# Universidade de São Paulo Instituto de Ciências Matemáticas e de Computação Departamento de Sistemas de Computação

# **Processador ICMC**

Guia de Referência

por

Paulo Sérgio Lopes de Souza

Eduardo do Valle Simões

## 1. Considerações Iniciais

Este documento é um guia de referência rápida para o processador ICMC desenvolvido no ICMC/USP. Ele contém a descrição das principais características da organização do processador, memória, registradores, formatos das instruções e modos de endereçamento. As instruções assembly e suas versões em binário são apresentadas, agrupando-as pela funcionalidade das mesmas. Ao final do documento são apresentadas algumas diretivas usadas pelo montador.

# 2. Arquitetura

É uma arquitetura RISC de 16 bits, Load-Store e Multiciclo. Diagrama de bloco da CPU pode ser visto na Figura 1.

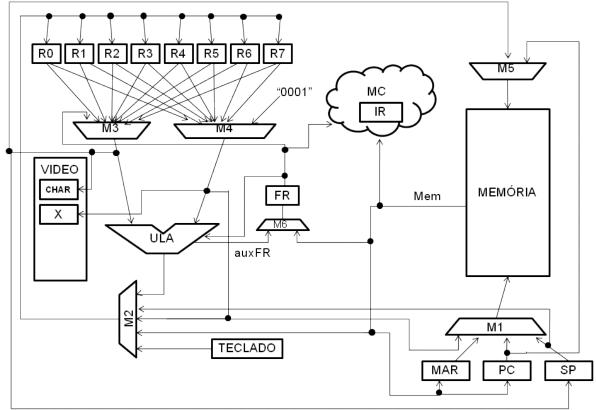


Figura 1. Diagrama de bloco da CPU ICMC.

#### 3. Memória

A largura da palavra, o endereçamento e a menor unidade endereçável são todos de 16 bits.

#### 4. Dados representados

Inteiro sem sinal Char (ASCII usando 16 bits) String (montador coloca '\0' no final da string Não há float ou double. 5. Registradores

Nome	Qtde	Finalidade	
R <sub>n</sub>	0-7	Registradores de propósito geral	
FR	1	Flag register *	
SP	1	Ponteiro da pilha	
PC	1	Contador de programa	
IR (interno)	1	Registrador de instruções	
MAR (interno)	1	Registrador de endereço de memória	

<sup>\*</sup> Disposição dos bits no Flag Register (FR) - Bits menos significativos do registrador de 16 bits:

# 6. Formatos de Instrução

Todas as instruções têm 16 ou 32 bits.

Nomes dos campos:

opcode = código da operação (6 bits) rx, ry, rz = registradores (3 bits para cada registrador) c = uso do bit de carry (1 bit) extended opcode (extopc)= 1, 3 ou 4 bits

Formatos de instrução

Instruções Lógicas e Aritméticas Instruções de Entrada/Saída

_	6 bits	3 bits	3 bits	3 bits	1 bit
	opcode	rx	ry	rz	С

Instruções de Carga e Armazenamento de Dados (direto e imediato)

6 bits	3 bits	7 bits			
opcode	rx				
Endereço (END) ou Número (NR)					

Instruções de Carga e Armazenado (indexado via registrador)

Instruções de Deslocamento e Rotação

Instruções de Movimentação de Dados

6 bits	3 bits	3 bits	4 bits
opcode	rx	ry/extopc	Núm./extopc

Instruções de Controle de Desvio Instruções para Chamadas de Procedimentos

6 bits	4 bits	6 bits			
opcode	extopc				
Endereço (END)					

<sup>&</sup>lt;...|stackunderflow|stackoverflow|DivByZero|ArithmeticOverflow|carry|zero|equal|lesser|greater>

Instruções para Manipular Pilha Instruções para Incremento/Decremento de Registradores

6 bits	3 bits	1 bit	6 bits
opcode	rx	rx/fr/++/	

Instruções de Controle

6 bits	1 bit	9 bits
opcode	set/clear	

# 7. Modos de Endereçamento

Direto – operando Endereço (END) permite acessar diretamente a posição de memória.

6 bits	3 bits	7 bits			
opcode	rx				
Endereço (END)					

Imediato – operando Número (NR) permite acessar imediatamente a constante especificada na própria instrução.

6 bits	3 bits	7 bits
opcode	rx	
Número	(NR)	

Indexado via Registrador – operando é o número de um registrador (ry) que permite acessar a memória via conteúdo do registrador.

6 bits	3 bits	3 bits	4 bits
opcode	rx	ry	

Registrador – operando é o número de um registrador (rx ou ry) que permite o acesso ao conteúdo do mesmo.

6 bits	3 bits	3 bits	4 bits
opcode	rx	ry	

# 8. Instruções

#### Instruções Aritméticas e Lógicas

Soma o conteúdo de ry com o conteúdo de rz e armazena o resultado em rx.

add rx, ry, rz 
$$rx \leftarrow ry+rz$$

100000 | rx | ry | rz | 0

Soma o conteúdo de ry com o conteúdo de rz e com 1 do bit de carry, armazenando o resultado em rx.

6 bits	3 bits	3 bits	3 bits	1 bit
opcode (0x20)	rx	ry	rz	c (1)

Subtrai de ry do conteúdo de rz e armazena o resultado em rx.

sub rx, ry, rz

100001 | rx | ry | rz | 0

6 bits	3 bits	3 bits	3 bits	1 bit
opcode (0x21)	rx	ry	rz	c (0)

Subtrai de ry o conteúdo de rz somado com 1 do bit de carry, armazenando o resultado em rx. subc rx, ry, rz  $rx \le ry - rz + c$  100001 | rx | ry | rz | 1

6 bits	3 bits	3 bits	3 bits	1 bit
opcode (0x21)	rx	ry	rz	c (1)

Multiplica o conteúdo de ry com rz e armazena o resultado em rx.

mul rx, ry, rz

100010 | rx | ry | rz | 0

6 bits	3 bits	3 bits	3 bits	1 bit
opcode (0x22)	rx	ry	rz	c (0)

Multiplica o conteúdo de ry com rz, soma 1 do bit de carry, armazenando o resultado em rx. mulc rx, ry, rz  $rx \le ry^*rz+c$  100010 | rx | ry | rz | 1

	6 bits	3 bits	3 bits	3 bits	1 bit
ſ	opcode (0x22)	rx	rv	rz	c (1)

Divide o conteúdo de ry por rz e armazena o resultado em rx.

div rx, ry, rz

100011 | rx | ry | rz | 0

6 bits	3 bits	3 bits	3 bits	1 bit
opcode (0x23)	rx	ry	rz	c (0)

Divide o conteúdo de ry por rz, soma 1 do bit de carry, armazenando o resultado em rx. divc rx, ry, rz  $rx \le ry/rz+c$  100011 | rx | ry | rz | 1

6 bits	3 bits	3 bits	3 bits	1 bit
opcode (0x23)	rx	rv	rz	c (1)

Incrementa o conteúdo de rx, armazenando o resultado em rx.

inc rx

$$rx \ll rx + 1$$

100100 | rx | 0 |xxxxxx

6 bits	3 bits	1 bit	6 bits
opcode (0x24)	rx	++ (0)	

Decrementa o conteúdo de rx, armazenando o resultado em rx.

dec rx

$$rx \le rx -1$$

100100 | RX | 1 |xxxxxx

	6 bits	3 bits	1 bit	6 bits
I	opcode (0x24)	rx	(1)	

Calcula o resto da divisão do conteúdo de ry por rz, atribuindo o resultado para rx.

mod rx, ry, rz

100101 | rx | ry | rz | x

6 bits	3 bits	3 bits	3 bits	1 bit
opcode (0x25)	rx	ry	rz	

Faz a rotação à esquerda de rx, em n posições, armazenando o resultado em rx.

rotl rx, n

rotate to left

010000 | rx | 10x | nnnn

6 bits	3 bits	3 bits	4 bits
opcode (0x10)	rx	10x	nnnn

Faz a rotação à direita de rx, em n posições, armazenando o resultado em rx.

rotr rx, n

rotate to right

010000 | rx | 11x | nnnn

6 bits	3 bits	3 bits	4 bits
opcode (0x10)	rx	11x	nnnn

Faz o deslocamento à esquerda de rx, em n posições, armazenando o resultado em rx. Preenche os bits com 0 (zero).

shiftl0 rx, n

shift to left (fill 0)

010000 | rx | 000 | nnnn

6 bits	3 bits	3 bits	4 bits
opcode (0x10)	rx	000	nnnn

Faz o deslocamento à esquerda de rx, em n posições, armazenando o resultado em rx. Preenche os bits com 1 (um).

shiftl1 rx, n

shift to left (fill 1)

010000 | rx | 001 | nnnn

6 bits	3 bits	3 bits	4 bits
opcode (0x10)	rx	001	nnnn

Faz o deslocamento à direita de rx, em n posições, armazenando o resultado em rx. Preenche os bits com 0 (zero).

shiftr0 rx, n

shift to right (fill 0)

010000 | rx | 010 | nnnn

6 bits	3 bits	3 bits	4 bits
opcode (0x10)	rx	010	nnnn

Faz o deslocamento à direita de rx, em n posições, armazenando o resultado em rx. Preenche os bits com 1 (zero).

shiftr1 rx, n

shift to right (fill 1)

010000 | rx | 011 | nnnn

6 bits	3 bits	3 bits	4 bits
opcode (0x10)	rx	011	nnnn

Faz a operação lógica AND sobre cada bit de ry com rz, armazenando o resultado em rx.

and rx, ry, rz

rx <= ry and rz

010010 | rx | ry | rz | x

	6 bits	3 bits	3 bits	3 bits	1 bit
ſ	opcode (0x12)	rx	rv	rz	

Faz a operação lógica OR sobre cada bit de ry com rz, armazenando o resultado em rx. or rx, ry, rz  $rx \le ry$  or rz  $010011 \mid rx \mid ry \mid rz \mid x$ 

6 bits 3 bits 3 bits 3 bits 1 bit opcode (0x13) rx ry rz

Faz a operação lógica XOR sobre cada bit de ry com rz, armazenando o resultado em rx. xor rx, ry, rz rx <= ry xor rz 010100 | rx | ry | rz | x

6 bits 3 bits 3 bits 3 bits 1 bit opcode (0x14) rx ry rz

Faz a operação lógica NOT sobre cada bit de ry, armazenando o resultado em rx.

not rx, ry

 $rx \le not(ry)$ 

010101 | rx | ry | xxx | x

6 bits 3 bits 3 bits 3 bits 1 bit opcode (0x15) rx ry

Compara o conteúdo de rx com o conteúdo de ry, setando apropriadamente o bit do registrador fr (Flag Register). Os bits do fr seguem o padrão descrito na seção Registradores deste Guia de Referência.

cmp rx, ry

fr <= fr or condição

010110 | rx | ry | xxx | x

6 bits	3 bits	3 bits	3 bits	1 bit
opcode (0x16)	rx	ry		

#### Instruções de Acesso à Memória

Armazena o conteúdo de rx na memória apontada por END.

store END, rx

mem[END] <= rx

110001 | rx | xxx | xxx | x

END

6 bits	3 bits	3 bits	3 bits	1 bit
opcode (0x31)	rx			
	EN	ID		

Carrega em rx o conteúdo da memória apontada por END.

load rx, END

 $rx \le Mem[END]$ 

110000 | rx | xxx | xxx | x

END

6 bits	3 bits	3 bits	3 bits	1 bit
opcode (0x30)	rx			
	EN	ID		

Armazena o conteúdo de ry na memória apontada pelo conteúdo de rx.

storei rx, ry

 $mem[rx] \le ry$ 

111101 | rx | ry | xxxx

	6 bits	3 bits	3 bits	4 bits
Ī	opcode (0x3d)	rx	ry	

Carrega em rx o conteúdo da memória apontada pelo conteúdo de ry.

loadi rx, ry

rx <= mem[ry]

111100 | rx | ry | xxxx

6 bits	3 bits	3 bits	4 bits
opcode (0x3c)	rx	rv	

# Movimentação de Dados

Carrega em rx um valor imediato presente na própria instrução.

loadn rx, #NR

rx <= NR

111000 | rx | xxx | xxx | 0

NR

6 bits	3 bits	3 bits	3 bits	1 bit	
opcode (0x38)	rx			0	
NR					

Copia em rx o conteúdo de ry.

mov rx, ry

rx <= ry

110011 | rx | ry | xxx0

6 bits	3 bits	3 bits	4 bits
opcode (0x33)	rx	ry	xxx0

Copia em rx o conteúdo de SP.

mov rx, sp

rx <= sp

110011 | rx | xxx | xx01

6 bits	3 bits	3 bits	4 bits
opcode (0x33)	rx		xx01

Copia em sp o conteúdo de rx.

mov sp, rx

sp <= rx

110011 | rx | xxx | xx11

6 bits	3 bits	3 bits	4 bits
opcode (0x33)	rx		xx11

#### Instruções de Desvio

Se satisfizerem a condição, todas as instruções desviam o fluxo de execução para o endereço apontado por END. A instrução *jmp END* é incondicional. Os seguintes passos são efetuados:

**Se** (condição é satisfeita) **então** // exceção: **jmp END** que é incondicional pc <= END

Desvia incondicionalmente para a instrução em END.

jmp END

pc <= END (unconditional)

000010 | 0000 | xxxxxx

END

6 bits	4 bits	6 bits
opcode (0x02)	cond	
Endereço (END)		

Desvia para a instrução em END se a última comparação de rx e ry tenha resultado igualdade.

jeq END

pc <= END (Equal)

000010 | 0001 | xxxxxx

END

6 bits	4 bits	6 bits	
opcode (0x02)	cond		
Endereço (END)			

Desvia para a instrução em END se a última comparação resultou que os números não eram iguais.

ine END

pc <= END (NotEqual)

000010 | 0010 | xxxxxx

**END** 

	6 bits	4 bits	6 bits
Ī	opcode (0x02)	cond	
Ī	Endereço (END)		

Desvia para a instrução em END se a última operação aritmética/lógica resultou o número 0 (zero).

jz END

pc <= END (Zero)

000010 | 0011 | xxxxxx

**END** 

6 bits	4 bits	6 bits
opcode (0x02)	cond	
Endereço (END)		

Desvia para a instrução em END se a última operação aritmética/lógica não resultou o número 0 (zero).

jnz END

pc <= END (NotZero)

000010 | 0100 | xxxxxx

END

6 bits	4 bits	6 bits	
opcode (0x02)	cond		
Endereço (END)			

Desvia para a instrução em END se a última operação aritmética teve um bit de carry em relação ao par de bits mais significativos dos operandos.

jc END

pc <= END (Carry)

000010 | 0101| xxxxxx

**END** 

6 bits	4 bits	6 bits	
opcode (0x02)	cond		
Endereço (END)			

Desvia para a instrução em END se a última operação aritmética não teve um bit de carry em relação ao par de bits mais significativos dos operandos.

inc END

pc <= END (NotCarry)

000010 | 0110 | xxxxxx

**END** 

6 bits	4 bits	6 bits	
opcode (0x02)	cond		
Endereço (END)			

Desvia para a instrução em END se a última comparação resultou em rx > ry.

pc <= END (Greater) jgr END

000010 | 0111 | xxxxxx

**END** 

6 bits	4 bits	6 bits
opcode (0x02)	cond	
Endereço (END)		

Desvia para a instrução em END se a última comparação resultou em rx < ry.

ile END pc <= END (Lesser)

000010 | 1000 | xxxxxx

**END** 

6 bits	4 bits	6 bits		
opcode (0x02)	cond			
Endereço (END)				

Desvia para a instrução em END se a última comparação resultou em rx >= ry.

pc <= END (EqualorGreater) 000010 | 1001 | xxxxxx jeg END

**END** 

6 bits	4 bits	6 bits	
opcode (0x02)	cond		
Endereço (END)			

Desvia para a instrução em END se a última comparação resultou em rx <= ry.

iel END

pc <= END (EqualorLesser)

000010 | 1010 | xxxxxx

**END** 

6 bits	4 bits	6 bits	
opcode (0x02)	cond		
Endereço (END)			

Desvia para a instrução em END se a última operação aritmética resultou um overflow.

iov END

pc <= END (Overflow ULA)

000010 | 1011 | xxxxxx

**END** 

6 bits	4 bits	6 bits
opcode (0x02)	cond	
Ender	eço (ENI	O)

Desvia para a instrução em END se a última operação aritmética não resultou um overflow.

jno END pc <= END (NotOverflow) 000010 | 1100 | xxxxxx

**END** 

6 bits	4 bits	6 bits
opcode (0x02)	Cond	
Endereço (END)		

Desvia para a instrução em END se a última operação aritmética resultou um número negativo. in END pc <= END (Negative ULA) 000010 | 1101 | xxxxxx

6 bits	4 bits	6 bits
opcode (0x02)	cond	
Ender	eço (ENI	O)

Desvia para a instrução em END se a última operação aritmética resultou em uma divisão por zero.

jdz END

pc <= END (DivbyZero)

000010 | 1110 | xxxxxx

**END** 

6 bits	4 bits	6 bits
opcode (0x02)	cond	
Ender	eço (ENI	D)

#### Instruções de Chamadas a Procedimentos

Se satisfizerem a condição, todas as instruções guardam o conteúdo de PC na pilha e então desviam o fluxo de execução para o endereço apontado por END. A instrução *call END* é incondicional. Os seguintes passos são efetuados:

<u>Se</u> (condição é satisfeita) <u>então</u> // exceção: *call END* que é incondicional memória(sp) <= pc pc <= END sp <= sp -1</p>

Desvia fluxo de execução incondicionalmente para END. Salva na pilha o conteúdo de PC. call END (unconditional) 000011 | 0000 | xxxxxx END

6 bits	4 bits	6 bits
opcode (0x03)	cond	
Endereço (END)		

Desvia fluxo de execução para END caso a última comparação de rx e ry tenha resultado igualdade. Salva na pilha o conteúdo de PC.

ceq END (Equal)

000011 | 0001 | xxxxxx

END

6 bits	4 bits	6 bits
opcode (0x03)	cond	
Endereço (END)		

Desvia fluxo de execução para END caso a última comparação de rx e ry não tenha resultado igualdade. Salva na pilha o conteúdo de PC.

cne END

(NotEqual)

000011 | 0010 | xxxxxx

END

6 bits	4 bits	6 bits
opcode (0x03)	cond	
Ender	eço (ENI	D)

Desvia fluxo de execução para END caso a última operação aritmética tenha resultado 0 (zero) . Salva na pilha o conteúdo de PC.

cz END (Zero)

000011 | 0011 | xxxxxx

END

	6 bits	4 bits	6 bits
Ī	opcode (0x03)	cond	
Ī	Ender	eço (ENI	D)

Desvia fluxo de execução para END caso a última operação aritmética não tenha resultado 0 (zero). Salva na pilha o conteúdo de PC.

cnz END (NotZero)

000011 | 0100 | xxxxxx

END

6 bits	4 bits	6 bits
opcode (0x03)	cond	
Ender	eço (ENI	D)

Desvia fluxo de execução para END caso a última operação aritmética tenha apresentado um bit de carry, considerando os bits mais significativos dos operandos. Salva na pilha o conteúdo de PC.

cc END (Carry)

000011 | 0101| xxxxxx

END

6 bits	4 bits	6 bits
opcode (0x03)	cond	
Ender	eço (ENI	D)

Desvia fluxo de execução para END caso a última operação aritmética não tenha apresentado um bit de carry, considerando os bits mais significativos dos operandos. Salva na pilha o conteúdo de PC.

cnc END

(NotCarry)

000011 | 0110 | xxxxxx

**END** 

6 bits	4 bits	6 bits
opcode (0x03)	cond	
Endereço (END)		

Desvia fluxo de execução para END caso a última comparação entre rx e ry tenha resultado "maior". Salva na pilha o conteúdo de PC.

cgr END

(Greater)

000011 | 0111 | xxxxxx

END

6 bits	4 bits	6 bits
opcode (0x03)	cond	
Ender	eço (ENI	D)

Desvia fluxo de execução para END caso a última comparação entre rx e ry tenha resultado "menor". Salva na pilha o conteúdo de PC.

cle END

(Lesser)

000011 | 1000 | xxxxxx

END

	6 bits	4 bits	6 bits		
Ī	opcode (0x03)	cond			
	Endereço (END)				

Desvia fluxo de execução para END caso a última comparação entre rx e ry tenha resultado "maior ou igual". Salva na pilha o conteúdo de PC.

ceg END

(EqualorGreater)

000011 | 1001 | xxxxxx

END

6 bits	4 bits	6 bits		
opcode (0x03)	cond			
Endereço (END)				

Desvia fluxo de execução para END caso a última comparação entre rx e ry tenha resultado "menor ou igual". Salva na pilha o conteúdo de PC.

cel END

(EqualorLesser)

000011 | 1010 | xxxxxx

END

6 bits	4 bits	6 bits		
opcode (0x03)	cond			
Endereço (END)				

Desvia fluxo de execução para END caso a última operação aritmética tenha resultado um overflow. Salva na pilha o conteúdo de PC.

cov END

(Overflow ULA)

000011 | 1011 | xxxxxx

END

6 bits	4 bits	6 bits		
opcode (0x03)	cond			
Endereço (END)				

Desvia fluxo de execução para END caso a última operação aritmética não tenha resultado um overflow. Salva na pilha o conteúdo de PC.

cno END

(NotOverflow)

000011 | 1100 | xxxxxx

END

6 bits	4 bits	6 bits			
opcode	cond				
Endereço (END)					

Desvia fluxo de execução para END caso a última operação aritmética tenha resultado um número negativo. Salva na pilha o conteúdo de PC.

cn END

(Negative ULA)

000011 | 1101 | xxxxxx

END

6 bits	4 bits	6 bits		
opcode (0x03)	cond			
Endereço (END)				

Desvia fluxo de execução para END caso a última operação aritmética tenha resultado uma divisão por zero. Salva na pilha o conteúdo de PC.

cdz END

(DivbyZero)

000011 | 1110 | xxxxxx

**END** 

6 bits	4 bits	6 bits		
opcode (0x03)	cond			
Endereço (END)				

Retorna o fluxo de execução, ao final de um procedimento. Recupera o conteúdo de PC da pilha, permitindo o retorno no final da execução de um procedimento. Ao usar esta instrução, deve-se sempre incrementar pc depois, pois o mesmo estará apontando para o END da rotina que fez a chamada (call). Os passos executados são:

rts

000100 | xxxxxxxxxx

pc <= pc + 1

	6 bits	3 bits	3 bits	4 bits
Ī	opcode (0x04)			

#### Instruções de Entrada e Saída

Permite a entrada de um caracter vindo do teclado<sup>1</sup>

inchar rx

rx<="00000000"&key

110101 | rx | xxx | xxx | x

6 bits	3 bits	3 bits	3 bits	1 bit
opcode (0x35)	rx			

Permite escrever um caracter existente em rx (código ASCII do caracter está em rx) na posição ry do vídeo.

outchar rx, ry

vídeo(ry) <= ASCII(rx)

110010| rx | ry | xxx | x

_	6 bits	3 bits	3 bits	3 bits	1 bit
	opcode (0x32)	rx	ry		

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup> Para utilizar a instrução *inchar*, implemente uma espera ocupada (*loop*) verificando se o valor do registrador rx é diferente de 255. Exemplo:

loadn r1, #255 ;Carrega

;Carrega valor 255 em r1 para futura comparacao

ler\_tecla:

;Inicio do loop

inchar r0 ;Ler entrada do teclado cmp r0, r1 ;Compara a entrada com 255

jeq ler\_tecla ;Se o valor continuar sendo 255 volta ao inicio do loop outchar r0, r7 ;Se o valor da entrada for diferente de 255 imprime na tela

#### Instruções para Manipulação da Pilha

Insere o conteúdo de rx na pilha. Decrementa sp após inserção.

push rx memória(sp) <= rx

000101 | rx | 0 | xxxxxx

sp <= sp - 1

6 bits	3 bits	1 bit	6 bits
opcode (0x05)	rx	0	

Insere o conteúdo de fr na pilha. Decrementa sp após inserção.

push fr memória(sp) <= fr

000101 | xxx | 1 | xxxxxx

sp <= sp -1

6 bits	3 bits	1 bit	6 bits
opcode (0x05)	rx	1	

Retira o conteúdo do topo da pilha e o atribui para rx. Incrementa sp antes da operação.

pop rx

sp <= sp + 1

000110 | rx | 0 | xxxxxx

memória(sp) => rx

6 bits 3 bits 1 bit 6 bits opcode (0x06) rx 0

Retira o conteúdo do topo da pilha e o atribui para fr. Incrementa sp antes da operação.

pop fr

sp <= sp + 1

000110 | xxx | 1 | xxxxxx

memória(sp) => fr

6 bits 3 bits 1 bit 6 bits opcode (0x06) rx 1

#### Instruções de Controle

Atribui 0 (zero) ao bit de carry em fr.

clearc

c<-0

001000 | 0 | xxxxxxxxx

6 bits 1 bit 9 bits opcode (0x08) 0

Atribui 1 (um) ao bit de carry em fr.

setc

c<-1

001000 | 1 | xxxxxxxxx

6 bits 1 bit 9 bits opcode (0x08) 1

Termina a execução do programa.

halt

stop execution

001111 | x | xxxxxxxxx

6 bits 1 bit 9 bits opcode (0x0f)

Troca o modo de execução para clock manual, i.e., insere um *break-point* no código.

breakp Insert break point

001110 | xxxxxxxxxx

6 bits 1 bit 9 bits opcode (0x0e)

Operação nula.

nop

no operation

000000 | x | xxxxxxxxx

6 bits 1 bit 9 bits opcode (0x00)

### 9. Diretivas para o Montador

O montador não é case sensitive.

#### ; (ponto e vírgula)

Inicia um comentário na linha.

Exemplo de uso:

; este é um comentário no código fonte.

#### label:

Rótulo que indica um endereço na memória. Pode indicar uma posição para o início de um dado ou de uma instrução.

Exemplos de uso:

inicio\_loop:

main:

#### var #quantidade de posições

Reserva <quantidade de posições> na memória. Está associada a um rótulo, normalmente. Cada posição tem 16 bits.

Exemplo de uso:

word: var #20 ; reserva 20 posições de 16 bits na memória sendo que o rótulo word aponta para a primeira posição.

#### static <label> + #<pos>, #<num>

Preenche a memória na posição apontada por <label> mais <pos> deslocamentos, com o número <num>, o qual deve ser um inteiro sem sinal. As posições de memória já devem ter sido alocadas previamente. Cada posição de memória tem 16 bits.

Exemplo de uso:

static word + #0, #5; preenche a primeira posição apontada pelo rótulo word com o número 5.
 static word + #1, #8; preenche a segunda posição apontada pelo rótulo word com o número 8.

#### string "caracteres"

Aloca a quantidade necessária de posições de memória para armazenar a string em "*caracteres*" e mais uma posição para o '\0'. Preenche as posições de memória alocadas com os códigos ASCII da string. Cada posição de memória tem 16 bits. Exemplo de uso:

**mensagem: string "Organizacao"**; aloca 12 posições de memória ao todo: 11 para todas as letras e mais 1 para \0 no final. O rótulo mensagem aponta para o primeiro caracter da string.