目标应该是该软件的最新版本,不然辛辛苦苦找到一个漏洞,却发现早就被上报修复了就尴尬了。

4. 是否有示例程序、测试用例

如果目标有现成的基本代码示例,特别是一些开源的库,可以方便我们调用该库不用自己再写一个程序;如果目标存在测试用例,那后面构建语料库时也省事儿一点。

5.项目规模

某些程序规模很大,会被分为好几个模块,为了提高Fuzz效率,在Fuzzing前,需要定义 Fuzzing部分。这里推荐一下源码阅读工具Understand,它 treemap 功能,可以直观地看到 项目结构和规模。比如下面ImageMagick的源码中,灰框代表一个文件夹,蓝色方块代表了一个文件,其大小和颜色分别反映了行数和文件复杂度。



6. 程序曾出现过漏洞

如果某个程序會曝出过多次漏洞,那么该程序有仍有很大可能存在未被发现的安全漏洞。如 lmageMagick每个月都会发现难以利用的新漏洞,并且每年都会发生一些具有高影响的严重漏洞,图中可以看到仅2017年就有357个CVE!(图源medium.com)



四、构建语料库

AFL需要一些初始输入数据(也叫种子文件)作为Fuzzing的起点,这些输入甚至可以是毫无意义的数据,AFL可以通过启发式算法自动确定文件格式结构。lcamtuf就在博客中给出了一个有趣的<u>例子</u>——对djpeg进行Fuzzing时,仅用一个字符串"hello"作为输入,最后凭空生成大量jpge图像!

尽管AFL如此强大,但如果要获得更快的Fuzzing速度,那么就有必要生成一个高质量的语料 库,这一节就解决如何选择输入文件、从哪里寻找这些文件、如何精简找到的文件三个问题。

1. 选择

(1) 有效的输入

尽管有时候无效输入会产生bug和崩溃,但有效输入可以更快的找到更多执行路径。

(2) 尽量小的体积

较小的文件会不仅可以减少测试和处理的时间,也能节约更多的内存,AFL给出的建议是最好

小于1 KB,但其实可以根据自己测试的程序权衡,这在AFL文档的 perf_tips.txt 中有具体说明。

2. 寻找

3. 修剪

网上找到的一些大型语料库中往往包含大量的文件,这时就需要对其精简,这个工作有个术语叫做——语料库蒸馏(Corpus Distillation)。AFL提供了两个工具来帮助我们完成这部工作—— afl-cmin 和 afl-tmin 。

(1) 移除执行相同代码的输入文件——afl-cmin

afl-cmin 的核心思想是**:尝试找到与语料库全集具有相同覆盖范围的最小子集**。举个例子:假设有多个文件,都覆盖了相同的代码,那么就丢掉多余的文件。其使用方法如下:

\$ afl-cmin -i input_dir -o output_dir -- /path/to/tested/program [params]

更多的时候,我们需要从文件中获取输入,这时可以使用"@@"代替被测试程序命令行中输入 文件名的位置。Fuzzer会将其替换为实际执行的文件:

\$ afl-cmin -i input_dir -o output_dir -- /path/to/tested/program [params] @@

下面的例子中,我们将一个有1253个png文件的语料库,精简到只包含60个文件。

- [*] Testing the target binary...
- [+] OK, 86 tuples recorded.
- [*] Obtaining traces for input files in 'png'...
 Processing file 1253/1253...
- [*] Sorting trace sets (this may take a while)...
- [+] Found 1525 unique tuples across 1253 files.
- [*] Finding best candidates for each tuple... Processing file 1253/1253...
- [*] Sorting candidate list (be patient)...
- [*] Processing candidates and writing output files...
 Processing tuple 1525/1525...
- [+] Narrowed down to 60 files, saved in 'png-cmin'.

(2) 减小单个输入文件的大小——afl-tmin

整体的大小得到了改善,接下来还要对每个文件进行更细化的处理。afl-tmin缩减文件体积的原理这里就不深究了,有机会会在后面文章中解释,这里只给出使用方法(其实也很简单,有兴趣的朋友可以自己搜一搜)。

afl-tmin 有两种工作模式, instrumented mode 和 crash mode 。默认的工作方式 是 instrumented mode ,如下所示:

```
[+] Read 416 bytes from 'id:003638,src:001489+003633,op:splice,rep:2.png'.
[*] Performing dry run (mem limit = 50 MB, timeout = 1000 ms)...
[+] Program terminates normally, minimizing in instrumented mode.
[*] Stage #0: One-time block normalization...
[+] Block normalization complete, 8 bytes replaced.
[*] --- Pass #1 ---
[*] Stage #1: Removing blocks of data...
   Block length = 32, remaining size = 416
   Block length = 16, remaining size = 416
   Block length = 8, remaining size = 416
   Block length = 4, remaining size = 408
   Block length = 2, remaining size = 408
   Block length = 1, remaining size = 408
[+] Block removal complete, 9 bytes deleted.
[*] Stage #2: Minimizing symbols (139 code points)...
[+] Symbol minimization finished, 0 symbols (0 bytes) replaced.
[*] Stage #3: Character minimization...
[+] Character minimization done, 0 bytes replaced.
[*] --- Pass #2 ---
[*] Stage #1: Removing blocks of data...
   Block length = 32, remaining size = 407
   Block length = 16, remaining size = 407
   Block length = 8, remaining size = 407
   Block length = 4, remaining size = 407
   Block length = 2, remaining size = 407
   Block length = 1, remaining size = 407
[+] Block removal complete, 0 bytes deleted.
     File size reduced by : 2.16% (to 407 bytes)
    Characters simplified: 1.97%
     Number of execs done: 2137
         Fruitless execs : path=2107 crash=25 hang=0
```

如果指定了参数 -x ,即 crash mode ,会把导致程序非正常退出的文件直接剔除。

\$ afl-tmin -x -i input_file -o output_file -- /path/to/tested/program [params] @@

```
[+] Read 272 bytes from 'id:002247,src:002216,op:flip2,pos:23.png'.
[*] Performing dry run (mem limit = 0 MB, timeout = 1000 ms)...
[+] Program exits with a signal, minimizing in crash mode.
[*] Stage #0: One-time block normalization...
[+] Block normalization complete, 272 bytes replaced.
[*] --- Pass #1 ---
[*] Stage #1: Removing blocks of data...
   Block length = 32, remaining size = 272
[+] Block removal complete, 272 bytes deleted.
[!] WARNING: Down to zero bytes - check the command line and mem limit!
[*] Stage #2: Minimizing symbols (0 code points)...
[+] Symbol minimization finished, 0 symbols (0 bytes) replaced.
[*] Stage #3: Character minimization...
[+] Character minimization done, 0 bytes replaced.
[*] --- Pass #2 ---
[*] Stage #1: Removing blocks of data...
   Block length = 1, remaining size = 0
[+] Block removal complete, 0 bytes deleted.
     File size reduced by : 100.00% (to 0 bytes)
   Characters simplified : 27200.00%
     Number of execs done: 78
         Fruitless execs : path=0 crash=0 hang=0
```

afl-tmin 接受单个文件输入,所以可以用一条简单的shell脚本批量处理。如果语料库中文件数量特别多,且体积特别大的情况下,这个过程可能花费几天甚至更长的时间!

for i in *; do afl-tmin -i \$i -o tmin-\$i -- ~/path/to/tested/program [params] @@; done;

下图是经过两种模式的修剪后, 语料库大小的变化:

```
# root @ ubuntu in ~/png-cmin [0:56:07]
$ du && cd ../tmin && du && cd ../tmin-crash && du
316K .
308K
184K RELBUF
```

这时还可以再次使用 afl-cmin ,发现又可以过滤掉一些文件了。

- [*] Testing the target binary...
- [+] OK, 139 tuples recorded.
- [*] Obtaining traces for input files in 'tmin'...
 Processing file 60/60...
- [*] Sorting trace sets (this may take a while)...
- [+] Found 1493 unique tuples across 60 files.
- [*] Finding best candidates for each tuple... Processing file 60/60...
- [*] Sorting candidate list (be patient)...
- [*] Processing candidates and writing output files...
 Processing tuple 1493/1493...
- [+] Narrowed down to 50 files, saved in 'cmin-again'.

五、构建被测试程序

前面说到,AFL从源码编译程序时进行插桩,以记录代码覆盖率。这个工作需要使用其提供的 两种编译器的wrapper编译目标程序,和普通的编译过程没有太大区别,本节就只简单演示一 下。

1. afl-gcc模式

afl-gcc / afl-g++ 作为 gcc / g++ 的wrapper,它们的用法完全一样,前者会将接收到的参数传递给后者,我们编译程序时只需要将编译器设置为 afl-gcc / afl-g++ 就行,如下面演示的那样。如果程序不是用autoconf构建,直接修改 Makefile 文件中的编译器为 afl-gcc/g++ 也行。

\$./configure CC="afl-gcc" CXX="afl-g++"

在Fuzzing共享库时,可能需要编写一个简单demo,将输入传递给要Fuzzing的库(其实大多数项目中都自带了类似的demo)。这种情况下,可以通过设置 LD_LIBRARY_PATH 让程序加载经过AFL插桩的.so文件,不过最简单的方法是静态构建,通过以下方式实现:

\$./configure --disable-shared CC="afl-gcc" CXX="afl-g++"

```
$ ldd bd/bin/tiff2pdf
linux-vdso.so.1 => (0x00007ffec7fe9000)
libtiff.so.5 => /root/src/tiff-4.0.10/bd/lib/t
liblzma.so.5 => /lib/x86_64-linux-gnu/liblzm
libjbig.so.0 => /usr/lib/x86_64-linux-gnu/li
libjpeg.so.8 => /usr/lib/x86_64-linux-gnu/li
libz.so.1 => /lib/x86 64-linux-gnu/libz.so.1

$ ldd bd/bin/tiff2pdf
linux-vdso.so.1 => (0x00007ffe2e5af000)
liblzma.so.5 => /lib/x86_64-linux-gnu/liblzma
libjbig.so.0 => /usr/lib/x86_64-linux-gnu/liblzma
libjbig.so.0 => /usr/lib/x86_64-linux-gnu/liblzma
```

2. LLVM模式

LLVM Mode模式编译程序可以获得更快的Fuzzing速度,进入 Ilvm_mode 目录进行编译,之后使用 afl-clang-fast 构建序程序即可,如下所示:

\$ cd llvm_mode\$ apt-get install clang\$ export LLVM_CONFIG=`which llvm-config` && make && cd ..\$./configure --disable-shared CC="afl-clang-fast" CXX="afl-clang-fast++"

笔者在使用高版本的clang编译时会报错,换成clang-3.9后通过编译,如果你的系统默认安装的clang版本过高,可以安装多个版本然后使用 update-alternatives 切换。

六、开始Fuzzing

afl-fuzz 程序是AFL进行Fuzzing的主程序,用法并不难,但是其背后巧妙的工作原理很值得研究,考虑到第一篇文章只是让读者有个初步的认识,这节只简单的演示如何将Fuzzer跑起来,其他具体细节这里就暂时略过。

1. 白盒测试

(1) 测试插桩程序

编译好程序后,可以选择使用 afl-showmap 跟踪单个输入的执行路径,并打印程序执行的输出、捕获的元组(tuples),tuple用于获取分支信息,从而衡量衡量程序覆盖情况,下一篇文章中会详细的解释,这里可以先不用管。

 $\$ afl-showmap -m none -o /dev/null -- ./build/bin/imagew 23.bmp out.png[*] Executing './build/bin/imagew'...-- Program output begins --23.bmp -> out.pngProcessing: 13x32-- Program output ends --[+] Captured 1012 tuples in '/dev/null'.

使用不同的输入,正常情况下 afl-showmap 会捕获到不同的tuples,这就说明我们的的插桩是有效的,还有前面提到的 afl-cmin 就是通过这个工具来去掉重复的输入文件。

\$ \$ afl-showmap -m none -o /dev/null -- ./build/bin/imagew 111.pgm out.png[*] Executing './build/bin/imagew'...-- Program output begins --111.pgm -> out.pngProcessing: 7x7-- Program output ends --[+] Captured 970 tuples in '/dev/null'.

(2) 执行fuzzer

在执行 afl-fuzz 前,如果系统配置为将核心转储文件(core)通知发送到外部程序。 将导致将崩溃信息发送到Fuzzer之间的延迟增大,进而可能将崩溃被误报为超时,所以我们得临时修改 core pattern 文件,如下所示:

echo core >/proc/sys/kernel/core_pattern

之后就可以执行 afl-fuzz 了,通常的格式是:

\$ afl-fuzz -i testcase_dir -o findings_dir /path/to/program [params]

或者使用"@@"替换输入文件,Fuzzer会将其替换为实际执行的文件:

\$ afl-fuzz -i testcase_dir -o findings_dir /path/to/program @@

如果没有什么错误,Fuzzer就正式开始工作了。首先,对输入队列中的文件进行预处理;然后给出对使用的语料库可警告信息,比如下图中提示有个较大的文件(14.1KB),且输入文件过多;最后,开始Fuzz主循环,显示状态窗口。

```
[*] Attempting dry run with 'id:000049,orig:png-g16.png'...
                              exec speed
[*] Attempting dry run with 'id:000050,orig:png-g16a.png'...
    len = 2005, map size = 270, exec speed = 1236 us
[*] Attempting dry run with 'id:000051,orig:png-gltns.png'...
[*] Attempting dry run with 'id:000052,orig:png-g8tns.png'...
[*] Attempting dry run with 'id:000053,orig:sbitw.png'...
    len = 892, map size = 249, exec speed = 780 us
[+] All test cases processed.
[!] WARNING: Some test cases are big (14.1 kB) - see /usr/local/share/doc/afl/perf_tips.txt.
[!] WARNING: You have lots of input files; try starting small.
[+] Here are some useful stats:
    Test case count : 18 favored, 0 variable, 54 total
      Bitmap range: 83 to 275 bits (average: 194.24 bits)
       Exec timing: 312 to 80.2k us (average: 2403 us)
[+] All set and ready to roll!
                       american fuzzy lop 2.52b (example)
  process timing
                                                          overall results
        run time : 0 days, 0 hrs, 0 min, 24 sec
                                                          cycles done : 0
    last new path : 0 days, 0 hrs, 0 min, 22 sec
                                                          total paths : 64
  last uniq crash : none seen yet
                                                         uniq crashes : 0
  last uniq hang : none seen yet
                                                           uniq hangs : 0
                                         map coverage
  cycle progress
  now processing: 0 (0.00%)
                                           map density : 0.22% / 0.67%
```

(3) 使用screen

一次Fuzzing过程通常会持续很长时间,如果这期间运行afl-fuzz实例的终端终端被意外关闭了,那么Fuzzing也会被中断。而通过在 screen session 中启动每个实例,可以方便的连接和断开。关于screen的用法这里就不再多讲,大家可以自行查询。

\$ screen afl-fuzz -i testcase dir -o findings dir /path/to/program @@

也可以为每个session命名,方便重新连接。

\$ screen -S fuzzer1\$ afl-fuzz -i testcase_dir -o findings_dir /path/to/program [params] @@[detached from 6999.fuzzer1]\$ screen -r fuzzer1 ...

2. 黑盒测试

所谓黑盒测试,通俗地讲就是对没有源代码的程序进行测试,这时就要用到AFL的QEMU模式了。后用方式和LLVM模式类似,也要先编译。但注意,因为AFL使用的QEMU版本太旧, util/memfd.c 中定义的函数 memfd_create() 会和glibc中的同名函数冲突,在这里可以找到针对QEMU的patch,之后运行脚本 build gemu support.sh 就可以自动下载编译。

\$ apt-get install libini-config-dev libtool-bin automake bison libglib2.0-dev -y\$ cd qemu_mode\$ build_qemu_support.sh\$ cd .. && make install

现在起,只需添加 -Q 选项即可使用QEMU模式进行Fuzzing。

\$ afl-fuzz -Q -i testcase_dir -o findings_dir /path/to/program [params] @@

3. 并行测试

(1) 单系统并行测试

如果你有一台多核心的机器,可以将一个 afl-fuzz 实例绑定到一个对应的核心上,也就是说,机器上有几个核心就可以运行多少 afl-fuzz 实例,这样可以极大的提升执行速度,虽然大家都应该知道自己的机器的核心数,不过还是提一下怎么查看吧:

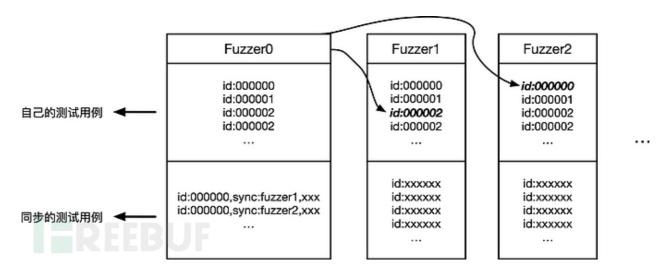
\$ cat /proc/cpuinfo| grep "cpu cores"| uniq

afl-fuzz 并行Fuzzing,一般的做法是通过 -M 参数指定一个主Fuzzer(Master Fuzzer)、通过 -S 参数指定多个从Fuzzer(Slave Fuzzer)。

\$ screen afl-fuzz -i testcases/ -o sync_dir/ -M fuzzer1 -- ./program\$ screen afl-fuzz -i testcases/ -o sync_dir/ -S fuzzer2 -- ./program\$ screen afl-fuzz -i testcases/ -o sync_dir/ -S fuzzer3 -- ./program ...

这两种类型的Fuzzer执行不同的Fuzzing策略,前者进行确定性测试(deterministic),即对输入文件进行一些特殊而非随机的的变异;后者进行完全随机的变异。

可以看到这里的 -o 指定的是一个同步目录,并行测试中,所有的Fuzzer将相互协作,在找到新的代码路径时,相互传递新的测试用例,如下图中以Fuzzer0的角度来看,它查看其它fuzzer的语料库,并通过比较id来同步感兴趣的测试用例。



afl-whatsup 工具可以查看每个fuzzer的运行状态和总体运行概况,加上 -s 选项只显示概况, 其中的数据都是所有fuzzer的总和。



还 afl-gotcpu 工具可以查看每个核心使用状态。

```
[*] Measuring per-core preemption rate (this will take 1.00 sec)...
   Core #11: CAUTION (223%)
   Core #13: AVAILABLE
   Core #2: CAUTION (189%)
   Core #7: CAUTION (222%)
   Core #0: CAUTION (222%)
   Core #4: CAUTION (223%)
   Core #6: CAUTION (223%)
   Core #1: CAUTION (223%)
   Core #14: AVAILABLE
   Core #8: CAUTION (224%)
   Core #15: AVAILABLE
   Core #3: CAUTION (226%)
   Core #10: CAUTION (192%)
   Core #5: CAUTION (231%)
   Core #9: CAUTION (221%)
   Core #12: OVERBOOKED (1550%)
>>> PASS: You can run more processes on 3 to 15 cores. <<<
```

(2) 多系统并行测试

多系统并行的基本工作原理类似于单系统并行中描述的机制,你需要一个简单的脚本来完成两件事。在本地系统上,压缩每个fuzzer实例目录中 queue 下的文件,通过SSH分发到其他机器上解压。

来看一个例子,假设现在有两台机器,基本信息如下:

fuzzer1	fuzzerr2
172.21.5.101	172.21.5.102
运行2个实例	运行4个实例

为了能够自动同步数据,需要使用 authorized_keys 的方式进行身份验证。现要将fuzzer2中每个实例的输入队列同步到fuzzer1中,可以下面的方式:

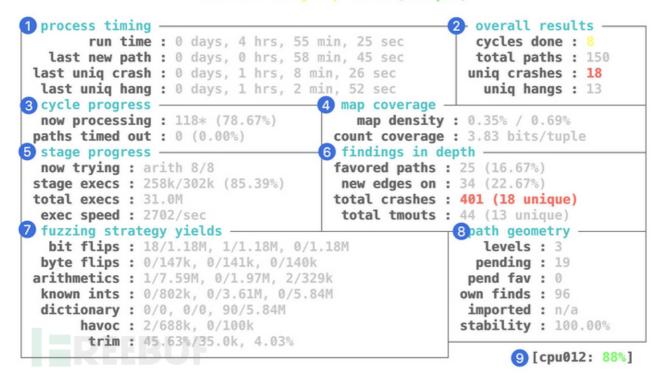
#!/bin/sh# 所有要同步的主机FUZZ_HOSTS='172.21.5.101 172.21.5.102'# SSH userFUZZ_USER=root# 同步目录SYNC_DIR='/root/syncdir'# 同步间隔时间SYNC_INTERVAL=\$((30 * 60))if ["\$AFL_ALLOW_TMP" = ""]; then if ["\$PWD" = "/tmp" -o "\$PWD" = "/var/tmp"]; then echo "[-] Error: do not use shared /tmp or /var/tmp directories with this script." 1>&2 exit 1 fifirm -rf .sync_tmp 2>/dev/nullmkdir .sync_tmp || exit 1while :; do # 打包所有机器上的数据 for host in \$FUZZ_HOSTS; do echo "[*] Retrieving data from \${host}..." ssh -o 'passwordauthentication no' \${FUZZ_USER}@\${host} \ "cd '\$SYNC_DIR' && tar -czf - SESSION*" >".sync_tmp/\${host}.tgz" done # 分发数据 for dst_host in \$FUZZ_HOSTS; do echo "[*] Distributing data to \${dst_host}..." for src_host in \$FUZZ_HOSTS; do test "\$src_host" = "\$dst_host" && continue echo " Sending fuzzer data from \${src_host}..." ssh -o 'passwordauthentication no' \${FUZZ_USER}@\$dst_host \ "cd '\$SYNC_DIR' && tar -xkzf - &>/dev/null" <".sync_tmp/\${src_host}.tgz" done done echo "[+] Done. Sleeping for \$SYNC INTERVAL seconds (Ctrl-C to quit)." sleep \$SYNC INTERVAL done

成功执行上述shell脚本后,不仅 SESSION000 SESSION002 中的内容更新了,还将 SESSION003 SESSION004 也同步了过来。

```
# root @ fuzzer1 in ~ [23:13:11]
$ ls syncdir
SESSION000 SESSION001
(venv)
# root @ fuzzer1 in ~ [23:13:38]
[*] Retrieving data from 172.21.5.101...
tar: SESSION000: file changed as we read it
tar: SESSION001: file changed as we read it
[*] Retrieving data from 172.21.5.102...
tar: SESSION000: file changed as we read it
tar: SESSION001: file changed as we read it
tar: SESSION003: file changed as we read it
[*] Distributing data to 172.21.5.101...
    Sending fuzzer data from 172.21.5.102...
[*] Distributing data to 172.21.5.102...
    Sending fuzzer data from 172.21.5.101...
[+] Done. Sleeping for 1800 seconds (Ctrl-C to quit).
^C
(venv)
# root @ fuzzer1 in ~ [23:13:54] C:130
$ ls syncdir
            SESSION002
SESSION000
SESSION001 SESSION003
```

七、认识AFL状态窗口

american fuzzy lop 2.52b (example)



- ① Process timing:Fuzzer运行时长、以及距离最近发现的路径、崩溃和挂起经过了多长时间。
- ② Overall results: Fuzzer当前状态的概述。
- ③ Cycle progress:我们输入队列的距离。
- ④ Map coverage:目标二进制文件中的插桩代码所观察到覆盖范围的细节。
- ⑤ Stage progress:Fuzzer现在正在执行的文件变异策略、执行次数和执行速度。
- ⑥ Findings in depth:有关我们找到的执行路径,异常和挂起数量的信息。
- ① Fuzzing strategy yields:关于突变策略产生的最新行为和结果的详细信息。
- ® Path geometry:有关Fuzzer找到的执行路径的信息。
- 9 CPU load: CPU利用率

八、总结

到此为止,本文已经介绍完了如何开始一次Fuzzing,但这仅仅是一个开始。AFL 的Fuzzing过程是一个死循环,我们需要人为地停止,那么什么时候停止?上面图中跑出的18个特别的崩溃,又如何验证?还有文中提到的各种概念——代码覆盖率、元组、覆盖引导等等又是怎么回事?所谓学非探其花,要自拔其根,学会工具的基本用法后,要想继续进阶的话,掌握这些基本概念相当重要,也有助于理解更深层次内容。所以后面的几篇文章,首先会继续本文中未完成的工作,然后详细讲解重要概念和AFL背后的原理,敬请各位期待。

[1]American Fuzzy Lop

[2]Yet another memory leak in ImageMagick

[3]Vulnerability Discovery Against Apple Safari

[4]Pulling JPEGs out of thin air

[5]parallel_fuzzing.txt

[6]Fuzzing workflows; a fuzz job from start to finish

[7]Open Source Fuzzing Tools – 'Chapter 10 Code Coverage and Fuzzing'

[8]Fuzzing for Software Security Testing and Quality Assurance – '7.2 Using Code Coverage Information'

*本文作者:alphalab,转载请注明来自FreeBuf.COM