



# Введение в PWN 0x2

Спикер: Павел Блинников

Руководитель группы исследования уязвимостей BI.ZONE  
Капитан SPRUSH  
Админ МЕРФИ CTF



# Что мы узнали на прошлом занятии?



1. Общая информация о компьютере, ОС и процессах
2. Как работает stack-based buffer overflow
3. Как работают простые ROP-чейны
4. Как писать простые эксплойты на pwntools
5. Как дебажить в gdb с pwndbg

# Что мы узнаем сегодня?



1. Похекаем ещё ропов
2. Посмотрим ещё на один класс уязвимостей
3. Потыкаемся с тулингом
4. Получим ещё

# Recall: что такое ROP?



ROP – техника, при которой мы собираем свою программу из кусков взламываемой

Немного ROP-гаджетов есть в обычных бинарях, но очень много – в libc

libc – основная системная либа для исполняемых файлов на Си

# Recall: ASLR



ASLR – защитный механизм, который загружает все библиотеки и регионы памяти по почти случайному базовому адресу

Угадать ASLR в userspace фактически невозможно, без дополнительной утечки сделать почти ничего нельзя (но кое-что можно, task gparted)

# Регионы памяти



В рантайме память разделена регионы.

Регион памяти – несколько логически соединенных страниц памяти.

Страница памяти – 0x1000 байт (4 Кб) идущих подряд

pwndbg> vmmmap

LEGEND: STACK | HEAP | CODE | DATA | RWX | RODATA

Start	End	Perm	Size	Offset	File
0x555555554000	0x555555555000	r--p	1000	0	/home/pturtle/mephi/5/service/binary
0x555555555000	0x555555556000	r-xp	1000	1000	/home/pturtle/mephi/5/service/binary
0x555555556000	0x555555557000	r--p	1000	2000	/home/pturtle/mephi/5/service/binary
0x555555557000	0x555555558000	r--p	1000	2000	/home/pturtle/mephi/5/service/binary
0x555555558000	0x555555559000	rw-p	1000	3000	/home/pturtle/mephi/5/service/binary
0x7ffff7da0000	0x7ffff7da3000	rw-p	3000	0	[anon_7ffff7da0]
0x7ffff7da3000	0x7ffff7dcb000	r--p	28000	0	/usr/lib/x86_64-linux-gnu/libc.so.6
0x7ffff7dcb000	0x7ffff7f30000	r-xp	165000	28000	/usr/lib/x86_64-linux-gnu/libc.so.6
0x7ffff7f30000	0x7ffff7f86000	r--p	56000	18d000	/usr/lib/x86_64-linux-gnu/libc.so.6
0x7ffff7f86000	0x7ffff7f8a000	r--p	4000	1e2000	/usr/lib/x86_64-linux-gnu/libc.so.6
0x7ffff7f8a000	0x7ffff7f8c000	rw-p	2000	1e6000	/usr/lib/x86_64-linux-gnu/libc.so.6
0x7ffff7f8c000	0x7ffff7f99000	rw-p	d000	0	[anon_7ffff7f8c]
0x7ffff7fc0000	0x7ffff7fc2000	rw-p	2000	0	[anon_7ffff7fc0]
0x7ffff7fc2000	0x7ffff7fc6000	r--p	4000	0	[vvar]
0x7ffff7fc6000	0x7ffff7fc8000	r-xp	2000	0	[vdso]
0x7ffff7fc8000	0x7ffff7fc9000	r--p	1000	0	/usr/lib/x86_64-linux-gnu/ld-linux-x86-64.so.2
0x7ffff7fc9000	0x7ffff7ff0000	r-xp	27000	1000	/usr/lib/x86_64-linux-gnu/ld-linux-x86-64.so.2
0x7ffff7ff0000	0x7ffff7ffb000	r--p	b000	28000	/usr/lib/x86_64-linux-gnu/ld-linux-x86-64.so.2
0x7ffff7ffb000	0x7ffff7ffd000	r--p	2000	33000	/usr/lib/x86_64-linux-gnu/ld-linux-x86-64.so.2
0x7ffff7ffd000	0x7ffff7fff000	rw-p	2000	35000	/usr/lib/x86_64-linux-gnu/ld-linux-x86-64.so.2
0x7ffff7fffdd000	0x7ffff7ffff000	rw-p	22000	0	[stack]

pwndbg> █

# Какие структуры данных критичны?



- GOT – Global Offset Table, секция для линковки между исполняемыми файлами в рантайме
- Всевозможные vtable: таблицы функций для виртуальных методов в C++
- Индексы и размеры массивов в структурах



# За что мы боремся?



1. Перезапись критических данных (указатели на функции, размеры массивов, указатели на указатели)
2. Захват RIP
3. Создание RWX регионов для постэксплуатации

# Как мы можем выиграть?



- Вызвать `system("/bin/sh")`
- Вызвать `execve("/bin/sh", 0, 0)`
- Создать ROP на чтение флага и вывод на экран
- Создать ROP на изменение прав на страницу памяти на RWX, записать свой шеллкод и вызвать его

# GOT



Очень полезная для нас секция файлов, необходимая для линковке в рантайме.

В GOT есть указатели на функции в подгруженной либе (got.plt) и обертки для их вызова (plt)

```
pwndbg> x/32i puts
0x1030 <puts@plt>:    jmp     QWORD PTR [rip+0x2fca]    # 0x4000 <puts@got.plt>
0x1036 <puts@plt+6>: push     0x0
0x103b <puts@plt+11>: jmp     0x1020
```

# GOT: RELRO



Partial RELRO – создает GOT перед .bss

Full RELRO – делает GOT полностью read-only

```
pwndbg> checksec
[*] '/home/pturtle/mephi/5/service/binary'
Arch:      amd64-64-little
RELRO:     Partial RELRO
Stack:     No canary found
NX:        NX enabled
PIE:       PIE enabled
```

# DEMO домашки



# Немножко отдохнем



Исполняемые файлы бывают двух типов: статические и динамические

До этого мы работали с динамическими, но теперь посмотрим на статические

В статических `libc` вкомпилена в бинарь, поэтому не надо ликать адрес. А ещё...

# Можно автоматически создать ROP!



```
ROPgadget --binary ./binary --ropchain
```

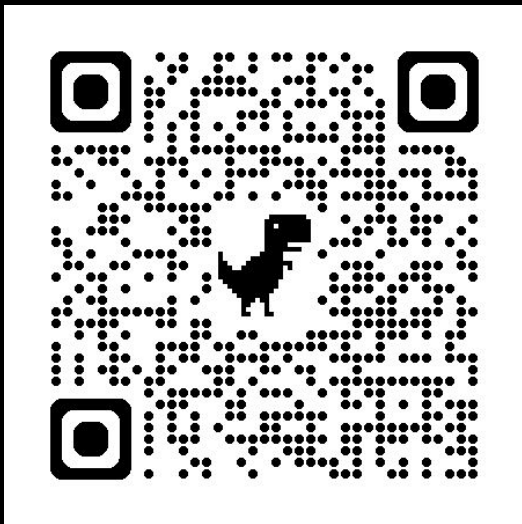
## DEMO!

# Recall: системные вызовы



Системные вызовы – один из основных интерфейсов взаимодействия user-space и kernel-space.

Calling convention: номер в RAX, затем аргументы: RDI, RSI, RDX, R10, R8, R9





# Seccomp



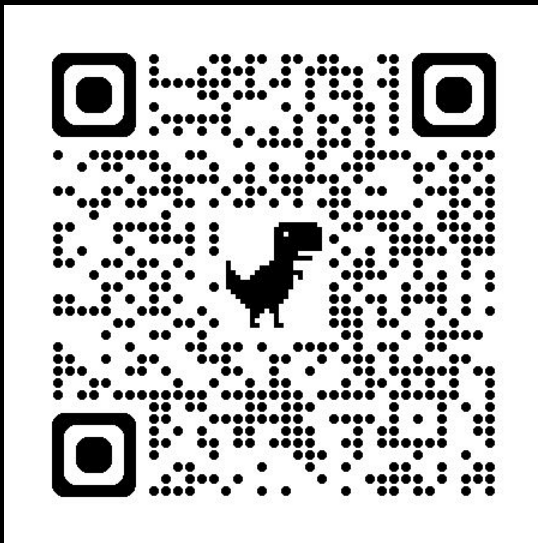
Функциональность Linux для ограничения возможности вызова сисколлов.

```
void seccomp_start() {  
    scmp_filter_ctx ctx = seccomp_init(SCMP_ACT_ALLOW);  
    seccomp_rule_add(ctx, SCMP_ACT_KILL, SCMP_SYS(execve), 0);  
    seccomp_rule_add(ctx, SCMP_ACT_KILL, SCMP_SYS(execveat), 0);  
    seccomp_load(ctx);  
    seccomp_release(ctx);  
}
```

# Что такое шеллкод?

Шеллкод – небольшая часть кода, написанная на ассемблере, разработанная для постэксплуатации бинарных уязвимостей.

Пример шеллкода:



# DEMO: пишем шеллкод



Imagine arb read and arb write...



Что если бы у нас был arbitrary read и arbitrary write?

# Imagine arb read and arb write...



Что если бы у нас был arbitrary read и arbitrary write?

Мы бы что-нибудь переписали, например GOT

DEMO



