



Вlablablа чтот про кучу

Спикер: @thsage

definitely not vulnerability researcher



whoami



- Main SPRUSH heaper
- Former Cyber Threat Researcher
- Senior Vulnerability Researcher

Терминология



- Куча (heap) - регионы в адресном пространстве программы, используемые аллокатором ptmalloc.

```
malloc(SIZE);
```

0x405000

0x426000 rw-p

21000

0 [heap]

Терминология



- Чанк (chunk) - структура внутри адресного пространства, принадлежащего куче, используемая для управления памятью библиотекой libc.

Allocated chunk | PREV_INUSE

Addr: 0x405290

Size: 0x30 (with flag bits: 0x31)

Терминология



- Бины (heap bins) - библиотечные структуры данных, используемые для управления освобожденными чанками внутри кучи.

```
tcachebins
0x30 [ 1]: 0x4052a0 ← 0
fastbins
empty
unsortedbin
empty
smallbins
empty
largebins
empty
pwndbg>
```

malloc

Allocated chunk | PREV_INUSE

Addr: 0x555555559290

Size: 0x40 (with flag bits: 0x41)



Chunk size

Размер чанка всегда кратен 16
Прибавляем 8 байт (next chunk size) +
округляем до 16 в большую сторону

```
pwndbg> x/10xg 0x555555559290
0x555555559290: 0x0000000000000000
0x5555555592a0: 0x0807060504030201
0x5555555592b0: 0x1817161514131211
0x5555555592c0: 0x2827262524232221
0x5555555592d0: 0x0000000000000000
```

```
0x000000000000000041
0x100f0e0d0c0b0a09
0x201f1e1d1c1b1a19
0x302f2e2d2c2b2a29
0x00000000000020d31
```

size

free in tcache and fastbins

chunk size (8b)
next free chunk addr (mangled)
—heap key—
chunk data без первых 16b 8b
next chunk size (8b)
next chunk data

Chunk size

Попадают размеры от 0x20 до 0x420
До 7 штук каждого размера

Попадают размеры до 0x80 при
заполнении tcache

```
pwndbg> x/10xg 0x555555559290
```

```
0x555555559290: 0x0000000000000000  
0x5555555592a0: 0x0000000055555559  
0x5555555592b0: 0x1817161514131211  
0x5555555592c0: 0x2827262524232221  
0x5555555592d0: 0x0000000000000000
```

mangled 0

```
0x0000000000000041  
0x8e216298b4601cac  
0x201f1e1d1c1b1a19  
0x302f2e2d2c2b2a29  
0x00000000000020d31
```

pointer mangling



Входные данные:

- адрес чанка в куче (value)
- адрес следующего чанка в цепочке (addr)
- адрес страницы чанка в куче (value & 0xfffffffffff000)

Mangled address:

$((\text{value} \& 0xfffffffffff000) \gg 12) \wedge \text{addr}$

0x5555555592d0: 0x0000000000000000
0x5555555592e0: 0x0000000555555559
0x5555555592f0: 0x0000000000000000

addr: 0

value: 0x5555555592e0

mangled:

- value & 0xfffffffffff000: 0x555555559000
- * >> 12: 0x555555559
- * ^ 0: 0x555555559

free in unsorted

chunk size (8b)
next uns chunk addr
prev uns chunk addr
chunk data без первых 16b и последних 8b
this chunk size (8b)
next chunk size (8b)
next chunk data

Chunk size

- Попадают размеры от 0x420
- Попадают размеры от 0x80 при заполнении tcache
- Изначально next и prev указывают на адрес в libc
- Если лежат несколько подряд, то сливаются в один (consolidate)
- бит PREV IN USE (& 0b001) размера следующего чанка становится 0

Free chunk (unsortedbin) | PREV_INUSE

Addr: 0x5555555596f0

Size: 0xa0 (with flag bits: 0xa1)

fd: 0x7ffff7f8eb20

bk: 0x7ffff7f8eb20

Правила выделения



1. если есть в tcache - берётся из tcache
2. если есть в fastbin - берётся из fastbin + 7 чанков из fastbin переносятся в tcache
3. если есть место в unsorted - выделяется внутри него, размер unsorted уменьшается
4. выделяется из top чанка

**изначально почти вся куча – большой top chunk*

realloc



```
realloc(pointer, NEW_SIZE);
```

- Если чанк находится на границе с top-чанком и размер увеличивается, то расширяет чанк до требуемого значения.
- Если размер чанка должен уменьшиться, то разбивает чанк на два, и освобождает второй чанк.
- Для большинства других случаев: выделяет новый чанк, копирует данные из старого, а затем высвобождает его.
- Не использует TCACHE для аллоцирования чанков.

Allocated chunk | PREV_INUSE

Addr: 0x555555559290

Size: 0x80 (with flag bits: 0x81)



Allocated chunk | PREV_INUSE

Addr: 0x555555559290

Size: 0x20 (with flag bits: 0x21)

Free chunk (tcachebins) | PREV_INUSE

Addr: 0x5555555592b0

Size: 0x60 (with flag bits: 0x61)

fd: 0x555555559

calloc



```
calloc(SIZE);
```

- Выделяет чанк, аналогично функции malloc.
- Зануляет данные внутри чанка.
- Не использует TCACHE для аллоцирования чанков.

Структура tcache



1.

Для каждого размера от 0x20 до 0x420 хранятся количество чанков и адрес следующего выделяемого ПРЯМ АДРЕС, БЕЗ МАНГЛИНГА

2.

Структура - количество каждого от 0x20 до 0x420 по 2 байта
Затем адрес следующего для каждого размером 8 байт

3.

Структура находится в начале кучи и занимает размер 0x290

Команды-помощники pwndbg:

- bins
- heap
- tcache

Allocated chunk | PREV_INUSE

Addr: 0x555555559000

Size: 0x290 (with flag bits: 0x291)



Idea



Вектор интересов



1. Лик адресов libc
2. Выделение где угодно (ну разумеется в rw регионах, преимущественно libc)
3. Лик stack-a
4. Запись на стек гор-чика
5. Запись в got, если есть адреса программы
6. Запись в структуры внутри libc

Вектор интересов



1. Куча также используется многими библиотеками, например `libstdc++`.
2. В куче могут храниться другие критичные структуры данных, не контролируемые пользователем.
3. С помощью уязвимостей в программе могут появиться возможности изменения структур, например, адресов на вызываемые виртуальные и перегруженные функции языка `c++`.

1. Мы можем изменять чанк, который находится в bin-e
2. Переписываем первые 8 байт
3. Выделяем его
4. Указатель на следующий чанк взялся из того что мы изменили
5. Следующий чанк выделяется в нужном нам месте

Additional content 1: `mmaped chunks`



Чанки больше максимального размера кучи (обычно, 0x21000) выделяются в отдельном регионе, который прилегает к libc (или ld).

```
malloc(0x20fe0)
```

0x7ffff7fa0000	0x7ffff7fc1000	rw-p	21000	0	[anon_7ffff7fa0]
0x7ffff7fc1000	0x7ffff7fc5000	r--p	4000	0	[vvar]
0x7ffff7fc5000	0x7ffff7fc7000	r-xp	2000	0	[vdso]
0x7ffff7fc7000	0x7ffff7fc8000	r--p	1000	0	/usr/lib/ld-linux-x86-64.so.2
0x7ffff7fc8000	0x7ffff7ff1000	r-xp	29000	1000	/usr/lib/ld-linux-x86-64.so.2
0x7ffff7ff1000	0x7ffff7ffb000	r--p	a000	2a000	/usr/lib/ld-linux-x86-64.so.2

Additional content 2: PREV_INUSE



1. Первый бит в адресе.
2. Выставлен в 0, если предыдущий находится в unsorted bin, в остальных случаях - 1.
3. Используется для определения возможности слияния нескольких чанков в один.

Free chunk (unsortedbin) | PREV_INUSE

Addr: 0x5555555592b0

Size: 0x440 (with flag bits: 0x441)

fd: 0x7ffff7f80b20

bk: 0x7ffff7f80b20

Allocated chunk

Addr: 0x5555555596f0

Size: 0x20 (with flag bits: 0x20)

Allocated chunk | PREV_INUSE

Addr: 0x555555559000

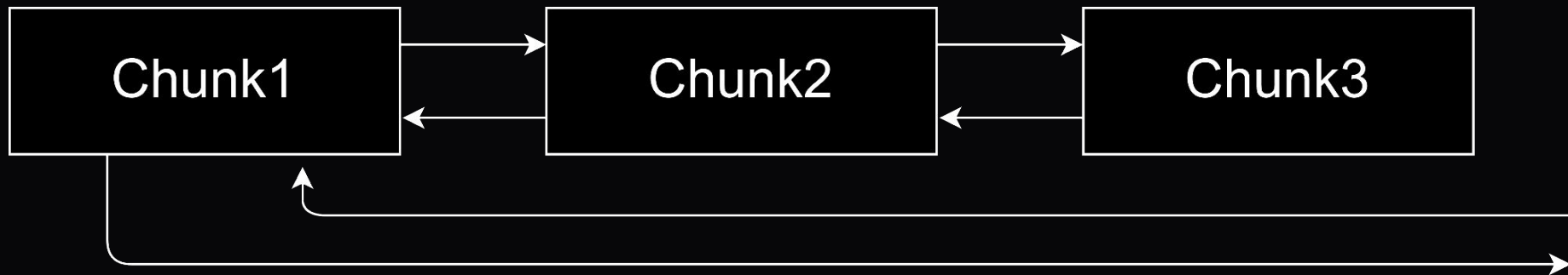
Size: 0x290 (with flag bits: 0x291)

Allocated chunk | PREV_INUSE

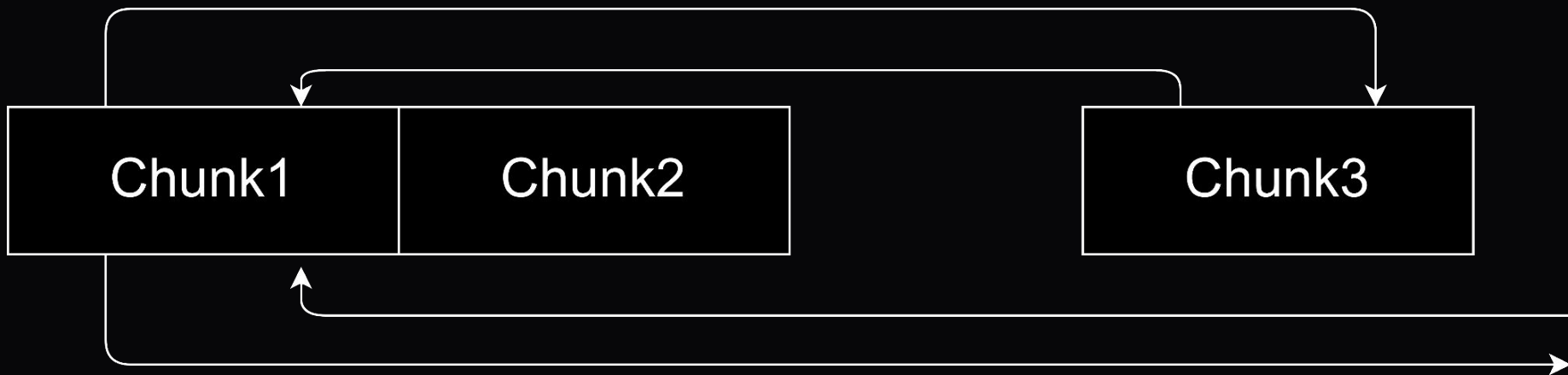
Addr: 0x555555559290

Size: 0x20 (with flag bits: 0x21)

Additional content 3: consolidation



Additional content 3: consolidation

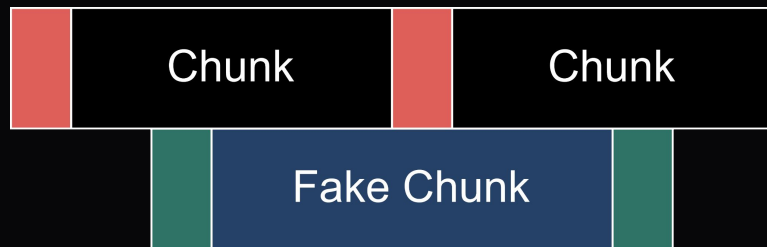


Additional content 3: consolidation



1. `chunk_size == next_chunk->prev_size`
2. `chunk->fd->bk == chunk`
3. `chunk->bk->fd == chunk`

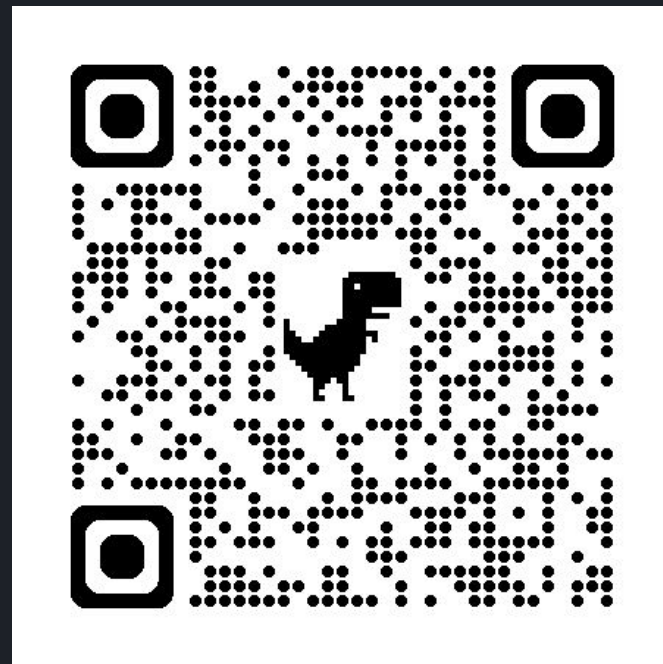
Additional content 4: fake chunks



Референсы



Исходный код libq



how2heap



X

PONPONPON