

# Linguagem de Montagem

## Controle de Fluxo de Execução

### Aula 07

Edmar André Bellorini

Ano letivo 2016

# Execução TOP → DOWN

```
1      ...
2      section .data
3          fileName: db "a06e02.txt"
4
5      section .bss
6          texto: resb 25
7          fileHandle: resd 1
8
9      section .text
10         global _start
11
12     _start:
13         mov rax, 5      ; open file
14         mov rbx, fileName
15         mov rcx, openrw
16         mov rdx, userWR
17         int 0x80
18
19         mov [fileHandle], eax
20     leitura:
21         xor rbx, rbx
22         mov ebx, [fileHandle]
23         mov rax, 3      ; leitura do arquivo
24         mov rcx, texto
25         mov rdx, maxChars
26         int 0x80
27         ...
```

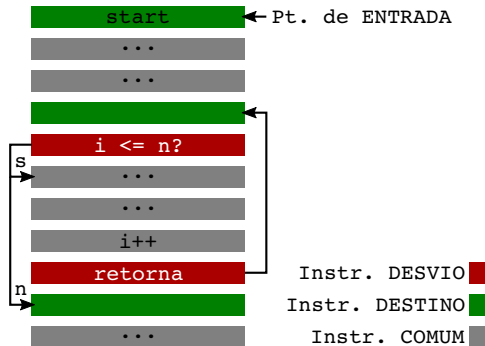
## ► Fluxo de Execução do exemplo a06e02.asm

- ① \_start
  - ② leitura
  - ③ escrita
  - ④ fecha
  - ⑤ fim
- E se for necessário realizar diversas leituras?

# Fluxo de Execução

- ▶ É a ordem pela qual as instruções são executadas
- ▶ TOP → DOWN
  - ▶ Executa as instruções na ordem que estas aparecem, de forma sequencial, do início (`_start`) até a finalização do código
  - ▶  $PC \leftarrow PC+1$
- ▶ Ordem determinada por desvios
  - ▶ Executa as instruções na ordem que estas aparecem, porém existem **Instruções de Desvios** que alteram a execução para alguma outra **Instrução** não sequencial.
  - ▶  $PC \leftarrow DESTINO$

# Fluxo de Execução TOP-DOWN com Desvios



# Definições importantes

## ► *Labels*

- São rótulos/apelidos para posições de memória
- Indicam variáveis e **trechos de códigos**

```
_start: ...  
leitura: ...  
escrita: ...  
fecha: ...  
fim: ...
```

## ► Instruções de Controle de Fluxo de Execução

- Desvios Incondicionais
- Desvios Condicionais
  - Registrador Flags

# Desvio Incondicional

- ▶ São desvios que não dependem de estado

`JMP l/r64/m64 ; destino deve conter endereco`

- ▶ Altera o PC para destino
- ▶ Não depende do estado do processador, resultado de operação ou qualquer outro fator

## ▶ Laço infinito em C

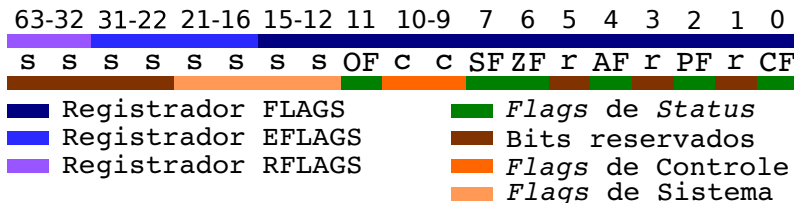
```
1  int main(){
2
3      while (1) {
4          // play dead!
5      }
6
7      return 0;
8  }
```

## ▶ Laço infinito em Assembly

```
1  section .text
2      global _start
3
4      _start:
5          ; play dead!
6          jmp _start
7
8      fim:
9          mov rax, 1
10         mov rbx, 0
11         int 0x80
```

# Desvio Condicional

- ▶ São desvios que dependem do estado do processador
  - ▶ Registrador EFLAGS
    - ▶ *Flags de Status*



- ▶ 00: CF → Carry
- ▶ 02: PF → Parity
- ▶ 04: AF → Adjust/Auxiliar
- ▶ 06: ZF → Zero
- ▶ 07: SF → Sign
- ▶ 11: ZF → Overflow

# Flags de Status

- ▶ CF: *Carry-out* ou *Borrow-in* em operações aritméticas
- ▶ PF: Determina se no. de “1”s na palavra é par
- ▶ AF: *Carry-out* ou *Borrow-in* em operações BCD8421
  - ▶ Considera *carry* ou *borrow* no nibble mais baixo
- ▶ ZF: Indica resultado nulo
- ▶ SF: Indica resultado negativo na representação C2
- ▶ OF: Indica se operação resultou em *Overflow*

## Observações

- ▶ *Flags* são ativadas em “1”
- ▶ No gdb, ao usar `info registers eflags`, são apresentadas somente as flags ativas



# Desvio Condicional

- ▶ A partir do estado do processador, é possível escolher entre executar o desvio para um novo alvo, ou continuar com o fluxo TOP-DOWN
- ▶ Exemplo de desvio (a07e02.asm)
  - ▶ JNZ → *Jump if Not Zero*

```
1  section .text
2      global _start
3  _start:
4      mov r8, 10
5  repete:
6      dec r8
7      jnz repete
8  fim: ...
```

- ▶ Instrução DEC

DEC r/m

destino = destino - 1

- ▶ JNZ

JNZ l/r64/m64

Efetua o desvio se  $ZF = 0$

# Desvios Condicionais

## ► JConditions

- São instruções que baseiam-se nas *flags* para determinar se alteram, ou não, o fluxo de execução.
- 30 instruções gerais
  - Normalmente em “pares”
    - `JNZ > Jump if Not Zero ; Desvia se ZF = 0`
    - `JZ > Jump if Zero ; Desvia se ZF = 1`
- 02 instruções que utilizam CX e/ou ECX

`JCondition l/r64/m64 ; destino deve conter endereço`

# Instruções de Desvios Condicionais

mnemônico	descrição	mnemônimo	descrição
JA	Jump if Above	JNA	Jump if Not Above
JAE	Jump if Above or Equal	JNAE	Jump if Not Above or Equal
JB	Jump if Below	JNB	Jump if Not Below
JBE	Jump if Below or Equal	JNBE	Jump if Not Below or Equal
JG	Jump if Greater	JNG	Jump if Not Greater
JGE	Jump if Greater or Equal	JNGE	Jump if Not Greater or Equal
JL	Jump if Less	JNL	Jump if Not Less
JLE	Jump if Less or Equal	JNLE	Jump if Not Less or Equal
JE	Jump if Equal	JNE	Jump if Not Equal
JZ	Jump if Zero	JNZ	Jump if Not Zero
JS	Jump if Sign	JNS	Jump if Not Sign
JC	Jump if Carry	JNC	Jump if Not Carry
JO	Jump if Overflow	JNO	Jump if Not Overflow
JP	Jump if Parity	JNP	Jump if Not Parity
JPO	Jump if Odd	-	-
JPE	Jump if Parity or Equal	-	-
JCXZ	Jump if CX is Zero	JECXZ	Jump if ECX is Zero

# Instrução de Comparação

## ► CMP

- Subtração implícita
- Compara dois operandos e ajusta *flags*  
OF, ZF, SF, AF, PF e CF

`cmp r, r/m/i`

`cmp m, r/i`

`cmp operando1, operando2`

Compara *operando1* com *operando2*

# Instrução de Comparação - Exemplo A07e03.asm

C

```
if (v1 == v2)
    printf("v1 eh igual a v2");
else
    if (v1 < v2){
        printf("v1 eh menor do que v2");
    }
    else
        if (v1 > v2)
            printf("v1 eh maior do que v2");
```

NASM

```
...
mov al, [v1]
cmp al, [v2]
je lIguals ; v1 = v2
jl lMenor  ; v1 < v2
jg lMaior  ; v1 > v2
...
```

## Exercícios de Fixação

- ▶ EF0701 - *Parrot Code*:  
Considere o código EF0701.asm em anexo (semelhante ao a06e01.asm) que contém dois *bugs*:
  - ▶ Se a quantidade de caracteres lidos for maior do que *maxChars*, ao finalizar o programa, esses caracteres extras são lançados no terminal, pois foram armazenados no *buffer* do teclado.
  - ▶ Se a quantidade de caracteres for menor do que *maxChars*, será impresso duas quebras de linhas. A primeira é o “Enter” da finalização da edição, e a segunda é a impressão da variável `strLF`
- ▶ O código EF0701.asm deve ser corrigido de modo a eliminar esses dois *bugs*
  - ▶ Deve imprimir, **sempre**, apenas uma quebra de linhas
  - ▶ Deve esvaziar o *buffer* do teclado antes de encerrar

## Exercícios de Fixação

▶ EF0702 - *Endless Stamina Parrot Code*:

Altere o código EF0701 (corrigido) de modo a:

- ▶ Pedir para digitar *algo*

Se *algo* for diferente de “quit”, deve repetir o que foi digitado e solicitar nova entrada.

Se *algo* for igual à “quit”, deve encerrar a execução.

Observações:

- ▶ Não se esqueça de evitar os *bugs* do exercício EF0701
- ▶ string são vetores de caracteres

# Relatório

- ▶ Somente relatório
  - ▶ O modelo de relatório para a disciplina de LM está disponível em anexo da Aula 01
    - ▶ Arquivo **modeloRelatorioLM.odt**
    - ▶ A data do relatório é a data de entrega (ver moodle)
  - ▶ Somente serão aceitos os relatórios em formato .pdf com nome do arquivo seguindo o padrão:  
**TY.PXX.nome.sobrenome.pdf**
    - ▶ TY é o número da turma prática (1, 2, 3 ou 4)
    - ▶ PXX é o número da prática, neste caso: P07



## Exercícios de Fixação Desafio - pt01 ...

- ▶ EF0703 - *Persistent Endless Stamina Parrot Code*:  
Adicione ao código EF0702 o requisito de persistência em arquivos.
  - ▶ Deve ser gravado em arquivo todas as entradas digitadas
    - ▶ O programa deve continuar emitindo o texto no terminal
    - ▶ O arquivo deve ser criado caso este não exista
  - ▶ Para cada execução, deve ser criado uma marcação  
“====”
    - ▶ O arquivo deve ser aberto com O\_APPEND  
Ver aula 06
  - ▶ O texto de encerramento de execução deve ser “q!”
  - ▶ Entradas vazias (apenas “Enter”) não devem ser gravadas
  - ▶ No caso de duas entradas iguais seguidas, a segunda dever substituída por “\*”

## Exercícios de Fixação Desafio - pt02 ...

- ▶ EF0703 - *Persistent Endless Stamina Parrot Code*:  
Exemplo de arquivo de persistência:

=====

Persistent

Endless

Stamina

=====

Parrot

Code

\*

!

=====

com

\*

4

seções

=====

com

3

entradasCada

## ~~Exercícios de Fixação~~ Desafio - pt03 q!

- ▶ Para os alunos que entregaram todos os relatórios:
  - ▶ Este desafio não conta pontos para nota final e não é necessário entregá-lo
- ▶ Para os alunos que **não** entregaram todos os relatórios:
  - ▶ Este desafio pode substituir os relatórios pendentes
    - ▶ Porém, será avaliado em modo de defesa individual em horário previamente marcado entre aluno e o professor.