# Programação Imperativa Assembly

Prof. Edson Alves

Faculdade UnB Gama

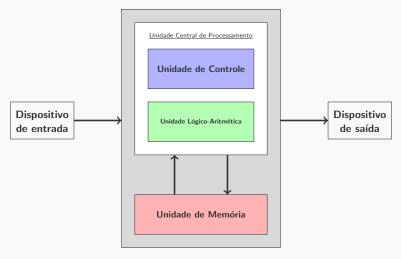
#### Sumário

- 1. Motivação
- 2. Arquitetura Intel x86
- 3. Configuração do ambiente de desenvolvimento

- As máquinas de Turing e os ábacos são máquinas idealizadas
- Algumas de suas características não podem ser traduzidas diretamente para máquinas reais, como o fato da fita ser infinita em um máquina de Turing, ou de um registrador de um ábaco armazenar um inteiro de tamanho arbitrário
- Além disso, o conjunto de instruções para estas máquinas idealizadas é mínimo, de modo que escrever programas, mesmo simples, se torna uma tarefa árdua e demorada
- ► Em 1945, um novo passo foi dado em direção da construção de máquinas reais, pelo matemático e físico John Von Neumann

#### Arquitetura de Von Neumann

- A arquitetura de Von Neumann (ou arquitetura de Princeton), descreve a arquitetura básica para um computador digital eletrônico
- ► Ela é composta por um unidade lógico-aritmética (arithmetic logic unit ALU) e registradores de processador, uma unidade de controle contendo um registrador de instrução e um contador de programa (program counter PC), uma unidade de memória para armazenar o programa e as instruções, uma memória externa e mecanismos de entrada e saída de dados
- Esta arquitetura foi o alicerce que deu origem aos computadores modernos que, embora mais elaborados e sofisticados, em grande parte ainda seguem esta arquitetura básica



Fonte: Wikipédia, com adaptações.

#### Linguagem de Máquina

- As máquinas reais dispõem de dispositivos internos (sejam mecânicos, elétricos ou eletrônicos) que permitem a realização de tarefas básicas (somas, operações lógicas, etc)
- Nas primeiras máquinas reais, para montar um programa que resolvesse um problema específico era preciso reconfigurar fisicamente tais equipamentos
- A medida que estas máquinas foram evoluindo, códigos binários foram associadas à estas tarefas (instruções) básicas, de modo que era possível escrever novos programas sem modificar o hardware fisicamente, inserindo tais sequências de zeros e uns por meio de switches
- Estas códigos binários constituem a linguagem de máquina do hardware
- Mesmo com todo este avanço, escrever programas não eram muito mais fácil ou simples do que escrever programas para ábacos ou máquinas de Turing

## Linguagem Assembly

- Logo os programadores entenderam que era mais fácil associar os códigos binários das instruções a mnemônicos
- Estes mnemônicos representavam tanto as instruções em si quanto as principais localizações de memória
- Assim foram desenvolvidas, a partir dos anos 1950, as linguagens Assembly
- Para cada linguagem era criado um assembler (montador), que consistia em uma ferramenta de software que traduzia estes mnemônicos em linguagem de máquina
- Cada arquitetura e cada hardware em particular oferecia um conjunto distinto de instruções, de modo que para cada um deles era necessária uma linguagem Assembly distinta
- Embora elas representem um avanço considerável em relação aos ábacos, as linguagens Assembly carecem da abstração presente na notação matemática convencional

#### Registradores x86

- Um dos principais motivos do sucesso da linha de processadores x86 da Intel foi o fato de que eles foram desenvolvidos para serem sempre compatíveis com os seus antecessores
- Deste modo, eram minimizadas as alterações em hardware e software necessárias para que um software desenvolvido para um processador fossem portado e funcionasse em futuras iterações desta arquitetura
- Os concorrentes que optam por começar do zero em determinadas iterações (como a Motorola e a IBM com os chips PowerPC e a DEC com os processadores Alpha) acabaram não obtendo o mesmo sucesso a longo prazo
- O estudo dos registradores x86, neste sentido, ganha um aspecto histórico

#### Registradores 8080

- Os processadores 8080 foram os primeiros a serem produzidos em massa
- O primeiro computador pessoal (Altair, em 1975) utilizava um processador 8080
- ► Ele possuía 6 registradores de 8-*bits*: A, B, C, D, H, L
- Os endereços de memória e a transferência de dados também eram de 8-bits
- O registrador L (low) armazenava endereços de memória, e a memória era composta de 256-bytes, identificados pelos números de 0 a 255
- Este registrador poderia ser combinado com o registrador H (high) para compôr um endereço de 16-bits
- Quando este par era referenciado por uma instrução, ela utilizava a letra X (extended) para sinalizar este uso

### Visualização do 8080

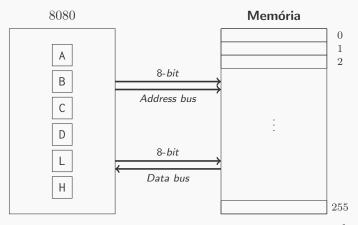


Figura: Visualização de um computador com processador 8080.1

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Fonte: **NEVELN**, Bob. *Linux Assembly Language Programming*, Open Source Technology Series, Prentice-Hall, 2000 (com adaptações).

### Registradores 8086

- Quando o processador de 16-bits 8086 foi desenvolvido, a letra X foi usada para designar os novos registradores de 16-bits: AX, BX, CX e DX
- Estes novos registradores são pares de registradores de 8-bits: AL, AH, BL, BH, CL, CH, DL e DH
- ▶ Os demais registradores de 16-bits, a saber: SP, BP, SI e DI, não são pares, e não trazem a letra X em sua nomenclatura
- A transferência de dados é feita em 16-bits
- ► Contudo, o endereçamento de memória é feito em 20-bits, porém sem uma forma eficiente de usar todos estes bits de uma só vez

#### Visualização parcial do 8086

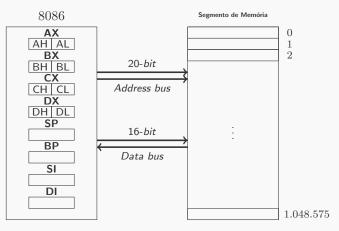


Figura: Visualização parcial de um computador com processador 8086.<sup>2</sup>

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>Fonte: **NEVELN**, Bob. *Linux Assembly Language Programming*, Open Source Technology Series, Prentice-Hall, 2000 (com adaptações).

#### Registradores 80386

- ► A arquitetura dos processadores 8086 foi aperfeiçoada nos novos processadores 80386
- Os oito registradores que iniciam com a letra E (extension) são extensões dos registradores do 8086
- Cada registrador tem 32-bits, e seus 16-bits menos significativos correspondem ao registradores do 8086
- A transferência de dados e o endereçamento de memória são feitos em 32-bits
- Os processadores 80486 e Pentium também são computadores de 32-bits

## Visualização parcial do 80386

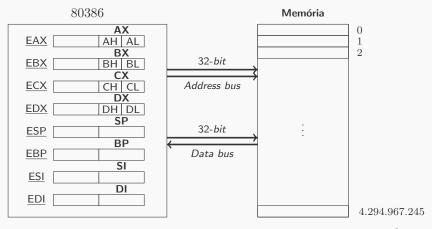


Figura: Visualização parcial de um computador com processador 80386.3

 $<sup>^3</sup> Fonte: \, \textbf{NEVELN}, \, Bob. \, \textit{Linux Assembly Language Programming}, \, Open Source Technology Series, Prentice-Hall, 2000 (com adaptações).$ 

## Registradores de dados (Data Registers) do 80386

Registrador	Nome	Uso sugerido		
EAX	Accumulator Register	Operações aritméticas, lógicas e transferência de dados		
EBX	Base Register	Registro do ponteiro base de dados contíguos		
ECX	Counter Register	Contadores		
EDX	Data Register	Transferência de dados e operações de multiplicação e divisão		

### Registradores de ponteiros e de índices do 80386

Tipo	Registrador	Nome	Uso sugerido
Pointer Register	ESP	Stack Pointer	Contém o en- dereço do topo da pilha
	EBP	Base Pointer	Contém o en- dereço da base da pilha
Index Register	ESI	Source Index	Ponteiro/índice inicial da conta- gem
	EDI	Destination Index	Ponteiro/índice final da conta- gem

- ► The Netwide Assembler, ou NASM, é um montador (assembler) de código livre, que roda em plataforma DOS e Linux
- Desde a versão 2.07, o NASM está sobre a licença BSD (Simplified (2-clause))
- Ele foi desenvolvido inicialmente por Simon Tatham e Julian Hall, sendo mantido atualmente por um time liderado por H. Peter Anvin
- O NASM tem suporte para todas as arquiteturas x86
- Em distribuições Linux com suporte ao apt, ele pode ser instalado com o comando
  - \$ sudo apt-get install nasm

#### **Assembly e Linux**

- Como os programas serão escritos para rodar em ambiente Linux, estes códigos devem levar em conta as características deste ambiente operacional
- Isto porque será o sistema operacional o responsável pela interface com os periféricos
- Assim, o código assembly não tem acesso direto ao hardware
- As interações com os hardwares serão feitas por meio dos drivers do sistema Linux, através de chamadas de sistema (syscalls)
- O menor código possível simples retorna a execução para o sistema operacional, com código 0 (zero), indicando sucesso

## Menor código assembly

```
; Menor programa assembly possível com interação com ambiente Linux

SECTION .text

global _start

_start:

mov ebx, 0 ; Move o código de retorno (zero) para EBX

mov eax, 1 ; Move o código de SYS_EXIT (opcode 1) para EAX

int 80h ; Executa a syscall, encerrando o programa com sucesso
```

#### Compilação, linkedição e execução

Para compilar (montar) um código assembly (extensões .asm ou .s), é preciso invocar o NASM, indicando o formato do objeto a ser criado:

No processo de linkedição é preciso também indicar, por meio da opção −m, que a arquitetura alvo é de 64 bits:

- ► A opção -o indica o nome do executável a ser gerado
- Para rodar o executável criado, basta usar os mesmo mecanismos disponíveis em Linux para invocar um programa como, por exemplo, indicar seu caminho:

\$ ./main

## Script para compilação, linkedição e execução

```
1 #!/bin/bash
4 # Monta o código assembly indicado no parâmetro de entrada e executa
5 # o programa de mesmo nome.
7 if [ "$#" -lt 1 ]: then
    echo "Usage: $0 {source.s}"
    exit
10 fi
12 source=$1
13 output=${source%.*}
14
15 # Compila (monta) o códig com o NASM
16 nasm -f elf $source
18 # Linka o código para sistemas de 64 bits
19 ld -m elf_i386 $output.o -o $output
20
21 # Executa o programa gerado
22 ./$output
```

#### Referências

- 1. asmtutor.com. Learn Assembly Language, acesso em 16/01/2020.
- 2. AssemblyLT. x86 Assembly Registers [All Types Explained], acesso em 24/01/2020.
- 3. NASM. Site Oficial, acesso em 16/01/2020.
- NEVELN, Bob. Linux Assembly Language Programming, Open Source Technology Series, Prentice-Hall, 2000.
- **5.** ScienceDirect. Security in embedded systems, acesso em 16/01/2020.
- **6. SHALOM**, Elad. A Review of Programming Paradigms Througout the History With a Suggestion Toward a Future Approach, Amazon, 2019.