

# Introdução à Arquitetura e Linguagem Assembly de Processadores IA-32

## **Sistemas da Computação**

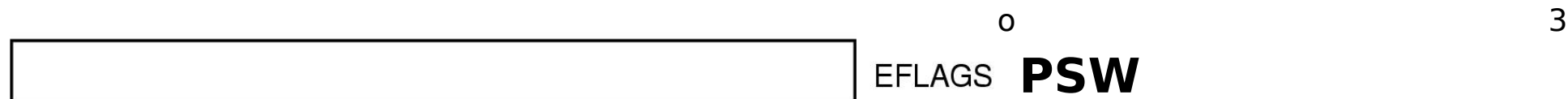
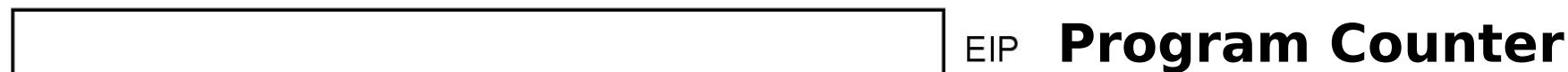
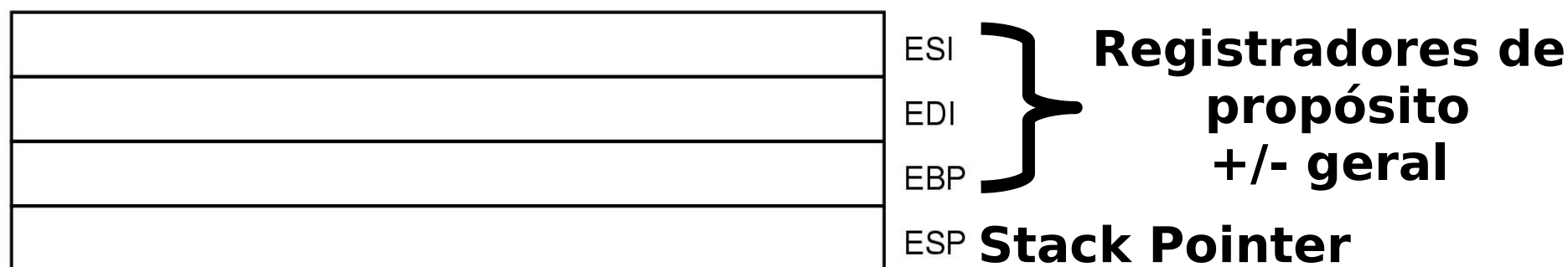
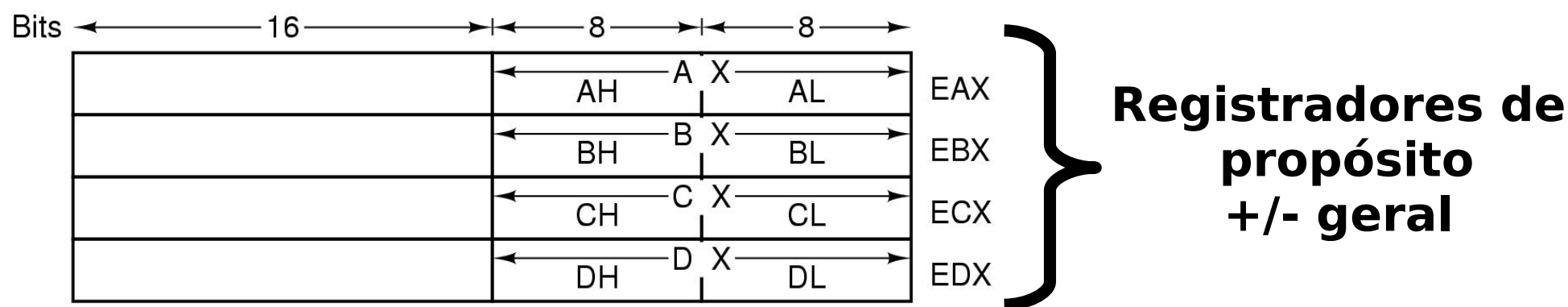
Prof. Rossano Pablo Pinto, Msc.

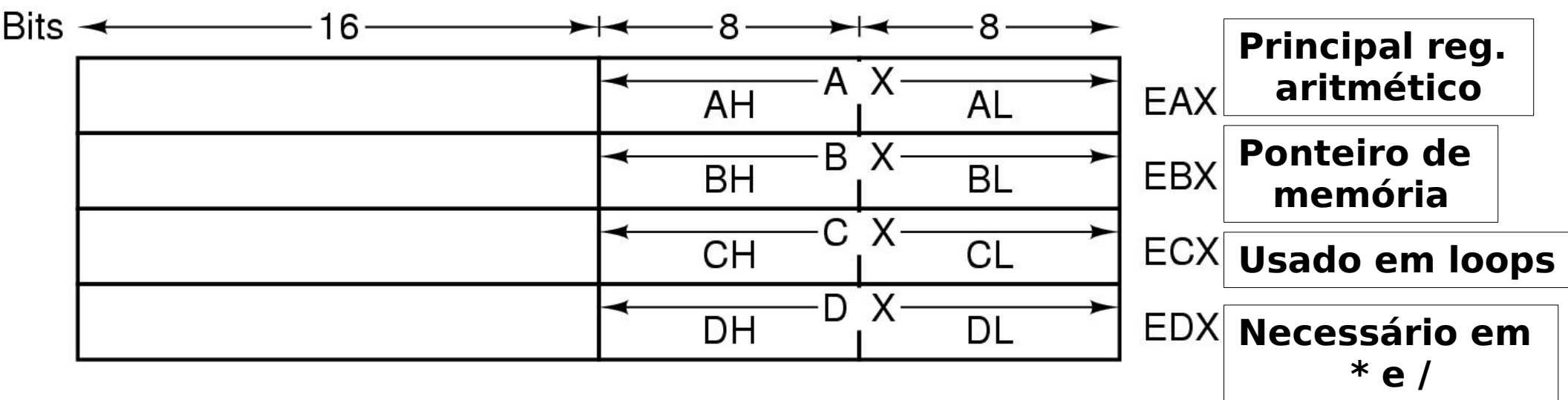
rossano at gmail com

2 semestre 2007

# Introdução à Arquitetura IA-32

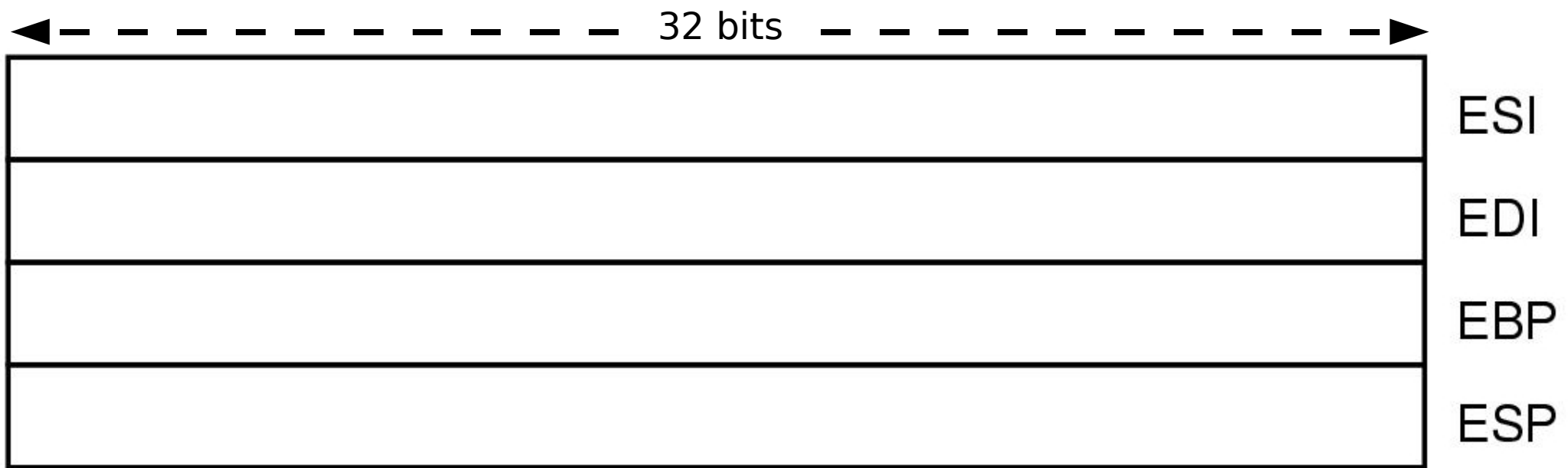
<b>CHIP</b>	<b>Ano</b>	<b>MHz</b>	<b>Transistors</b>	<b>Mem</b>
8086	1978	5-10	29.000	1 MB
8088	1979	5-8	29.000	16 MB
80286	1982	8-12	134.000	16 MB
80386	1985	16-33	275.000	4 GB
80486	1989	25-100	1.2 M	4 GB
Pentium	1993	60-233	3.1 M	4 GB
Pentium Pro	1995	150-200	5.5 M	4 GB
Pentium II	1997	233-400	7.5 M	4 GB
Pentium III				
Pentium 4				
Core 2 Duo				



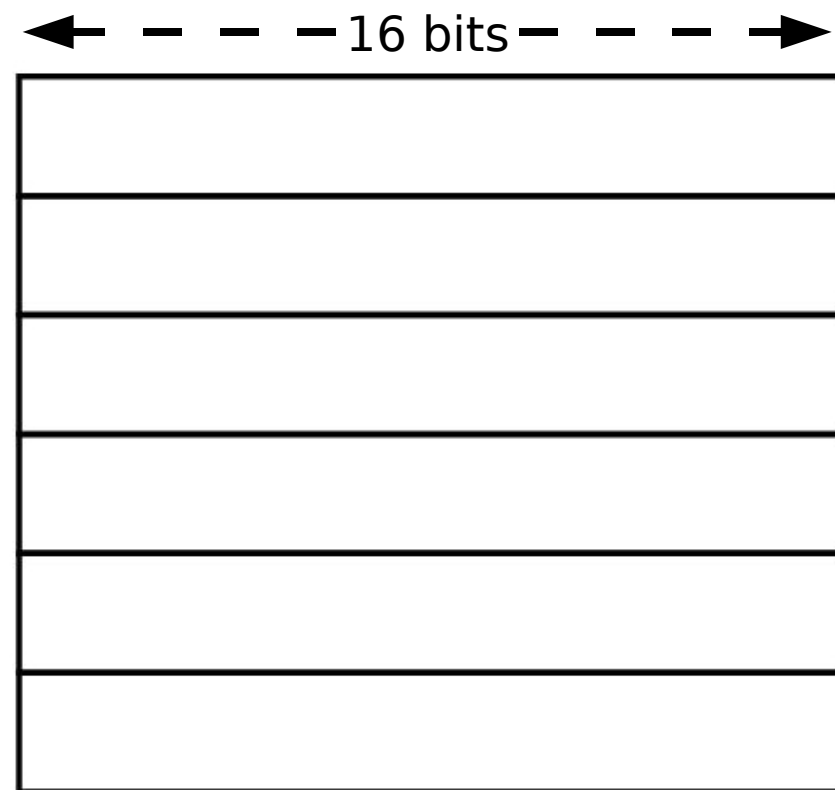


- **EAX** em conjunto c/ **EDX** armazenam produtos e dividendos de 64 bits
- **E?X = ?X + Ext**
- **?X = ?L + ?H**: 16 bits
- **?L**: A Low (low order): 8 bits
- **?H**: A High (high order): 8 bits
- **? = A | B | C | D**
- Nos 8088 e 80286 só existiam registradores de 8 e 16 bits
- Registradores de 32 bits foram inseridos no 80386 (foi adicionado o prefixo E - Extendido, como em EAX, EBX, ECX e EDX)

## Seção 5.1.5 do Tanenbaum



- **ESI** e **EDI**: usados p/ ponteiro de memória em instruções de manipulação de strings
- **ESI**: endereço da string de origem (source)
- **EDI**: endereço da string de destino (destiny)
  
- **EBP**: geralmente utilizado como ponteiro para a base do frame da pilha corrente
- **ESP**: ponteiro para topo da pilha (registrador de propósito específico)



CS **Segmento de código**

SS **Segmento da pilha do programa**

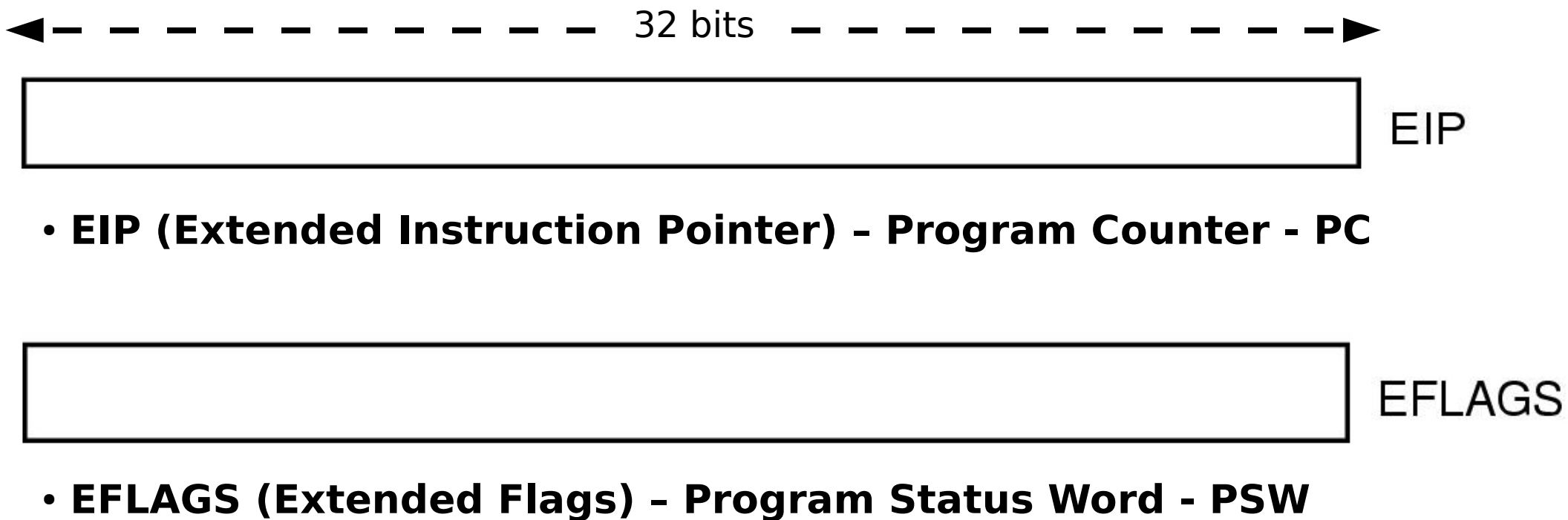
DS **Segmento de dados**

ES **Ponteiro extra de segmento**

FS **Ponteiro extra de segmento**

GS **Ponteiro extra de segmento**

- Registradores de segmento
- Utilizados inicialmente no 8088 p/ endereçar  $2^{20}$  bytes de memória com endereços de 16 bits
- Atualmente, quando o processador é configurado p/ operar endereços lineares de 32 bits, estes registradores podem ser ignorados



Intel x86 FLAGS Register			
Bit #	Abbreviation	Description	Category*
FLAGS			
0	CF	Carry flag	S
1		Reserved	
2	PF	Parity flag	S
3		Reserved	
4	AF	Auxiliary flag	S
5		Reserved	
6	ZF	Zero flag	S
7	SF	Sign flag	S
8	TF	Trap flag (single step)	X
9	IF	Interrupt enable flag	X
10	DF	Direction flag	C
11	OF	Overflow flag	S
12,13	IOPL	I/O privilege level (286+ only)	X
14	NT	Nested task flag (286+ only)	X
15		Reserved	
EFLAGS			
16	RF	Resume flag (386+ only)	X
17	VM	Virtual-8086 mode flag (386+ only)	X
18	AC	Alignment check (486SX+ only)	X
19	VIF	Virtual interrupt flag (Pentium+)	X
20	VIP	Virtual interrupt pending (Pentium+)	X

Intel x86 FLAGS Register			
Bit #	Abbreviation	Description	Category*
FLAGS			
21	ID	Identification (Pentium+)	X
22		Reserved	
23		Reserved	
24		Reserved	
25		Reserved	
26		Reserved	
27		Reserved	
28		Reserved	
29		Reserved	
30		Reserved	
31		Reserved	
RFLAGS			
32-63		Reserved	

### \*Categorias

S: Status flag

C: Control flag

X: System flag



# Introdução à Arquitetura IA-32

- Três modos de operação
  - Modo Real (Real Mode)
  - Modo Virtual 8086 (Virtual 8086 Mode)
  - Modo Protegido (Protected Mode)

# Introdução à Arquitetura IA-32

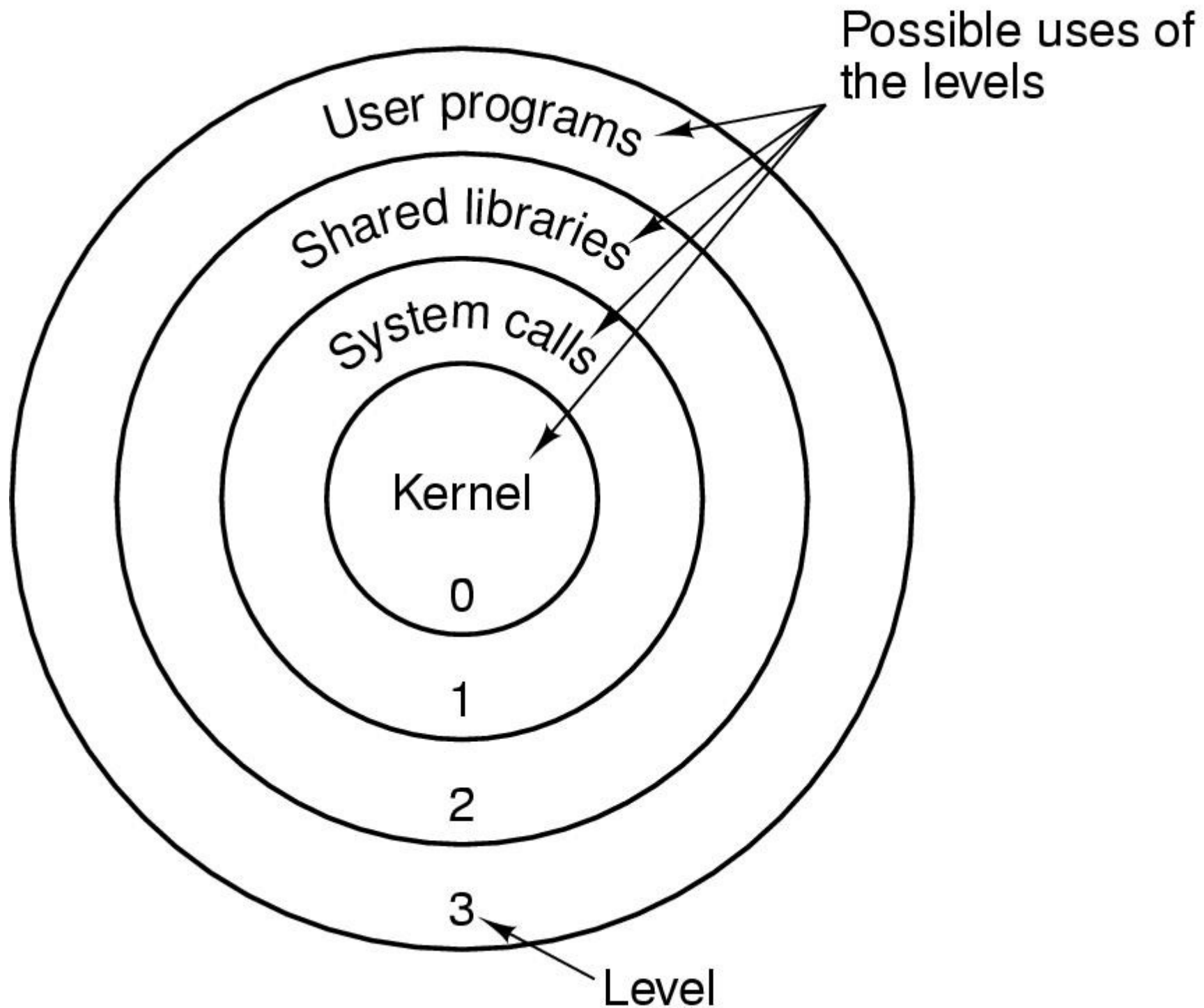
- Modo Real (Real Mode)
  - Desabilita todas as funções posteriores ao 8088
  - Não oferece proteções – se um programa falhar a máquina inteira falha (trava)

# Introdução à Arquitetura IA-32

- Modo Virtual 8086 (Virtual 8086 Mode)
  - Roda programas feitos para o 8088 de forma protegida
  - SO controla máquina toda
  - SO cria um ambiente isolado que age com um 8088
  - Se o programa trava, o SO é notificado ao invés de travar a máquina toda
  - “Janela MS-DOS” roda neste modo p/ evitar programas DOS mal-comportados

# Introdução à Arquitetura IA-32

- Modo Protegido (Protected Mode)
  - Age como um 80386 +, como deveria!!!
  - Habilita 4 níveis de proteção:
    - Level 0 – kernel mode
    - Level 1 – RARAMENTE UTILIZADO
    - Level 2 – RARAMENTE UTILIZADO
    - Level 3 – user mode
  - Linux utiliza levels 0 e 3



# Introdução à Arquitetura IA-32

- Level 0 – kernel mode
  - Acesso total à máquina – **PODE EXECUTAR QUALQUER INSTRUÇÃO EXISTENTE**
  - O Sistema Operacional é executado neste modo

# Introdução à Arquitetura IA-32

- Level 3 – user mode
  - bloqueia o acesso/execução à instruções críticas
  - bloqueia o acesso/alteração à registradores de controle

# Introdução à Arquitetura IA-32

- Linguagens de alto nível: características
  - Portabilidade
  - Fácil manutenção
  - Menos linhas de código fonte
- Tipos
  - Compiladas
  - Interpretadas
  - Híbridas

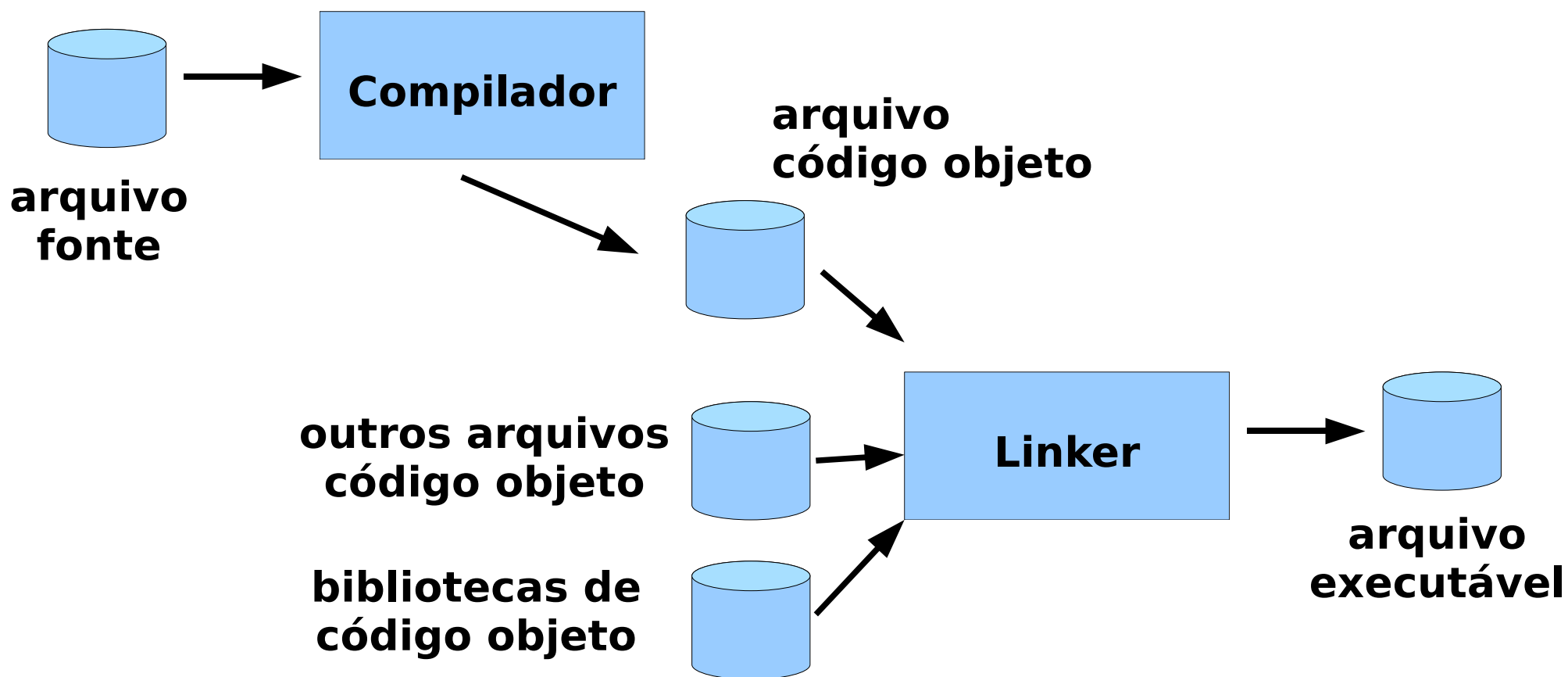


# Introdução à Arquitetura IA-32

- Compiladas
  - programa texto é convertido em programa binário
  - geralmente é feito em duas etapas
    - compilação propriamente dita
    - link edição

# Introdução à Arquitetura IA-32

- Compiladas



# Introdução à Arquitetura IA-32

- Compiladas

**Compilador**

**Gera código dependente de:**

- **Processador**
- **Sistema Operacional**

**Ex.:**

- **IA-32 com Linux**
- **IA-32 com MacOS X**

**Código fonte é o mesmo, mas código executável é diferente**

# Introdução à Arquitetura IA-32

- Interpretadas
  - O programa não executa diretamente no processador
  - um interpretador se encarrega de ler o programa fonte e, enquanto lê, gerar instruções que são imediatamente colocadas para execução

# Introdução à Arquitetura IA-32

- Híbridas
  - Programa fonte é compilado para um máquina virtual.
  - Ex.: Java
  - Programa Java -> Byte Code -> JVM

# Introdução à Arquitetura IA-32

- Linguagem de baixo nível: Assembly
  - Assembly: linguagem de montagem
  - Assembler: montador (equivalente ao compilador)

# Introdução à Arquitetura IA-32

- Exemplos:
  - C (Página 8 – livro Professional Assembly Language)
  - código de máquina IA-32 (Página 8)
  - Assembly IA-32 (Página 11)

# Introdução à Arquitetura IA-32

- Exemplos: Programa em C

```
int main()  
{  
    int i = 1;  
    exit(0);  
}
```



# Introdução à Arquitetura IA-32

- Exemplos: Programa em Cód. de Máquina

55

89 E5

83 EC 08

C7 45 FC 01 00 00 00

83 EC 0C

64 00

E8 D1 FE FF FF

# Introdução à Arquitetura IA-32

- Exemplos: Programa em Assembly

```
push  %ebp
mov   %esp, %ebp
sub   $0x8, %esp
movl  $0x1, -4(%ebp)
sub   $0xc, %esp
push  $0x0
call  8048348
```