# Introdução à Software Básico: Introdução a Assembly IA-32

Departamento de Ciência da Computação Instituto de Ciências Exatas Universidade de Brasília

## Sumário

# Sumário

- Operadores Lógicos e Bitwise
- Precedência dos Operadores
- Controle de Fluxo

# Operadores Lógicos em Assembly

# Instruções de operadores lógicos

- And
- Or
- Xor
- Not

## Instruções de Deslocamento

- Shl, shr
- Sal, sar: inclui o bit de sinal no deslocamento

# Deslocamento Aritmético

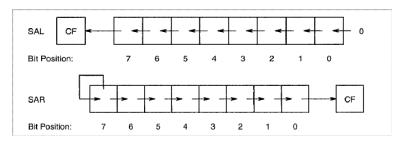


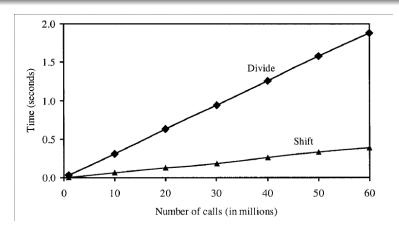
Figura: :

Deslocamento com SAL e SAR

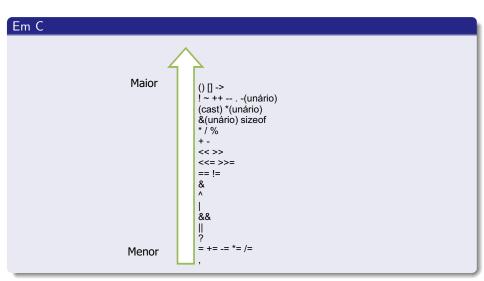
#### Deslocamento

# Porque deslocar?

- O Deslocamento pode ser utilizado para manipular BITS
- Além, disso o deslocamento é muito utilizado para multiplicar/dividir por 2



# Precedência dos operadores



# Precedência dos operadores

# Em Assembly ia-32

A precedência é determinada pela ordem de execução da instrução

```
int main(){
int x = 0;
int a = 30;
int y = 17;
x = a+y*x;
}
int main(){
```

int x = 0;

int a = 30:

int y = 17;

x = (a+y)\*x;

```
.DATA
X DW 0
B DW 30
Y DW 17
.CODE
.STARTUP
MOV AX,[B]
ADD WORD AX,[Y]
MUL WORD [X]
.EXIT
```

%include "io.mac"

Qual o valor do resultado da operação?

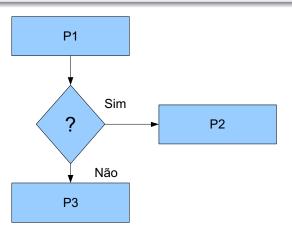
Onde está armazenado o resultado?

A qual versão em C corresponde o programa em Assembly?

O que fazer para tornar o programa idêntico ao programa em C?

# Definição

Os comandos de controle de fluxo são comandos que permitem ao programador alterar a sequência de execução do programa.

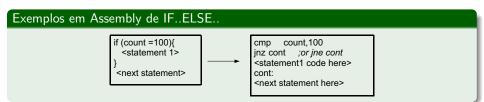


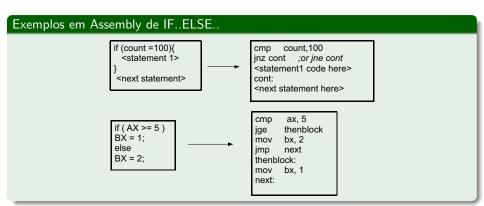
## Saltos

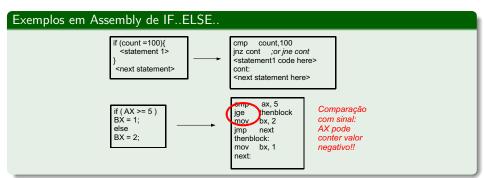
- A instrução JMP altera a sequência de forma incondicional
- Mas o controle de fluxo if necessita de uma condição a ser testada, logo existem saltos condicionais
- Condição é verificada pelo valor dos flags, alterados na última instrução aritmética ou lógica executada (normalmente TEST ou CMP).

Table 9-7: Arithmetic Tests Useful After a CMP Instruction

CONDITION	PASCAL OPERATOR	UNSIGNED VALUES	JUMPS WHEN	SIGNED VALUES	JUMPS WHEN
Equal	=	JE	ZF=1	JE	ZF=1
Not Equal	<>	JNE	ZF=0	JNE	ZF=0
Greater than	>	JA	CF=0 and ZF=0	JG	ZF=0 or SF=OF
Not Less than or equal to		JNBE	CF=0 and ZF=0	JNLE	ZF=0 or SF=OF
Less than	<	JB	CF=1	JL	SF<> OF
Not Greater than or equal to		JNAE	CF=1	JNGE	SF<>OF
Greater than or equal to	>=	JAE	CF=0	JGE	SF=OF
Not Less than		JNB	CF=0	JNL	SF=OF
Less than or equal to	<=	JBE	CF=1 or ZF=1	JLE	ZF=1 or SF<> OF
Not Greater than		JNA	CF=1 or ZF=1	JNG	ZF=1 or SF<> OF







## Exemplos Condicional aninhado

```
char str[] = "10";
if (str[0]="0')
if (str[1]="0')
printf("Zero");
else
printf("Un");
else /* str[0] == '1' */
if (str[1]="0')
printf("Dois");
else
printf("Tres");
```

```
%include "io mac"
DATA
msg db 'Please enter binary number: ',0
msa0 db 'Zero!'.0
msg1 db 'Um!',0
msg2 db 'Dois',0
msa3 db 'Tres'.0
LIDATA
number resh 3
CODE
.STARTUP
   PutStr msg
   GetStr number,3
   cmp BYTE [number],30h
   ine doistres
   cmp BYTE [number+1],30h
   ine um
zero:PutStr msq0
   imp Fim
um: PutStr msa1
   imp Fim
doistres: cmp BYTE [number+1],30h
   ine tres
dois:PutStr msq2
   imp Fim
tres:PutStr msa3
Fim: .EXIT
```

# Exemplos Condicional Encadeado

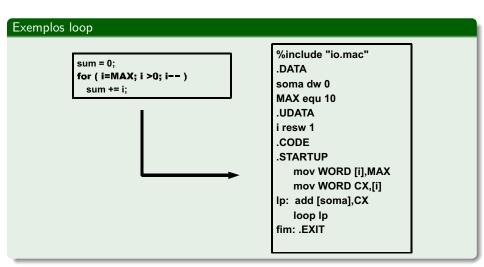
```
char s[2];
...
if (s[0] == '0')
  printf("Zero");
else if (s[0]=='1')
  printf("Um");
else if (s[0]=='2')
  printf("Dois");
else if ...
else if (s[0]=='9')
  printf("Nove");
else
  printf("Nao era um digito!");
```

```
%include "io mac"
.DATA
msg db 'Please enter number digit: '.0
msa0 db 'Zero!'.0
msg1 db 'Um!',0
msa8 db 'Oito!'.0
msg9 db 'Nove!',0
msa ndia db 'não eh diaito!'.0
.UDATA
number resb 2
.CODE
STARTUP
   PutStr msg
   GetStr number.2
   cmp BYTE [number].30h
   jne naozero
zero:PutStr msa0
   imp Fim
naozero:
   cmp BYTE [number],31h
   ine naoum
um: PutStr msg1
   imp Fim
naooito:
   cmp BYTE [number],39h
   ine naodigito
nove: PutStr msg9
     imp Fim
naodigito:
   PutStr msg ndig
Fim: .EXIT
```

# Instrução LOOP em Assembly

- Grupo de instruções que utilizam CX ou ECX como contador para realizar repetições
  - loop target: decrementa ECX, se ECX for diferente de zero, salta para a posição do label target
  - loope target: decrementa ECX, e se ECX for diferente de zero e o flag Zero for um, salta para a posição do label target (também usada como loopz)
  - loopne target: decrementa ECX, e se ECX for diferente de zero e o flag Zero for zero, salta para a posição do label target (também usada como loopnz)
- Decrementar ECX não altera os flags

Mnemonic		Meaning	Action	
loop	target	loop	ECX = ECX - 1	
			if $CX \neq 0$ jump to target	
loope	target	loop while equal	ECX = ECX - 1	
loopz	target	loop while zero	if (ECX $\neq 0$ and ZF = 1) jump to target	
loopne	target	loop while not equal	ECX = ECX - 1	
loopnz	target	loop while not zero	if (ECX ≠ 0 and ZF =0) jump to target	





# While usando Loop

```
int main (){
    int i = 0;
    while ( i < 100){
    printf(" %d", i);
         i++; }
    return(0); }
%include "io.mac"
.DATA
i dw 0
MAX equ 100
.CODE
   .STARTUP
   mov ECX,MAX
lp: PutCh 20
   PutInt [i]
   inc WORD [i]
   loop lp
.EXIT
```

### Laços Aninhados em Assembly

 Pode-se escolher utilizar a instrução LOOP ou atualizar o contador e fazer o salto explicitamente

```
main() {
  int i, j;
  for (i = 0; i < 4; i++)
   for (j = 0; j < 2; j++)
    printf("i: %d j: %d\n",
        i, j);
}</pre>
i: 0 j: 0
i: 0 j: 1
i: 1 j: 0
i: 2 j: 1
i: 3 j: 0
i: 3 j: 1
```

```
%include "io.mac"
.DATA
i db
MAXI eau
MAXJ eau 2
.UDATA
i resb 1
CODE
STARTUP
iql:
  mov BYTE [i].0
lpj:
  PutInt [i]
  PutCh 0x20
  PutInt [i]
  PutCh 0xA
  inc BYTE [i]
  cmp BYTE [j],MAXJ
  jb lpj
  inc BYTE [i]
  cmp BYTE [i],MAXI
  jb lpi
.EXIT
```

# Break e Continue em Assembly

- Comandos de parada e continuação são realizados utilizando as instruções de saltos condicionais.
- Primeiro testa-se a condição, depois realiza o salto: para dentro do laço no caso do continue; para fora do laço no caso do break

# Exemplo: BREAK

```
main () {
  int i, j;
  for (i = 0; i < 4; i++)
  for (j = 0; j < 2; j++)
  if (i == 1) break;
  else printf("i: %d j: %d\n",
  i, j);
}</pre>
```

```
%include "io.mac"
.DATA
i db 0
MAXI eau 4
MAXJ equ 2
.UDATA
i resb 1
CODE
.STARTUP
lpi: mov BYTE [j],0
lpj: cmp BYTE [i],1
  je lpi2
  PutInt [i]
  PutCh 0x20
  PutInt [i]
  PutCh 0xA
  inc BYTE [i]
  cmp BYTE [j],MAXJ
  jb İpj
Ipi2:inc BYTE [i]
  cmp BYTE [i],MAXI
  ial di
.EXIT
```

# Exemplo: CONTINUE

```
main() {
  int i;
  for (i = 0; i < 5; i++)
    if (i == 1) continue;
    else printf("i: %d \n", i);
}</pre>
```

```
%include "io.mac"
.DATA
msg db "i: ",0
i db 0
MAXI eau 5
.CODE
.STARTUP
  mov CX.MAXI
lpi: cmp BYTE [i],1
  je Ipi2
  PutStr msg
  PutInt [i]
  PutCh 0xA
Ipi2:inc BYTE [i]
  loop lpi
.EXIT
```

### Detalhamento das Instruções de Salto

- Tipos de instruções de salto por distância:
  - Salto curto (short jump)
  - Salto próximo (near jump)
  - Salto distante (far jump)
- Tipos de instruções de salto por endereço:
  - Relativo
  - Absoluto
- Tipos de instruções de salto por especificação do endereço:
  - Direto
  - Indireto

# Detalhamento das Instruções de Salto

Opcode	Instruction	Description
EB cb	JMP rel8	Jump short, relative, displacement relative to next instruction
E9 <i>cw</i>	JMP rel16	Jump near, relative, displacement relative to next instruction
E9 cd	JMP rel32	Jump near, relative, displacement relative to next instruction
FF /4	JMP <i>r/m16</i>	Jump near, absolute indirect, address given in r/m16
FF /4	JMP r/m32	Jump near, absolute indirect, address given in r/m32
EA cd	JMP ptr16:16	Jump far, absolute, address given in operand
EA cp	JMP ptr16:32	Jump far, absolute, address given in operand
FF /5	JMP <i>m16:16</i>	Jump far, absolute indirect, address given in m16:16
FF /5	JMP <i>m16:32</i>	Jump far, absolute indirect, address given in m16:32

# Near and Short Jumps

- Near Jump: Um salto dentro do mesmo segmento de código (o segmento apontado por CS).
- ullet Short Jump: Um salto NEAR sendo que esta limitado a saltar entre -128 a +127 endereços da posição autal do EIP.

#### Funcionamento,

Ao executar um salto próximo (NEAR), o processador pula para o endereço, dentro do segmento atual, indicado pelo operando. O operando indica um deslocamento *absoluto* ou *relativo*.

- O deslocamento absoluto é indicado mediante um offset para a base do segmento atual (CS).
- O deslocamento relativo é indicado mediante um offset com sinal que vai ser somado ao contador de instruções (EIP).

## Near and Short Jumps

- Near Jump: Um salto dentro do mesmo segmento de código (o segmento apontado por CS).
- ullet Short Jump: Um salto NEAR sendo que esta limitado a saltar entre -128 a +127 endereços da posição autal do EIP.

#### **Funcionamento**

- Um deslocamento próximo absoluto é especificado de forma indireta mediante um registrador ou posição de memória (r/m16 ou r/m32). O valor do operando é colocado no registrador EIP (se o operando é de 16 bits, os primeiros 16 bits de EIP são zerados).
- Um deslocamento próximo relativo é normalmente especificado mediante uma etiqueta ou rótulo. O rótulo é codificado como um número com sinal de 8,16 ou 32 bits. Este número é somado ao valor atual do EIP. EIP possue sempre o endereço da próxima instrução a ser exeutada. Se o operando é de 8 bits, o salto é do tipo curto (Short). Os saltos relativos são no geral mais rápidos que os absolutos. Os saltos curtos são os mais rápidos a serem executados.

## Near and Short Jumps

• Far Jump: Um salta para uma instrução em um outro segmento de código.

#### Funcionamento em Real Mode

• Quando executado a instrução salta para o endereço indicado pelo operando. O operando especifica o endereço de forma direta mediante um ponteiro (ptr16:16 ou ptr16:32), ou de forma indireta por endereço de memória (m16:16 ou m16:32). No método direto o ponteiro deve ser indicado por um registrador como CS, ED, etc., e o offset indicado é carregado no registrador EIP. De forma indireta o endereço indicado pela memória é carregado no registrador CS e o offset no EIP.

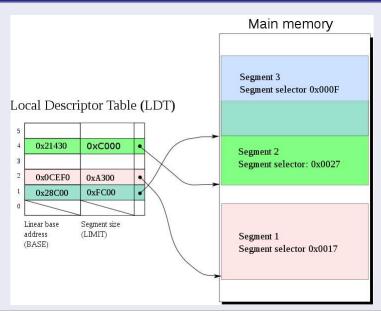
## Near and Short Jumps

• Far Jump: Um salta para uma instrução em um outro segmento de código.

#### Funcionamento em Protected Mode

- Em modo nativo o salto distante pode ser utilizado para:
  - Pula distante similar ao Real Mode
  - Call Gate: Usados para deixar que códigos com menor privilegio possam acessar segmentos de códigos com maior privilegio. Um Call Gate é essencial nos sistemas operacionais atuais, por exemplo permitem que um código utilize funções e chamadas ao sistema do kernel.
  - Task Switch: Funcionamento similar ao CALL GATE mas utilizado para acessar segmentos de códigos de outras tarefas.
    - No Call Gate e Task Switch o operando indica um ponteiro para a LDT(Local Description Table) que vai indicar o endereço de segmento base que vai ser somado ao offset do operando.

## Detalhamento das Instruções de Salto



# Próxima Aula

## Próxima Aula

Continuação IA-32 (Procedimentos e Funções)