#### Assembly x86-64

Computadores executam código de máquina, codificado em bytes, para executar tarefas em um computador. Como computadores diferentes possuem processadores diferentes, o código de máquina executado nesses computadores é específico para cada processador. Neste caso, examinaremos a arquitetura de conjunto de instruções Intel x86-64, a mais comumente encontrada atualmente. O código de máquina geralmente é representado por uma forma mais legível do código, chamada código assembly. Esse código de máquina geralmente é produzido por um compilador, que pega o código-fonte de um arquivo e, após passar por alguns estágios intermediários, produz código de máquina que pode ser executado por um computador. Sem entrar em muitos detalhes, a Intel começou construindo um conjunto de instruções de 16 bits, seguido por um de 32 bits e, finalmente, criou o de 64 bits. Todos esses conjuntos de instruções foram criados para compatibilidade com versões anteriores, de modo que o código compilado para a arquitetura de 32 bits será executado em máquinas de 64 bits. Como mencionado anteriormente, antes de um arquivo executável ser produzido, o código-fonte é primeiro compilado em assembly (arquivos .s), depois o montador o converte em um programa objeto (arquivos .o), e operações com um vinculador finalmente o tornam um executável.

A melhor maneira de começar a explicar assembly é mergulhando de cabeça. Usaremos o radare2 para isso. radare2 é um framework para engenharia reversa e análise de binários. Ele pode ser usado para desmontar binários (traduzir código de máquina para assembly, que é realmente legível) e depurar esses binários.

O primeiro passo é executar a introdução do programa executando ./file1

```
ashu@ashu-Inspiron-5379 ~/D/t/c/christmas-re> ./file1
the value of a is 4, the value of b is 5 and the value of c is 9
```

O programa acima mostra que há 3 variáveis (a, b, c), onde c é a soma de a e b.

Hora de ver o que está acontecendo nos bastidores! Execute o comando **r2 -d ./file1** 

Isso abrirá o binário em modo de depuração. Uma vez aberto, uma das primeiras coisas a fazer é pedir ao r2 para analisar o programa, **digitando: aa** 

Este é o comando de análise mais comum. Ele analisa todos os símbolos e pontos de entrada no executável.

A análise neste caso envolve a extração de nomes de funções, informações de controle de fluxo e muito mais! As instruções r2 geralmente são baseadas em um único caractere, então é fácil obter mais informações sobre os comandos.

Para obter ajuda geral, execute:

Para obter informações mais específicas, por exemplo, sobre análise, execute a?

Após a conclusão da análise, você vai querer saber por onde começar a análise. A maioria dos programas tem um ponto de entrada definido como *main*. Para encontrar uma lista das funções, execute:

afl

```
[0x00400a30]> afl | grep main
0x00400b4d
             1 68
                             sym.main
0x00400e10
           114 1657
                             sym.__libc_start main
0x00403870
           346 6038 -> 5941 sym. nl find domain
0x00415fe0
             1 43
                             sym. IO switch to main get area
              1 8
0x0044cf00
                             sym. dl get dl main map
                             sym. IO switch to main wget area
              1 49
9x00470520
0x0048fae0
             7 73
                     -> 69
                             sym. nl finddomain subfreeres
                     -> 237 sym. nl unload domain
             16 247
0x0048fb30
```

# Observe que os endereços de memória podem ser diferentes no seu computador.

Como visto aqui, na verdade existe uma função em main. Vamos examinar o código assembly em main executando o comando

pdf@main

Onde pdf significa imprimir função de desmontagem. Isso nos dará a seguinte visualização:

```
| October | Octo
```

O núcleo da linguagem assembly envolve o uso de registradores para fazer o seguinte:

- Transferir dados entre a memória e o registrador e vice-versa
- Executar operações aritméticas em registradores e dados
- Transferir o controle para outras partes do programa

Como a arquitetura é x86-64, os registradores são de 64 bits e a Intel tem uma lista de 16 registradores:

64 bit	32 bit
%rax	%eax
%rbx	%ebx

%rex	%ecx	
%rdx	%edx	
%rsi	%esi	
%rdi	%edi	
%rsp	%esp	
%rbp	%ebp	
%r8	%r8d	
%r9	%r9d	
%r10	%r10d	
%r11	%r11d	
%r12	%r12d	
%r13	%r13d	
%r14	%r14d	
%r15	%r15d	

Embora os registradores sejam de 64 bits, o que significa que podem armazenar até 64 bits de dados, outras partes dos registradores também podem ser referenciadas. Nesse caso, os registradores também podem ser referenciados como valores de 32 bits, como mostrado. O que não é mostrado é que os registradores podem ser referenciados como de 16 bits e 8 bits (4 bits superiores e 4 bits inferiores).

Os primeiros 6 registradores são conhecidos como registradores de uso geral, enquanto **%rsp** e **%rbp** são de uso especial e seus significados serão explicados posteriormente. Para mover dados usando registradores, a seguinte instrução é usada:

### movq origem, destino

#### Isso envolve:

- Transferir constantes (que são prefixadas com o operador \$), por exemplo, *movq \$3 rax*, moveria a constante 3 para o registrador.
- Transferir valores de um registrador, por exemplo, *movq %rax %rbx*, que envolve mover o valor de *rax* para *rbx*.

• Transferir valores da memória, que é mostrado colocando os registradores entre colchetes. Por exemplo, *movq %rax (%rbx)*, que significa mover o valor armazenado em *%rax* para o local de memória representado por *%rbx*.

A última letra da instrução mov representa o tamanho dos dados:

Intel Data Type	Suffix	Size(bytes)
Byte	b	1
Word	w	2
Double Word	1	4
Quad Word	q	8
Quad Word	q	8
Single Precision	S	4
Double Precision	1	8

Ao lidar com manipulação de memória usando registradores, há outros casos a serem considerados:

- (Rb, Ri) = Localização da Memória[Rb + Ri]
- D(Rb, Ri) = Localização da Memória[Rb + Ri + D]
- (Rb, Ri, S) = Localização da Memória(Rb + S \* Ri]
- D(Rb, Ri, S) = Localização da Memória[Rb + S \* Ri + D]

Algumas outras instruções importantes são:

- *leaq source, destination:* esta instrução define o destino para o endereço denotado pela expressão em source
- *addq source, destination:* destino = destino + fonte
- *subq* **source**, **destination**: destino = destino fonte
- *imulq source, destination:* destino = destino \* fonte
- *salq source, destination:* destino = destino << fonte onde << é o operador de deslocamento de bit à esquerda
- *sarq source, destination*: destino = destino >> fonte onde >> é o operador de deslocamento de bit correto
- *xorq source, destination*: destino = destino OU fonte
- *andq source, destination*: destino = destino e fonte
- *orq source, destination*: destino = destino | fonte

Agora vamos examinar o código assembly para ver o que as instruções significam quando combinadas.

```
(int argc, char **argv, char **envp);
var int local ch @ rbp-0xc var int local 8h @ rbp-0x8
           ocal 8h @ rbp-0x8
ocal 4h @ rbp-0x4
                4889e5
                                  movq %rsp, %rbp
                4883ec10
                                 subq $0x10, %rsp
                c745f4040000.
                                 movl $4, local ch
                c745f8050000.
                                 movl $5, local 8h
                8b55f4
                                  movl local ch, %edx
                8b45f8
                                  movl local 8h, %eax
                01d0
                                  addl %edx, %eax
                8945fc
8b4dfc
                                 movl %eax, local_4h
movl local_4h, %ecx
                8b55f8
                                  movl local 8h, %edx
                                  movl local ch, %eax
                8b45f4
                89c6
                                  movl %eax, %esi
                488d3d881409.
                                 leag str.the value of a is
                b800000000
                                  movl $0, %eax
                e8f6ea
                 b800000000
                                  movl $0, %eax
                 c9
                 с3
```

A linha que começa com *sym.main* indica que estamos olhando para a função principal. As próximas 3 linhas são usadas para representar as variáveis armazenadas na função. A segunda coluna indica que são inteiros (int), a terceira coluna especifica o nome que r2 usa para referenciá-los e a quarta coluna mostra a localização real da memória.

As 3 primeiras instruções são usadas para alocar espaço na pilha (garantir que haja espaço suficiente para alocar variáveis e mais). Começaremos a analisar o programa a partir da 4ª instrução (*movl \$4*).

Queremos analisar o programa enquanto ele é executado e a melhor maneira de fazer isso é usando pontos de interrupção. Um ponto de interrupção especifica onde o programa deve parar de executar. Isso é útil, pois nos permite observar o estado do programa naquele ponto específico.

Então, vamos definir um ponto de interrupção usando o comando *db address* neste caso, seria *db 0x00400b55* 

Para garantir que o ponto de interrupção esteja definido, executamos o comando pdf @main novamente e vemos um pequeno b ao lado da instrução na qual queremos parar

```
[0x00400a30]> pdf @main
          ;-- main:
/ (fcm) sym.main 68

sym.maim (int argc, char **argv, char **envp);
; var int local ch @ rbp-0xc
; var int local 8h @ rbp-0x8
; var int local 4h @ rbp-0x4
; DATA XREF from entry0 (0x400a4d)

0x00400b4d 55 pushq %rbp
0x00400b4e 4889e5 movq %rsp, %rbp
0x00400b51 4883ec10 subq $0x10, %rsp
0x00400b55 b c745f4040000. movl $4, local ch
```

Agora que definimos um ponto de interrupção, vamos executar o programa usando **dc** 

Executar *dc* executará o programa até atingirmos o ponto de interrupção. Assim que atingirmos o ponto de interrupção e imprimirmos a função principal, o rip, que é a instrução atual, mostra onde a execução parou. Pelas notas acima, sabemos que a instrução *mov* é usada para transferir valores. Esta instrução está transferindo o valor 4 para a variável *local ch*.

Para visualizar o conteúdo da variável *local\_ch*, usamos a seguinte instrução: *px @memory-address* 

Neste caso, o endereço de memória correspondente para *local\_ch* será *rbp-0xc* (das primeiras linhas de @pdf main).

Esta instrução imprime os valores de memória em hexadecimal:

```
0x00400b55]> px @ rbp-0xc
                                                        0123456789ABCDEF
                         4 5
                              67 89 AB CD
                        1890 6b00 0000 0000 7018 400
                         1911 4000 0000 0000
                                  0100 000
                                           0 f87c 4f91
               fc7f 0000 4d0b 4000 0000 0000
                                                        ....M.@......
                        0600 0000 8e00 0000 8000 0000
              0000 0000 52db fe41 3933 915f 1019 4000
                                                        ....R...A93. ..@
                                             52db de86
              2711 68a0 52db 8a50 3933 915f
                                                        '.h.R..P93.
```

Isso mostra que a variável atualmente não possui nada armazenado (apenas 0000). Vamos executar esta instrução e passar para a próxima usando o seguinte comando (que só leva para a próxima instrução):

ds

Se visualizarmos a localização da memória após executar este comando, obteremos o seguinte:

```
[0x00400b55]> px @ rbp-0xc
                       4 5
                            6 7
                                 8 9
                                          C D
                                                   0123456789ABCDEF
                       1890 6b00 0000 0000
                                         7018 4000
                                                    .....k....p.@.
                       1911 4000 0000 0000 00
                           0000 0100 0000 f87c 4f91
              fc7f 0000 4d0b 400
                       0600 0000 8e00 0000 8000 0000
                                           04 400
              0000 0000 52db fe41 3933 915f 1019 4000
                                                    ....R...A93. ..@
                                         52db de86
              2711 68a0 52db 8a50 3933 915f
                                                    .h.R..P93.
```

Podemos ver que os 2 primeiros bytes têm o valor 4! Se fizermos o mesmo processo para a próxima instrução, veremos que a variável *local\_8h* tem o valor 5.

Se formos para a instrução *movl local\_8h*, *%eax*, sabemos pelas notas que isso move o valor de *local\_8h* para o registrador *%eax*. Para ver o valor do registrador *%eax*, podemos usar o comando:

dr

```
[0x00400b55]> dr
rax = 0x00400b4d
rbx = 0x00400400
rcx = 0x0044ba90
rdx = 0x00000004
r8 = 0x000000000
r9 = 0x000000007
r10 = 0x000000002
r11 = 0x000000001
r12 = 0x00401910
r13 = 0x000000000
r14 = 0x006b9018
r15 = 0x000000000
rsi = 0x7ffc914f7cf8
rdi = 0x00000001
rsp = 0x7ffc914f7bc0
rbp = 0x7ffc914f7bd0
rip = 0x00400b66
rflags = 0x00000206
orax = 0xffffffffffffffff
```

Se executarmos a instrução e executarmos o comando dr novamente, obteremos:

```
[0x00400b55]> dr

rax = 0x00000005

rbx = 0x00400400

rcx = 0x0044ba90

rdx = 0x00000004

r8 = 0x000000000

r9 = 0x000000007
```

Tecnicamente, isso ignora a instrução anterior *movl local\_ch*, *%edx*, mas o mesmo processo pode ser aplicado a ela.

Mostrando o valor de *rax* (a versão de 64 bits) como 5. Podemos fazer o mesmo para instruções semelhantes e visualizar a alteração dos valores dos registradores.

Quando chegamos ao *addl %edx*, *%eax*, sabemos que isso adicionará os valores em *edx* e *eax* e os armazenará em *eax*. Executar *dr* nos mostra que *rax* contém 5 e *rdx* contém 4, então esperaríamos que *rax* contivesse 9 após a execução da instrução.

```
[0x00400b55]> dr

rax = 0x00000005

rbx = 0x00400400

rcx = 0x0044ba90

rdx = 0x00000004
```

Executar ds para passar para a próxima instrução e depois executar dr para visualizar a variável de registro nos mostra que estamos corretos

```
[0x00400b55]> dr
rax = 0x000000009
rbx = 0x00400400
```

As próximas instruções envolvem mover os valores nos registradores para as variáveis e vice-versa

```
;-- rip:
0x00400b6b
0x00400b6e
0x00400b6e
0x00400b71
0x00400b74
0x00400b74
0x00400b77
89c6
movl local_4h, %ecx
movl local_8h, %edx
movl local_ch, %eax
movl %eax, %esi
```

```
        0x004400b79
        488d3d881409.
        leaq str.the_value_of_a_is__d_the_value_of_b_is__d_and_the_value_of_c_is__d, %r

        0x004400b80
        b800000000
        movl $0, %eax

        0x004400b85
        e8f6ea0000
        callq sym._printf

        0x004400b8a
        b800000000
        movl $0, %eax

        0x004400b8f
        c9
        leave_number of b is__d and_the_value_of_c_is__d, %r

        0x004400b90
        c3
        leave_number of b is__d and_the_value_of_c_is__d, %r
```

Depois disso, uma string (que é a saída) é carregada em um registrador e a função printf é chamada na terceira linha. A segunda linha limpa o valor de *eax*, pois *eax* às vezes é usado para armazenar resultados de funções. A quarta linha limpa o valor de *eax*. A quinta e a sexta linhas são usadas para sair da função principal.

## A fórmula geral para resolver algo assim é:

- Defina pontos de interrupção apropriados
- Use ds para navegar pelas instruções e verificar os valores do registrador e da memória
- Se cometer um erro, você sempre pode recarregar o programa usando o comando *ood*

# Parte 2: Execução Comandos

aa
afl | grep main
pdf @main
db 0x00f00b58
dc
px @ rbp-0xc

valor = 1

ds ds

ds dr

```
rax = 0 \times 000000006
rbx = 0 \times 00400400
rcx = 0 \times 0044b9a0
rdx = 0×7ffe2afaeac8
r8 = 0 \times 006bbe00
r9 = 0 \times 000000000
r10 = 0 \times 000000000
r11 = 0 \times 000000027
r12 = 0 \times 004018e0
r13 = 0 \times 000000000
r14 = 0 \times 006b9018
r15 = 0 \times 000000000
rsi = 0×7ffe2afaeab8
rdi = 0×00000001
rsp = 0×7ffe2afae990
rbp = 0×7ffe2afae990
rip = 0 \times 00400b66
rflags = 0×00000206
orax = 0×ffffffffffffffff
[0×00400b58]>
```

valor = 6

ds dr

```
[0×00400b58]> dr
rax = 0 \times 000000006
rbx = 0 \times 00400400
rcx = 0×0044b9a0
rdx = 0×7ffe2afaeac8
r8 = 0×006bbe00
r9 = 0 \times 000000000
r10 = 0 \times 000000000
r11 = 0 \times 000000027
r12 = 0 \times 004018e0
r13 = 0 \times 000000000
r14 = 0 \times 006b9018
r15 = 0 \times 000000000
rsi = 0×7ffe2afaeab8
rdi = 0×00000001
rsp = 0×7ffe2afae990
rbp = 0×7ffe2afae990
rflags = 0×00000206
orax = 0×ffffffffffffffff
```

valor = 6 (rax)