

Caminho de Dados

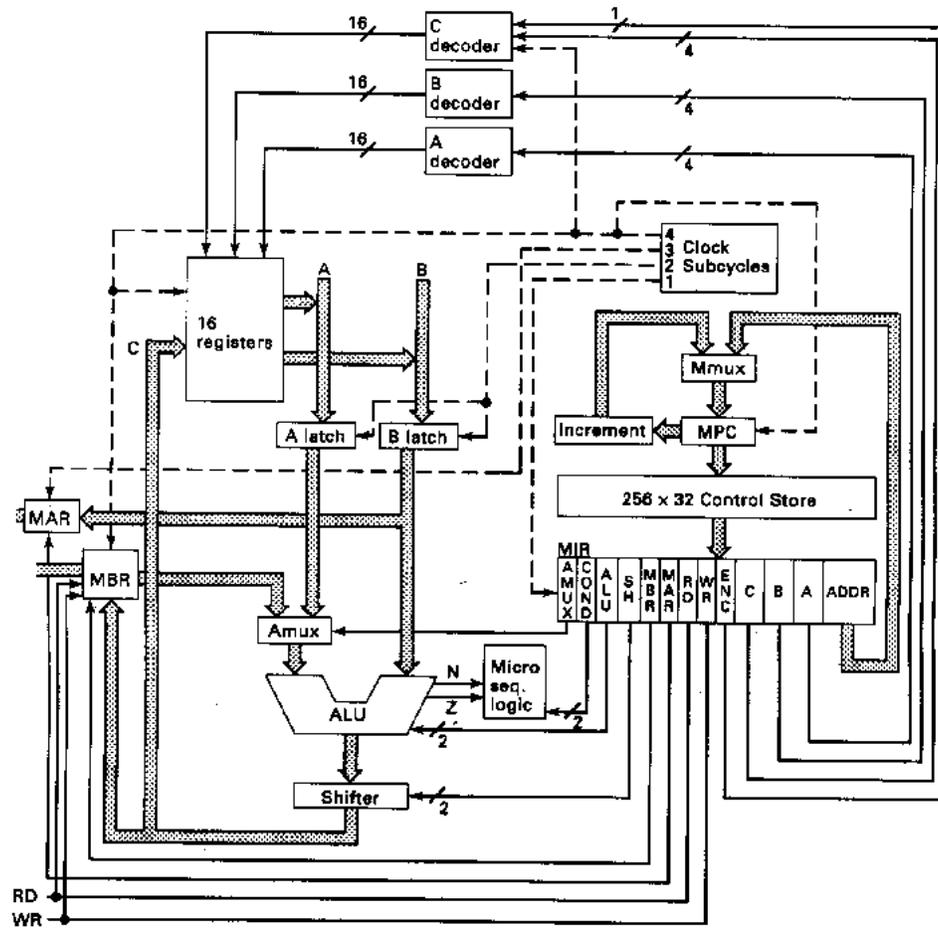


Fig. 4-10.

Micro Arquitetura de um Processador (MIC-1)

- AMUX — controla a entrada esquerda da ALU: $\bar{0}$ = latch A, 1 = MBR
- ALU — função da ALU: 0 = A + B, 1 = A AND B, 2 = A, 3 = \bar{A}
- SH — função do deslocador: 0 = nenhum deslocamento, 1 = à direita, 2 = à esquerda
- MBR — carrega MBR a partir do deslocador: 0 = não carrega, 1 = carrega MBR
- MAR — carrega MAR a partir do latch B: 0 = não carrega, 1 = carrega MAR
- RD — requisita leitura de memória: 0 = nenhuma leitura, 1 = carrega MBR a partir da memória
- WR — requisita escrita na memória: 0 = nenhuma escrita, 1 = escreve o conteúdo de MBR na memória
- ENC — controla armazenamento na memória de rascunho: 0 = não armazena, 1 = armazena
- C — seleciona registrador para armazenamento se ENC = 1: 0 = PC, 1 = AC, etc.
- B — seleciona fonte do barramento B: 0 = PC, 1 = AC, etc.
- A — seleciona fonte do barramento A: 0 = PC, 1 = AC, etc.

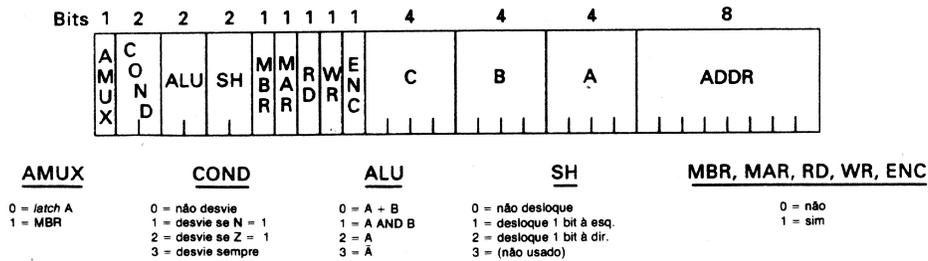


Fig. 4.9 O layout da microinstrução para controlar as vias de dados da Fig. 4.8.

Formato da Microinstrução (MIC-1)

Binary	Mnemonic	Instruction	Meaning
0000xxxxxxxxxxxx	LODD	Load direct	$ac := m[x]$
0001xxxxxxxxxxxx	STOD	Store direct	$m[x] := ac$
0010xxxxxxxxxxxx	ADDD	Add direct	$ac := ac + m[x]$
0011xxxxxxxxxxxx	SUBD	Subtract direct	$ac := ac - m[x]$
0100xxxxxxxxxxxx	JPOS	Jump positive	If $ac \geq 0$ then $pc := x$
0101xxxxxxxxxxxx	JZER	Jump zero	If $ac = 0$ then $pc := x$
0110xxxxxxxxxxxx	JUMP	Jump	$pc := x$
0111xxxxxxxxxxxx	LOCO	Load constant	$ac := x$ ($0 \leq x \leq 4095$)
1000xxxxxxxxxxxx	LODL	Load local	$ac := m[sp + x]$
1001xxxxxxxxxxxx	STOL	Store local	$m[x + sp] := ac$
1010xxxxxxxxxxxx	ADDL	Add local	$ac := ac + m[sp + x]$
1011xxxxxxxxxxxx	SUBL	Subtract local	$ac := ac - m[sp + x]$
1100xxxxxxxxxxxx	JNEG	Jump negative	If $ac < 0$ then $pc := x$
1101xxxxxxxxxxxx	JNZE	Jump nonzero	If $ac \neq 0$ then $pc := x$
1110xxxxxxxxxxxx	CALL	Call procedure	$sp := sp - 1; m[sp] := pc; pc := x$
1111000000000000	PSHI	Push indirect	$sp := sp - 1; m[sp] := m[ac]$
1111001000000000	POPI	Pop indirect	$m[ac] := m[sp]; sp := sp + 1$
1111010000000000	PUSH	Push onto stack	$sp := sp - 1; m[sp] := ac$
1111011000000000	POP	Pop from stack	$ac := m[sp]; sp := sp + 1$
1111100000000000	RETN	Return	$pc := m[sp]; sp := sp + 1$
1111101000000000	SWAP	Swap ac, sp	$tmp := ac; ac := sp; sp := tmp$
11111100yyyyyyyy	INSP	Increment sp	$sp := sp + y$ ($0 \leq y \leq 255$)
11111110yyyyyyyy	DESP	Decrement sp	$sp := sp - y$ ($0 \leq y \leq 255$)

xxxxxxxxxxxx is a 12-bit machine address; in column 4 it is called x .
 yyyyyyy is an 8-bit constant; in column 4 it is called y .

**Fig 4-14 - Conjunto de Instruções de Máquina
(Macroinstruções MAC-1)**

```

program ProdutoEscalar (output);

{Este programa inicializa dois vetores, x e y, de 20 elementos cada,
então calcula o seu produto escalar:
 $x[1] * y[1] + x[2] * y[2] + \dots + x[20] * y[20]$ }

const max = 20;                                {tamanho dos vetores}

type PequenoInt = 0..100;
      vet = array[1..max] of PequenoInt;

var k : integer;
      x, y: vec;

function pmul (a, b: PequenoInt): integer;
{Esta função multiplica seus dois parâmetros e retorna o produto.
Ela realiza a multiplicação por adições sucessivas.}
var p, j: integer;
begin                                           {0: reserve espaço na pilha para p e j}
  if (a = 0) or (b = 0) then                    {1: se um dos dois for 0, resultado é 0}
    pmul := 0;                                   {2: função retorna 0}
  else
    begin
      p := 0;                                    {3: inicializa p}
      for j := 1 to a do                        {4: some b a p a vezes}
        p := p + b;                              {5: faça a adição}
      pmul := p;                                 {6: atribua resultado à função}
    end
  end; {pmul}                                   {7: remova locais e retorne valor}

procedure escalar (var v: vet; var resp: integer);
{Calcula o produto escalar de v e x e o retorna em resp.}
var soma, i: integer;
begin                                           {8: reserve espaço na pilha para soma e i}
  soma := 0;                                    {9: soma vai acumular o produto escalar}
  for i:= 1 to max do                            {10: loop para todos os elementos}
    soma := soma + pmul (x[i], v[i]);            {11: acumule um termo}
    resp := soma;                               {12: copie o resultado para resp}
  end; {escalar}                               {13: remova soma e i e retorne}

begin                                           {14: reserve espaço para k, x e y}
  for k := 1 to max do                          {15: inicialização do loop}
    begin
      x[k] := k;                                 {16: inicialize x}
      y[k] := pmul (2, k) + 1;                 {17: inicialize y}
    end;
    escalar (y, k);                             {18: chame escalar}
    writeln (k);                                {19: imprima os resultados}
  end.

```

Programa exemplo em Pascal

```

K = 4020      /DEFINA ALGUNS SÍMBOLOS
X = 4000
Y = 3980
A = 4
B = 3
P = 1
J = 0
V = 5
RESP = 4
SOMA = 1
I = 0

```

PRINCIPAL

```

PMUL:  JUMP MAIN /COMECE NO PROGRAMA PRINCIPAL
        DESP 2 /0
        LODL A /1
        JNZE ANOTZ /DESVIE SE A <> 0
        LOCO 0 /2
        JUMP DONE /RETORNE 0
ANOTZ:  LODL B /AC := B
        JNZE BNOTZ /DESVIE SE B <> 0
        LOCO 0 /2
        JUMP DONE /RETORNE 0
BNOTZ:  LODL 0 /3
        STOL P /P := 0
        LOCO 1 /4
        STOL J /J := 1
        LODL A /0 LOOP PODE SER EXECUTADO?
        JNEG L2 /1 < 0, NÃO FAÇA O LOOP
        JZER L2 /A = 0, NÃO FAÇA O LOOP
L1:     LODL P /5
        ADDL B /AC := P + B
        STOL P /P := P + B
        LOCO 1 /TESTE NO FINAL DO LOOP
        ADDL J /AC := J + 1
        STOL J /J := J + 1
        SUBL A /AC := J - A
        JNEG L1 /DESVIE SE J < A
        JZER L1 /DESVIE SE J = A
L2:     LODL P /6
        INSP 2 /7
        RETN /RETORNE

```

PRINCIPAL:

```

        DESP 41 /14
        LOCO 1 /15
        STOD K /K NÃO É LOCAL
L4:     LODD K /16
        PUSH /EMPILHE K
        LOCO X - 1 /AC := (ENDEREÇO DE X(1))-1
        ADD K /AC := X + K - 1
        POP /X[K] := K
        LOCO 2 /17
        PUSH /PREPARE PMUL (2,...)
        LODD K /PREPARE PMUL (2, K)
        PUSH /AMBOS OS PARÂMETROS EMPILHADOS
        CALL PMUL /PMUL(2,K)
        INSP 2 /REMOVA PARÂMETROS
        ADDD C1 /AC := 2 * K + 1
        PUSH /PREPARE Y[K] := 2 * K + 1
        LOCO Y - 1 /AC := (ENDEREÇO DE Y(1))-1
        ADDD K /AC := Y + K - 1
        POP /Y[K] := 2 * K + 1
        LOCO 1 /TESTE NO FINAL DO LOOP
        ADDD K /AC := K + 1
        STOD K /K := K + 1
        SUBD C20 /AC := K - MAX
        JNEG L4 /DESVIE SE K < 0
        JZER L4 /DESVIE SE K = MAX
        LOCO Y /18
        PUSH /EMPILHE O ENDEREÇO DE Y
        LOCO K /AC := ENDEREÇO DE K
        PUSH /EMPILHE ELE TAMBÉM
        CALL ESCALAR /CHAMADA DE PROCEDIMENTO
        INSP 2 /REMOVA PARÂMETROS
        LODD K /19
        PUSH /PREPARE WRITELN(K)
        CALL OUTNUMI /ROTINA DE BIBLIOTECA
        INSP 1 /REMOVA PARAM
        CALL STOP /FIM DA TAREFA

```

```

        C1: 1 /CONSTANTE 1
        C20: 20 /CONSTANTE 20

```

Programa exemplo em MAC-1

0: <i>mar</i> := <i>pc</i> ; <i>rd</i> ;	{main loop}
1: <i>pc</i> := <i>pc</i> + 1; <i>rd</i> ;	{increment <i>pc</i> }
2: <i>ir</i> := <i>mbr</i> ; if <i>n</i> then goto 28;	{save, decode <i>mbr</i> }
3: <i>tir</i> := <i>lshift</i> (<i>ir</i> + <i>ir</i>); if <i>n</i> then goto 19;	
4: <i>tir</i> := <i>lshift</i> (<i>tir</i>); if <i>n</i> then goto 11;	{000x or 001x?}
5: <i>alu</i> := <i>tir</i> ; if <i>n</i> then goto 9;	{0000 or 0001?}
6: <i>mar</i> := <i>ir</i> ; <i>rd</i> ;	{0000 = LODD}
7: <i>rd</i> ;	
8: <i>ac</i> := <i>mbr</i> ; goto 0;	
9: <i>mar</i> := <i>ir</i> ; <i>mbr</i> := <i>ac</i> ; <i>wr</i> ;	{0001 = STOD}
10: <i>wr</i> ; goto 0;	
11: <i>alu</i> := <i>tir</i> ; if <i>n</i> then goto 15;	{0010 or 0011?}
12: <i>mar</i> := <i>ir</i> ; <i>rd</i> ;	{0010 = ADDD}
13: <i>rd</i> ;	
14: <i>ac</i> := <i>mbr</i> + <i>ac</i> ; goto 0;	
15: <i>mar</i> := <i>ir</i> ; <i>rd</i> ;	{0011 = SUBD}
16: <i>ac</i> := <i>ac</i> + 1; <i>rd</i> ;	{Note: $x - y = x + 1 + \text{not } y$ }
17: <i>a</i> := <i>inv</i> (<i>mbr</i>);	
18: <i>ac</i> := <i>ac</i> + <i>a</i> ; goto 0;	
19: <i>tir</i> := <i>lshift</i> (<i>tir</i>); if <i>n</i> then goto 25;	{010x or 011x?}
20: <i>alu</i> := <i>tir</i> ; if <i>n</i> then goto 23;	{0100 or 0101?}
21: <i>alu</i> := <i>ac</i> ; if <i>n</i> then goto 0;	{0100 = JPOS}
22: <i>pc</i> := <i>band</i> (<i>ir</i> , <i>amask</i>); goto 0;	{perform the jump}
23: <i>alu</i> := <i>ac</i> ; if <i>z</i> then goto 22;	{0101 = JZER}
24: goto 0;	{jump failed}
25: <i>alu</i> := <i>tir</i> ; if <i>n</i> then goto 27;	{0110 or 0111?}
26: <i>pc</i> := <i>band</i> (<i>ir</i> , <i>amask</i>); goto 0;	{0110 = JUMP}
27: <i>ac</i> := <i>band</i> (<i>ir</i> , <i>amask</i>); goto 0;	{0111 = LOCO}
28: <i>tir</i> := <i>lshift</i> (<i>ir</i> + <i>ir</i>); if <i>n</i> then goto 40;	{10xx or 11xx?}
29: <i>tir</i> := <i>lshift</i> (<i>tir</i>); if <i>n</i> then goto 35;	{100x or 101x?}
30: <i>alu</i> := <i>tir</i> ; if <i>n</i> then goto 33;	{1000 or 1001?}
31: <i>a</i> := <i>ir</i> + <i>sp</i> ;	{1000 = LODL}
32: <i>mar</i> := <i>a</i> ; <i>rd</i> ; goto 7;	
33: <i>a</i> := <i>ir</i> + <i>sp</i> ;	{1001 = STOL}
34: <i>mar</i> := <i>a</i> ; <i>mbr</i> := <i>ac</i> ; <i>wr</i> ; goto 10;	
35: <i>alu</i> := <i>tir</i> ; if <i>n</i> then goto 38;	{1010 or 1011?}
36: <i>a</i> := <i>ir</i> + <i>sp</i> ;	{1010 = ADDL}
37: <i>mar</i> := <i>a</i> ; <i>rd</i> ; goto 13;	
38: <i>a</i> := <i>ir</i> + <i>sp</i> ;	{1011 = SUBL}
39: <i>mar</i> := <i>a</i> ; <i>rd</i> ; goto 16;	

Microprograma – MIC-1

40: <i>tir</i> := <i>lshift</i> (<i>tir</i>); if <i>n</i> then goto 46;	{110x or 111x?}
41: <i>alu</i> := <i>tir</i> ; if <i>n</i> then goto 44;	{1100 or 1101?}
42: <i>alu</i> := <i>ac</i> ; if <i>n</i> then goto 22;	{1100 = JNEG}
43: goto 0;	
44: <i>alu</i> := <i>ac</i> ; if <i>z</i> then goto 0;	{1101 = JNZE}
45: <i>pc</i> := <i>band</i> (<i>ir</i> , <i>amask</i>); goto 0;	
46: <i>tir</i> := <i>lshift</i> (<i>tir</i>); if <i>n</i> then goto 50;	
47: <i>sp</i> := <i>sp</i> + (-1);	{1110 = CALL}
48: <i>mar</i> := <i>sp</i> ; <i>mbr</i> := <i>pc</i> ; <i>wr</i> ;	
49: <i>pc</i> := <i>band</i> (<i>ir</i> , <i>amask</i>); <i>wr</i> ; goto 0;	
50: <i>tir</i> := <i>lshift</i> (<i>tir</i>); if <i>n</i> then goto 65;	{1111, examine addr}
51: <i>tir</i> := <i>lshift</i> (<i>tir</i>); if <i>n</i> then goto 59;	
52: <i>alu</i> := <i>tir</i> ; if <i>n</i> then goto 56;	
53: <i>mar</i> := <i>ac</i> ; <i>rd</i> ;	{1111000 = PSHI}
54: <i>sp</i> := <i>sp</i> + (-1); <i>rd</i> ;	
55: <i>mar</i> := <i>sp</i> ; <i>wr</i> ; goto 10;	
56: <i>mar</i> := <i>sp</i> ; <i>sp</i> := <i>sp</i> + 1; <i>rd</i> ;	{1111001 = POP1}
57: <i>rd</i> ;	
58: <i>mar</i> := <i>ac</i> ; <i>wr</i> ; goto 10;	
59: <i>alu</i> := <i>tir</i> ; if <i>n</i> then goto 62;	
60: <i>sp</i> := <i>sp</i> + (-1);	{1111010 = PUSH}
61: <i>mar</i> := <i>sp</i> ; <i>mbr</i> := <i>ac</i> ; <i>wr</i> ; goto 10;	
62: <i>mar</i> := <i>sp</i> ; <i>sp</i> := <i>sp</i> + 1; <i>rd</i> ;	{1111011 = POP}
63: <i>rd</i> ;	
64: <i>ac</i> := <i>mbr</i> ; goto 0;	
65: <i>tir</i> := <i>lshift</i> (<i>tir</i>); if <i>n</i> then goto 73;	
66: <i>alu</i> := <i>tir</i> ; if <i>n</i> then goto 70;	
67: <i>mar</i> := <i>sp</i> ; <i>sp</i> := <i>sp</i> + 1; <i>rd</i> ;	{1111100 = RETN}
68: <i>rd</i> ;	
69: <i>pc</i> := <i>mbr</i> ; goto 0;	
70: <i>a</i> := <i>ac</i> ;	{1111101 = SWAP}
71: <i>ac</i> := <i>sp</i> ;	
72: <i>sp</i> := <i>a</i> ; goto 0;	
73: <i>alu</i> := <i>tir</i> ; if <i>n</i> then goto 76;	
74: <i>a</i> := <i>band</i> (<i>ir</i> , <i>smask</i>);	{1111110 = INSP}
75: <i>sp</i> := <i>sp</i> + <i>a</i> ; goto 0;	
76: <i>a</i> := <i>band</i> (<i>ir</i> , <i>smask</i>);	{1111111 = DESP}
77: <i>a</i> := <i>inv</i> (<i>a</i>);	
78: <i>a</i> := <i>a</i> + 1; goto 75;	

Fig. 4-16. (cont.)

Microprograma (MIC-1)

Binário	Mnemônico	Instrução	Significado
0000	ADD	Adição	$r1 := r1 + r2$
0001	AND	AND booleano	$r1 := r1 \text{ AND } r2$
0010	MOVE	Move registrador	$r1 := r2$
0011	COMPL	Complemento	$r1 := \text{inv}(r2)$
0100	LSHIFT	Deslocamento à esquerda	$r1 := \text{lshift}(r2)$
0101	RSHIFT	Deslocamento à direita	$r1 := \text{rshift}(r2)$
0110	GETMBR	Armazena MBR em registrador	$r1 := \text{mbr}$
0111	TEST	Testa registrador	If $r2 < 0$ then $n := \text{true}$; If $r2 = 0$ then $z := \text{true}$
1000	BEGRD	Início de leitura	$\text{mar} := r1; rd$
1001	BEGWR	Início de escrita	$\text{mar} := r1; \text{mbr} := r2; wr$
1010	CONRD	Continua leitura	rd
1011	CONWR	Continua escrita	wr
1100		(Não utilizado)	
1101	NJUMP	Desvie se N = 1	If n then goto r
1110	ZJUMP	Desvie se Z = 1	If z then goto r
1111	UJUMP	Desvio incondicional	goto r

$$r = 16 \cdot r1 + r2$$

Fig. 4.17 Os opcodes do Mic-2.

Opcoes do MIC-2

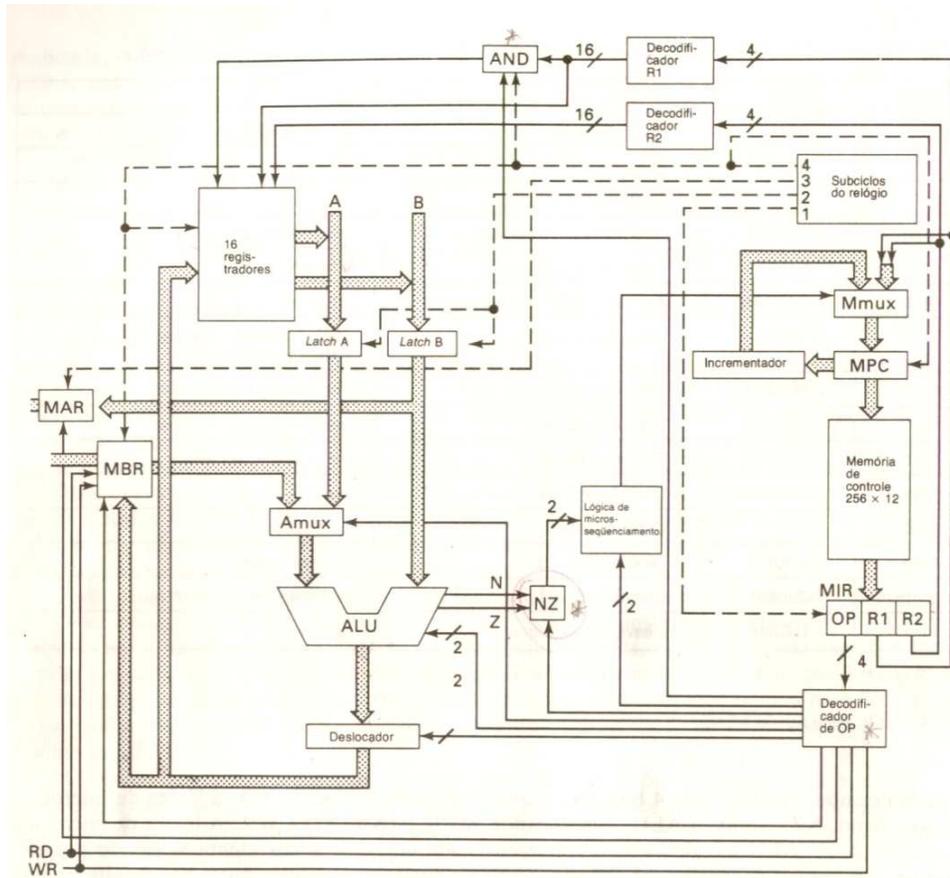


Fig. 4.18 Uma microarquitetura com microinstruções verticais.

Micro arquitetura vertical (MIC-2)

		Linhas de controle												
		ALUL		SHL		AMUX		MAR		RD		MSLH		
Opcode da microinstrução		ALUH	↓	SHH	↓	NZ	↓	AND	↓	MBR	↓	WR	↓	MSLL
0	ADD					+		+						
1	AND		+			+		+						
2	MOVE	+				+		+						
3	COMPL	+	+			+		+						
4	LSHIFT	+		+		+		+						
5	RSHIFT	+			+	+		+						
6	GETMBR	+				+	+	+						
7	TEST	+				+								
8	BEGRD	+							+		+			
9	BEGWR	+							+	+		+		
10	CONRD	+									+			
11	CONWR	+										+		
12														
13	NJUMP	+												+
14	ZJUMP	+											+	
15	UJUMP	+											+	+

Fig. 4.19 Os sinais de controle para cada *opcode* de microinstrução. Um mais significa que o sinal está ativo; um espaço significa que ele está desativado.

MIC-2 OPCODE Decoder

```

0: mar := pc ; rd ;
1: rd ;
   pc := pc + 1 ;
2: ir := mbr ;
   tir := lshift (ir) ; =>
   if n then goto 28 ;
3: tir := lshift (tir) ;
   if n then goto 19 ;
4: tir := lshift (tir) ;
   if n then goto 11 ;
5: alu := tir ;
   if n then goto 09 ;
6: mar := ir ; rd ; {LODD}
7: rd ;
8: ac := mbr ;
   goto 0 ;
9: mar := ir ; mbr := ac ; wr ; {STOD}
10: wr ;
   goto 0 ;
11: alu := tir ;
   if n then goto 15 ;
12: mar := ir ; rd ; {ADDD}
13: rd ;
14: a := mbr ;
   ac := ac + a ;
   goto 0 ;
15: mar := ir ; rd ; {SUBD}
16: rd ;
99: ac := ac + 1 ;
17: a := mbr ;
   a := inv (a) ;
18: ac := ac + a ;
   goto 0 ;
19: tir := lshift (tir) ;
   if n then goto 25 ;
20: alu := tir ;
   if n then goto 23 ;
21: alu := ac ; {JPOS}
   if n then goto 0 ;
22: pc := ir ;
   pc := band (pc , amask) ;
   goto 0 ;
23: alu := ac ; {JZER}
   if z then goto 22 ;
24: goto 0 ;
25: alu := tir ;
   if n then goto 27 ;
26: pc := ir ; {JUMP}
   pc := band (pc , amask) ;
   goto 0 ;
27: ac := ir ; {LOCO}
   ac := band (ac , amask) ;
   goto 0 ;
28: tir := lshift (tir) ;
   if n then goto 40 ;
29: tir := lshift (tir) ;
   if n then goto 35 ;
30: alu := tir ;
   if n then goto 33 ;
31: a := ir ; {LODL}
   a := a + sp ;
32: mar := a ; rd ;
   rd ;
   ac := mbr ;
   goto 0 ;
33: a := ir ; {STOL}
   a := a + sp ;
34: mar := a ; mbr := ac ; wr ;
   wr ;
   goto 0 ;
35: alu := tir ;
   if n then goto 38 ;
36: a := ir ; {ADDL}
   a := a + sp ;
37: mar := a ; rd ;
   rd ;
   a := mbr ;
   ac := ac + a ;
   goto 0 ;
38: a := ir ; {SUBL}
   a := a + sp ;
39: mar := a ; rd ;
   rd ;
   goto 99 ;
40: tir := lshift (tir) ;
   if n then goto 46 ;
41: alu := tir ;
   if n then goto 44 ;
42: alu := ac ; {JNEG}
   if n then goto 22 ;
43: goto 0 ;
44: alu := ac ; {JNZE}
   if z then goto 0 ;
45: pc := ir ;
   pc := band (pc , amask) ;
   goto 0 ;
46: tir := lshift (tir) ;
   if n then goto 50 ;
47: sp := sp + (-1) ; {CALL}
48: mar := sp ; mbr := pc ; wr ;
   wr ;
49: pc := ir ;
   pc := band (pc , amask) ;
   goto 0 ;

```

Fig. 4.20 O microprograma para Mic-2.

MIC-2 Microprograma

```

50: tir := lshift (tir);
   if n then goto 65;
51: tir := lshift (tir);
   if n then goto 59;
52: alu := tir;
   if n then goto 56;

53: mar := ac; rd; {PSHI}
   rd;
54: sp := sp + (-1);
55: a := mbr;
   mar := sp; mbr := a; wr;
   wr;
   goto 0;

56: mar := sp; rd; {POPI}
57: rd;
   sp := sp + 1;

58: a := mbr;
   mar := ac; mbr := a; wr;
   wr;
   goto 0;
59: alu := tir;
   if n then goto 62;

60: sp := sp + (-1); {PUSH}
61: mar := sp; mbr := ac; wr;
   wr;
   goto 0;

62: mar := sp; rd; {POP}
63: rd;
   sp := sp + 1;

64: ac := mbr;
   goto 0;
65: tir := lshift (tir);
   if n then goto 73;
66: alu := tir;
   if n then goto 70;

67: mar := sp; rd; {RETN}
68: rd;
   sp := sp + 1;
69: pc := mbr;
   goto 0;

70: a := ac; {SWAP}
71: ac := sp;
72: sp := a;
   goto 0;

73: alu := tir;
   if n then goto 76;

74: a := ir; {INSP}
   a := band (a, smask);
75: sp := sp + a;
   goto 0;

76: a := ir; {DESP}
   a := band (a, smask);
77: a := inv (a);
78: a := a + 1;
   sp := sp + a;
   goto 0;

```

Fig. 4.20 (cont.)

MIC-2 Microprograma (cont)

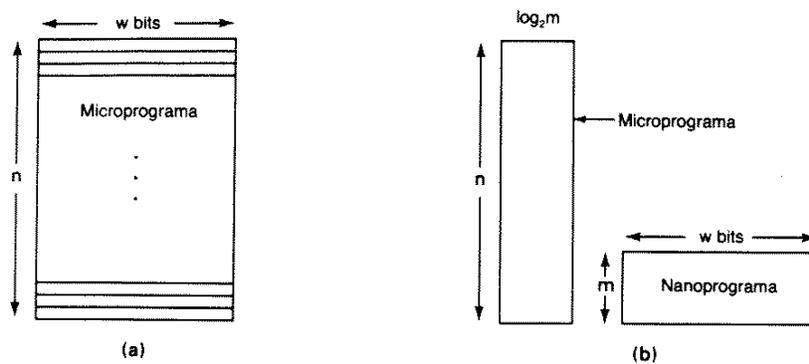


Fig. 4.21 (a) Um microprograma convencional. (b) O nanoprograma correspondente se apenas m microinstruções diferentes ocorrem no microprograma.

Nanoprograma