

# Assembly na Prática

Versão 1.0

Fernando Anselmo

Copyright © 2021 Fernando Anselmo

PUBLICAÇÃO INDEPENDENTE

<http://fernandoanselmo.orgfree.com>

É permitido a total distribuição, cópia e compartilhamento deste arquivo, desde que se preserve os seguintes direitos, conforme a licença da Creative Commons 3.0. Qualquer marca utilizada aqui correspondem aos seus respectivos direitos de marca são reservados. Logos, ícones e outros itens inseridos nesta obra, são da responsabilidade de seus proprietários e foram utilizadas somente como característica informativa. Não possuo qualquer intenção na apropriação da autoria relativo a nenhum artigo de terceiros. Caso não tenha citado a fonte correta de algum texto que coloquei em qualquer seção, basta me enviar um e-mail que farei as devidas retratações, algumas partes podem ter sido cópias (ou baseadas na ideia) de artigos que li na Internet e que me ajudaram a esclarecer muitas dúvidas, considere este como um documento de pesquisa que resolvi compartilhar para ajudar os outros usuários e não é minha intenção tomar crédito de terceiros.





## Sumário

### 1 Conceitos Introdutórios

1.1	Do que trata esse livro? .....	5
1.2	Programa 1.1 - Hello World.....	6
1.3	Programa 1.2 - Entrada.....	11
1.4	Programa 1.3 - Comparar Valores .....	15
1.5	Programa 1.4 - Converter.....	17
1.6	Programa 1.5 - Calculadora .....	22
1.7	Programa 1.6 - Arrays .....	26
1.8	Programa 1.7 - Par ou Ímpar .....	28

### 2 União com C++

2.1	Porquê fazer isso? .....	33
2.2	Programa 2.1 - Troca de Informações .....	33
2.3	Programa 2.2 - Questão .....	35
2.4	Programa 2.3 - Parâmetros.....	37
2.5	Programa 2.4 - Fibonacci.....	38
2.6	Programa 2.5 - Dupla Chamada.....	40

2.7	Acabou? .....	42
-----	---------------	----

### 3 Quebrar a Cabeça

3.1	Aprendizado e desafios .....	45
3.2	Programa 3.1 - Quadrado .....	46
3.3	Programa 3.2 - Pirâmide .....	48
3.4	Programa 3.3 - Xadrez .....	51

### 4 Lidar com Arquivos

4.1	O Segredo. ....	55
4.2	Programa 4.1 - Ler Arquivo. ....	57
4.3	Programa 4.2 - Gravar Arquivo .....	60
4.4	Programa 4.3 - Adicionar no Arquivo .....	62
4.5	Programa 4.4 - Localizar no Arquivo .....	63
4.6	Programa 4.5 - Obter informação do teclado .....	66
4.7	Programa 4.6 - Calcular as notas .....	69

### 5 Registradores de 64 Bits

5.1	Retornamos ao Hello World .....	73
5.2	Pilhas .....	75

### A Considerações Finais

A.1	Sobre o Autor .....	77
-----	---------------------	----



# 1. Conceitos Introdutórios

**F** O novo Google Plus deixa a impressão de que tudo está errado no Facebook. (Hans Peter Anvin - Líder dos projetos NASM e SYSLINUX)

## 1.1 Do que trata esse livro?

Muitas vezes parei para pensar em como é ensinado a linguagem Assembly, os livros por exemplo são mais complicados que a própria linguagem, já os cursos é sempre algo que o aluno deve possuir um microprocessador no cérebro (provavelmente por isso optei pela imagem da capa). Desejo quebrar isso, se vai dar certo não tenho a menor ideia. Porém tudo começou com o lançamento do curso "*Assembly na Prática*" no meu canal do YouTube, sinceramente pensava que ninguém iria acessá-lo pois se trata de uma linguagem bem antiga e arcaica, qual não foi minha surpresa quando constatei que é o vídeo mais acessado do meu canal.

A família de vídeos no canal resolveu então crescer com "*Assembly na Prática com Raspberry PI*" e "*Assembly na Prática com Ubuntu*", sendo este último o uso nativo. E agora nasce mais um membro desta família. Este livro é uma reunião e organização das ideias do curso e aqui conterá todos os programas, conceitos e detalhes vistos nos vídeos, além disso todos os programas conterão seus descritivos em gráficos de fluxogramas para facilitar o entendimento e a visualização dos mesmos.

Se engana quem pensa que vai encontrar aqui milhares de conceitos teóricos e blá-blá-blá técnico, não foi esse meu objetivo com os vídeos disponibilizados no YouTube assim como não é neste livro. Meu desejo foi ensinar a linguagem Assembly de forma mais prática a possível. Assim se preferir corra para um manual de 800 páginas e terá um monte desses conceitos teóricos aqui entraremos na prática.

### 1.1.1 O que é NASM?

O compilador e linkeditor que utilizaremos durante todo o transcorrer desse livro será o NASM que é a sigla para "The Netwide Assembly". NASM foi originalmente escrito por Simon Tatham com a assistência de Julian Hall. Em 2016 é mantido por uma pequena equipe liderada por H. Peter Anvin. Sua página oficial é <https://www.nasm.us/>.

Para o Ubuntu um simples comando instala o NASM a partir do terminal:

```
$ sudo apt install nasm
```

**Dica 1 — Sobre MEU AMBIENTE.** Um detalhe que incomoda muito no Assembly e sua exigência de hardware e software compatível. Meu ambiente é o Ubuntu, uma distribuição do Linux, assim todos os programas aqui mostrados foram escritos e criados para ele. Tenho o Windows, posso usar esse livro? A resposta categórica é "Não". Para Windows existe o WASM e recomendo que você pare de ler agora e procure um livro para ele pois infelizmente o que está escrito aqui não servirá para você.

As pessoas se chateiam por ser franco, mas prefiro não lhe dar esperanças que não posso cumprir do que lhe dizer, usuário Windows leia esse livro que aprenderá algo, a única coisa que provavelmente irá aprender é me odiar por não ter lhe avisado e feito perder seu tempo.

### 1.1.2 Sobre o Editor

No curso em vídeo utilizei vários editores mas como isso é um livro ele não será necessário assim recomendo o que você se sinta mais confortável, seja do Vim ao Visual Studio Code. Os únicos editores que não são possíveis utilizar estão na linha do MS-Word ou Writer (LibreOffice) por introduzirem códigos no programa, mas qualquer outro é possível.

## 1.2 Programa 1.1 - Hello World

Abrimos nosso editor favorito e digitamos o seguinte programa:

```
section .data
    msg db 'Hello World!', 0xA
    tam equ $- msg

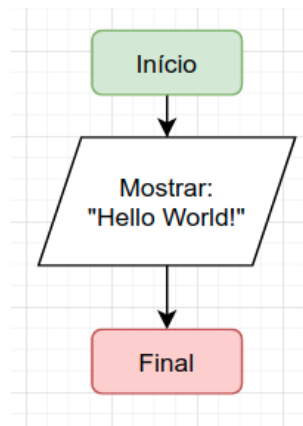
section .text

global _start

_start:
    mov eax, 0x4
    mov ebx, 0x1
    mov ecx, msg
    mov edx, tam
    int 0x80

saida:
    mov eax, 0x1
    mov ebx, 0x0
    int 0x80
```

Que pode ser descrito conforme o seguinte fluxograma:

Figura 1.1: Fluxograma do Programa **Hello World**

Salvamos este como `hello.asm`. Agora em um terminal e digitamos o seguinte comando para compilar o programa:

```
$ nasm -f elf64 hello.asm
```

Uma vez executado sem erros, o seguinte comando para linkeditar o programa:

```
$ ld -s -o hello hello.o
```

E podemos executá-lo com o seguinte comando:

```
$ ./hello
```

E aparece a mensagem: **Hello World!** no nosso terminal.

### 1.2.1 Magia Negra

Sei o que vai dizer: "Está bem parecido a algo relacionado com magia negra", mas compreenda que criamos esse programa apenas para saber que tudo está funcionando corretamente e olhe o fluxo dele verá que é algo bem simples. O problema é que as pessoas se preocupam demais em querer aprender tudo em uma simples frase ou mesmo em um único início de seção. Peço apenas que relaxemos pois ainda estamos arranhando a superfície. Temos muito mais coisa para vermos.

Vamos fazer um acordo se ao término dessa seção não compreender o que fizemos, aí sim pode chorar, reclamar e inclusive parar de ler esse livro. Tirando isso, permitamos ter paciência no nosso coração.

### 1.2.2 Explicação do Programa

Vamos começar entendendo a estrutura do programa. Se divide em 2 partes, uma seção `".data"` que é aonde declaramos nossas constantes que utilizaremos ao longo do programa e uma seção `".text"` que teremos realmente o que este programa executará. Um marcador em particular deve ser o primeiro e definido através do comando `"global"` e padronizado com o nome `"_start"`. Sendo assim a estrutura deve ser essa:

```
section .data

section .text
```

```
global _start

_start:
```

Porém se tentar executar isso verá que teremos um erro, muito comum chamado "*Exec format error*", ou seja, o Sistema Operacional está nos comunicando que não existe nada aí para fazer, e precisamos de um conjunto mínimo de ações para que possa executar sem apresentar qualquer falha. Este mínimo é obtido com as 3 últimas linhas do nosso programa:

```
section .data

section .text

global _start

_start:
    mov eax, 0x1
    mov ebx, 0x0
    int 0x80
```

E agora não apresenta mais erro, e nenhuma informação. Mas o que essas linhas querem dizer? Assembly trabalha com registradores de memória e isso corresponde a uma tabela que sempre devemos ter em mente quando programamos com esta linguagem:

64 bits	32 bits	Utilização
rax	eax	Valores que são retornados dos comandos em um registrador
rbx	ebx	Registrador preservado. Cuidado ao utilizá-lo
rcx	ecx	Uso livre como por exemplo contador
rdx	edx	Uso livre em alguns comandos
rsp	esp	Ponteiro de uma pilha
rbp	ebp	Registrador preservado. Algumas vezes armazena ponteiros de pilhas
rdi	edi	Na passagem de argumentos, contém a quantidade desses
rsi	esi	Na passagem de argumentos, contém os argumentos em si

Além desses, existem os registradores de **r8** a **r15** (de 64 bits) e **r8d** a **r15d** (de 32 bits) que são utilizados nas movimentações correntes durante a nossa programação.

Show demais e isso mas na prática? Bem temos que conhecer como age o comando **MOV**, este transporta valores de um lugar para outro, porém sua ordem é a seguinte: **mov destino, origem**. Ou seja, o segundo valor é que será transportado para o primeiro (tem pessoas que leem inversamente). Assim o comando:  
 mov eax, 0x1

Está na verdade colocando o valor hexadecimal (indicado pelo prefixo "0x") que corresponde ao valor 1 no registrador **EAX**. Mas o que isso significa? Esse registrador armazena algumas informações destinadas ao Sistema Operacional e devemos "decorar" esses valores, então vamos fazendo isso a medida que formos utilizando.



Para o registrador **EAX**:

Decimal	Hexadecimal	Utilização
1	0x1	Indica o final de operação, corresponde a <b>System.exit</b>

Ou seja, ao movermos este valor "0x1" queremos dizer que estamos procedendo uma operação de encerramento, sendo que o valor de **EBX** é meramente informativo:

```
mov ebx, 0x0
```

Como assim "informativo"? Podemos colocar um valor qualquer, usamos o zero como um padrão para indicar que tudo ocorreu bem com o nosso programa. Troque-o para qualquer outro valor e veja que teremos o mesmo resultado. Para que serve então? Para avisar a um outro programa que nos chamou, obviamente o outro deve saber disso.

Por fim mandamos a informação para o sistema operacional com:

```
int 0x80
```

Esse valor hexadecimal corresponde a 128 em decimal e indica ao SO que agora é com ele e que pode realizar as ações sem problemas. Então a programação é feita assim, preparamos tudo e falamos para o SO: Pode executar.

### 1.2.3 Mostrar a mensagem

Com tudo o que vimos acima apenas expandimos a ideia para mostrar uma mensagem na saída do terminal, porém primeiro precisamos declarar duas constantes que é feito na seção `.data`, são elas:

```
section .data
    msg db 'Hello World!', 0xA
    tam equ $- msg
```

O que queremos dizer com isso? queremos dizer que lá vem mais uma tabela para decorarmos:

Sigla	Tipo	Significado	Bytes
db	Define Byte	alocação de 8 bits	1 byte
dw	Define Word	alocação de 16 bits	2 bytes
dd	Define Doubleword	alocação de 32 bits	4 byte
dq	Define Quadword	alocação de 64 bits	8 byte
ddq	Define Double Quad	alocação de 128 bits - para inteiros	10 bytes
dt	Define Ten Bytes	alocação de 128 bits - para decimais	10 bytes

Então temos uma marcação chamada "msg" com 8 bits de espaço e o valor em hexadecimal 0xA (que corresponde ao 10 decimal), significa: quebra de linha (line feed). A marcação "tam" contém a quantidade de caracteres que se encontra em "msg", isso é realizado pelo comando "\$- variável". A palavra chave "equ" está apenas firmando e declarando que "tam" é uma constante.

Agora a segunda parte no qual fazemos os movimentos e dizemos para o SO, todo seu:

```
mov eax, 4
mov ebx, 1
mov ecx, msg
mov edx, tam
int 0x80
```

Mais dois valores para decorarmos com o registrador **EAX**:

Decimal	Hexadecimal	Utilização
3	0x3	Para operações de leitura, corresponde a <b>read</b>
4	0x4	Para operações de saída, corresponde a <b>write</b>

Agora o registrador **EBX** passa a ganhar importância e deve receber valores correspondentes a:

Decimal	Hexadecimal	Utilização
0	0x0	Indica uma entrada de valor na padrão do Sistema, corresponde a <b>System.in</b>
1	0x1	Indica uma saída de valor na padrão do Sistema, corresponde a <b>System.out</b>

Os movimentos realizados nesse registrador são extremamente importantes, ao enviarmos o valor 0x4 significa que realizaremos uma saída de informação, e acompanhando o registrador **EBX** indica aonde isso será feita, e ele disse 0x1, ou seja, na saída padrão (ou no caso o terminal). O próximo registrador **ECX** contém o conteúdo em caractere do que desejamos mostrar e por fim o registrador **EDX** com a quantidade de caracteres que será mostrada (precisa disso? Assembly EXIGE isso).

E assim obtemos nossa mensagem "Hello World!" no terminal.

#### 1.2.4 Faltou um comando

Tá certo sei que faltou:  
saida:

A seguir temos somente um marcador (label) que criamos para indicar o início de um bloco, não existe qualquer motivo para tal e normalmente esse tipo de marcador é usado para definir o destino dos saltos (que veremos posteriormente). Aqui está sendo utilizado com o único objetivo de dar mais clareza no código

E falando em clareza, podemos utilizar de comentários. Em Assembly NASM tudo o que estiver depois do ";" será desprezado pelo compilador, sendo extremamente normal as pessoas programarem e colocarem este no final de cada linha, exatamente para indicar o que está fazendo:

```
; hello.asm
; programa para mostrar uma mensagem Hello World!
;
;
; Scao de variaveis
```

```
section .data
    msg db 'Hello World!', 0xA ; Mensagem a mostrar
    tam equ $- msg             ; Quantidade de caracteres da mensagem

; Secao do Programa
section .text

global _start

; Marcador inicial
_start:
    mov eax, 4                ; Informa que se trata de uma saida
    mov ebx, 1                ; Indica que deve ser realizada no terminal
    mov ecx, msg              ; Conteudo da saida
    mov edx, tam              ; Quantidade de caracteres
    int 0x80                  ; Envia a informacao ao Sistema Operacional

saida:
    mov eax, 1                ; Informa que terminamos as acoes
    mov ebx, 0                ; Informa o estado final do programa - 0 sem erro
    int 0x80                  ; Envia a informacao ao Sistema Operacional
```

E apesar de ter bem mais informações (poluição visual), fica bem mais claro escrito dessa forma. Então tente tornar isso um hábito quando for escrever seus programas em Assembly.

### 1.3 Programa 1.2 - Entrada

Outra boa prática que podemos realizar quando se programa com Assembly é colocar todos os dados, que vimos nas tabelas como descritivos de valores. Porém devemos compreender que quando programamos em Assembly temos uma paixão por hexadecimais e normalmente colocamos tudo nessa base.

Nosso programa pode ser descrito conforme o seguinte fluxograma:

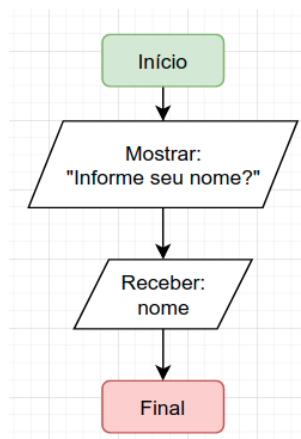


Figura 1.2: Fluxograma do Programa **Entrada**

Ao invés de mostrar o programa inteiro, como fizemos (e provavelmente complexei um monte de leitores)

veremos parte a parte deste e assim o montaremos até o resultado final (ou seja iremos assembling<sup>1</sup> o programa).

Iniciamos nossa implementação com a adição de um segmento de dado denominado "segment .data", criamos um novo programa chamado "entrada.asm" e digitamos a seguinte informação:

```
; entrada.asm
; Programa para Entrada de Dados
;
segment .data
    LF      equ 0xA   ; Line Feed
    NULL    equ 0xD   ; Final da String
    SYS_EXIT equ 0x1   ;Codigo de chamada para finalizar
    RET_EXIT equ 0x0   ; Operacao com Sucesso
    STD_IN  equ 0x0   ; Entrada padrao
    STD_OUT equ 0x1   ; Saida padrao
    SYS_READ equ 0x3   ; Operacao de Leitura
    SYS_WRITE equ 0x4  ; Operacao de Escrita
    SYS_CALL equ 0x80  ; Envia informacao ao SO
```

Colocamos todos os valores que já vimos anteriormente em uma tabela associativa de variáveis, assim quando precisamos de algum deles basta chamar pelo nome desta. Mas tem valores repetidos como por exemplo SYS\_EXIT e STD\_OUT porquê não deixar um só? Pois a intenção é mapear os valores e não confundir quando formos escrever o comando, não existe o menor motivo de não gastar variáveis a mais para deixarmos o código mais simples e bem escrito.

Próxima parte e iniciarmos nosso programa com a declaração das variáveis que iremos utilizar e aprendermos uma nova seção:

```
section .data
    msg db "Entre com seu nome: ", LF, NULL
    tam equ $- msg

section .bss
    nome resb 1

section .text

global _start

_start:
```

Já vimos o que significa a seção .data, porém qual sua diferença para .bss? Essa seção é uma abreviatura de *Block Starting Symbol* e nela colocamos todas as variáveis que serão modificadas pelo programa. Para definir seus valores podemos usar mais uma tabela:

<sup>1</sup> Pode parecer meio esquisito isso mas saiba que muitas pessoas usavam a palavra Assemblar como verbo sinônimo para montar - afinal esse é o significado da palavra, até que o termo caiu em desuso.

Sigla	Tipo	Significado
resb	byte	variável de 8 bits
resw	word	variável de 16 bits
resd	double	variável de 32 bits
resq	quad	variável de 64 bits
resdq	double quad	variável de 128 bits

O comando da seção `.bss` é bem diferente da seção `.data`, nessa segunda por exemplo fazemos:

```
bVar db 10
```

E isso significa que criamos uma variável chamada **bVar** com o valor 10 nela e esse valor foi armazenado em uma variável de 8 bits. Porém se definirmos em `.bss`:

```
bVar resb 10
```

Estamos agora com um *array* de bytes contendo 10 elementos, repare que é uma diferença bem gritante. Por isso dizemos que em `.data` colocamos as constantes (mas na verdade também são expressões variáveis), pois lá recebem valores iniciais enquanto que `.bss` temos as variáveis (e na verdade são arrays de elementos).

Então conforme explicamos e com o auxílio da nossa tabela, criamos uma variável chamada "nome" que contém 1 elemento como array de bytes, que será utilizada para armazenar o valor que informaremos. O próximo bloco mostra ao usuário que ele deve informar um nome:

```
mov eax, SYS_WRITE
mov ebx, STD_OUT
mov ecx, msg
mov edx, tam
int SYS_CALL
```

Ao utilizarmos as variáveis que criamos no segmento, observe que a sintaxe do programa começa a ficar um pouco mais clara, "msg" e "tam" foram definidos na seção `.data` e contém respectivamente a frase que desejamos mostrar e o tamanho desta.

### 1.3.1 Entrada do nome

Próximo bloco corresponde a entrada da informação propriamente dita:

```
mov eax, SYS_READ
mov ebx, STD_IN
mov ecx, nome
mov edx, 0xA
int SYS_CALL
```

Os movimentos dos registradores são exatamente os mesmos porém temos uma passagem diferente dos valores das informações, e aí que está toda graça de Assembly pois vemos que transações de entradas e saídas são as mesmas. Para o registrador **EAX** temos o valor correspondente a uma operação de leitura ao invés de uma escrita. Para o registrador **EBX** temos o valor correspondente a uma entrada padrão



(teclado) ao invés de uma saída padrão (monitor). Os registradores **ECX** e **EDX** permanecem com as mesmas informações variável (a diferença que agora o valor informado será armazenado na variável ao invés de obtermos seu conteúdo) e o tamanho.

E esta último preenchimento torna-se um problema, isso limita a entrada do usuário, nesse caso usamos o hexadecimal 0xA que corresponde ao decimal 10, assim sendo o usuário só pode colocar um nome contendo 10 caracteres, se ultrapassar esse valor a informação será cortada. Em breve resolveremos isso, mas por enquanto deixaremos como está.

A última parte do programa também já vimos:

```
mov eax, SYS_EXIT
mov ebx, RET_EXIT
int SYS_CALL
```

Que avisa ao sistema operacional que encerramos todas as atividades e agora pode encerrar os usos desse programa limpando as áreas de memória ou outras alocações realizadas por ele.

### 1.3.2 Compilação e Linkedição

Ao invés de ficarmos sofrendo tendo que inserir 2 comandos (até parece que é muita coisa) para compilar e linkeditar nosso programa, vamos criar um arquivo especial que realiza esse trabalho. Obrigatoriamente seu nome deve ser **makefile**, então crie um arquivo com esse nome e digite os seguintes comandos:

```
NOME = entrada

all: $(NOME).o
    ld -s -o $(NOME) $(NOME).o
    rm -rf *.o;

%.o: %.asm
    nasm -f elf64 $<
```

Pode parecer bem estranho mas este programa faz exatamente o que esses três comandos fariam:

```
$ nasm -f elf64 entrada.asm
$ ld -s -o entrada entrada.o
$ rm entrada.o
```

No início criamos uma variável **NOME** facilitando assim sua modificação nos próximos programas pois basta modificar essa variável para o nome do programa atual e tudo está pronto. Para executar esse programa digite o seguinte:

```
$ make
```

Não erramos na digitação é assim mesmo, disse que era um arquivo especial. E pronto, uma vez executado corretamente o programa será compilado e linkeditado. Ao executá-lo com:

```
$ ./entrada
```

Será mostrado:

```
$ Entre com seu nome:
```

E o cursor espera que seja informado algo e pressionado a tecla ENTER para dar continuidade ao programa.

## 1.4 Programa 1.3 - Comparar Valores

Neste programa vamos realizar comparações entre valores e compreender como saltos condicionais e incondicionais funcionam na linguagem. Assembly realiza comparações com 2 comandos, um deles normalmente é o comando **CMP** (outros fazem esse mesmo serviço) que possui a sintaxe:

```
$ cmp registrador1, registrador2
```

E aí pergunta-se: está comparando os registradores como? Aí entra um segundo comando que executará o salto para determinado ponto do programa, vamos para mais uma tabela:

Mnemônico	Significado	Contrário	Significado
JE	Salta se igual	JNE	Salta se não igual
JG	Salta se maior	JNG	Salta se não maior
JL	Salta se menor	JNL	Salta se não menor
JGE	Salta se maior ou igual	JNGE	Salta se não maior ou igual
JLE	Salta se menor ou igual	JNLE	Salta se não menor ou igual

Esses saltos são chamados de "condicionais", ou seja, dependem que uma comparação ocorra. Porém ainda existe o comando **JMP** que é um salto "incondicional", isso é, não depende que nada ocorra. E posto tudo isso o nosso programa deveria ter a aparência conforme o primeiro fluxograma (e assim ficaria em linguagens de alto nível), porém no Assembly nosso programa terá a aparência do segundo:

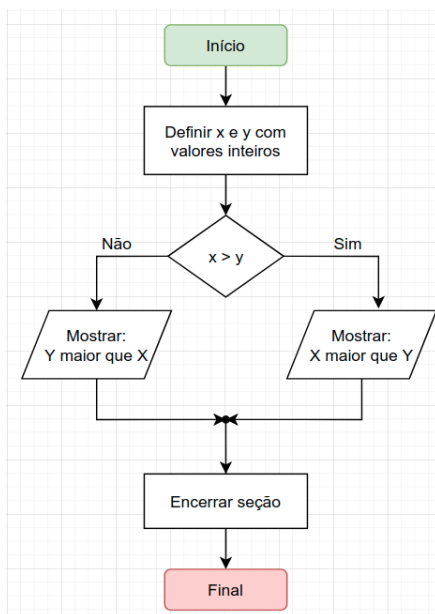


Figura 1.3: Fluxograma estruturado

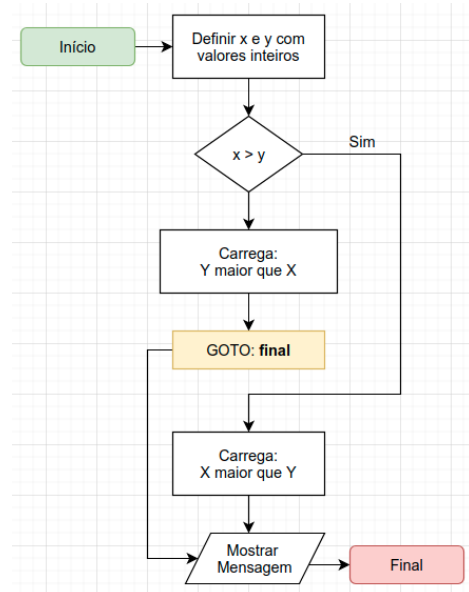


Figura 1.4: Do programa **Comparar Valores**

Mas qual o motivo dessa diferença tão gritante? Assembly não possui um comando interno que toma uma

decisão e faz blocos de desvios, os blocos de desvio do Assembly são simplesmente pontos "etiquetados" do nosso programa. Lembra no início que criamos um "\_start:", pois bem isso não é uma função (como seria em linguagens de alto nível) isso é um *label* (ou um MARCADOR se prefere a palavra em português que é a palavra que usamos neste livro).

Vamos iniciar um programa chamado maiornum.asm, copiamos o nosso segmento de dados (os mesmos vistos anteriormente) e criamos as seguintes variáveis na seção **.data**:

```
segment .data
    LF      equ 0xA    ; Line Feed
    NULL    equ 0xD    ; Final da String
    SYS_EXIT equ 0x1    ; Codigo de chamada para finalizar
    RET_EXIT equ 0x0    ; Operacao com Sucesso
    STD_IN  equ 0x0    ; Entrada padrao
    STD_OUT equ 0x1    ; Saida padrao
    SYS_READ equ 0x3    ; Operacao de Leitura
    SYS_WRITE equ 0x4    ; Operacao de Escrita
    SYS_CALL equ 0x80    ; Envia informacao ao SO

section .data
    x dd 10
    y dd 50
    msg1 db 'X maior que Y', LF, NULL
    tam1 equ $ - msg1
    msg2 db 'Y maior que X', LF, NULL
    tam2 equ $ - msg2
```

Temos duas variáveis a primeira chamada **x** que possui o valor de 10 e a segunda **y** com o valor de 50, ao término altere esses valores para testar completamente o programa. Temos também **msg1** que mostra "X maior que Y" e **msg2** para mostrar o inverso, ou "Y maior que X" além de **tam1** e **tam2** para armazenar o tamanho das mensagens respectivamente. Agora vamos começar nosso programa propriamente dito pela seção **.text**:

```
section .text

global _start

_start:
    mov eax, DWORD [x]
    mov ebx, DWORD [y]
```

Iniciamos com 2 movimentos de **x** e **y** para os registradores **EAX** e **EBX** fazendo uma conversão relativa para **DWORD**. Não é possível mover o conteúdo de um DD diretamente para estes registradores.

```
    cmp eax, ebx
    jge maior
```

Em seguida procedemos a comparação entre os dois registradores e perguntamos se o registrador **EAX** (o primeiro) é maior ou igual (**JGE**) que **EBX** (o segundo), caso seja salta para uma etiqueta chamada **maior**. Caso não seja maior ou igual o programa continuará em seu fluxo normal.

```
    mov ecx, msg2
```

```
mov edx, tam2
jmp final
```

No fluxo normal colocamos a **msg2** no registrador **ECX** e seu tamanho em **EDX**, e fazemos um salto incondicional para uma etiqueta chamada **final**.

```
maior:
    mov ecx, msg1
    mov edx, tam1
```

Declaramos a etiqueta **maior** e colocamos a **msg1** no registrador **ECX** e seu tamanho em **EDX**.

```
final:
    mov eax, SYS_WRITE
    mov ebx, STD_OUT
    int SYS_CALL
```

Declaramos a etiqueta **final**, sendo aqui que os dois pontos do programa se encontram. Fazemos os dois movimentos finais para mostrar o resultado, como já carregamos **ECX** e **EDX** anteriormente a mensagem será mostrada de forma correta.

```
mov eax, SYS_EXIT
mov ebx, RET_EXIT
int SYS_CALL
```

E fazemos o movimento final encerrando a seção. Pronto agora podemos executar (compilar e linkeditar com uma cópia do arquivo MAKEFILE visto anteriormente, modificar valor da variável NOME) e testar vários valores para X e Y.

## 1.5 Programa 1.4 - Converter

Antes mesmo de começarmos nosso programa, vamos criar uma biblioteca e assim parar de copiar os códigos da "segment .data", além de começarmos a criar alguns marcadores globais que podemos usar de uma forma mais consistente.

Para criar uma biblioteca, crie um novo arquivo com o nome "bibliotecaE.inc" e neste insira a seguinte codificação:

```
segment .data
    LF      equ 0xA  ; Line Feed
    NULL    equ 0xD  ; Final da String
    SYS_EXIT equ 0x1  ;Codigo de chamada para finalizar
    RET_EXIT equ 0x0  ; Operacao com Sucesso
    STD_IN  equ 0x0  ; Entrada padrao
    STD_OUT equ 0x1  ; Saida padrao
    SYS_READ equ 0x3  ; Operacao de Leitura
    SYS_WRITE equ 0x4 ; Operacao de Escrita
    SYS_CALL equ 0x80 ; Envia informacao ao SO
```

```
TAM_BUFFER equ 0xA

segment .bss
    BUFFER resb 0x1
```

Agora para o nosso programa que chamaremos de "converte.asm" na primeira linha insira o seguinte código:

```
%include 'bibliotecaE.inc'
```

A definição de **TAM\_BUFFER** e **BUFFER** veremos nos marcadores propostos, por enquanto só precisamos saber que a segunda é um binário que carrega um determinado valor a ser utilizado.

E estamos prontos, daqui para frente salvo qualquer outra observação sempre que criarmos um programa o primeiro passo será copiar o conteúdo da "bibliotecaE.inc" e adicionar a cláusula **%include**. Além obviamente do arquivo "Makefile" para compilarmos e linkeditarmos o programa. Sempre partirei (para não me tornar repetitivo) do princípio que essas ações já aconteceram.

Vamos começar adicionando um simples marcador, que já vimos ser executado várias vezes, e deve ser adicionada na "bibliotecaE.inc":

```
segment .text

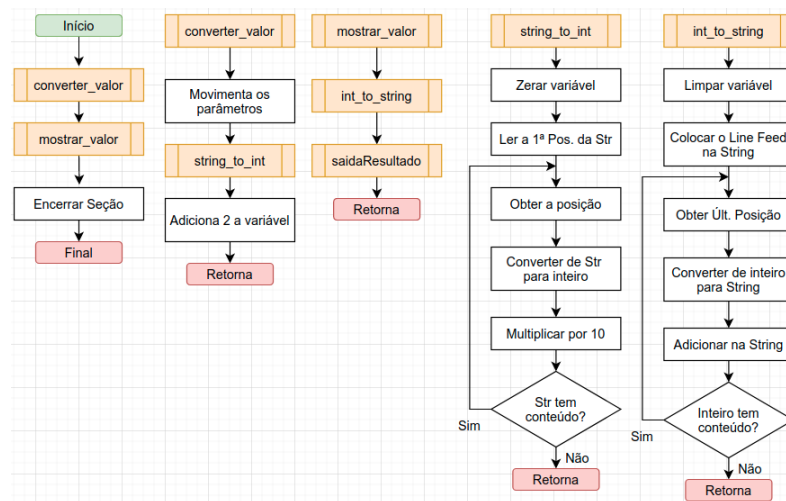
; -----
; Saida do Resultado no Terminal
; -----
; Entrada: valor String em BUFFER
; Saida: valor no terminal
; -----
saidaResultado:
    mov eax, SYS_WRITE
    mov ebx, STD_OUT
    mov ecx, BUFFER
    mov edx, TAM_BUFFER
    int SYS_CALL
    ret
```

Marcadores são criadas na biblioteca para nossa comodidade, acho que o único detalhe que ainda precisamos entender é esse comando **ret**, pois para o resto basta olhar desde o primeiro programa que construímos para entender seu funcionamento. Quando saltos são dados (sejam eles condicionais ou incondicionais) não existe um retorno ao ponto de partida, ao chamarmos um marcador é diferente esperarmos que retornem, é exatamente isso que faz o comando **RET**, desvia o fluxo de volta para a próxima instrução onde este marcador foi chamado (ou seja por um comando **CALL**).

### 1.5.1 Criar o nosso programa

Neste programa vamos compreender 2 ações muito comuns que acontece em programação a conversão de uma cadeia de caracteres para um número e vice versa. Observe seu fluxograma:



Figura 1.5: Fluxograma do Programa **Converter**

Uma característica bem curiosa que o programa será completamente "modular" ou seja, será dividido em pequenos blocos. Vamos começar a montagem inicial:

```

section .data
    v1 dw '105', 0xa

section .text
global _start

_start:
    call converter_valor
    call mostrar_valor
    mov eax, SYS_EXIT
    mov ebx, RET_EXIT
    int SYS_CALL
  
```

Na seção **.data** criamos o valor que iremos converter em uma variável chamada **v1** do tipo Double Word (ou seja um caracter). Já quando começamos o programa em si temos 2 comandos **CALL**, que no fluxograma corresponde as duas primeiras caixas laranjas, este comando é responsável por chamar um ponto do programa (marcado), aguardar seu retorno e continuar a partir desse ponto. E encerramos a nossa seção do programa, ou seja, podemos dizer que o principal é só isso, e observe realmente que pelo fluxo está totalmente correto.

```

converter_valor:
    lea esi, [v1]
    mov ecx, 0x3
    call string_to_int
    add eax, 0x2
    ret
  
```

O próximo módulo é responsável por transpor o valor de **v1** para o registrador **ESI** e seu tamanho para **ECX**, em seguida chamar o marcador **string\_to\_int** para realizar a conversão dessa variável em inteiro. O valor de convertido estará contido no registrador **EAX** e a ele adicionaremos mais 2 (apenas para testar se

realmente virou inteiro) e retornamos ao ponto que chamou.

O comando **LEA** permite que calculemos efetivamente o endereço de qualquer elemento em uma tabela (ou um endereço) e elimina este endereço em um registrador. Ou seja, diferente do comando **MOV** é um caminho mais seguro em se tratando de movimentações de variáveis para registradores.

```
mostrar_valor:
    call int_to_string
    call saidaResultado
    ret
```

Este trecho chama o marcador **int\_to\_string** para realizar a conversão da variável (que deve estar no registrador EAX) de volta para uma cadeia de caracteres como forma a dar saída no terminal através do marcador (contida em nossa biblioteca) "saidaResultado".

Agora podemos escolher se colocaremos esses dois trechos no programa ou na biblioteca, recomendamos sempre que criar uma novo trecho marcado coloque-o primeiro no programa e teste-o, caso tudo funcione corretamente transfira-o para a biblioteca. Porém as bibliotecas que usaremos não devem conter sujeira (códigos não utilizáveis pelo programa) pois senão gerariamos apenas lixo e aumento do tamanho desnecessário no nosso executável final. Ou seja, mantenha esses trechos de código a mão quando necessários o seu uso, mas não os coloque sempre para QUALQUER programa que crie.

### 1.5.2 Realização de Conversão

Antes de começarmos a ver as conversões devemos entender que os operadores: AH, AL, BH, BL, CH, CL, DH e DL são o que chamamos de segmentos de 8 bits. Toda vez que tratamos de um único caractere temos um byte isolado (ou seja 8 bits) e podemos usar esses operadores para realizar algumas transformações como veremos a seguir.

Convertendo da cadeia de caracteres para inteiro:

```
string_to_int:
    xor ebx, ebx

.prox_digito:
    movzx eax, byte[esi]
    inc esi
    sub al, '0'
    imul ebx, 0xA
    add ebx, eax
    loop .prox_digito
    mov eax, ebx
    ret
```

Este trecho espera que o registrador **ESI** contenha o valor a ser convertido e **ECX** a quantidade de caracteres deste. O primeiro passo é zerar o registrador **EBX**, o comando **XOR** é um comparador de bit no qual se ambos forem iguais (isto é, ambos 0 ou 1) o resultado será 0 para aquela posição de bit, isso é uma forma elegante de dizer que algo recebe 0 ao invés de simplesmente enviar 0x0.

O comando **MOVZX** é abreviatura para *Move with Zero-Extend*, isso significa que os bits superiores do

operador de destino serão preenchidos com zero. Próximo passo é incrementar a posição do registrador **ESI** e achar o valor correspondente da letra. A instrução "*sub al,'0'*" converte o caractere em **AL** isso corresponde a um número entre 0 e 9.

Agora multiplicamos o registrador **EBX** por 10 e adicionamos o conteúdo de **EAX** a este. O comando **LOOP** salta para pegar o próximo registro e assim será realizado até que todos os caracteres da cadeia tenha sido lidos. Ao término movemos o conteúdo de **EBX** para **EAX** de modo a retornar o valor.

Vamos na prática, nosso valor é "105", então o primeiro caractere é "1" e será convertido para inteiro, **EBX** inicial vale 0 que será multiplicado por 10 resultando 0 e assim **EBX** terá o valor 1. Na próxima interação vem o caractere "0" que é convertido e **EBX** que contém 1 multiplicado por 10, adicionado a 0 permanece 10. Na última interação o caractere "5" que é convertido e **EBX** que contém 10 é multiplicado por 10, adicionado a 5 o resultado é 105. Ou seja, o mesmo valor da cadeia de caracteres.

Convertendo da cadeia de caracteres para inteiro:

```
int_to_string:
    lea esi, [BUFFER]
    add esi, 0x9
    mov byte[esi], 0xA
    mov ebx, 0xA

.prox_digito:
    xor edx, edx
    div ebx
    add dl, '0'
    dec esi
    mov [esi], dl
    test eax, eax
    jnz .prox_digito
    ret
```

Este trecho espera que um valor inteiro esteja armazenado no registrador **EAX**, o primeiro passo é associar o conteúdo de **BUFFER** ao registrador **ESI**, ou seja, tudo o que fizermos com este será refletido para o conteúdo de **buffer**. Adicionamos o valor 9 a **ESI** e o movemos 10 para a posição final deste (isso é realizado para que a cadeia possa conter o Line Feed), iniciamos **EBX** com o valor 10.

No marcador de repetição zeramos **EDX** e realizamos uma divisão entre **EBX** e **EDX**, a instrução "*add dl,'0'*", transforma o valor correspondente ao caractere na tabela ASCII. Agora decrementamos 1 posição de **ESI** e adicionamos esse valor convertido. Próximo passo é testar (comando **TEST**) o registrador **EAX** para saber se ainda existem valores a serem adicionados, se sim salta de volta para obter esse próximo registro caso contrário retorna para a posição de quem chamou este marcador.

Na prática, nosso valor será 107, começamos montando a cadeia com um "LF", e pegamos o primeiro elemento que é o valor 7, convertemos este e adicionamos na cadeia que agora será "7LF", no próximo passo o valor 0 é obtido que resulta em "07LF", e por fim, o valor 1 resultando na cadeia final "107LF".

Mas qual o sentido da divisão? Note que quando convertemos da cadeia para inteiro fomos percorrendo caractere a caractere pois podemos fazer isso em uma cadeia, porém em um número isso é impossível ir de frente para trás, então temos que andar de trás para frente.

Pronto já podemos compilar, linkar e executar o programa. Lembre-se que se for testar com valores

diferentes de 3 casas modificar o registrador ECX, na instrução "*mov ecx,0x3*", para refletir esta mudança. Além disso qualquer valor colocado será aumentado em 2 conforme a instrução "*add eax,0x2*".

## 1.6 Programa 1.5 - Calculadora

Como último programa para fecharmos esse capítulo vamos construir o menu completo para uma calculadora que realiza as quatro operações básicas. Na primeira parte solicita 2 valores e em seguida qual operação deve realizar adicionar, subtrair, multiplicar ou dividir. Porém não fique triste pois não iremos realizar as operações apenas mostrar uma saída informando que chegamos ao ponto correto.

Para realizar cada uma das operações seriam necessárias muitas movimentações, mas prometo que em breve faremos isso, por enquanto precisamos apenas fixar esses conhecimentos básicos e o uso dos registradores "E"(de 32 bits) para podermos seguir adiante.

### 1.6.1 Novas funcionalidades a biblioteca

Observe que um menu existem muitas saídas de dados, e isso é uma característica preocupante pois temos que repetir várias vezes os mesmos comandos, além de criar aquela variável que guarda o tamanho da cadeia de caracteres. Então vamos resolver esses dois problemas primeiro e adicionar dois novos marcadores principais na nossa biblioteca.

```
; -----
; Calcular o tamanho da String
; -----
; Entrada: valor String em ECX
; Saída: tamanho da String em EDX
; -----
tamStr:
    mov edx, ecx
proxchar:
    cmp byte[edx], NULL
    jz terminei
    inc edx
    jmp proxchar
terminei:
    sub edx, ecx
    ret
```

Vamos passar uma cadeia de caracteres no registrador **ECX** e de modo bem simples vamos contar (tem que ser manualmente pois não existe um comando que realize isso) caractere a caractere, observe que no início mantemos o valor de **ECX** em **EDX**, o conteúdo do centro é simples conta todos os caracteres até achar o valor NULL (0xD). O pulo do gato está no comando **SUB** (que possui a sintaxe *sub destino, secundário*). Isso parece bem esquisito para quem vem das linguagens de alto nível: **EDX** contém 2 valores, o primeiro é a cadeia de caracteres e o segundo um valor inteiro contendo os incrementos que fizemos no centro, se queremos somente o valor inteiro basta remover essa cadeia de caracteres (para isso subtraímos).

```
; -----
; Saída do Resultado no Terminal
; -----
```

```

; Entrada: String em ECX
; Saida: valor no terminal
; -----
mst_saida:
    call tamStr
    mov eax, SYS_WRITE
    mov ebx, STD_OUT
    int SYS_CALL
    ret

```

Para nosso marcador de saída, recebemos a cadeia de caractere através do registrador **ECX**, chamamos o marcador descrito anteriormente para obtermos tamanho que virá em **EDX**. Agora basta finalizar com os valores de **EAX**, **EBX** e informar ao sistema operacional que pode processar.

### 1.6.2 Menu de Sistema

Nosso processo começa com a declaração de todas as variáveis que utilizaremos ao longo do programa:

```

#include 'bibliotecaE.inc'

section .data
    tit      db LF,'+-----+',LF,'| Calculadora |',LF,'+-----+', NULL
    obVal1   db LF,'Valor 1:', NULL
    obVal2   db LF,'Valor 2:', NULL
    opc1     db LF,'1. Adicionar', NULL
    opc2     db LF,'2. Subtrair', NULL
    opc3     db LF,'3. Multiplicar', NULL
    opc4     db LF,'4. Dividir', NULL
    msgOpc   db LF,'Deseja Realizar?', NULL
    msgErro  db LF,'Valor da Opcao Invalido', NULL
    p1       db LF,'Processo Adicionar', NULL
    p2       db LF,'Processo Subtrair', NULL
    p3       db LF,'Processo Multiplicar', NULL
    p4       db LF,'Processo Dividir', NULL
    msgfim   db LF,'Terminei.', LF, NULL

section .bss
    opc      resb 1
    num1     resb 1
    num2     resb 1

```

Um fator importante é que cada cadeia de caracteres deve obrigatoriamente terminar com o caractere **NULL**, senão nossa marcador de conta calculará totalmente errado. Temos 3 variáveis na seção **.bss** a opção que o usuário pode escolher e os dois valores para realizar a operação.

```

section .text
global _start

_start:
    mov ecx, tit      ; '+-----+',LF,'| Calculadora |',LF,'+-----+'
    call mst_saida

```



Começamos nossa programação mostrando o título inicial que como resultado deve mostrar no terminal:

```
+-----+
| Calculadora |
+-----+
```

```
mov ecx, opc1      ; 1. Adicionar
call mst_saida
mov ecx, opc2      ; 2. Subtrair
call mst_saida
mov ecx, opc3      ; 3. Multiplicar
call mst_saida
mov ecx, opc4      ; 4. Dividir
call mst_saida
```

Mostramos agora as quatro opções disponíveis para nosso usuário de modo que possa fazer sua escolha, que resulta em:

1. Adicionar
2. Subtrair
3. Multiplicar
4. Dividir

```
mov ecx, msgOpc      ; Deseja Realizar?
call mst_saida
mov eax, SYS_READ
mov ebx, STD_IN
mov ecx, opc
mov edx, 0x2
int SYS_CALL
```

E solicitamos que o usuário determine uma opção (é realmente isso está implorando um marcador isolado, observe que temos exatamente os mesmos comandos porém com valores distintos).

```
mov ah, [opc]
sub ah, '0'
```

Toda entrada é realizada em cadeia de caracteres, se desejamos realizar comparações devemos converter o valor para inteiro, como é um único caractere que será informado basta subtrair por '0' que teremos o valor em inteiro. Como assim? Agora vamos ter que pensar na tabela ASCII, a posição do '0' nesta corresponde ao valor decimal 48 (ou 0x30 se prefere em hexadecimal), os próximos números estão em sequência, assim '1' corresponde a 49 e assim sucessivamente. Ou seja, se subtraímos o valor 49 (caractere '1') por 48 (caractere '0') temos o decimal 1.

```
cmp ah, 4
jg msterro
cmp ah, 1
jl msterro
```

Vamos verificar se o valor informado é maior que 4 ou menor que 1, caso seja desviamos o fluxo para uma label chamada **msterro**, caso contrário podemos prosseguir para obter os valores a serem calculados.

```
mov ecx, obVal1      ; Valor 1:
```

```
call mst_saida
mov eax, SYS_READ
mov ebx, STD_IN
mov ecx, num1
mov edx, 0x3
int SYS_CALL
```

Solicitamos a entrada do primeiro valor para o usuário que mostra a mensagem: "Valor 1:" e fica aguardando. Uma vez informado este irá para a variável **num1**.

```
mov ecx, obVal2 ; Valor 2:
call mst_saida
mov eax, SYS_READ
mov ebx, STD_IN
mov ecx, num2
mov edx, 0x3
int SYS_CALL
```

Processamos de mesma forma agora para solicitar o segundo valor (não valeria a pena criar um marcador isolado para isso? Utilize como um exercício de formatura desse capítulo).

```
mov ah, [opc]
sub ah, '0'

cmp ah, 1
je adicionar
cmp ah, 2
je subtrair
cmp ah, 3
je multiplicar
cmp ah, 4
je dividir
```

Reobtemos o valor digitado em **opc**, convertemos para inteiro e podemos realizar os comparativos para saber qual opção nosso usuário selecionou. E chegamos no ponto de saída, pois qualquer valor correto desviará o fluxo do programa para outro ponto.

```
saida:
mov ecx, msgfim ; Terminei.
call mst_saida

mov eax, SYS_EXIT
mov ebx, RET_EXIT
int SYS_CALL
```

Mostrar a mensagem de término e encerrar a seção. Mas vai continuar o código? Compilador poderia seguir em frente após "encerrar a seção"(naquele último comando "int SYS\_CALL")? A resposta é não, um vez que recebeu o aviso para encerrar o programa termina, só vai entrar nesses pontos abaixo se "saltar" do marcador **saída**.

```
adicionar:
mov ecx, p1 ; Processo Adicionar
```

```
    call mst_saida
    jmp saida

subtrair:
    mov ecx, p2      ; Processo Subtrair
    call mst_saida
    jmp saida

multiplicar:
    mov ecx, p3      ; Processo Multiplicar
    call mst_saida
    jmp saida

dividir:
    mov ecx, p4      ; Processo Dividir
    call mst_saida
    jmp saida
```

Agora cada marcador será bem similar, apenas modificando a mensagem para termos a certeza que entrou na opção correta. E temos o último marcador que identifica caso tenha ocorrido uma entrada errônea:

```
msterro:
    mov ecx, msgErro
    call mst_saida
    jmp saida
```

Mostrar a mensagem de erro para opção inválida e sair do programa. Notemos que ainda falta para esse realizar os cálculos de soma, subtração, multiplicação e divisão porém com todo o que já foi passado (principalmente com os marcadores de conversão "String para Inteiro" e vice-versa) podemos usar isso como uma forma de exercício.

## 1.7 Programa 1.6 - Arrays

Vetores (ou Arrays se prefere o termo mais técnico) em Assembly são extremamente comuns, nem sentimos quando estamos o usando, essa frase é tão verdadeira que as pessoas nem reparam que isso aqui em um array:

```
msg1: DB 'Parte 1', LF, NULL
msg2: DB 'Parte 2', LF, NULL
msg3: DB 'Parte 3', LF, NULL
msg4: DB 'Parte 4', LF, NULL
```

Pronto peguei um erro nesse livro e esse autor é doido, isso são quatro variáveis! Muitas pessoas agora vão estar pensando isso, mas deixe-me esclarecer, por tudo o que vimos até o momento o que significa qualquer coisa e depois um dois pontos? Isso mesmo um MARCADOR, mas espera aí isso são nomes de var... Não meu gafanhoto isso são marcadores a um determinado ponto do programa. E um detalhe os dois pontos não importam nem são obrigatórios (pode tirá-los e verá que o programa continua mas essa regra não se aplica aos marcadores da seção **.text**).

Vamos brincar um pouco a palavra 'Parte 1' + LF + NULL contém 9 caracteres certo, então vamos criar o

seguinte programa:

```
%include 'bibliotecaE.inc'

SECTION .data
    msg1: DB 'Parte 1', LF, NULL
    msg2: DB 'Parte 2', LF, NULL
    msg3: DB 'Parte 3', LF, NULL
    msg4: DB 'Parte 4', LF, NULL

SECTION .text

global _start

_start:
    mov eax, 4
    mov ebx, 1
    mov ecx, msg1
    mov edx, 36
    int 0x80

    mov eax, 1
    mov ebx, 5
    int 0x80
```

Se cada linha tem 9 caracteres as 4 linhas terão 36 deles por isso **EDX** contém esse valor (deixei em decimal mesmo para não causar confusão mas se quiser pode usar 0x24). Ao compilar e executar o programa temos:

```
Parte 1
Parte 2
Parte 3
Parte 4
```

Agora façamos 2 mudanças, mover msg3 para **ECX** e 18 para **EDX**, e obviamente como resultado temos:

```
Parte 3
Parte 4
```

É exatamente por esse motivo que usamos o NULL no final para podermos identificar essa posição e aplicarmos um corte quando vimos o marcador **tamStr** que calcula o tamanho da cadeia de caracteres a mostrar.

### 1.7.1 Arrays de Inteiros

Mas como seria um Array de inteiros? No programa **Converter** temos dois marcadores que utilizaremos aqui, são eles: **int\_to\_string** e **saidaResultado**. Adicionamos ambos a nossa biblioteca.

Criar um arquivo chamado "arrays.asm" e vamos iniciá-lo com o seguinte conteúdo:

```
%include 'bibliotecaE.inc'

SECTION .data
    array: DD 10, 22, 13, 14, 55
```

Definimos um array (não é por causa do nome do marcador - poderíamos ter colocado "casinha" para este) com 5 números, agora devemos pensar o seguinte, cadê a posição de cada um? Temos um DD, isso significa "Define Doubleword" que aloca 4 bytes (a chave aqui é o número de bytes). Então para obtermos qualquer posição precisamos de uma simples equação:

`[nome marcador] + 4 * [posição]`

Então se fizermos:

```
SECTION .text

global _start:

_start:
    mov eax, [array + 4 * 3]
    call int_to_string
    call saidaResultado

saida:
    mov eax, SYS_EXIT
    mov ebx, EXIT_SUCESS
    int SYS_CALL
```

Qual será a resposta desse programa? Isso mesmo **14** que é a nossa **4ª posição**, mas espera foi colocado 3 e isso não corresponde a 3ª? Não pois a primeira posição é o número 0 e agora acabou de compreender porquê em QUALQUER linguagem de alto nível TODO índice do array começa com 0 e não 1.

## 1.8 Programa 1.7 - Par ou Ímpar

Esse é um dos programas que mais vejo as pessoas tentarem em Assembly e sei que existem milhares de formas, porém a mais simples é sempre dividir o número por dois e verificar se o resto é 0, mas como se verifica isso? Com 4 (quatro) de código:

```
mov edx, 0
mov eax, 57
mov ebx, 2
div ebx
```

Primeiro iniciamos o registrador **EDX** com 0 (vamos fazer tudo com decimais para facilitar o entendimento), em seguida para **EAX** o valor que desejamos testar (no caso 57) e para **EBX** o valor do divisor (obviamente 2) e pedimos a divisão de **EBX**. Agora aparece a beleza do Assembly a função **DIV** executa  $EAX = EAX \div EBX$ , ou seja, o resultado da divisão irá para **EAX**, porém o resto dessa vai para **EDX** (exatamente por isso tivemos que iniciar esse registrador).

Vamos criar um simples programa para vermos esse resultado, coloquemos na "bibliotecaE.inc" os seguintes blocos de marcadores (já vistos anteriormente):

- string\_to\_int
- int\_to\_string
- saidaResultado



Além obviamente dos valores constantes já vistos e criamos um programa chamado "testResto.asm" com a seguinte codificação:

```
%include 'bibliotecaE.inc'

section .text

global _start

_start:
    mov edx, 0
    mov eax, 57
    mov ebx, 2
    div ebx

    mov eax, edx
    call int_to_string
    call saidaResultado

saida:
    mov eax, SYS_EXIT
    int SYS_CALL
```

Além das linhas já vistas, movemos o resultado de **EDX** para **EAX**, convertemos o valor de inteiro para uma cadeia de caracteres (através da chamada a *int\_to\_string*) e mostramos esse valor na saída do terminal (através da chamada a *saidaResultado*).

Compilamos, linkeditamos e executamos esse programa e temos como saída o valor 1 indicando que trata de um número ímpar já que o mesmo possui um resto diferente de 0. Mude o valor de EAX para 56 e teremos a saída 0.

Antes de continuar a leitura, tente realizar esse exercício de criar um programa para solicitar um valor de 3 dígitos para o usuário e mostrar se esse valor é Par ou Ímpar.

### 1.8.1 Resposta do Problema

Com a utilização da nossa biblioteca (por isso já deixamos o bloco *string\_to\_int* preparado) vamos criar um programa chamado "parImpar.asm" com o seguinte início de codificação:

```
%include 'bibliotecaE.inc'

section .data
    msg      db 'Entre com o valor de 3 digitos:', LF, NULL
    tamMsg    equ $ - msg
    parMsg    db 'Numero Par!', LF, NULL
    tamPar    equ $ - parMsg
    imparMsg  db 'Numero Impar!', LF, NULL
    tamImpar  equ $ - imparMsg

section .bss
    num resb 1

section .text
```

```
global _start
```

Temos a definição de todos os nossos marcadores que serão mostrados com seus respectivos tamanho na seção **.data** e o marcador **num** que o usuário deve entrar com a informação.

```
_start:
    mov eax, SYS_WRITE
    mov ebx, STD_OUT
    mov ecx, msg
    mov edx, tamMsg
    int SYS_CALL

entrada_valor:
    mov eax, SYS_READ
    mov ebx, STD_IN
    mov ecx, num
    mov edx, 0x4
    int SYS_CALL
```

Os próximos blocos mostram a informação '*Entre com o valor de 3 dígitos:*' e aguarda que o usuário entre com um valor que DEVE ser um número de 3 POSIÇÕES (mas ali tem 0x4, sim estamos considerando o ENTER que será usado), se desejar alterar isso sintá-se a vontade mas valores com tamanhos diferentes darão resultados inesperados (e provavelmente errados).

```
    lea esi, [num]
    mov ecx, 0x3          ; Tamanho do Numero de Entrada
    call string_to_int
```

Em **ESI** colocamos o valor digitado pelo usuário e em **ECX** indicamos que este valor possui 3 posições para que o bloco *string\_to\_int* converta-o corretamente para um inteiro e coloque-o em **EAX**.

```
verificar:
    mov edx, 0x0
    mov ebx, 0x2
    div ebx
    cmp edx, 0x0
    jz mostra_par
```

Conforme vimos anteriormente iniciamos **EDX** com 0 e **EBX** com 2 e procedemos a divisão. Resta-nos analisar se o resultado é 0 no qual saltamos para o marcador *mostra\_par*, caso contrário o fluxo prossegue.

```
mostra_impar:
    mov eax, SYS_WRITE
    mov ebx, STD_OUT
    mov ecx, imparMsg
    mov edx, tamImpar
    int SYS_CALL
    jmp saida
```

Caso o fluxo prossiga mostramos na saída do terminal a mensagem '*Numero Impar!*' e saltamos incondi-

cionalmente (função **JMP**) para o marcador *saida*.

```
mostra_par:
    mov eax, SYS_WRITE
    mov ebx, STD_OUT
    mov ecx, parMsg
    mov edx, tamPar
    int SYS_CALL
```

Caso no bloco *verificar* tenhamos procedido o salto mostramos na saída do terminal a mensagem '*Numero Par!*' e seguimos adiante.

```
saida:
    mov eax, SYS_EXIT
    mov ebx, RET_EXIT
    int SYS_CALL
```

O bloco do marcador *saida* encerra nosso programa. Basta compilar, linkeditar e executar para testarmos diversos valores de 3 dígitos, se desejar pode mudar essa característica. E aqui está o fluxograma deste programa para um melhor entendimento:

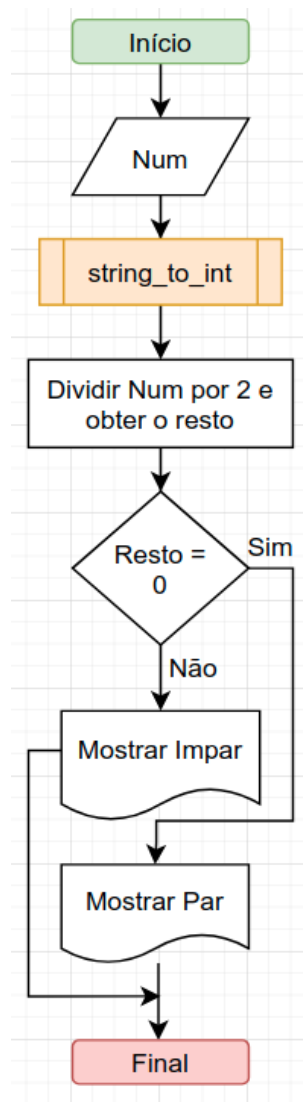


Figura 1.6: Fluxograma do Programa **Par ou Ímpar**

Aprender Assembly não vai lhe tornar um Hacker, nem você vai criar sistemas complexos com este. Assembly nos permite conhecer detalhes das linguagens de alto nível que normalmente as pessoas desconhecem e não sabem o motivo de ser criado dessa maneira. E assim finalizamos esta parte introdutória da linguagem Assembly no próximo capítulo veremos uma junção desta com a linguagem C++.



## 2. União com C++

**F** Existem apenas dois tipos de linguagens: aquelas que as pessoas reclamam e as que ninguém mais usa. (Bjarne Stroustrup - Criador da Linguagem C++)

### 2.1 Porquê fazer isso?

Talvez a pergunta mais simples seja: O que ganhamos com isso? Fico pensando sinceramente se vale a pena essa união do C++ com o Assembly e a resposta é sempre sim, isso deu muito certo com o ambiente embarcado das placas Arduino e porquê não daria conosco? É verdade que todo casamento tem seus problemas, mas se fosse tudo uma lua-de-mel seria bem esquisito.

Resolvi incluir este capítulo no livro, pois pessoalmente prefiro utilizar o C++ para realizar as entradas e saídas de dados enquanto que o Assembly toda a parte de processamento, ou seja, é aproveitar um melhor de dois mundos. Vejamos como isso funciona e alguns exemplos nas seções seguintes.

### 2.2 Programa 2.1 - Troca de Informações

Diferentemente do que sempre fazemos vamos começar iniciando um programa em C++, chamaremos de "troca.cpp" com o seguinte conteúdo:

```
# include <iostream>

using namespace std;

extern "C" int GetValorASM(int a);

int main() {
    cout<<"ASM me deu "<<GetValorASM(32)<<endl;
    return 0;
}
```

O comando **include** indica que iremos trabalhar com uma entrada de dados e a instrução *"using namespace std;"* serve para definir um "espaço para nomes". Isso permite a definição de estruturas, classes e constantes que estão vinculadas para definir funções da biblioteca padrão.

A instrução que realmente nos interessa é a "extern" que indica o nome de um marcador global que devemos definir, essa recebe um argumento inteiro e retorna também outro. Em linguagens de alto nível sempre temos um ponto de entrada neste caso é o "**int main()**", neste damos uma saída em cadeia de caracteres para o terminal informando: "ASM me deu "+ retorno da chamada *GetValorASM* quando esta recebe 32.

### 2.2.1 Agora sim vamos para o Assembly

Gostaria muito que não se assustasse com o tamanho do programa, pois o mesmo é extremamente pequeno (pensou que ia falar grande?), mas nesse começo quero deixar as coisas simples, crie um programa chamado "troca.asm", com a seguinte codificação:

```
section .text

global GetValorASM

GetValorASM:
    mov eax, edi
    add eax, 1
    ret
```

Acredito que nem precise explicar, mas vamos assim mesmo. Antes vamos entender seu fluxo:

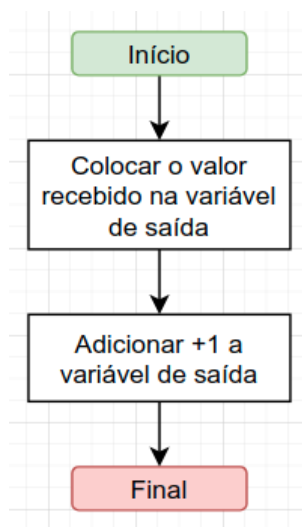


Figura 2.1: Fluxograma do Programa **Troca de Informações**

Primeiro definimos a parte de entrada, não precisamos da sessão .data então vamos direto para a .text porém com uma grande mudança ao invés de definirmos um marcador global "*\_start*" vamos chamar um que o programa C++ está chamando e o definiu "*GetValorASM*" (atenção com as letras maiúsculas ou minúsculas é tudo *case-sensitive*).

Nesta trecho pegamos o valor do registrador **EDI** (que é utilizado para a passagem do primeiro parâmetro). Outros registradores utilizados são **ESI** para o segundo e **EDX** para o terceiro. Colocamos o valor de **EDI** em **EAX** (que é utilizado como valor de retorno da chamada - SEMPRE) e a este adicionamos mais um,

ou seja o valor de retorno será sempre o valor de entrada mais um.

### 2.2.2 Modificar o arquivo makefile

Como agora estamos trabalhando com o C++ precisamos realizar uma pequena alteração para o linkeditor, não podemos mais utilizar o **LD** e devemos passar a utilizar o **G++**, assim nossa nova codificação para este deve ter o comando:

```
$ g++ troca.o troca.cpp -o troca
```

Ou seja nosso arquivo agora terá a seguinte codificação:

```
NOME = troca

all: $(NOME).cpp $(NOME).o
    g++ $(NOME).o $(NOME).cpp -o $(NOME)
    rm -rf $(NOME).o

%.o: %.asm
    nasm -f elf64 $<
```

Continuamos utilizando o comando **make** para compilar e linkeditar sem o menor problema e ao executarmos a instrução `./troca`, teremos como resposta:

```
$ ASM me deu 33
```

Realmente as coisas estão começando a ficar fáceis demais, e me falaram que o Assembly era difícil.

## 2.3 Programa 2.2 - Questão

Um grande problema que podemos encontrar nessa solução é que agora temos de conhecer a sintaxe de duas linguagens e não apenas de uma e ficamos mais "presos". Porém isso pode ser uma excelente solução na criação de bibliotecas para soluções complexas que envolvem performance de sistemas.

Me perdoe pois aqui devemos pensar de modo simples para sermos didático de modo que possamos compreender na íntegra como tudo funciona, mas nada impede de alcançarmos mais altos voos a partir do que é mostrado aqui.

Novamente vamos começar pelo programa em C++, criamos um arquivo chamado "questao.cpp" com a seguinte codificação:

```
#include <iostream>

using namespace std;

extern "C" int Question(int a);

int main() {
    if (Question(27) == 1) {
        cout << "Numero Par" << endl;
    } else {
        cout << "Numero Impar" << endl;
    }
}
```

```
}  
    return 0;  
}
```

Nada muito diferente porém no método **main()** esperamos seja um valor igual a 1 caso o número enviado seja par ou diferente deste caso contrário. Para o programa Assembly que é realmente o que nos interessa, criamos um arquivo chamado "questao.asm" com a seguinte codificação:

```
global Question  
  
segment .text  
  
Question:  
    mov ebx, edi  
    jmp _testar  
    ret  
  
_testar:  
    cmp ebx, 0  
    je _par  
    jl _impar  
    sub ebx, 2  
    jmp _testar  
  
_par:  
    mov eax, 1  
    ret  
  
_impar:  
    mov eax, 0  
    ret
```

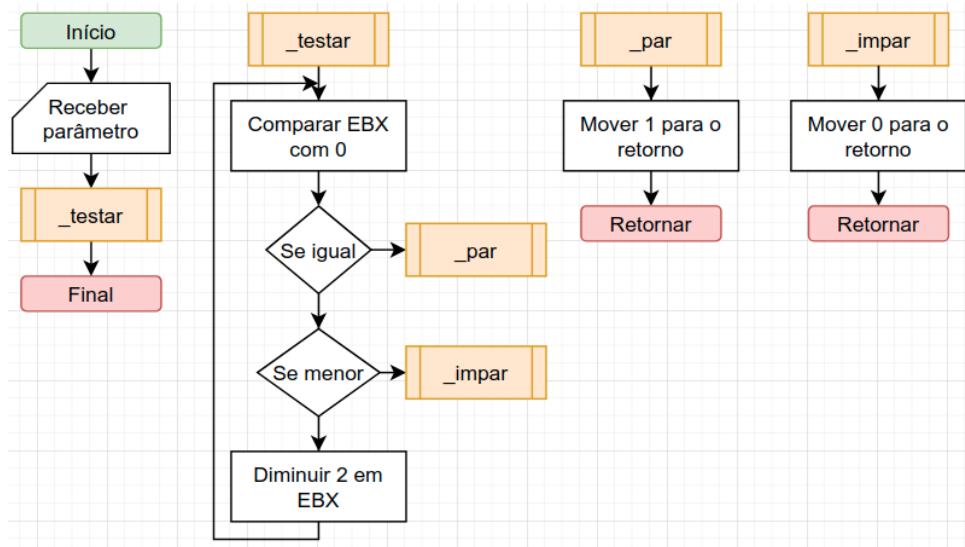
Conforme definimos no C++ o marcador global chamado é o "Question" que deve estar na nossa seção global, o registrador **EDI** recebe o parâmetro enviado, agora vamos parar para pensar um pouco (e é isso que amo no Assembly nos força a pensar), quando um número é par? Resposta geral: quando for divisível por 2, correto mas o que isso quer dizer? Resposta geral: quando após a divisão de um número por 2 não restar nada, correto novamente mas então precisamos "transpor" um valor inteiro para um decimal e pegarmos o resto da divisão.

Está vendo com a coisa fica bem complicada? Vamos pensar de modo simplificado, o que vem a ser uma MULTIPLICAÇÃO? É pegarmos o primeiro valor e SOMÁ-LO por ele mesmo quantas vezes indicar o segundo valor. Não é assim que aprendemos lá no primário? Agora a partir desse princípio, o que vem a ser uma DIVISÃO? Ao invés de somar é SUBTRAIR o valor quantas vezes indicar o segundo valor, o resultado é a quantidade de vezes conseguimos fazer isso até um resultado igual a 0. Caso o resultado seja NEGATIVO significa que sobrou um resto.

Mas o que está nos interessando é se temos um número par ou ímpar, então se o resultado dessa subtração constante por 2 (que seria qualquer número dividido por 2) for 0 significa que este é **par**, caso contrário menor que 0 ele é **ímpar**.

Agora podemos montar nosso fluxograma de acordo com o explicado:



Figura 2.2: Fluxograma do Programa **Questão**

Para compilar e linkeditar copiamos o arquivo makefile indicado anteriormente e mudamos a variável NOME para questao. E podemos modificar o valor do parâmetro passado (que atualmente é 27) para qualquer valor de modo a testarmos as várias possibilidades.

## 2.4 Programa 2.3 - Parâmetros

Nosso próximo programa obterá 3 parâmetros e realizará a soma entre eles, mas como os parâmetros chegam em Assembly? Usamos 3 registradores para isso na seguinte sequência EDI (recebe o 1º parâmetro), ESI (o 2º) e EDX (o 3º). Mas e se tivermos de passar mais que isso? Bem, esse é um dos problemas de utilizar essa forma de programação, nada na vida é infinito.

Vamos começar com a criação de um arquivo chamado "param.cpp", com a seguinte codificação:

```
#include <iostream>

using namespace std;

extern "C" int PassarParam(int a, int b, int c);

int main() {
    cout << "Foi retornado:" << PassarParam(50, 40, 10) << endl;
    return 0;
}
```

Então temos uma chamada a **PassarParam** no qual recebe três valores a, b e c do tipo inteiro e esperamos que nos dê o retorno da soma desses. O programa em Assembly será bem simples de se fazer, não pense que aqui guardei algum peguinha para complicar.

Criamos um arquivo chamado "param.asm", com a seguinte codificação:

```
global PassarParam
```

```
segment .text

PassarParam:
    mov eax, edi
    add eax, esi
    add eax, edx
    ret
```

Nada consegue ser mais fácil que isso, colocamos o valor do primeiro parâmetro recebido **EDI** em **EAX** (que é o nosso registrador de retorno), em seguida adicionamos o valor de **ESI** (segundo parâmetro) a **EAX** e finalmente adicionamos de **EDX** (terceiro parâmetro) a **EAX**.

Agora basta copiar o arquivo **makefile**, alterar o valor da variável **NOME** e testarmos o programa com a passagem de vários valores.

## 2.5 Programa 2.4 - Fibonacci

O italiano *Leonardo Bigollo Pisano* nos deu uma das mais lindas sequências que é observada constantemente na natureza consiste em uma sucessão de números, tais que, sendo os dois primeiros números da sequência como 1 e 1, os seguintes são obtidos por meio da soma dos antecessores, assim sendo:

1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, ...

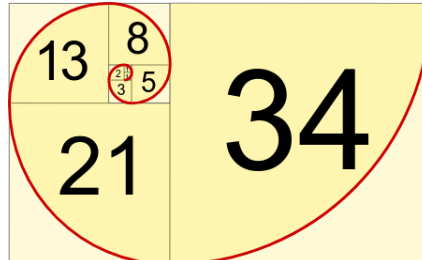


Figura 2.3: Sequência de Fibonacci observada na natureza

Existem várias aplicações prática para essa sequência (pesquisar, por exemplo, sobre A Identidade de Cassini) mas nosso objetivo aqui é outro, vamos localizar a posição de um determinado elemento dentro dessa sequência, devemos nos ater que a primeira posição é ocupada pelo valor 1, a segunda pelo valor 2, a terceira pelo valor 3, a quarta pelo valor 5, a quinta pelo valor 8 e assim sucessivamente. Deste modo se nosso programa pedir o décimo terceiro valor deve retornar o valor 377, basta fazer as contas.

Vamos começar com a criação do arquivo "fibonacci.cpp", com a seguinte codificação:

```
#include <iostream>

using namespace std;

extern "C" long Fibonacci(long a);

int main() {
```

```
cout << "0 " << 13 << " elemento da sequencia de Fibonacci: " << Fibonacci(13) << endl;
return 0;
}
```

O único detalhe interessante aqui é que ao invés de enviarmos e recebermos um elemento inteiro agora estamos usando um longo (tipo **long**), e o que isso quer dizer? A quantidade de bits passados e recebidos, um inteiro possui 32 bits de tamanho enquanto que um longo é o dobro, ou seja, 64 bits.

Vamos para a programação Assembly, e começar de modo simples. Criar um arquivo chamado "fibo.cpp" e inserir a seguinte codificação:

```
section .text

global Fibonacci

Fibonacci:
    mov eax, 1
    mov r8d, 1
    mov r9d, 1
```

Definimos o valor padrão para o registrador de retorno **EAX**, e populamos os registradores **R8D** e **R9D** com os dois primeiros valores da sequência, e nesses que iremos processar a combinação de sequência.

O cálculo dessa sequência é relativamente simples, porém envolve uma troca de posições, novamente PENSEMOS SIMPLES, temos o seguinte, se o valor pedir 1º elemento, vamos pegar esse valor e diminuir 1 se o resultado for 0 podemos retornar, assim continuamos nosso programa com:

```
Calcular:
    sub edi, 1
    cmp edi, 0
    je Terminar
```

Lembre-se que o primeiro parâmetro será enviado em **EDI**, sendo este será o nosso controlador, se o programa continuar seu fluxo, ou seja não entrar no marcador **terminar**, realizamos os seguintes movimentos:

```
mov eax, r8d
add eax, r9d
```

Infelizmente não existe um comando para dizer assim:  $EAX = R8D + R9D$ , então devemos realizar isso de forma "parcelada", primeiro colocamos o valor de **R8D** em **EAX** para em seguida somarmos o valor de **R9D**.

Próximo passo e procedermos a troca, ou seja, andarmos os valores:

```
mov r8d, r9d
mov r9d, eax
jmp Calcular
```

Colocamos o valor de **R9D** em **R8D** e **EAX** em **R9D** e saltamos para o marcador **Calcular** e fazemos novamente todo o processo até que **EDI** seja 0 e salte para o marcador **Terminar** com a seguinte codificação.

```
Terminar:
    ret
```

Que simplesmente procede o retorno. Um comentário que recebi quando publiquei esse programa: "Pombas você deve ser um PÉSSIMO programador consigo fazer isso com muito menos linhas!". Primeiro que isso não é uma competição, segundo que meu objetivo ao colocar um programa aqui é que o mesmo seja didático e possamos aprender algumas coisas, e terceiro, também consigo programá-lo com menos linhas utilizando apenas os registradores **EAX** e **R8D** do seguinte modo:

```
section .text

global Fibonacci

Fibonacci:
    mov eax, 1
    mov r8d, 1
Calcular:
    sub edi, 1
    cmp edi, 0
    je Terminar
    add eax, r8d
    jmp Calcular

Terminar:
    ret
```

Mas deste modo o que teríamos para discutir ou aprender? Pois todos os movimentos já foram vistos anteriormente. O objetivo aqui é aprendermos a programar de um jeito simples e observando os detalhes da linguagem, se deseja aprender **lógica** lhe recomendo buscar um bom curso ou livro que ensine isso, pois aqui não pretendo ficar preocupado com o perfeccionismo.

## 2.6 Programa 2.5 - Dupla Chamada

Tudo bem até o momento compreendemos que podemos passar valores do C++ para o Assembly, porém com tudo que foi mostrado parece que só podemos ter uma única chamada. Errado podemos ter várias chamadas, inclusive a vários pontos do programa, desde que esses tenham a seguinte característica sejam declarados com o comando **GLOBAL** e finalizem com o comando **RET**.

Vamos pensar em 2 estruturas, primeira:

```
int teste1(int valor1, int valor2) {
    if (valor1 > valor2) {
        return valor1;
    } else {
        return valor2;
    }
}
```

Uma decisão no qual retorna o valor que for maior entre dois valores passados. E uma segunda estrutura:

```
int teste2(int valor1) {  
    int ret = 0;  
    switch (valor1) {  
        case 1:  
            ret = 5;  
            break;  
        case 2:  
            ret = 6;  
            break;  
        case 3:  
            ret = 4;  
            break;  
        case 4:  
            ret = 5;  
            break;  
    }  
    return ret;  
}
```

Nesta escolha caso seja passado o valor 1 retorna 5, caso 2 retorna 6, caso 3 retorna 4, caso 4 retorna 5 e caso contrário o valor padrão 0. Como disse anteriormente não se importe muito com a lógica nesses casos pois é apenas uma exemplificação.

Começamos com a criação do arquivo "decisao.cpp" com a seguinte codificação:

```
#include <iostream>  
  
using namespace std;  
  
extern "C" int Teste1(int valor1, int valor2);  
extern "C" int Teste2(int valor1);  
  
int main() {  
    cout << "Do teste1 foi retornado: " << Teste1(30, 20) << endl;  
    cout << "Do teste2 foi retornado: " << Teste2(3) << endl;  
    return 0;  
}
```

Temos a chamada de dois marcadores chamadas Teste1 e Teste2, que farão exatamente o que foi proposto anteriormente. Começamos a montagem do programa "decisao.asm" com a seguinte codificação:

```
segment .text  
  
global Teste1  
global Teste2
```

Ou seja, pouco importa a quantidade de marcadores globais que criemos no programa Assembly desde que todas estejam declaradas no comando GLOBAL. Para o marcador **Teste1**:

```
Teste1:
    cmp edi, esi
    jg voltaEDI
    jmp voltaESI

voltaEDI:
    mov eax, edi
    ret

voltaESI:
    mov eax, esi
    ret
```

Comparamos os dois valores passados se o primeiro (**EDI**) for maior que o segundo retornamos este movendo-o para o registrador de retorno (EAX), caso contrário o segundo (ESI). Para o marcador **Teste2**:

```
Teste2:
    cmp edi, 1
    je volta5
    cmp edi, 2
    je volta6
    cmp edi, 3
    je volta4
    cmp edi, 4
    je volta5
    mov eax, $0x0
    ret

volta4:
    mov eax, $0x4
    ret

volta5:
    mov eax, $0x5
    ret

volta6:
    mov eax, $0x6
    ret
```

Se formos comparar com Teste1 temos apenas uma sequência de comparações e o salto para onde deve ir caso essa comparação seja igual.

Nativamente desta forma em Assembly são transpostos os comandos **IF** e **SWITCH** de C, realmente as coisas começam a ficar muito simples.

## 2.7 Acabou?

Esses são os casos mais comuns que utilizamos a programação Assembly em conjunto com o C++ (ou mesmo com outras linguagens de alto nível), porém o objetivo desse livro não é mesclar esse assunto mas

---

o de ensinar a programar em Assembly NASM.

Na próximo capítulo veremos alguns programas para praticarmos um pouco mais nossa lógica de programação juntamente com o Assembly.







## 3. Quebrar a Cabeça

**F** Você não é Assembly mas eu quebro muito a cabeça para te entender. (Davyd Maker)

### 3.1 Aprendizado e desafios

Quando era mais jovem e iniciei no mundo da programação propus uma vez um desafio para mim, deveria fazer determinada coisa com a linguagem que escolhesse se conseguisse estava em bons caminhos, caso contrário, bem tentar novamente. Ou seja, era um desafio que não tinha muita saída, realizava ou realizava. Fosse ele fazer um programa para mostrar uma determinada figura na tela ou mesmo aprender a utilizar vetores.

Ou seja fazia algo que muitas pessoas consideravam idiota (achou que ia falar impossível) e talvez realmente fosse, mas idiota no sentido de não ser algo prático para se utilizar, mas era meu modo de criar um "Hello World" mais inteligente. Nessa seção teremos meus quatro desafios básicos, e se posso quero lhe sugerir que tente resolvê-los antes de ler a solução. Veja qual é o desafio, entenda o requisito e resolva-o depois pode ver a solução. Vou lhe dar uma dica preciosa antes mesmo de começarmos, escreva no papel o que pretende fazer e organize suas ideias, senão conseguir organizá-las então isso não serve como programa.

Para todos os programas utilizaremos a biblioteca descrita a seguir e o arquivo makefile para compilar e linkeditar, então se acostume a copiá-los para cada um dos programas descritos e que seja nosso ponto de partida. A parte mais desafiadora será que nossa 'bibliotecaE.inc' deve conter a seguinte codificação para todos os programas:

```
segment .data
    LF          equ 0xA    ; Line Feed
    NULL        equ 0x0    ; Final da String
    EXIT_SUCESS equ 0x0    ; Operacao com Sucesso
    SYS_EXIT    equ 0x1    ;Codigo de chamada para finalizar

    STDIN       equ 0x0    ; System.in
    SYS_WRITE   equ 0x4    ; print
    SYS_CALL    equ 0x80   ; inteiro final

    estrela    DB  '*', LF
    espaco     DB  ' ', LF
```

```
segment .text

impEspaco:
    mov eax, SYS_WRITE
    mov ebx, STD_OUT
    mov ecx, espaco
    int SYS_CALL
    ret

impEstrela:
    mov eax, SYS_WRITE
    mov ebx, STD_OUT
    mov ecx, estrela
    int SYS_CALL
    ret
```

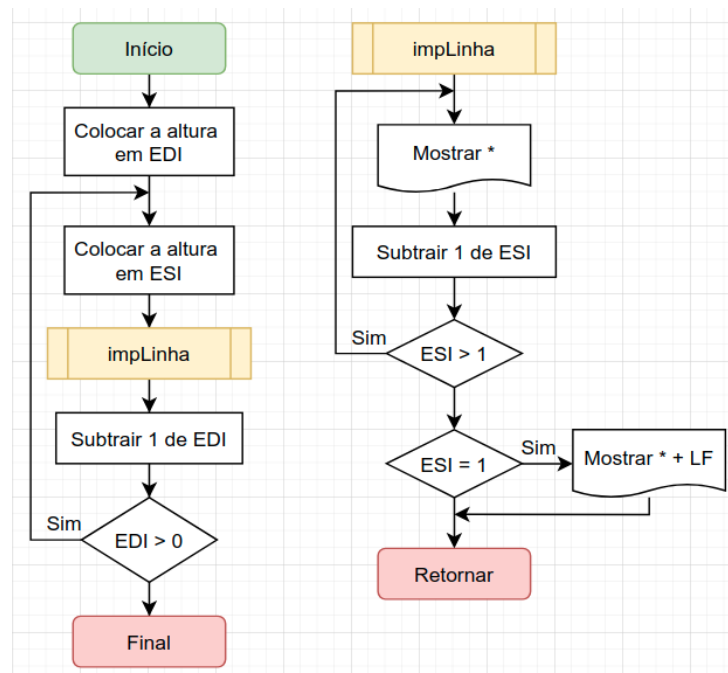
E não podemos adicionar, para os desafios aqui propostos, qualquer elemento na seção `.data` ou mesmo novas impressões a não ser dos blocos *impEspaco* e *impEstrela*. Então existe aqui um macete nos desenhos que podemos adotar e guardar isso como técnica para nossos programas. Observemos este ponto do código:

```
estrela    DB  '*', LF
espaco     DB  ' ', LF
```

O macete que devemos conhecer é quando vamos imprimir ou não uma quebra de linha. Se durante a impressão da estrela (ou espaco) enviamos para **EDX** (que inclusive falta nos blocos) o valor 1 não quebramos a linha se for 2 (o **LF** é incluído) temos a quebra de linha.

## 3.2 Programa 3.1 - Quadrado

Com base em um determinado valor mostrar um quadrado de asteriscos. Como disse, as pessoas consideravam desafios idiotas pois nunca teremos um usuário pedindo: "Me dê um quadrado de asteriscos". Esse desafio é excelente para aprendermos a controlar estruturas de repetição determinada aninhadas (vulgo comando "for" dentro de outro "for").

Figura 3.1: Fluxograma do Programa **Quadrado**

Criar um arquivo chamado "quadrado.asm" e começamos com a seguinte codificação:

```

#include 'bibliotecaE.inc'

SECTION .bss
    lado resb 0x1 ; Valor do Lado Inicial

SECTION .text

global _start

_start:
    mov byte[lado], 0x4 ; Valor inicial do Lado
    mov edi, dword[lado]
  
```

Apenas para facilitar nossa definição do tamanho do quadrado criamos um marcador chamado 'lado', então definimos seu inicial para 4 (ou seja teremos um quadrado de 4 por 4, mude-o a vontade para testar outros tamanhos). Colocamos o valor de lado em **EDI** (que controla a quantidade de linhas), para o marcador **início**.

O interessante aqui é observamos como são realizadas as operações de movimentação entre um valor para um marcador da seção .bss e deste para um registrador. Do lado .bss usamos seu tipo que no caso é **byte**, porém quando vamos enviar para o registrador utilizamos **word**.

Montamos o corpo principal:

```

inicio:
    mov esi, dword[lado]
    call impLinha
  
```

```
sub edi, 0x1
cmp edi, 0x0
je saida
jmp inicio
```

A cada linha, o valor de lado deve ser colocado em **ESI** (que controla a quantidade de colunas, já que um quadrado tem a mesma quantidade de linhas e colunas), saltamos para o marcador de modo a mostrar uma linha. Reduzimos a quantidade de **EDI** e comparamos seu valor com 0, se for igual saltamos para o marcador **saida** caso contrário retornamos para o **início**. Ou seja, este será o bloco principal do programa que gera todas as linhas do nosso quadrado.

```
impLinha:
mov edx, 0x1
call impEstrela
sub esi, 0x1
cmp esi, 0x1
jg impLinha
mov edx, 0x2
call impEstrela
ret
```

No marcador **impLinha** usamos o valor de **EDX** em 1 para mostramos um '\*' na saída do terminal, reduzimos o valor de **ESI** e se este for maior que 1 retornamos para o marcador **impLinha**. Quando o valor de **ESI** não for maior que 1, usamos o valor de **EDX** em 2 para mostramos "\*" + LF" (para saltar de linha) e retornamos para o ponto que nos chamou.

```
saida:
mov eax, SYS_EXIT
mov ebx, EXIT_SUCESS
int SYS_CALL
```

Neste ponto apenas fazemos as movimentações para terminar o programa. Mas calma que ainda existem mais dois marcadores importantes no conjunto. Podemos agora imprimir quadrados de vários tamanhos, bastando apenas alterar os valores iniciais de **EDI** e **ESI**.

### 3.3 Programa 3.2 - Pirâmide

Criar uma pirâmide de Asteriscos com base no valor da altura, por exemplo, se essa for 3 a pirâmide deve ser mostrada da seguinte forma:

```
*
***
*****
```

Para um valor 4, sairá assim:

```
*
***
*****
```

\*\*\*\*\*

O que mais gosto desse desafio é que apresenta um elemento que não estamos vendo, os espaços iniciais, temos aqui duas perguntas que devemos resolver:

1. Quantidade de espaços em cada linha.
2. Quantidade de \* adicionados a partir da 2ª linha.

Pensemos assim, se a altura passada for 5, na primeira linha quantos espaços em branco iniciais temos? Isso mesmo 4, mas essa é a resposta errada, na verdade temos a altura menos 1 (já que estamos na 1ª linha), na segunda linha a resposta não muda, é a altura menos 2 (agora estamos na 2ª linha). Agora vamos focar na segunda pergunta, temos 1 na 1ª linha, e são adicionados mais 2 asteriscos a cada linha.

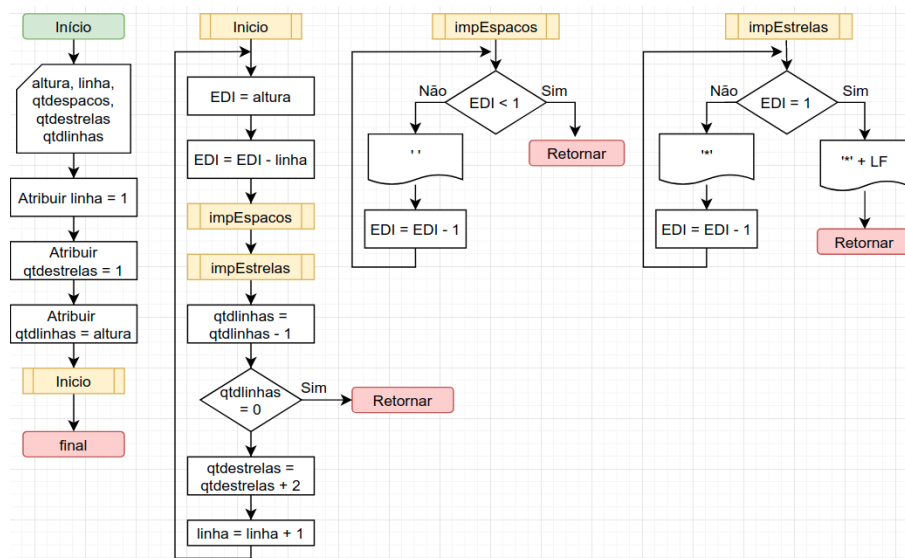


Figura 3.2: Fluxograma do Programa **Pirâmide**

Criar um arquivo chamado "piramide.asm" e começamos com a seguinte codificação:

```

#include 'bibliotecaE.inc'

SECTION .bss
    altura      resb 0x4 ; Altura (fixa)
    linha       resb 0x4 ; linha atual
    qtdestacos  resb 0x4 ; Qtd de espacos
    qtdestrelas resb 0x4 ; Qtd de estrelas
    qtdlinhas   resb 0x4 ; Qtd linhas ja impressa

SECTION .text

global _start
  
```

Essa é a parte fácil: Codificar. Trata apenas de uma simples tradução para o nosso fluxograma que já escrevemos. Gostaria muito que as pessoas observassem que NUNCA podemos iniciar a codificação se primeiro não temos as respostas para nosso problema, seria uma simples perda de tempo (ou se prefere

tentativa e erro).E falando sério, é por isso que existem tantas piadas a respeito de programas errados ou de programadores fazendo besteiras pois tentam encurtar o caminho.

Seguimos agora para o início do marcador **\_start** no qual atribuímos os valores as nossas variáveis:

```
_start:
    mov byte[altura], 0x8
    mov byte[qtdlinhas], 0x8
    mov byte[linha], 0x1
    mov byte[qtdestrelas], 0x1
```

Inicializamos os valores das nossas "constantes"que vamos utilizar como iniciais, apenas para facilitar. No marcador **inicio** é que realmente temos o coração do nosso programa:

```
inicio:
    mov edi, dword[altura]
    sub edi, dword[linha]
    call impEspacos
    mov edi, dword[qtdestrelas]
    call impEstrelas
    sub byte[qtdlinhas], 0x1
    cmp byte[qtdlinhas], 0x0
    je saida
    add byte[qtdestrelas], 0x2
    add byte[linha], 0x1
    jmp inicio
```

Movemos para **EDI** o valor da altura e subtraímos da linha atual (resposta da 1ª pergunta) e mostramos os espaços. Movemos para **EDI** o valor da quantidade de estrelas e mostramos os asteriscos. Reduzimos um na quantidade de linhas e verificamos se chegou a 0 para terminamos, caso contrário, adicionamos mais dois asteriscos na quantidade e mais um a linha atual e saltamos para o início do marcador.

```
impEspacos:
    cmp edi, 0x1
    jl finalImpEspaco
    call impEspaco
    sub edi, 0x1
    jmp impEspacos

finalImpEspaco:
    ret
```

Para mostrar os espaços basta verificarmos o registrador **EDI** que contém a quantidade que deve ser mostrado, para isso logo no início já o comparamos com um e se for menor chamamos o marcador **finalImpEspaco** que retorna para quem nos chamou (isso é feito pois reparemos que na última linha não existe nenhum espaço). Saltamos para o marcador que vai mostrar um único espaço, reduzimos um na quantidade de **EDI** e retornamos para o início desse marcador.

```
impEstrelas:
    cmp edi, 0x1
    je finalImpEstrela
    mov edx, 0x1
```

```

    call impEstrela
    sub edi, 0x1
    jmp impEstrelas

finalImpEstrela:
    mov edx, 0x2
    call impEstrela
    ret

```

Mais um marcador de controle, agora para a impressão dos asteriscos, basicamente a mesma coisa do anterior porém com a diferença que ao término devemos imprimir o asterisco que conterá o salto de linha. De resto temos uma repetição padrão do anterior.

```

saida:
    mov eax, SYS_EXIT
    mov ebx, EXIT_SUCESS
    int SYS_CALL

```

E finalmente a saída do programa e encerramento das chamadas. E estamos prontos para mostrarmos uma pirâmide de qualquer tamanho possível, recomendo que tente estender este programa para mostrar um "Losango"(basta continuar a impressão e inverter a pirâmide).

### 3.4 Programa 3.3 - Xadrez

Realmente desenhar um tabuleiro de Xadrez é um desafio para muitos programadores, pois existe uma intercalação entre '\*' e ' ' principalmente nas linhas pois o que começava com '\*' agora vai começar com um ' '. O resultado é bem bonito:

```

* * * * *
 * * * * *
* * * * *
 * * * * *
* * * * *
 * * * * *
* * * * *
 * * * * *
* * * * *

```

Vamos começar com a criação de um arquivo chamado 'xadrez.asm' com a seguinte codificação:

```

SECTION .text

global _start

_start:
    mov edi, 0x0

```

Criar esse efeito do Xadrez é interessante pois devemos controlar simultaneamente 2 laços usaremos para o primeiro o registrador **EDI** que controlará a quantidade de linhas. Seguimos para o bloco principal:

```

montaTabuleiro:

```

```

add edi, 0x1
cmp edi, 0x9
je saida
mov esi, 0x0
mov edx, 0x0
mov eax, edi
mov ebx, 0x2
div ebx
cmp edx, 0x0
jg linhaIniciaEstrela
jmp linhaIniciaEspaco

```

Todo o programa se concentra neste bloco. Adicionamos 1 ao controlador de linha (**EDI**) e verificamos se estamos na nona linha, se for o caso vamos para o marcador *saida*. Movemos 0 para o controlador de coluna (**ESI**), agora vamos usar a técnica de saber se o número é par ou ímpar: movemos 0 para **EDX**, o valor do controlador de coluna para **EAX**, o valor 2 para **EBX**, realizamos a divisão e comparamos se **EDX** contém 0 (indicando número par) caso afirmativo saltamos para o marcador *linhaIniciaEstrela* caso contrário incondicionalmente saltamos para o marcador *linhaIniciaEspaco*.

```

linhaIniciaEstrela:
add esi, 0x1
mov edx, 0x1
call impEstrela
call impEspaco
cmp esi, 0x7
jl linhaIniciaEstrela
mov edx, 0x2
call impEstrela
jmp montaTabuleiro

```

Neste bloco devemos imprimir uma linha começada com '\*', para isso adicionamos 1 ao controlador de coluna, movemos 1 para **EDX** (de modo que não ocorra o salto de linha), mostramos um '\*' e um ' ', verificamos se o controlador de coluna está em 7, caso seja menor retornamos ao começo do bloco. Caso contrário movemos 2 para **EDX** (indicando que agora queremos o salto de linha) e mostramos o '\*' final e voltamos para o marcador **montaTabuleiro**.

```

linhaIniciaEspaco:
add esi, 0x1
mov edx, 0x1
call impEspaco
call impEstrela
cmp esi, 0x8
jl linhaIniciaEspaco
mov edx, 0x2
call impEspaco
jmp montaTabuleiro

```

Neste bloco devemos imprimir uma linha começada com ' ', para isso adicionamos 1 ao controlador de coluna, movemos 1 para **EDX** (de modo que não ocorra o salto de linha), mostramos um ' ' e um '\*', verificamos se o controlador de coluna está em 8 (pois precisamos de um '\*' a mais), caso seja menor retornamos ao começo do bloco. Caso contrário movemos 2 para **EDX** (indicando que agora queremos o



salto de linha) e mostramos o ' ' final e voltamos para o marcador **montaTabuleiro**.

```
saida:
    mov eax, SYS_EXIT
    mov ebx, EXIT_SUCESS
    int SYS_CALL
```

E finalizamos nosso programa e podemos imprimir nosso tabuleiro sem problemas.





## 4. Lidar com Arquivos

**F** Os cabelos brancos são arquivos do passado. (Edgar Allan Poe - Escritor)

### 4.1 O Segredo

Vou lhe contar um segredo, quando sai do mundo Pascal (com o Delphi) para iniciar no C (com o Java) rodei por muito tempo pois os conceitos simplesmente não se encaixavam, tinha alguns bons anos de programação mas estes não me ajudavam a migrar, foi aí que descobri um "pulo do gato", porquê não começava por algo que já sabia muito bem: manipular arquivos.

Foi exatamente os conceitos da manipulação de arquivos que me fizeram compreender a linguagem e quem sabe isso também possa lhe servir para auxiliá-lo nessa jornada com o Assembly, ou pelo menos acaba sendo bem divertido.

Primeiro devemos conhecer mais alguns valores para o registrador **EAX**, são eles:

Decimal	Hexadecimal	Utilização
3	0x3	Operação de leitura do arquivo
4	0x4	Operação de escrita no arquivo
5	0x5	Operação de abertura do arquivo
6	0x6	Operação de fechamento do arquivo
8	0x8	Operação de criação do arquivo

E para o registrador **ECX**:

Numérico	Hexadecimal	Utilização
0	0x0	Arquivo aberto para leitura
1	0x1	Arquivo aberto para escrita
2	0x2	Arquivo aberto para leitura e escrita
64	0x40	Caso o arquivo não exista deve ser criado
1024	0x400	Preparado para novas adições de valores

Sendo assim agora a nossa "bibliotecaE.inc" possui a seguinte codificação (atualize esta):

```
; -----
; Biblioteca para os registradores E
; -----
segment .data
    LF          equ 0xA    ; Line Feed
    NULL        equ 0xD    ; Final da String
    RET_EXIT    equ 0x0    ; Operacao com Sucesso
    SYS_EXIT    equ 0x1    ; Codigo de chamada para finalizar

    STD_IN      equ 0x0    ; Entrada padrao
    STD_OUT     equ 0x1    ; Saida padrao
    STD_ERR     equ 0x2    ; Erro de operacao

    SYS_READ    equ 0x3    ; Operacao de Leitura
    SYS_WRITE   equ 0x4    ; Operacao de Escrita

    READ_FILE   equ 0x3    ; ler o arquivo
    WRITE_FILE  equ 0x4    ; escrever no arquivo
    OPEN_FILE   equ 0x5    ; abrir o arquivo
    CLOSE_FILE  equ 0x6    ; fechar o arquivo
    CREATE_FILE equ 0x8    ; criar o arquivo

    OPEN_READ   equ 0x0    ; Arquivo para leitura
    OPEN_WRITE  equ 0x1    ; Arquivo para escrita
    OPEN_RW     equ 0x2    ; Arquivo para leitura/escrita
    OPEN_CREATE equ 0x40   ; Se arquivo nao existe, cria
    OPEN_APPEND equ 0x400  ; Arquivo para adicao

    SYS_CALL    equ 0x80   ; Envia informacao ao S0
```

Mas e as funções que criamos anteriormente? Essa biblioteca deve ser sempre personalizada, as funções guarde-as para quando se mostrarem necessárias, mas não neste arquivo para não colocar códigos desnecessários ao programa.

Mas acabou em comentar sobre código desnecessário para quem então constantes com o mesmo valor? (por exemplo RET\_EXIT, STD\_IN e OPEN\_READ), o motivo de criarmos essas é apenas para facilitar a leitura do código, deste modo prefiro manter assim para saber com qual operação estamos lidando.

Algo curioso acontece é com o valor de Leitura/Escrita (0x2), por exemplo, nos programas que fizemos para dar entrada no terminal utilizamos o valor 0x0 e para saída o valor 0x1, porém troque-os para 0x2 que

o programa funcionará sem o menor problema<sup>1</sup>, porém NÃO devemos utilizá-lo, no caso da saída/entrada padrão ou estamos realizando uma leitura (através do teclado) ou uma saída (no monitor) NUNCA os dois. É uma simples questão de BOA PRÁTICA.

## 4.2 Programa 4.1 - Ler Arquivo

Devemos pensar em arquivos de modo semelhante que pensamos para o terminal, até o momento fazemos assim: **EAX** indica a operação e **EBX** para onde vai, por exemplo, 0x3 em **EAX** indica uma leitura e 0x0 em **EBX** que é na entrada padrão. Sendo assim, para um arquivo o registrador **EBX** é quem vai ditar para qual local que a informação vai entrar.

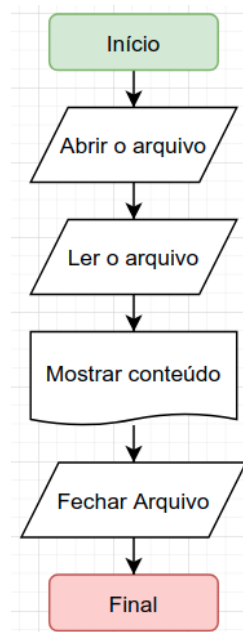
Vamos começar com a criação de um arquivo chamado "Musica.txt" com o seguinte conteúdo:

```
Speak:
And disciplinary remains mercifully
Yes and um, I'm with you Derek, this star nonsense
Yes, yes
Now which is it?
I am sure of it
```

```
Music:
So, so you think you can tell
Heaven from hell?
Blue skies from pain?
Can you tell a green field
From a cold steel rail?
A smile from a veil?
Do you think you can tell?
Did they get you to trade
Your heroes for ghosts?
Hot ashes for trees?
Hot air for a cool breeze?
Cold comfort for change?
Did you exchange
A walk-on part in the war
For a leading role in a cage?
How I wish, how I wish you were here
We're just two lost souls
Swimming in a fish bowl
Year after year
Running over the same old ground
What have we found?
The same old fears
Wish you were here
```

A música "*Wish you were here*", grande sucesso da banda britânica *Pink Floyd*, usaremos durante alguns programas. Faremos aqui um programa para ler esse arquivo e mostrá-lo na saída padrão. Nosso programa pode ser estruturado conforme o seguinte fluxo:

<sup>1</sup>Inclusive já vi muitos tutoriais colocando esse valor como Entrada ou Saída padrão.

Figura 4.1: Fluxograma do Programa **Ler Arquivo**

O fluxo está completamente errado existe um laço de repetição para ler o arquivo, é assim que muitos vão pensar. O fluxo está correto e não existirá tal laço. Vamos para o programa que isso ficará mais claro.

Criar um arquivo chamado **lerarquivo.asm** e vamos começar com a seguinte codificação:

```
%include 'bibliotecaE.inc'

SECTION .data
    nom_arq db "Musica.txt"
    tam_arq equ 1024

SECTION .bss
    fd resb 4
    buffer resb 1024
```

Na seção **.data** temos o nome do arquivo e um tamanho em bytes deste, em Assembly precisamos saber o tamanho de tudo o que estamos fazendo, calma que existe solução para isso, esse tamanho deve conter todo o arquivo. Pode ultrapassar sem problemas, por exemplo este arquivo contém exatos 703 bytes (troque para este valor que não apresentará o menor problema).

Na seção **.bss** definimos o **fd** (abreviatura para *file descriptor*) esse é o mais importante de todos pois indica o ponteiro descritor do arquivo, quando abrimos um arquivo devemos guardar seu local de memória para quando formos fazer qualquer operação com este. E temos o **buffer** que indica de quantos em quantos bytes ocorrerá um descarrego de memória.

Vamos compreender essa parte, quando lemos, ou mesmo gravamos, um arquivo esse conteúdo é lido (ou gravado) por partes e não de modo instantâneo, o SO envia a informação para um BUFFER de memória e o descarrega fisicamente na trilha de informação. Sendo assim quanto maior esse BUFFER mais rápido será feito os processos com o arquivo, esse pensamento está correto, porém mais memória será utilizada.

Vamos iniciar a seção do programa propriamente dito:

```
SECTION .text

global _start:

_start:
    mov eax, OPEN_FILE
    mov ebx, nom_arq
    mov ecx, OPEN_READ
    int SYS_CALL
```

Começamos com a abertura do arquivo, realizamos para isso o movimento da operação no registrador **EAX**, neste caso a abertura do arquivo, para **EBX** então recebe o nome do arquivo que tentamos abrir, **ECX** o processo que lidamos e enviamos a informação para o SO executar.

A parte mais importante é que **EAX** contém nosso *File Descriptor* então antes de realizar qualquer outro processo precisamos guardá-lo:

```
mov [fd], eax
```

Realizamos a leitura deste:

```
mov eax, READ_FILE
mov ebx, [fd]
mov ecx, buffer
mov edx, tam_arq
int SYS_CALL
```

Indicamos a operação em **EAX**, o *File Descriptor* com o ponteiro do arquivo para **EBX**, o tamanho do BUFFER de leitura (neste caso) em **ECX** e a quantidade de bytes que desejamos obter (por isso não existe aqui um laço de repetição) e enviamos a informação para o SO executar.

Mandamos a informação para saída padrão:

```
mov eax, SYS_WRITE
mov ebx, STD_OUT
mov ecx, buffer
mov edx, tam_arq
int SYS_CALL
```

Movimentos totalmente conhecidos, só que observe o seguinte, BUFFER contém TODO o conteúdo do nosso arquivo, basicamente é isso que estamos fazendo, lendo o arquivo e colocando todo seu conteúdo em BUFFER. Não tente fazer isso com arquivos "gigantes" pois provavelmente acabará com sua memória, esse programa só serve apenas para entendimento de como funciona uma leitura. Mas para frente leremos "parceladamente" um arquivo.

Precisamos fechar o arquivo:

```
mov eax, CLOSE_FILE
mov ebx, [fd]
```

```
int SYS_CALL
```

Um arquivo aberto deve ser fechado antes de finalizarmos o programa, em caso contrário este pode corromper, os movimentos são idênticos a terminar o programa. O processo em **EAX**, o **file descriptor** em **EBX** e enviamos a informação para o SO executar.

E só nos resta encerrar o programa:

```
mov eax, SYS_EXIT
mov ebx, RET_EXIT
int SYS_CALL
```

Compilamos, linkeditamos e executamos conforme visto e teremos toda a letra da belíssima música do *Pink Floyd* em nosso monitor.

### 4.3 Programa 4.2 - Gravar Arquivo

Estranho como são as coisas nos Sistemas Operacionais quem conhece o MacOS ou Linux se acostuma com alguns valores em Base Octal (Octal? é uma base numérica com 8 símbolos do 0 ao 7) composta por 3 dígitos, sendo que o primeiro corresponde ao dono (criador) do arquivo, o segundo aos usuários de mesmo grupo e o terceiro a usuários externos. E esses dígitos correspondem as seguintes permissões:

- 1 executar
- 2 escrever
- 3 executar e escrever
- 4 ler
- 5 executar e ler
- 6 escrever e ler
- 7 executar, escrever e ler

Essas permissões devem ser definidas para cada arquivo que criamos, em linguagens de alto nível basicamente são esquecidas por um padrão definido, mas aqui são extremamente necessárias.

**Dica 2 — Na verdade.** Só precisamos decorar os valores 1, 2 e 4. Pois se pensarmos um pouco vemos que as permissões se combinam, por exemplo, o valor 3 significa a permissão 1 + 2 e assim sucessivamente.

Não precisamos nos assustar pois basicamente vamos ver que tudo se trata de uma simples sequencia repetida de movimentos para os 4 registradores padrões: **EAX**, **EBX**, **ECX** e **EDX**. E garanto que tudo será bem mais simples do que se supõe.

Vamos iniciar um programa chamado **gravararquivo.asm** com a seguinte codificação:

```
%include 'bibliotecaE.inc'

SECTION .data
msg db "Hello World! Voltamos ao Inicio...", LF
tamMsg equ $ - msg
```



```
arq db 'Hello', NULL
tamArq equ $ - arq
fd dq 0
```

Temos a mensagem (msg) que queremos gravar e seu respectivo tamanho (tamMsg). Em seguida o nome do arquivo (arq) e o tamanho desse nome (tamArq) isso é necessário para criarmos. E por fim o conhecido *file descriptor* (fd) para conter o apontamento do arquivo.

```
SECTION .text

global _start:

_start:
    mov eax, CREATE_FILE
    mov ebx, arq
    mov ecx, 0o664
    mov edx, tamArq
    int SYS_CALL
```

Primeiro passo é mover o valor 0x8 para **EAX** que indica um processo de criação (ou abertura se o arquivo existe), em seguida o nome deste para **EBX**, em **ECX** colocamos o valor **0o664** os dois primeiros indicam que se trata de um valor na base octal e esses são: 6 (permissão de escrever e ler para o dono), 6 (permissão de escrever e ler para os usuários do mesmo grupo) e 4 (permissão de ler para qualquer outro tipo de usuário), colocamos o tamanho do nome do arquivo em **EDX** e por fim dizemos ao SO para executar essa ação.

```
    mov [fd], eax
    mov eax, WRITE_FILE
    mov ebx, [fd]
    mov ecx, msg
    mov edx, tamMsg
    int SYS_CALL
```

Para executar a ação de gravar em bem semelhante ao que já vimos na saída padrão com a diferença que em **EBX** deve ir o apontamento para *file descriptor*.

```
    mov eax, CLOSE_FILE
    mov ebx, [fd]
    int SYS_CALL
```

Fechamos o arquivo, aqui este comando se torna essencial pois caso contrário com certeza iremos corrompê-lo.

```
    mov eax, SYS_EXIT
    mov ebx, RET_EXIT
    int SYS_CALL
```

E só nos resta avisar ao SO que terminamos o programa. Porém vamos alguns detalhes que ainda devemos compreender. Compilamos, linkeditamos e executamos o programa e teremos um arquivo chamado **Hello** criado e ao abri-lo existe uma linha com o valor de **msg**. Executamos novamente e continua com uma

única linha. Abrimos com um editor qualquer alteramos essa linha completamente e inclusive colocamos mais linhas e ao executarmos novamente o arquivo retorna para a uma única linha original. Mas qual o motivo disso acontecer?

Quando abrimos um arquivo estamos posicionados na linha 0 e coluna 0 deste, sendo assim sempre o estamos iniciando. Mas porquê perde o conteúdo que escrevemos? Pois esse é o objetivo do 0x8 dizer que queremos um arquivo novo em folha, o que é bem diferente do 0x5 que vimos no programa anterior.

Mas como fazemos então para criar ou abrir um arquivo se esse já existe e principalmente colocar mais conteúdo? Isso deixaremos para responder no próximo programa.

## 4.4 Programa 4.3 - Adicionar no Arquivo

Conseguimos então criar um arquivo e adicionar conteúdo neste, porém toda vez que rodamos o programa todo arquivo é apagado e não conseguimos manter o conteúdo anterior.

Para resolver este problema criamos um novo arquivo chamado "maisUma.asm" e adicionamos o seguinte conteúdo (coloque o arquivo "Hello" criado no programa anterior nesta pasta):

```
%include 'bibliotecaE.inc'

SECTION .data
msg2      db "Aqui temos mais uma linha", LF
tamMsg2   equ $ - msg2
arq       db 'Hello'
tamArq    equ $ - arq
fd        dq 0 ;
```

Na nossa seção de constantes temos a mensagem que desejamos adicionar no arquivo: "Aqui temos mais uma linha", o nome do arquivo e nosso já conhecido ponteiro (*File Descriptor*) para o arquivo.

Todo "pulo do gato" está no próximo código do programa:

```
SECTION .text

global _start:

_start:
mov eax, OPEN_FILE
mov ebx, arq
mov ecx, OPEN_CREATE+OPEN_WRITE+OPEN_APPEND
mov edx, 0o664
int SYS_CALL

mov [fd], eax
```

Movimentamos para **EAX** o código de abertura do arquivo e para **EBX** o nome deste, porém para **ECX** realizamos uma combinação de 3 valores:

- **OPEN\_CREATE** (0x40) - Se o arquivo não existe cria.
- **OPEN\_WRITE** (0x4) - Abrir o arquivo para escrita.

- **OPEN\_APPEND** (0x400) - Abrir o arquivo de modo inclusão.

É exatamente essa combinação que permite Criar/Abrir o arquivo em modo para adição de conteúdo, em **EDX** colocamos as permissões do arquivo e enviamos ao SO proceder essas instruções, para **EDX** indicamos as permissões do arquivo conforme já vimos.

```
escreverNoArquivo:
    mov eax, WRITE_FILE
    mov ebx, [fd]
    mov ecx, msg2
    mov edx, tamMsg2
    int SYS_CALL
```

Se fizermos um comparativo com o programa anterior teremos aqui os mesmos movimentos para gravar a informação no arquivo porém como este foi aberto com o parâmetro de adição toda essa informação será inserida ao final do conteúdo da última linha no arquivo.

```
fecharArquivo:
    mov eax, CLOSE_FILE
    mov ebx, [fd]
    int SYS_CALL

final:
    mov eax, SYS_EXIT
    mov ebx, EXIT_SUCESS
    int SYS_CALL
```

E fazemos os movimentos para fechar o arquivo e encerrar o programa. Sabemos porém que o mais interessante a cada vez que rodamos este programa uma nova linha será adicionada ao arquivo. Então se pararmos para pensar até este ponto já sabemos ler um arquivo, iniciar, gravar uma informação em um novo e adicionar mais conteúdo.

## 4.5 Programa 4.4 - Localizar no Arquivo

Talvez uma das partes mais complicada seja localizar um determinado ponto dentro do arquivo, permita-me reformular esta frase, já vamos ter que aprender mais valores e adicionar mais informação a nossa biblioteca.

Primeiro devemos conhecer mais alguns valores para o registrador **EAX**, são eles:

Decimal	Hexadecimal	Utilização
18	0x13	Operação de localização no arquivo

E para o registrador **EDX**:

Decimal	Hexadecimal	Utilização
0	0x0	A partir do início do arquivo
1	0x1	Na posição que estiver o cursor
2	0x2	Final do Arquivo

Sendo assim agora a nossa "bibliotecaE.inc" possui a seguinte codificação complementar (atualize esta):

```
; -----
; Biblioteca para os registradores E
; -----
segment .data
...
SEEK_FILE    equ 0x13    ; posicionar no arquivo
SEEK_SET     equ 0x0     ; inicio do arquivo
SEEK_CUR     equ 0x1     ; posicao do cursor
SEEK_END     equ 0x2     ; final do arquivo
```

Vamos com calma para se posicionar em um arquivo, após abrí-lo precisamos em **EAX** indicar a operação, ou seja, o **SEEK\_FILE** (0x19), para **EBX** nosso já conhecido *File Descriptor* (ponteiro do arquivo), em **ECX** a quantidade de caracteres para saltar (essa é a parte complicada) e finalmente em **EDX** se desejamos proceder o salto a partir do início no arquivo (**SEEK\_SET**), ou do ponto de leitura que já estamos (**SEEK\_CUR** - obviamente no momento que abrimos o arquivo esse valor será idêntico ao primeiro) ou estamos lendo de trás para frente a partir do final no arquivo (**SEEK\_END**).

Lembra da nossa música que lemos no primeiro programa dessa seção? Então coloque-a nesta pasta além do makefile, e vamos criar um novo arquivo chamado "lerPosicao.asm" com a seguinte codificação inicial:

```
%include 'bibliotecaE.inc'

SECTION .data
    arq    db "Musica.txt"
    tam    equ 1024

SECTION .bss
    fd     resb 4
    buffer resb 1024

SECTION .text

global _start:

_start:
    mov eax, OPEN_FILE
    mov ebx, arq
    mov ecx, OPEN_READ
    int SYS_CALL
    mov [fd], eax
```

Se ainda tem alguma dúvida sobre qualquer código escrito até aqui recomendo que retorne ao início deste capítulo e reveja qualquer conceito, pois neste ponto vamos nos concentrar apenas na parte de pegar uma

determinada informação e ler.

Vamos criar três blocos:

```
posicionar:
    ; TODA PESQUISA VEM AQUI

ler:
    mov eax, READ_FILE
    mov ebx, [fd]
    mov ecx, buffer
    mov edx, tam
    int SYS_CALL

saidaNoConsole:
    mov eax, SYS_WRITE
    mov ebx, STD_OUT
    mov ecx, buffer
    mov edx, tam
    int SYS_CALL
```

Calma que está faltando informação, o bloco **ler** e **saidaNoConsole** fazem exatamente a mesma coisa que vimos no primeiro programa. E os dois últimos blocos:

```
fechar:
    mov eax, CLOSE_FILE
    mov ebx, [fd]
    int SYS_CALL

termino:
    mov eax, SYS_EXIT
    mov ebx, EXIT_SUCESS
    int SYS_CALL
```

Também já estamos cansados de ver neste capítulo procedendo o fechamento do arquivo e o término do programa.

#### 4.5.1 Concentrar na Pesquisa

Vamos nos concentrar exclusivamente naquele bloco **posicionar**, se executarmos da forma como se encontra o código temos exatamente o primeiro programa encontrado neste capítulo, ou seja, vamos ler o arquivo inteiro, mas se adicionarmos a seguinte codificação:

```
posicionar:
    mov eax, SEEK_FILE
    mov ebx, [fd]
    mov ecx, 144
    mov edx, SEEK_SET
    int SYS_CALL
```

Começaremos a ler o nosso arquivo a partir do caractere 144, se contar essa posição no arquivo teremos

bem no começo da música e saltamos toda a parte da introdução, ou seja mostra a partir de:

So, so you think you can tell... Wish you were here

O mesmo efeito teria o valor de SEEK\_CUR em **EDX** pois como acabamos de abrir o arquivo, sua posição inicial de leitura é 0 e contaremos os mesmos 144 caracteres a partir dessa posição, porém se mudamos para:

```
posicionar:
    mov eax, SEEK_FILE
    mov ebx, [fd]
    mov ecx, 144
    mov edx, SEEK_SET
    int SYS_CALL

    mov eax, SEEK_FILE
    mov ebx, [fd]
    mov ecx, 428
    mov edx, SEEK_CUR
    int SYS_CALL
```

No primeiro conjunto estamos indo até a posição 144 (ou seja no começo da música propriamente dito), em seguida percorremos mais 428 caracteres e temos basicamente o último verso desta a partir de:

Swimming in a fish bowl... Wish you were here

Também podemos nos posicionar de trás para frente:

```
posicionar:
    mov eax, SEEK_FILE
    mov ebx, [fd]
    mov ecx, -131
    mov edx, SEEK_END
    int SYS_CALL
```

E obtermos exatamente o mesmo resultado. Calma que este programa é apenas para exemplificar como é aplicado os saltos dentro de arquivos e na prática não faríamos desta forma, provavelmente pedimos a informação para o usuário (como uma palavra dentro do arquivo) e damos saltos até localizá-la.

## 4.6 Programa 4.5 - Obter informação do teclado

Vamos tentar realizar algo bem corriqueiro que é criar um programa que permita ler uma informação do teclado (neste caso a nota de um determinado aluno) e colocá-la no arquivo. Só que não será simplesmente uma única vez vamos repetir essa entrada de informação até o momento que o usuário informe que é o suficiente.

Primeiro devemos copiar nossa biblioteca com todas as constantes que criamos, em seguida criar um arquivo chamado "obterTeclado.asm" e começar a seguinte codificação:

```
%include 'bibliotecaE.inc'

section .data
    msg          db "Entre com o valor da Nota (formato 00 a 10 ou 20 para terminar):",
```

```
    LF, NULL
    tamMsg      equ $ - msg
    arq         db  "Nota"
    tamArq      equ $ - arq
    dispMsg     db  "Nota Gravadas!", LF, NULL
    tamDispMsg  equ $ - dispMsg
    fd          dq  0

section .bss
    inpt resb 2
```

Neste ponto que estamos, é bem possível que acreditemos não existir mais nenhuma dificuldade no entendimento do que foi criado, pois bem, na seção **.data** temos os seguintes marcadores: "msg" é a mensagem que iremos solicitar a informação para o usuário, "arq" contém o nome do arquivo que iremos gravar, "dispMsg" a mensagem que daremos na saída do usuário e "fd" nosso ponteiro para o arquivo de modo que possamos colocar a informação neste. na seção **.bss** temos somente o marcador "inpt" que recebe a informação passada pelo usuário.

```
section .text

global _start

_start:
    mov eax, OPEN_FILE
    mov ebx, arq
    mov ecx, OPEN_CREATE+OPEN_WRITE+OPEN_APPEND
    mov edx, 0o664
    int SYS_CALL
    mov [fd], eax
```

Nosso primeiro bloco de programa temos a abertura do arquivo com a informação de que o estaremos abrindo (ou criando se necessário) para escrita em modo de adição dos dados, e adicionamos as permissões necessárias para isso e em seguida armazenamos o *file descriptor*.

```
mostrarMsg:
    mov eax, SYS_WRITE
    mov ebx, STDOUT
    mov ecx, msg
    mov edx, tamMsg
    int SYS_CALL

obterNota:
    mov eax, SYS_READ
    mov ebx, STDIN
    mov ecx, inpt
    mov edx, 3
    int SYS_CALL
```

Nestes blocos mostramos a mensagem com a solicitação para que o usuário proceda a entrada da informação e como deve fazer isso com 2 dígitos (00 a 10) e o valor de término (20). Qual o motivo de ser 20 e não por exemplo 11? Para realizarmos uma comparação devemos proceder uma conversão desse valor para inteiro, poderíamos utilizar o método já visto que converte String para Inteiro, porém para não

complicar muito vamos tentar manter aqui as coisas mais simples.

Quando subtraímos qualquer registrador por '0' estamos convertendo String para seu valor respectivo em CHAR e isso só vale para o primeiro caractere, por isso mesmo estamos usando 2 dígitos, então pensemos o valor 02 quando convertido seu resultado será 0 e assim sucessivamente para qualquer número abaixo de 10, porém ao converter 10 teremos o valor 1 assim como qualquer valor subsequente até o 19 (assim não podemos usar esse conjunto), 20 convertido será o valor 2 e é exatamente esse que utilizaremos a título de comparação.

```
verificar20:
    mov ah, [inpt]
    sub ah, '0'
    cmp ah, 2
    je fecharArquivo
```

Como dito movemos o valor informado pelo usuário em "inpt" para o registrador **AH**, procedemos neste a subtração por '0' e comparamos se o valor resultante com 2, caso seja igual saltamos para o marcador "fecharArquivo". Caso contrário seguimos em frente.

```
escreverNoArquivo:
    mov eax, WRITE_FILE
    mov ebx, [fd]
    mov ecx, inpt
    mov edx, 3
    int SYS_CALL
    jmp mostrar
```

Seguir em frente significa basicamente adicionar a informação no arquivo e saltar incondicionalmente para o marcador "mostrarMsg" de modo que o usuário possa proceder uma nova entrada de informação.

```
fecharArquivo:
    mov eax, CLOSE_FILE
    mov ebx, [fd]
    int SYS_CALL
```

Aqui não tem muito mistério fechamos nosso arquivo que contém todas as notas gravadas.

```
mostrarMsgFinal:
    mov eax, SYS_WRITE
    mov ebx, STD_OUT
    mov ecx, dispMsg
    mov edx, tamDispMsg
    int SYS_CALL
```

Mostramos a mensagem final para o usuário indicando que tudo foi realizado de forma correta e não ocorreram problemas.

```
final:
    mov eax, SYS_EXIT
    mov ebx, EXIT_SUCESS
    int SYS_CALL
```



Encerramos nosso programa e podemos gravar um arquivo com as notas dos nossos alunos que usaremos no próximo programa, sendo assim adicionemos um bom conjunto de notas.

## 4.7 Programa 4.6 - Calcular as notas

Em nosso último programa com arquivos vamos pegar as notas criadas anteriormente e realizar um pequeno cálculo de média, a regra é simples, cada 2 notas pertencem a um determinado aluno e essas devem ser somadas e divididas por 2 para termos a média desse aluno.

A primeira parte desse programa vai ser uma organização que devemos fazer na nossa 'bibliotecaE.inc', adicionando os seguintes marcadores:

- string\_to\_int - para convertermos uma String em um inteiro.
- int\_to\_string - para convertermos um inteiro em uma String.
- tamStr - obter o tamanho da String.

Porém precisamos realizar uma modificação neste último visto que a saída do marcador 'int\_to\_string' não retorna um NULL no final da String e sim um byte 0, sendo assim devemos trocar essa linha:

```
cmp byte[edx], NULL
```

Por essa:

```
cmp byte[edx], byte 0
```

O programa em si não é complexo, apenas devemos ter algumas regras em mente: primeiro o número de linhas deve ser exatamente PAR pois estaremos lendo 2 a 2. Segundo que todos os números devem ter 2 bytes assim ao invés da nota 5, teremos 05. E por fim a última nota será 00 para indicar o fim do arquivo. Com isso posto criamos um arquivo chamado "somarNotas.asm" e começar a seguinte codificação:

```
%include 'bibliotecaE.inc'

section .data
    arq db 'Nota'
    tam equ 3
    fd dq 0
    dispMsg db 'Resultado:'
    tamDispMsg equ $-dispMsg
    salto db ',LF'
    tamValor db 0

section .bss
    val1 resw 2
    val2 resw 2
    soma resb 10

section .text

global _start:

_start:
```

Acredito que nas alturas dos acontecimentos todo esse código está claro para você, se não está recomendo que retorne ao início e comece tudo novamente. O único detalhe estranho é a presença de 3 indicadores "val1", "val2" e "soma" que serão utilizados para realizar o cálculo das notas.

Vamos começar então lendo nosso arquivo:

```
_start:
    mov EAX, OPEN_FILE
    mov EBX, arquivo
    mov ECX, OPEN_READ
    int SYS_CALL
    mov [fd], EAX
```

Sem muita mudança do que já sabemos até aqui, apenas abrimos o arquivo e guardamos o *File Descriptor* em "fd".

```
lerLinha1:
    mov byte[soma], 0x0

    mov EAX, READ_FILE
    mov EBX, [fd]
    mov ECX, val1
    mov EDI, tam
    int SYS_CALL

    lea ESI, [val1]
    mov ECX, 0x2
    call string_to_int
    add [soma], EAX

    cmp EAX, 0
    je fecharArquivo
```

A lógica funciona da seguinte maneira, primeiro colocamos 0 em soma, lemos o valor da linha, convertemos este para inteiro e colocamos o resultado em soma, caso esse valor seja 0 chamamos o marcador **fecharArquivo**.

```
lerLinha2:
    mov EAX, READ_FILE
    mov EBX, [fd]
    mov ECX, val2
    mov EDI, tam
    int SYS_CALL

    lea ESI, [val2]
    mov ECX, 0x2
    call string_to_int
    add [soma], EAX
```

Lemos a próxima linha, convertemos para inteiro e adicionamos o valor a soma (por esse motivo devemos ter sempre linhas pares, pois lemos de 2 em 2).

```
dividePor2:
```

```
mov EDX, 0
mov EAX, [soma]
mov EBX, 2
div EBX
mov [soma], EAX
```

Agora vem o processo de dividir, simplesmente queremos a média do aluno então dividimos por 2, note que esse processo pode ser ampliado para 3, 4 ou mais notas se desejar.

```
resultado:
    mov EAX, SYS_WRITE
    mov EBX, STD_OUT
    mov ECX, dispMsg
    mov EDX, tamDispMsg
    int SYS_CALL

    mov EAX, [soma]
    call int_to_string
    mov ECX, EAX
    call tamStr

    mov EAX, SYS_WRITE
    mov EBX, STD_OUT
    int SYS_CALL

    mov EAX, SYS_WRITE
    mov EBX, STD_OUT
    mov ECX, salto
    mov EDX, 0x2
    int SYS_CALL

    jmp lerLinha1
```

Devemos nesse momento mostrar o resultado, uma simples saída no terminal resolve esse problema, mas primeiro devemos converter "soma" para uma String (lembre-se sempre que saídas e entradas são sempre nesse tipo de valor), porém temos um problema aqui precisamos adicionar ainda um salto de linha, senão toda a informação será exposta numa única linha, para isso basta dar saída no ponteiro "salto", criado na seção ".data" (e que se desejar pode adicioná-lo a biblioteca). E retornamos para ler a próxima linha e recomeçar o processo.

```
fecharArquivo:
    mov EAX, CLOSE_FILE
    mov EBX, [fd]
    int SYS_CALL

final:
    mov EAX, SYS_EXIT
    mov EBX, EXIT_SUCESS
    int SYS_CALL
```

Fechamos o arquivo e encerramos o programa. Aqui está o exemplo de um arquivo com as notas do aluno para testarmos nosso programa:

```
10
05
08
04
04
06
05
03
08
05
07
07
10
10
00
```

Que deve produzir a seguinte saída:

```
Resultado:7
Resultado:6
Resultado:5
Resultado:4
Resultado:6
Resultado:7
Resultado:10
```

E antes de terminarmos este capítulo, recomendo as seguintes sugestões e alterações para que possa praticar:

- Se a nota for menor que 5 mostre para palavra "Reprovado", caso contrário "Aprovado".
- Como dito anteriormente altere para 3, 4 ou mais notas por aluno (ao invés de apenas 2).
- Ao invés de sair o resultado no terminal gravar um arquivo.

E assim chegamos ao final dos registradores de 32 bits, o próximo capítulo será dedicado exclusivamente a programação com os registradores de 64 bits. Até lá.



## 5. Registradores de 64 Bits

**F** Dê o poder ao homem, e descobrirá quem realmente ele é. (Maquiavel - Diplomata, Autor e Historiador Italiano)

### 5.1 Retornamos ao Hello World

Podemos pensar o seguinte, até o momento para compilar nossos programas usamos 64 Bits, na instrução "nasm -f elf64", e isso é uma grande verdade, porém nossos registradores são todos de 32 bits, e isso causa um problema, pois não vimos nada de, por exemplo PILHAS, pois só funcionam em registradores de 64 bits. Assim devemos aprender a usá-los e a usufruir de seus benefícios.

Vamos lembrar da nossa tabela exposta no primeiro capítulo desse livro:

64 bits	32 bits	Utilização
rax	eax	Valores que são retornados dos comandos em um registrador
rbx	ebx	Registrador preservado. Cuidado ao utilizá-lo
rcx	ecx	Uso livre como por exemplo contador
rdx	edx	Uso livre em alguns comandos
rsp	esp	Ponteiro de uma pilha
rbp	ebp	Registrador preservado. Algumas vezes armazena ponteiros de pilhas
rdi	edi	Na passagem de argumentos, contém a quantidade desses
rsi	esi	Na passagem de argumentos, contém os argumentos em si

A primeira coluna contém os registradores que veremos neste capítulo, a mudança básica é simples trocamos a letra "E" pela letra "R". No arquivo **makefile** já visto não precisaremos trocar uma única linha e por enquanto não usaremos nenhuma biblioteca, vamos começar limpos e entender quais são as mudanças necessárias. Começamos por criar um arquivo chamado **lerarquivo.asm** com a seguinte codificação:

```
section .data
    mensagem: db "Hello World 64 bits!!!", 0xA
    tam: equ $- mensagem
```

```
section .text

global _start:

_start:
```

Até o presente momento nenhuma mudança no nosso código (os dois pontos é um mero preciosismo da minha parte), porém:

```
mov rax, 0x1
mov rdi, 0x1
mov rsi, mensagem
mov rdx, 0x17
syscall
```

Agora começamos a verdadeira mudança, se bem lembramos a sequencia seria EAX, EBX, ECX e EDX, porém dois registradores são trocados, EAX muda realmente para RAX mas se reparou bem seu valor agora não é "0x4" como era, EBX agora vai mudar para RDI (e não RBX) e ECX para RSI (e não RCX como seria de se esperar) e finalmente RDX para RDX (como seria de se esperar). Além disso tudo, aparece a instrução "syscall" que procede a chamada do antigo "int 0x80".

Agora vamos as diferenças para encerrar o programa:

```
mov rax, 0x3C
xor rdi, rdi
syscall
```

A primeira instrução uma simples mudança no endereçamento no qual ao invés de "0x1" agora usamos o "0x3C", zeramos o segundo registrador mas dessa vez utilizamos o comando XOR e finalmente uma chamada a "syscall" que fará o serviço de entregar o bloco de instruções ao computador.

E ao compilar e executar teremos corretamente a mensagem aparecendo no terminal:

Hello World 64 bits!!!

Nosso makefile agora terá a seguinte codificação:

```
NOME = mostrar

all: $(NOME).o
    ld -s -o $(NOME) $(NOME).o
    rm -rf *.o

%.o: %.asm
    nasm -f elf64 $<
```

Esse exemplo conhecemos que não se trata então de uma simples mudança de registradores mas quase reaprender novamente os comandos, mas não se preocupe apenas mantenha a mente afiada que veremos muito mais nesse capítulo.

## 5.2 Pilhas

Se o capítulo passado trouxe a sensação que agora vamos repetir todos os programas já vistos anteriormente, sinto em lhe dizer que está é totalmente errônea, porém sintam-se a vontade para refazê-los em 64 bits para treinar os novos registradores. Neste capítulo veremos do que são capazes, uma dessas mudanças é o conceito de **Pilhas**.

Não consigo compreender a confusão que faz com o iniciante a respeito desse assunto. Imaginemos uma pilha de caixas (uma sobre a outra), pensemos em umas 10, agora precisamos de uma para colocar algumas coisas, é óbvio que vamos pegar a última que colocamos (ou seja a que está em cima da pilha e não a primeira lá embaixo ou qualquer uma do meio nos arriscando a derrubar toda pilha), por isso mesmo **Pilhas** são conhecidas como LIFO (*Last in First Out*), ou seja, a última que entrou na pilha será primeira a ser retirada.

Vamos começar nosso programa com a definição dos registradores:

```
section .data
    LF          equ 10   ; Line Feed
    NULL        equ 0    ; Final da String
    EXIT_SUCESS equ 0    ; Operação com Sucesso
    SYS_EXIT    equ 60   ; Codigo de chamada para finalizar

    STDIN       equ 0    ; System.in
    STDOUT      equ 1    ; System.out
    STDERR      equ 2    ; System.err

    SYS_READ    equ 0    ; read
    SYS_WRITE   equ 1    ; print

    liv1        db '1. Moby Dick', LF, NULL
    liv2        db '2. Tom Swayer', LF, NULL
    liv3        db '3. Duna', LF, NULL
```

Apenas definimos os valores para nossos registradores e devemos observar os marcadores: liv1, liv2 e liv3 são eles que colocaremos na nossa pilha. O escopo principal do nosso programa:

```
section .text

global _start

_start:
    ; Colocar os livros na pilha
    push    liv1
    push    liv2
    push    liv3
    ; Pegar um livro da pilha
    pop     rdi
    call    _imprimir
    pop     rdi
    call    _imprimir
    pop     rdi
    call    _imprimir
    ; Finalizar
```

```
mov     rax, SYS_EXIT
mov     rbx, EXIT_SUCESS
syscall
```

Temos dois comandos novos: **PUSH** e **POP**, o primeiro deles insere um dado na pilha enquanto que o segundo obtém esse dado, sempre através do registrador **RDI**, ou seja o dado entra na pilha e sai pelo registrador **RDI**. Vamos para a função de impressão do dado:

```
_imprimir:
    call _ctCaracteres
    mov  rax, SYS_WRITE
    mov  rsi, rdi
    mov  rdi, STDOUT
    syscall
    ret
```

Devemos lembrar que para mostrar algo na saída precisamos ter conhecimento de seu tamanho, isso será realizado pela próxima função, aqui apenas fazemos o mesmo do programa anterior, movendo os registradores RAX (0x1), RSI (primeiro pois RDI contém o elemento da pilha) e RDI com seu valor de saída (0x1). E verificamos quantos caracteres temos no elemento de saída:

```
_ctCaracteres:
    mov  rbx, rdi
    mov  rdx, 0
fazLoop:
    cmp  byte[rbx], NULL
    je   termina
    inc  rdx
    inc  rbx
    jmp  fazLoop
termina:
    ret
```

Já vimos isso no passado, para contarmos os caracteres simplesmente a cada carácter não nulo incrementamos o valor de um registrador (neste caso RDX). E está tudo pronto e teremos como resposta ao executar este programa os livros colocados na pilha porém em ordem inversa:

3. Duna
2. Tom Swayer
1. Moby Dick

Este é um conceito extremamente importante na programação, pois podemos organizar melhor a nossa informação.





## A. Considerações Finais

- F** Nenhum computador tem consciência do que faz. Mas, na maior parte do tempo, nós também não.  
(Marvin Minsky)

### A.1 Sobre o Autor

Especialista com forte experiência em Linguagens de Programação, Banco de Dados SQL e NoSQL. Escolhido como *Java Champion* desde Dezembro/2006 e Coordenador do DFJUG. Experiência em diversos *frameworks* de mercado e na interpretação das tecnologias para sistemas e aplicativos. Realiza programação de acordo com as especificações, normas, padrões e prazos estabelecidos. Disposição para oferecer apoio e suporte técnico e apoio a outros profissionais, autor de 17 livros, diversos artigos em revistas especializadas e palestrante em seminários sobre tecnologia. Atualmente ocupa o cargo de Analista de Sistemas na CNI.

- **Site Pessoal:** <http://fernandoanselmo.orgfree.com>
- **Perfil no LinkedIn:** <https://www.linkedin.com/in/fernando-anselmo-bb423623/>
- **Canal no YouTube:** <https://www.youtube.com/c/FernandoAnselmo>

# Assembly na Prática

ESTE LIVRO PODE E DEVE SER DISTRIBUÍDO LIVREMENTE

**Fernando Anselmo**

