

Linguagens de Montagem

## Chamadas de Sistema

### Aula 06

Edmar André Bellorini

Ano letivo 2021

# Hello World

```
6  section .data
7      str0la :  db "0la", 10
8      str0laL:  equ $ - str0la
9
10 section .text
11     global _start
12
13 _start:
14     mov rax, 1
15     mov rdi, 1
16     lea rsi, [str0la]
17     mov edx, str0laL
18     syscall
19
20 fim:
21     mov rax, 60
22     mov rdi, 0
23     syscall
```

# Hello World

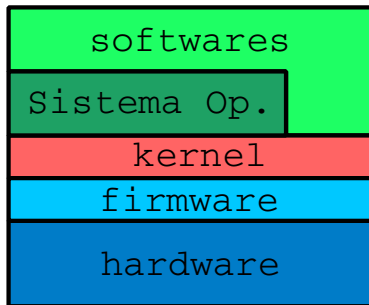
```
6  section .data
7      str0la :  db "0la", 10
8      str0laL:  equ $ - str0la
9
10 section .text
11     global _start
12
13 _start:
14     mov rax, 1
15     mov rdi, 1
16     lea rsi, [str0la]
17     mov edx, str0laL
18     syscall ; instrucao de Chamada de Sistema
19
20 fim:
21     mov rax, 60
22     mov rdi, 0
23     syscall ; instrucao de Chamada de Sistema
```

# Interrupções

## syscall

- É a chamada de sistema padrão dos S.Os x86/Unix x64
- Usada para chamar serviços do Kernel
- Kernel
  - Componente central de um S.O.
  - Gerencia os recursos de *hardware* disponíveis para os *softwares*
    - Processador
    - Entrada e Saída (monitor/teclado)
    - Memória

# Arquitetura (Alta Abstração)



# Kernel

## ■ Chamadas de Sistema

- A partir de um estado da CPU, executa uma determinada operação

```
14     mov rax, 1
15     mov rdi, 1
16     lea rsi, [str0la]
17     mov edx, str0laL
18     syscall
```

- Executa a chamada de sistema de impressão (1)

```
mov rax, 1
```

- para a saída padrão (1)

```
mov rdi, 1
```

- do texto que se encontra na posição de memória *str0la*

```
lea rsi, [str0la]
```

- e tem *str0laL* caracteres

```
mov edx, str0laL
```

# Chamadas de Sistemas já conhecidas

## ■ WRITE

```

mov rax, 1          ; syscall WRITE
mov rdi, 1          ; file descriptor
lea rsi, [str0la]   ; *buffer
mov edx, str0laL    ; count

```

## ■ SysCall no Kernel

```

ssize_t write(int fd , const void *buf, size_t count);
eax      write(int rdi, const void *rsi, size_t edx );

```

## ■ edx

```
str0laL: equ $ - str0la
```

- equ é uma pseudo-instrução de equivalência
- \$ é "aqui"
- \$ - str0la é "aqui" - str0la = tamanho em bytes do texto

## ■ retorno em rax (eax)

- Número de caracteres efetivamente escritos

# Chamadas de Sistemas já conhecidas

## ■ EXIT

```
mov rax, 60      ; syscall EXIT
mov rdi, 0       ; status
syscall
```

## ■ SysCall no Kernel

```
void _exit(int status);
void _exit(int rdi );
```

## ■ Retorno para o S.O.

\$: echo \$?

- Após a execução de um programa



# Uma nova chamada de sistema

## ■ READ

### ■ SysCall no Kernel

```
ssize_t read(int fd , const void *buf, size_t count);
eax      read(int rdi, const void *rsi, size_t edx );
```

```
mov rax, 0          ; syscall READ
mov rdi, 1          ; file descriptor
lea rsi, [strLida]  ; *buffer
mov edx, strLidaL   ; count
```

### ■ edx

- É o número máximo de caracteres lidos
- “Enter” finaliza entrada e pode ser contato!

### ■ retorno em rax (eax)

- Número de caracteres efetivamente lidos

# Exemplo a06e01.asm

- Código a06e01.asm em anexo
  - O exemplo a06e01.asm é um código *repeater*
    - Apenas mostra na saída padrão o que foi digitado

```
7  %define maxChars 10
8
9  section .data
10     str0la : db "Hello?", 10, 0
11     str0laL: equ $ - str0la      ; cuidado: str0laL "non-existe!" (equ)
12
13     strBye : db "Voce digitou: ", 0
14     strByeL: equ $ - strBye
15
16     strLF   : db 10 ; quebra de linha ASCII!
17     strLFL  : db 1
18     ...
```

# Debugger de a06e01.asm

## ■ Breakpoints

- leitura, resposta e fim
  - Qual é o valor de RAX ao alcançar esses Breakpoints?

## ■ Pré-processador

*%define maxChars 10*

- É um avaliador léxico que pode gerar código ou substituir valores pré-definidos.
- No exemplo, todo texto “maxChars” a partir da linha de definição será substituído pelo valor 10

# Referências das SysCalls

- Site syscalls64 [syscalls64](#) ou [webarchive.org\(syscalls64\)](#)
  - Contém uma tabela com as chamadas de sistema linux/kernel
    - e link de cada Chamada (*name*) para sua `man-page`
  - Mantido por Paolo Stivanin no GitHub
- Site Linux System Call Table for x86\_64 [rchapman.org](#)
  - Mantido por Ryan A. Chapman

# Exemplo a06e02.asm

## ■ OPEN

```
int open(const char *pathname, int flags, mode_t mode);  
eax open(const char *rdi      , int esi  , mode_t edx );
```

### ■ Abre um arquivo

- rax: *file descriptor* ou -1 (falha)
- rdi: caminho do arquivo
- esi: *flags*\*
- edx: modo de criação\*  
\*ver últimos slides (Anexo - Flags Open() )

## ■ CLOSE

```
int close(int fd);  
eax close(int edi);
```

### ■ Fecha arquivo aberto com Open()

- rax: 0 em caso de sucesso ou -1
- edi: *file descriptor*

# Exemplo a06e02.asm

```
18     ...
19 section .data
20     fileName: db "a06e02.txt", 0 ; null-terminated string!
21
22 section .bss
23     texto: resb 25
24     fileHandle: resd 1
25
26 section .text
27     global _start
28
29 _start:
30     ; int open(const char *pathname, int flags, mode_t mode);
31     mov rax, 2          ; open file
32     lea rdi, [fileName] ; *pathname
33     mov esi, openrw     ; flags
34     mov edx, userWR     ; mode
35     syscall
36     ...
```

# Atividades - slide 1

- a06at01 - Aplicação *sem sentido*: Criar uma aplicação que leia o próprio PID e execute a chamada *kill*
  - PID (Process ID): todo processo em execução recebe um número identificador único
    - é possível executar operações sobre um processo com este PID
    - chamada de sistema **sys\_getpid**
  - kill: comando linux que encerra a execução de um processo
    - é possível passar um no. que identifica o motivo do encerramento
    - chamada de sistema **sys\_kill**  
Requer **inteiro** como parâmetro, para saber mais use `kill -1` no terminal ou acesse [► Kill Commands and Signals](#)  
Recomendado para este caso é o **9**
  - Para saber se o código funcionou, insira um trecho de código após o comando kill que imprima no terminal a frase: "this isn't working!"
    - Ou use o arquivo "ef0601.asm" como esqueleto do seu código

## Atividades - slide 2

- a06at02 - Papagali Persistente
  - Use como base o arquivo a06e01.asm
  - A cada execução, o texto entrado pelo usuário deve ser escrito ao final de um arquivo
  - Caso o arquivo não exista, deve ser criado com o nome “papagali.txt”
  - Caso exista, o texto deve ser adicionado ao final (append)
    - Verifique o slide **Anexo - Flags Open()**



# Fim do Documento

Dúvidas?

Próxima aula:

- Aula 07: Controle de Fluxo de Execução
  - Fluxo de Execução
  - Labels
  - Laços de Repetições  
*finalmente!*
  - Desafio!

# Anexo - Flags Open()

- O\_RDONLY (0), O\_WRONLY (1), O\_RDWR (2)
- O\_CREAT (100)
  - Cria arquivo se o mesmo não existir
  - Para este caso, é necessário definir as permissões do arquivo em RDX (syscall)
  - Valor padrão para -rx-r-r é 0644o
    - Linux - Permissões de Arquivos
  - Usa-se O\_CREAT junto com O\_RDONLY (100), O\_WRONLY (101), O\_RDWR (102)
- O\_APPEND (2000)
  - Adiciona conteúdo em arquivo existente
  - Usado em conjunto com O\_CREAT + (O\_WRONLY ou O\_RDWR)
  - Não esquecer das permissões de arquivo (EDX)
- TODOS os valores estão em OCTAL