Guião: G-VIII

Exercícios adaptados do livro CSPP Randal E. Bryant e David R. O'Hallaron

Apresentação

Este guião tem em vista abordar os temas relacionadas com a geração e execução de código de montagem produzido pelo compilador gcc, para a arquitectura IA32 .

Exercício 1.

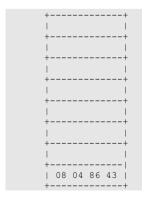
A função getline lê uma linha da entrada, faz uma cópia da sequência de caracteres para o espaço reservado na pilha e retorna um apontador para o resultado.

```
char *getline()
{
    char buf[8];
    char *result;
    gets(buf);
    result = malloc(strlen(buf));
    strcpy(result, buf);
    return result;
}
```

Considere que getline é chamada com o endereço de retorno igual a 0x8048643, com %ebp= 0xbffffc94, %ebx=0x1, %edi=0x2, e %esi=0x3. Após a entrada de dados correspondente à sequência "012345678901234" o programa termina com uma falha de segmentação. Usando o gdb pôde determinar-se que o erro ocorreu durante a execução da instrução ret de getline.

```
1 080485c0 <getline>:
 2 80485c0: 55
3 80485c1: 89 e5
                                                      push
                                                               %ebp
                                                               %esp,%ebp
                                                      mov
 4 80485c3: 83 ec 28
5 80485c6: 89 5d f4
6 80485c9: 89 75 f8
                                                               $0x28,%esp
                                                      sub
                                                      mov
                                                               %ebx, -0xc(%ebp)
                                                              %esi,-0x8(%ebp)
                                                      mov
 7 80485cc: 89 7d fc
                                                              %edi,-0x4(%ebp)
                                                      mov
        Diagram da pilha neste ponto
8 80485cf: 8d 75 ec
9 80485d2: 89 34 24
10 80485d5: e8 a3 ff ff ff
                                                      lea
                                                              -0x14(%ebp),%esi
                                                      mov
                                                               %esi,(%esp)
                                                      call
                                                              804857d <gets>
        Modificar o diagrama da pilha neste ponto
```

- a) Preencha o diagrama que se segue da pilha (cada espaço representa 4 octetos) indicando a posição de %ebp com toda a informação disponível após a execução da instrução na linha 7 no código de montagem: valores hexadecimais (se conhecidos) dentro da caixa e identificação dos mesmo (por exemplo, "endereço de retorno") do lado direito.
- b) Modificar o diagrama para mostrar o efeito da chamada a gets (linha 10).
- c) Aquando da falha de segmentação para que endereco o programa tenta retornar?
- d) Que registo(s) têm o valor(s) corrompido) quando getline retorna?
- e) Além do potencial de "buffer overflow", que outras duas coisas estão erradas no código de getline?



Exercício 2.

No trecho de código montado, abaixo, resultante da compilação da função loop_while, o gcc faz uma transformação interessante que na prática introduz uma nova variável no programa.

```
int loop_while(int a, int b)
{
  int result = 1;
  while (a < b) {
    result *= (a+b);
    a++;}
  return result;}

1    movl    8(%ebp), %ecx
2    movl    12(%ebp), %ebx</pre>
```

```
12(%ebp), %ebx
 3
            movl
                     $1, %eax
            cmpl
 4
                     %ebx, %ecx
 5
                     .L11
            iae
            leal
                     (%ebx, %ecx), %edx
 6
            movl
                     $1, %eax
 8 .L12:
            imull
                     %edx, %eax
                     $1, %ecx
$1, %edx
10
            addl
            addl
11
12
            cmpl
                     %ebx, %ecx
13
            jl
                     .L12
14 .L11:
```

- a) Considerando que o registo %edx é iniciado na linha 6 e atualizado na linha 11 como se fosse uma nova variável do programa, mostre como esta se relaciona com as variáveis no código C original.
- b) Crie uma tabela de uso de registos para esta função.
- c) Anote o código de montagem para explicar o seu funcionamento.
- **d)** Usando o servidor *sc.di.uminho.pt* compile com nível de otimização o2 a mesma função. Compare o código produzido com o apresentado acima.

Exercício 3.

Nos excertos de código binário desmontado, algumas das informações foi substituído por Xs.

a) Qual é o alvo da instrução je abaixo (não é necessário conhecer nada acerca da instrução call)

```
804828f: 74 05 je XXXXXXX
8048291: e8 1e 00 00 00 call 80482b4
```

a) Qual é o alvo da instrução jb abaixo?

```
8048357: 72 e7 jb XXXXXXX
8048359: c6 05 10 a0 04 08 01 movb $0x1,0x804a010
```

b) Qual é o endereço da instrução mov?

```
XXXXXXX: 74 12 je 8048391
XXXXXXX: b8 00 00 00 00 mov $ 0x0,% eax
```

c) Qual é o endereço alvo do salto?

```
80482bf: e9 e0 ff ff ff jmp XXXXXXXX
80482c4: 90 nop
```

Explique a relação entre a anotação na direita e a codificação do octeto à esquerda.

```
80482aa: ff 25 fc 9f 04 08 jmp * 0x8049ffc
```

Exercício 4.

Considere o código C, abaixo, onde M e N são constantes declarado com #define.

```
#define M ??
#define N ??
int mat1[M][N];
int mat2[N][M];
int sum_element(int i, int j){
    return mat1[i][j] + mat2[j][i];
```

a) Use engenharia reversa para determinar os valores de M e N com base no código de montagem gerado pelo gcc:

```
1     movl    8(%ebp), %ecx
2     leal     0(,%ecx,8), %edx
3     movl    12(%ebp), %eax
4     subl     %ecx, %edx
5     addl     %eax, %edx
6     leal     (%eax, %eax, 4), %eax
7     addl     %ecx, %eax
8     movl     mat2(,%eax,4), %eax
9     addl     mat1(,%edx,4), %eax
```