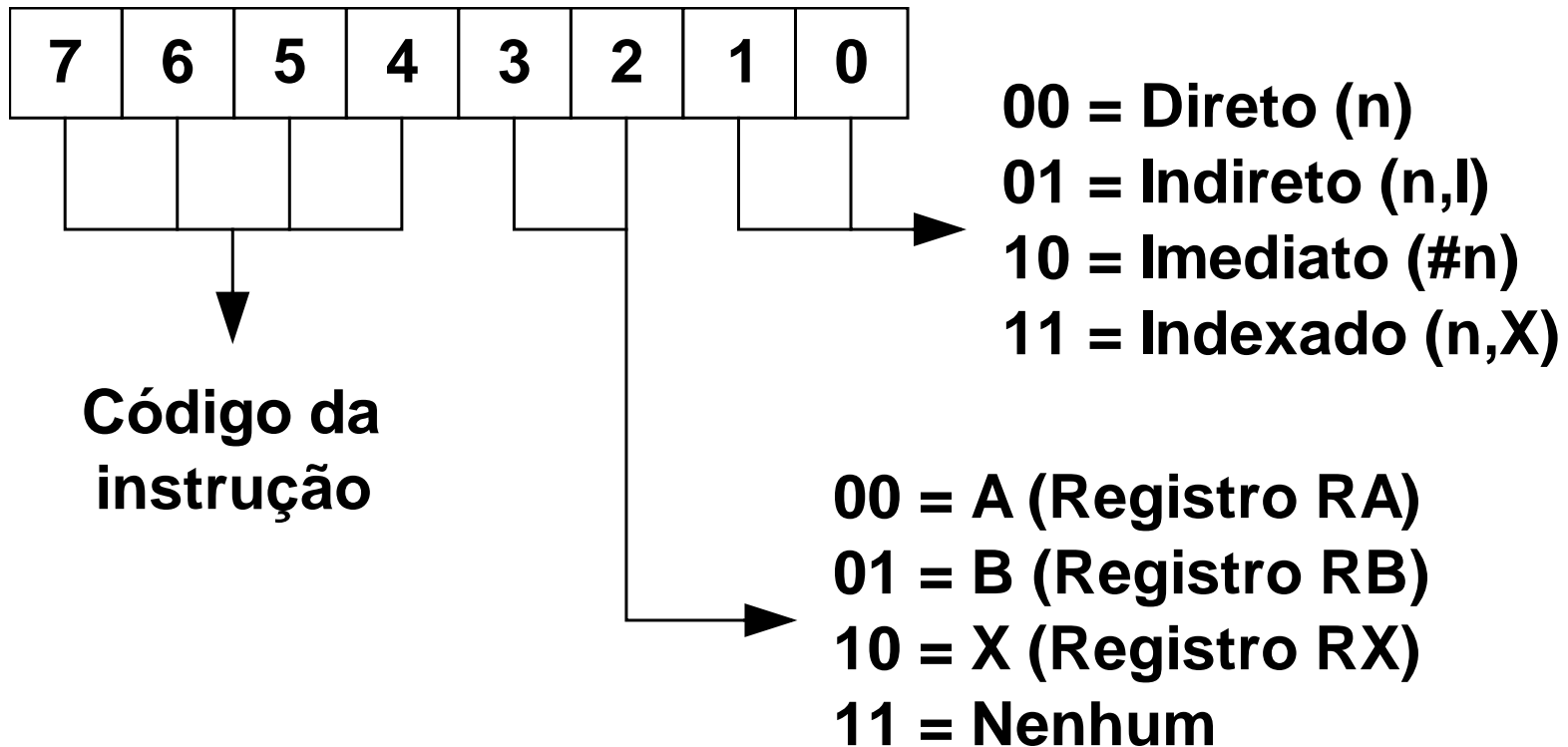


# RAMSES = NEANDER + Novas Instruções

Prof. Sérgio Luis Cechin

# Relembrando...



# Relembrando...

- Modo **direto** - “n”
  - Compatível com o NEANDER
  - Ex: LDR A,NOME
- Modo **indireto** - “ n,l”
  - Ex: LDR A,NOME,l
- Modo **imediato** - “#n”
  - Ex: LDR A,#NOME
- Modo **indexado** - “n,X”
  - Ex: LDR A,NOME,X

# Códigos de Condição

- Refletem o estado da última operação executada
- Não refletem o conteúdo atual de nenhum registrador
- N
  - Indica se o resultado da última instrução foi um número negativo (“interpretação” de complemento de 2)
- Z
  - Indica se o resultado da última instrução foi “zero”
- C
  - Seu significado depende da última instrução
  - As instruções são: ADD, SUB, NEG e SHR

# Instruções

# Gerenciamento (iguais ao NEANDER)

- NOP: Nenhuma operação
- HLT: Para a execução

# Transferências

- LDR  $\langle reg \rangle \langle end \rangle$   
reg  $\leftarrow$  MEM(end)
- STR  $\langle reg \rangle \langle end \rangle$   
reg  $\rightarrow$  MEM(end)

# Exercício 1 (5min)

- Codificar as seguintes instruções

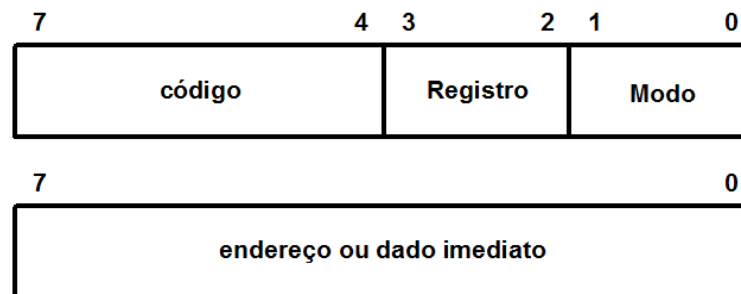
**LDR        A, 128**

**STR        B, 129, I**

**LDR        X, #130**

**LDR        B, 131, X**

**STR        X, 132, X**



LDR = 0010

STR = 0001

A = 00

B = 01

X = 10

Direto = 00

Indireto = 01

Imediato = 10

Indexado = 11



## Exercício 2 (5 min)

- Indique a sequência de leitura e escritas, a partir do “PC”, realizadas em cada uma das seguintes instruções

**LDR            A, 128                    Ex:  $A \leftarrow \text{MEM}(\text{MEM}(\text{PC}))$**

**STR            B, 129, I**

**LDR            X, #130**

**LDR            B, 131, X**

**STR            X, 132, X**

- Perceba que o único endereço necessário é o valor do PC!



# Exercícios 3 (10 min)

- Implementar, em *assembly* do RAMSES, as seguintes atribuições “C” abaixo
- Utilize programação simbólica
- No caso de 16 bits, utilize o menor endereço para o byte menos significativo

```
char c;  
unsigned char k;  
unsigned short int i;  
  
k = c;  
k = i;  
i = k;
```

Observe que:

**char** = 8 bits com sinal

**unsigned char** = 8 bits sem sinal

**unsigned short int** = 16 bits sem sinal

# Lógicas

## (Iguais ao NEANDER)

- OR            <reg>            <end>
- AND           <reg>            <end>
- NOT           <reg>
- Onde
  - <reg> = A, B ou X
  - <end> = direto, indireto, imediato ou indexado

## Exercício 4 (5 min)

- Implementar em *assembly* do RAMSES, o seguinte trecho em “C”

```
unsigned char j,k;  
  
if ( bit(5,k) == 1 ) {  
    j = k;  
}
```

Observar a “criação”  
de uma função

Dica: usar máscara AND para isolar o bit 5

# Aritméticas

## (Igual ao NEANDER)

- **ADD**      <reg> <end>
- Onde
  - <reg> = A, B ou X
  - <end> = direto, indireto, imediato ou indexado

# Aritméticas (Novidade)

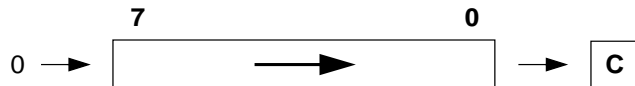
- **SUB**      *<reg> <end>*

$$r \leftarrow r - \text{MEM}(\text{end})$$

- **NEG**      *<reg>*

$$r \leftarrow 0 - r$$

- **SHR**      *<reg>*



# Exercício 5 (5 min)

- Implementar em *assembly* do RAMSES o seguinte trecho de código

```
char c;  
short int x;  
  
x = c;
```

← sizeof(char) = 8  
sizeof(short int) = 16

Como é implementada a atribuição quando:

- “c” é positivo?
- “c” é negativo?



# Exercício 6 (10 min)

- Implementar em *assembly* do RAMSES o seguinte trecho de código

```
char x,y;  
  
if ( x >= y ) {  
    x = x - y;  
}
```

Utilize SUB,

- para realizar a comparação
- para realizar a diferença

Para realizar a comparação de números **com sinal**, deve-se usar JN

# Código de Condição “C”

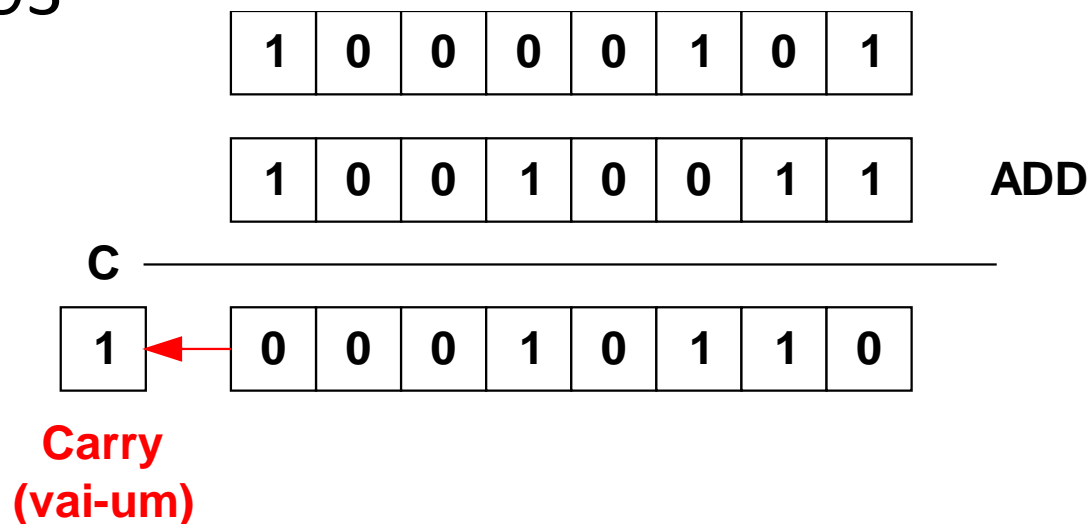
- É gerado por quatro instruções:
  - ADD, SUB, NEG e SHR
- Instrução ADD
  - Corresponde ao “vai-um” do bit 7
- Instruções SUB e NEG
  - Corresponde ao “empresta um” do bit 7
- Instrução SHR
  - Corresponde ao bit 0

# Exemplo – ADD

- Sequência de instruções

- LDR A,#H85

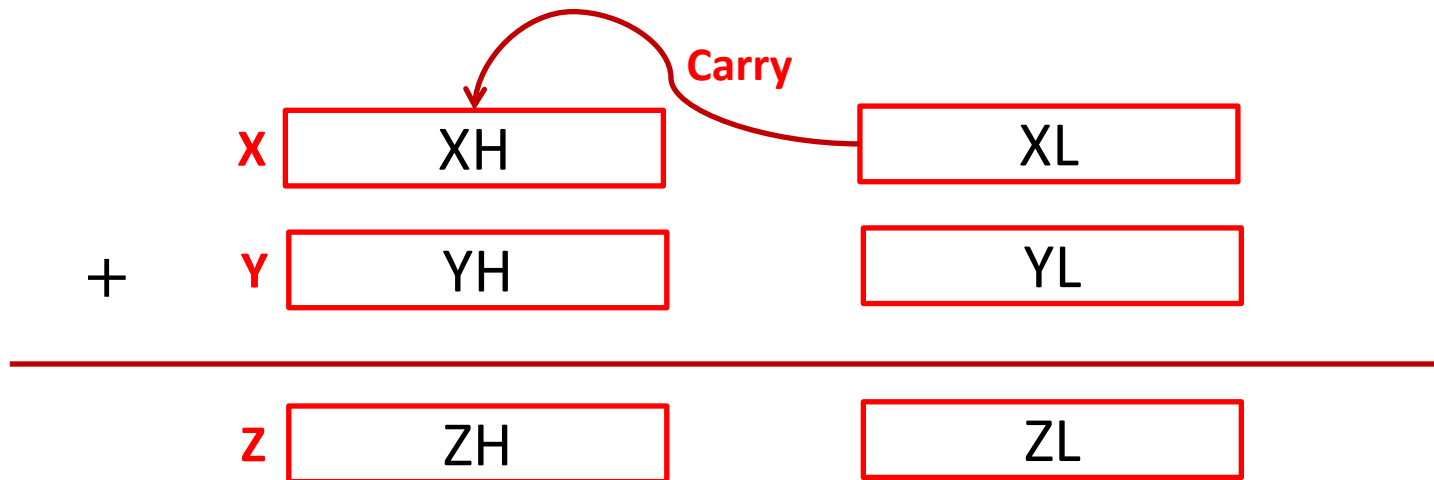
- ADD A,#H93



# Exercício 7 (10 min)

- Implementar em *assembly* do RAMSES a soma de dois números de 16 bits sem sinal

$$Z = X + Y$$



# Exemplo – SUB

- Sequência de instruções

LDR      A,#H45

SUB      A,#H30

|   |   |   |   |   |   |   |   |
|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 |
|---|---|---|---|---|---|---|---|

|   |   |   |   |   |   |   |   |
|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
|---|---|---|---|---|---|---|---|

SUB

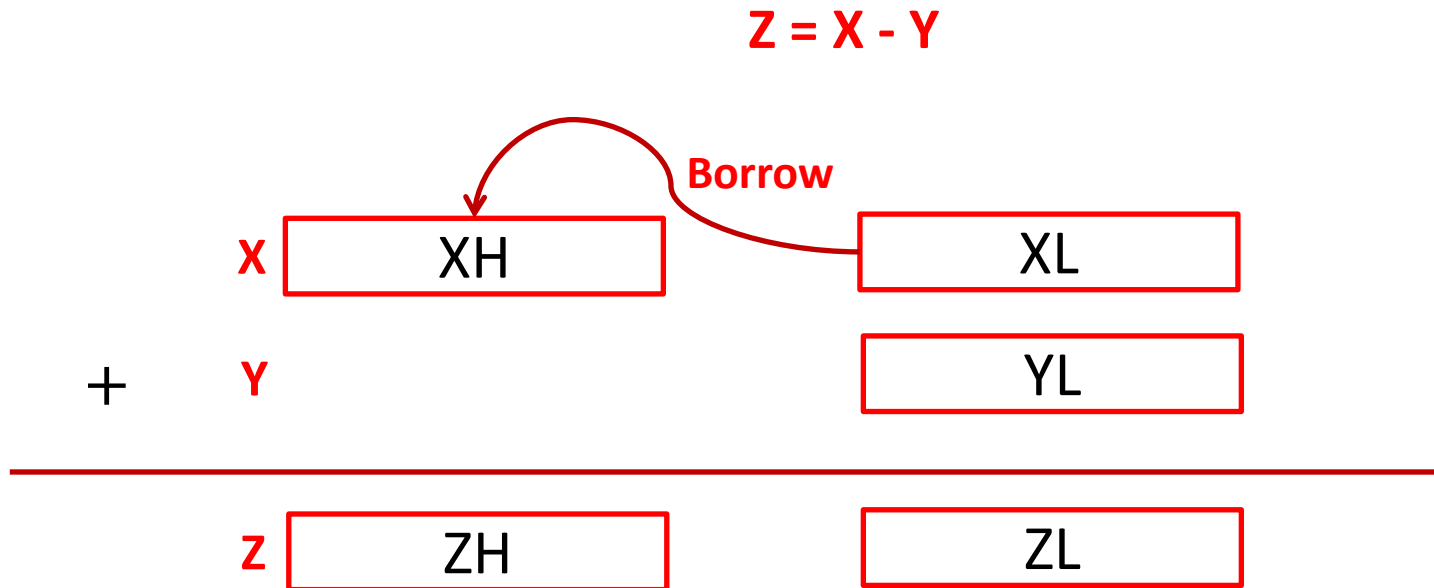
C

|   |   |   |   |   |   |   |   |   |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|

**!Borrow**  
**(empresta-um)**

# Exercício 8 (10 min)

- Implementar em *assembly* do RAMSES a diferença de dois números: X com 16 bits e Y com 8 bits. Ambos sem sinal

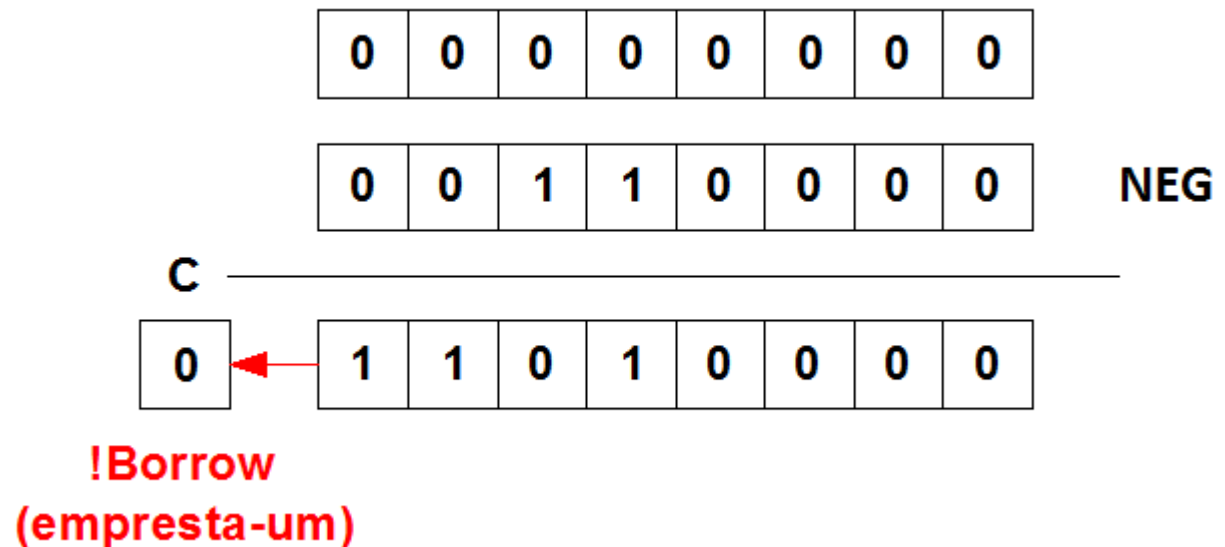


# Exemplo – NEG

- Sequência de instruções

LDR      X,#H30

NEG      X



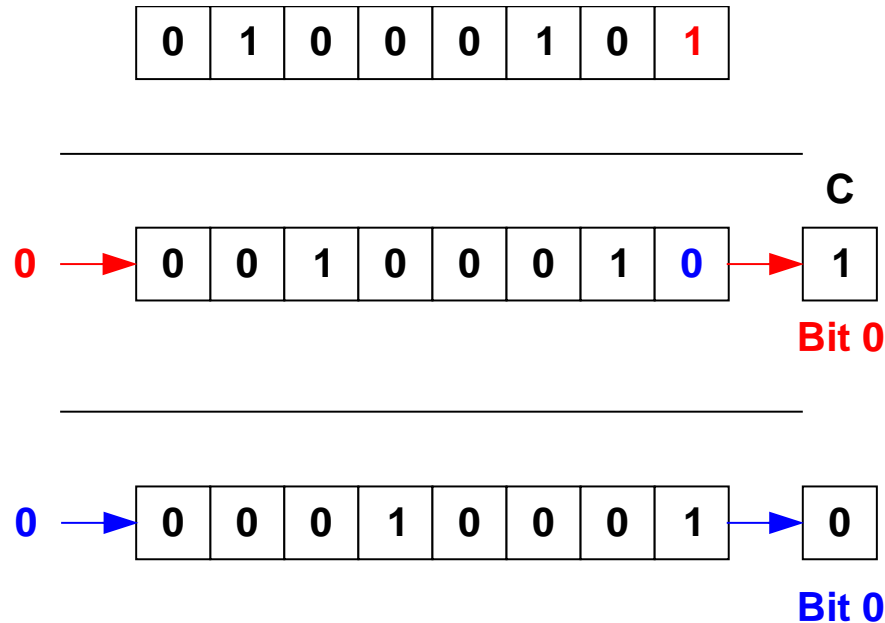
# Exemplo – SHR

- Sequência de instruções

LDR B,#H45

SHR B

SHR B



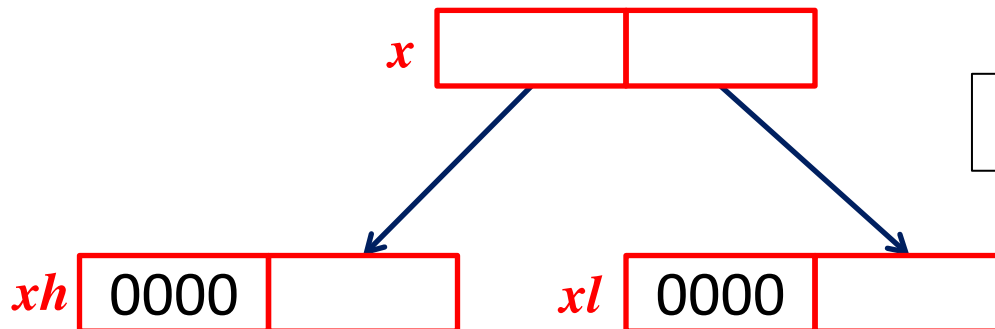
SHR

SHR



# Exercício 9 (10 min)

- Implementar em *assembly* do RAMSES o algoritmo representado abaixo
  - Considere “*x*”, “*xh*” e “*xl*” como “*unsigned char*”



Utilize SHR para deslocar bits

# Desvios

- Relembrando: nos desvios, o último acesso à memória não é efetuado durante a execução da instrução
- Este último acesso é realizado no próximo ciclo de busca (*fetch*) de instrução
- Portanto, não faz sentido usar desvios com modo de endereçamento imediato

# Desvios

## (Iguais ao NEANDER)

- JMP      *<end>*
- JN        *<end>*
- JZ        *<end>*

# Desvios (Novidade)

- JC            *<end>*  
    *if* (C==1) PC  $\leftarrow$  n

# RAMSES

| Instrução | Operação  | N              | Z              | C                    | Descrição  |
|-----------|---|----------------|----------------|----------------------|--|
| NOP       | Nenhuma operação  |                |                |                      | Nenhuma operação                                       |
| STR r end | $MEM(end) \leftarrow r$                                     |                |                |                      | Armazena registrador na memória ( <b>store</b> )       |
| LDR r end | $r \leftarrow MEM(end)$                                     | $\updownarrow$ | $\updownarrow$ |                      | Carrega registrador da memória ( <b>load</b> )         |
| ADD r end | $r \leftarrow r + MEM(end)$                                 | $\updownarrow$ | $\updownarrow$ | $\updownarrow$       | Adição ( <b>soma</b> memória ao registrador)           |
| OR r end  | $r \leftarrow r \vee MEM(end)$                              | $\updownarrow$ | $\updownarrow$ |                      | “ou” lógico  |
| AND r end | $r \leftarrow r \wedge MEM(end)$                            | $\updownarrow$ | $\updownarrow$ |                      | “and” lógico   |
| NOT r     | $r \leftarrow \neg r$                                       | $\updownarrow$ | $\updownarrow$ |                      | Inverte ( <b>complementa</b> os bits do registrador)   |
| SUB r end | $r \leftarrow r - MEM(end)$                                 | $\updownarrow$ | $\updownarrow$ | $\updownarrow^{(1)}$ | Subtração ( <b>subtrai</b> memória do registrador)     |
| JMP end   | $PC \leftarrow end^{(2)}$                                   |                |                |                      | Desvio incondicional ( <b>jump</b> )                   |
| JN end    | if N=1 then $PC \leftarrow end^{(2)}$                       |                |                |                      | Desvio condicional se < 0 ( <b>jump on negative</b> )  |
| JZ end    | if Z=1 then $PC \leftarrow end^{(2)}$                       |                |                |                      | Desvio condicional se =0 ( <b>jump on zero</b> )       |
| JC end    | if C=1 then $PC \leftarrow end^{(2)}$                       |                |                |                      | Desvio condicional se carry=1 ( <b>jump on carry</b> ) |
|           |   |                |                |                      |  |
| NEG r     | $r \leftarrow 0 - r$  | $\updownarrow$ | $\updownarrow$ | $\updownarrow$       | Troca de sinal ( <b>negate</b> )                       |
| SHR r     | $0 \rightarrow \boxed{\phantom{000}} \rightarrow \boxed{C}$ | $\updownarrow$ | $\updownarrow$ | $\updownarrow$       | Deslocamento para direita ( <b>shift right</b> )       |
| HLT       | parada  |                |                |                      | Parada ( <b>halt</b> )                                 |

# Exercício 10

- Implementar um programa capaz de calcular o **número de caracteres** de um vetor, conforme o programa abaixo
  - O resultado deverá ser colocado no endereço H80
  - O vetor inicia no endereço H81
- O “vetor” é um *string* em “C”, que termina com ‘\0’

```
unsigned char n,i;  
char vetor[50];  
  
n = i = 0;  
while ( vetor[i] != 0 ) {  
    n++;  
    i++;  
}
```

Utilize os três registradores!

Utilize modo **indexado** para acesso ao vetor

(usar indexado sempre que o vetor estiver em endereço fixo)

# Exercício 11

- Implementar um programa capaz de calcular o número de caracteres de um vetor, conforme o programa abaixo
- O “vetor” é um *string* em “C”, que termina com ‘\0’

```
unsigned char n;  
char *p;  
char vetor[50];  
  
p = vetor;  
n = 0;  
while ( *p != 0 ) {  
    ++n;  
    ++p;  
}
```

Utilize os três registradores!

Utilize modo **indireto** para acesso ao vetor

(usar indireto sempre que forem usados ponteiros)

# Exercício 12

- Implementar o cálculo da raiz quadrada, conforme o seguinte algoritmo
  - N: Número que se deseja calcular a raiz
  - K: Valor da raiz
- O algoritmo implementado baseia-se na expressão

$$N = \sum_{k=1}^{\sqrt{N}} (2k - 1)$$

- Conta-se quantas vezes é necessário somar (2K-1), para atingir (N)
  - Esse número de vezes (K) é a raiz inteira de (N)

```
/*  
    K = SQRT(N)  
*/  
unsigned char N, I, S, K;  
S = K = I = 1;  
while (S < N) {  
    I += 2;  
    S += I;  
    K++;  
}
```



# RAMSES

## Instruções

Prof. Sérgio Luis Cechin