

[1]

Instrução	Descrição	Codificação											
		b11	b10	b9	b8	b7	b6	b5	b4	b3	b2	b1	b0
ldi rx, #const3	rx = const5	1	0	0	0	const5					rx	rx	rx
ld rx, [ry]	rx = mem[ry]	0	0	1	0	0	0	ry	ry	ry	rx	rx	rx
st rx, [ry]	mem[ry] = rx	0	0	0	rx	rx	rx	ry	ry	ry	0	0	0
addc rx, ry, rz	rx = ry + rz + cin	0	1	0	ry	ry	ry	rz	rz	rz	rx	rx	rx
sbb rx, ry, rz	rx = ry - rz - cin	0	1	1	ry	ry	ry	rz	rz	rz	rx	rx	rx
jz address8	(Z==1) ? pc = address8 : pc = pc + 1	1	0	1	0	address8							
jmp offset6	pc = pc + offset6	1	1	0	0	0	0	offset6					
		OP_ALU			AA			AB			AD		
		OPCODE											

Foi discutido nas aulas as opções relativamente à posição de const5, address8 e offset6, bem como relativamente à codificação das instruções. A única instrução que tem um bit fixo, o b10, é a ld rx, [ry], porque que ry chegue à saída da ALU (para definir o endereço da RAM) é necessário que OP_ALU seja 0-.

b)

Considere que o PC = 0x40. Indique a gama de endereços possíveis de alcançar com a instrução JMP. A constante offset6 representa um número relativo (inteiro com sinal). O maior positivo a 6 bit é 01111b (0x0F), o menor negativo é 10000b (0x10).

A gama de endereços possíveis de alcançar é de [0x40 + 0xF0 = 0x30 até 0x40 + 0x0F = 0x4F]

Quando é realizada a extensão do bit de sinal do offset6 para 8 bit da constante 0x10, obtemos 0xF0.

c)

b2	b1	b0	Z	SO	SI	SD	ED	EC	EP	WR	RD
1	0	0	0	0	0	00	1	0	0	0	-
1	0	0	1	0	0	00	1	0	0	0	-
0	0	1	0	0	0	01	1	0	0	0	1
0	0	1	1	0	0	01	1	0	0	0	1
0	0	0	0	0	0	-	0	0	0	1	0
0	0	0	1	0	0	-	0	0	0	1	0
0	1	0	0	0	0	10	1	1	1	0	-
0	1	0	1	0	0	10	1	1	1	0	-
0	1	1	0	0	0	10	1	1	1	0	-
0	1	1	1	0	0	10	1	1	1	0	-
1	0	1	0	0	0	-	0	0	0	0	-
1	0	1	1	-	1	-	0	0	0	0	-
1	1	0	0	1	0	-	0	0	0	0	-
1	1	0	1	1	0	-	0	0	0	0	-
1	1	1	0	0	0	-	0	0	0	0	-
1	1	1	1	0	0	-	0	0	0	0	-

Dimensão em bits da memória de código = $256 * 12 = 3072$ bits
 256 posições de memória * 12 bits que é a dimensão de cada instrução.

Posições da ROM são $16 = 8 \text{ instruções} * 2$ (porque tem de considerar para cada posição a flag de zero a 0 e a 1). Cada posição da ROM tem 9 bits para definir cada uma das saídas SO,SI,SD(2),ED,EC,EP,WR,RD.

Como a const5 representa um número natural a extensão para 8 bit faz-se acrescentando 0.

0 – constExt 7

O endereçamento interno do módulo ROM é de 0000h .. 03FFh [1 KByte] (10bits).

Como o DECODER que gera CS para a RAM e ROM utiliza o bit de Address A15 ligado ao En que é ativo com 0, isso significa que o DECODER só está ativo na gama de endereços de 0000h a 7FFFh (A15=0). Aos seletores do mesmo DECODER estão ligados A14 e A13, isso significa que o espaço de endereçamento está dividido em 4 blocos de 8KByte cada.

A15	A14	A13	A12	A11	A10	A9	A8	A7	A6	A5	A4	A3	A2	A1	A0	
0	0	0	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	0000h .. 1FFFh (8KByte)
A15	A14	A13	A12	A11	A10	A9	A8	A7	A6	A5	A4	A3	A2	A1	A0	
0	0	1	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	0200h..3FFFh (8KByte)
A15	A14	A13	A12	A11	A10	A9	A8	A7	A6	A5	A4	A3	A2	A1	A0	
0	1	0	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	0400h..5FFFh (8KByte)
A15	A14	A13	A12	A11	A10	A9	A8	A7	A6	A5	A4	A3	A2	A1	A0	
0	1	1	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	0600h..7FFFh (8KByte)

Módulo RAM

A0..11 = 4 KByte * 2 = 8 KByte ou 4 KWord

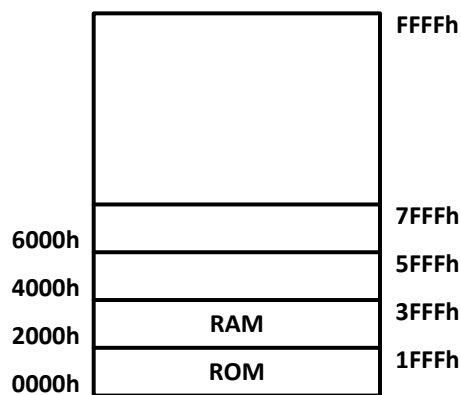
O endereçamento interno do módulo RAM é de 0000h .. 1FFFh [8 KByte] (13bits).

Como se pretende os endereços e dimensões que os módulos de ROM e RAM ocupam no espaço de endereçamento, a resposta seria:

ROM 8KByte de 0000h a 1FFFh e

RAM 8KByte de 2000h a 3FFFh

A ROM tem 7KByte de *foldback*, porque o dispositivo físico tem 1 KByte mas ocupa no espaço de endereçamento 8 KByte, logo temos 8KByte – 1KByte = 7KByte.



Mapa de Memória com os módulos de RAM e ROM

Portos de entrada/saída

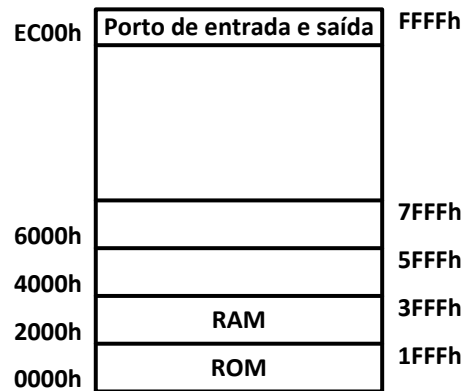
Como o DECODER que gera CS para os portos de entrada e saída utiliza os bit de Address A15, A14 e A13 ligado ao En que é ativo com 0, isso significa que o DECODER só está ativo na gama de endereços de E000h a FFFFh (A15, A14, A13 = 1). Aos seletores do mesmo DECODER estão ligados A10 e A11 e como a saída 3 é que faz CS, a gama de endereços é de EC00h a FFFFh.

A15	A14	A13	A12	A11	A10	A9	A8	A7	A6	A5	A4	A3	A2	A1	A0	
1	1	1	X	1	1	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	EC00h .. FFFFh

Como se pretende os endereços e dimensões que os portos de entrada e saída ocupam no espaço de endereçamento, a resposta seria:

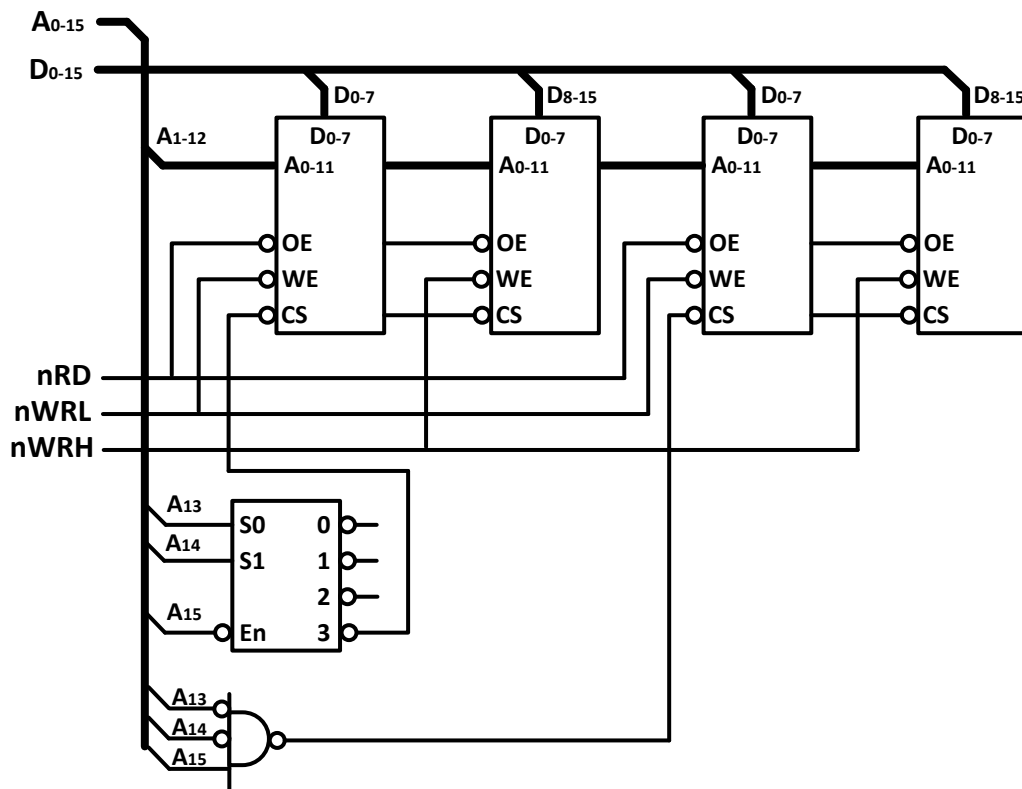
Portos de entrada e saída FFFFh - EC00h = 13FFh = 5KByte.

Os Portos de entrada e saída tem 5 KByte-1 de *foldback*, porque o dispositivo físico tem 1 Byte mas ocupa no espaço de endereçamento 5 KByte, logo temos 5 KByte – 1 Byte.

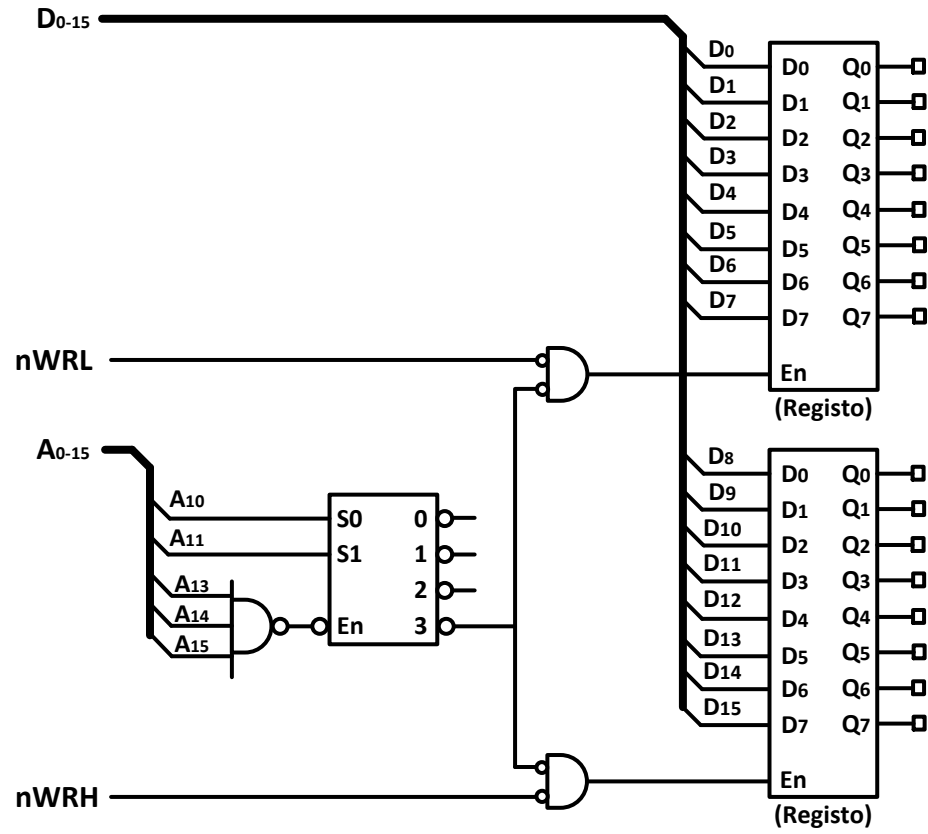


Mapa de Memória com os módulos de RAM e ROM e Portos de entrada saída

b)



c)



[3]

```
.section startup
jmp    main

.section directdata
.org 4
values:
    .word  2, -3, 5, -9, -1
absvalues:
    .space 10

.text
.org 0x0080
main:
    ldi     r0, #low(absvalues)
    ldih    r0, #high(absvalues)
    ldi     r1, #low(values)
    ldih    r1, #high(values)
    ldi     r2, #5
    jmpl    copyabs
    jmp     $

;-----
;uint8 valabs(int16 val) {
;  if (val<0)
;    return -val;
;  return val;
;}
;-----
valabs:
    shl     r6, r0, #1, 0
    jnc     valabs_end
    not     r0, r0
    add     r0, r0, #1
valabs_end:
    ret
```

```

;-----
;void copyabs(uint16 d[], int16 s[], uint16 n) {
;    while(n!=0) {
;        --n;
;        d[n] = valabs(s[n]);
;    }
;}
;-----
copyabs:
    st    r3, copyabs_r3
    st    r5, copyabs_r5

    mov    r3, r0
while:
    sub    r0, r2, #0
    jz     fim_copyabs
    sub    r2, r2, #1
    ld     r0, [r1, r2]
    jmpl   valabs
    st     r0, [r3, r2]
    jmp    while
fim_copyabs:
    ld     r3, copyabs_r3
    ld     r5, copyabs_r5
    ret

    .section directdata
copyabs_r3:
    .space 2
copyabs_r5:
    .space 2

    .end

```

[4]

```
.EQU IO_PORT_ADDR,0xff00

.section startup
jmp    main

.section directdata
.org 4

counter:
.word 0
state:
.word 0

.text
.org 0x0080
main:
                                ;      |D7|D6|D5|D4|D3|D2|D1|D0|
                                ; r0 =  |S2|X|X|X|X|X|X|X|S1|
    jmp    PORT_Read
    ld     r1, state
    sub    r6, r1, #0
    jz     case0
    sub    r6, r1, #1
    jz     case1
    sub    r6, r1, #2
    jz     case2
    jmp    main
    jmp    $

case0:
    mov    r1, r0
    ld     r0, counter
    jmp    PORT_Write
    shr    r6, r1, #1, 0
    jnc    end_case0
    ldi    r1, #1
    st     r1, state           ; estado = 1
    ldi    r1, #0
    st     r1, counter        ; counter = 0

end_case0:
    jmp    main

case1:
    shr    r6, r0, #1, 0      ; S1==0
    jnc    end_case1_0
    shr    r6, r0, #8, 0      ; S2==0
    jnc    end_case1
```



```

        ldi    r1, #2
        st     r1, state           ; estado = 2
        jmp    end_case1
end_case1_0:
        ldi    r1, #0
        st     r1, state
end_case1:
        jmp    main

```

```

case2:
        shr    r6, r0, #1, 0      ;S1==0
        jnc    end_case2_0
        shr    r6, r0, #8, 0      ;S2==0
        jc     end_case2
        ldi    r1, #1
        st     r1, state
        ld     r1, counter
        add    r1, r1, #1
        st     r1, counter
        jmp    end_case2

```

```

end_case2_0:
        ldi    r1, #0
        st     r1, state

```

```

end_case2:
        jmp    main

```

```

;-----
;uint8 PORT_Read()
;-----

```

```

PORT_Read:
        ldi    r0, #low(IO_PORT_ADDR)
        ldih   r0, #high(IO_PORT_ADDR)
        ldb    r0, [r0, #1]
        ret

```

```

;-----
;void PORT_Write(uint8 val)
;-----

```

```

PORT_Write:
        st     r1, PORT_Write_r1

        ldi    r1, #low(IO_PORT_ADDR)
        ldih   r1, #high(IO_PORT_ADDR)
        stb    r0, [r1, #1]

```

```
ld    r1, PORT_Write_r1
ret

.section directdata
PORT_Write_r1:
.space 2

.end
```