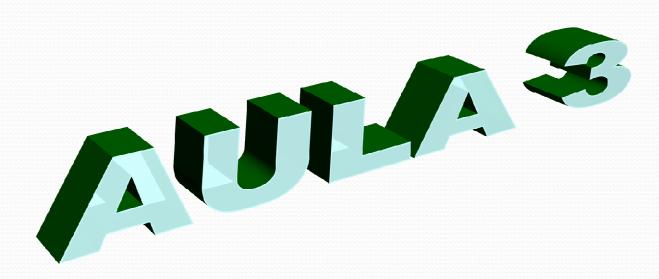
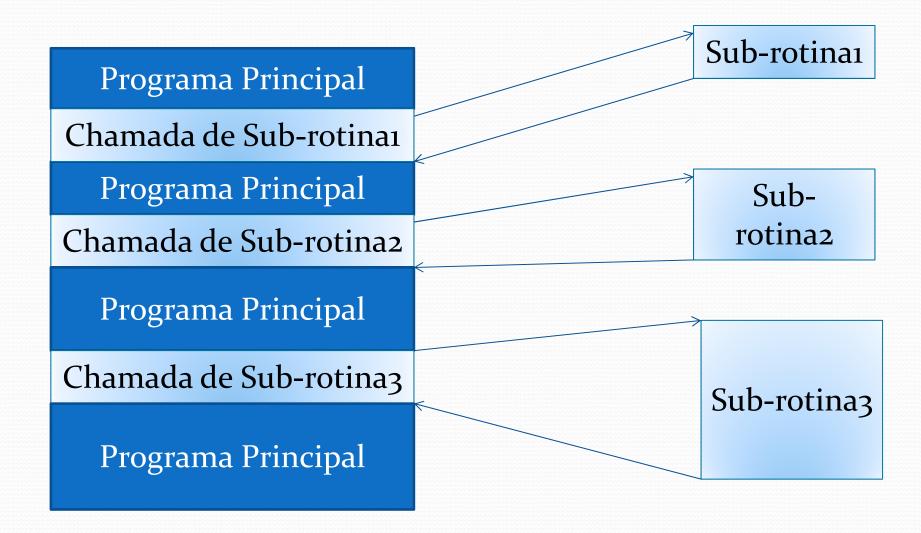
8051



Interrupção

Estrutura de Programação Assembly



Sub-Rotima

- •É um procedimento estabelecido pelo programador que executa alguma tarefa específica.
- Cada chamada de dentro do Programa Principal causa um desvio automático para o endereço da sub-rotina chamada.
- Ao terminar a execução da sub-rotina o Contador de Programa (PC) retorna a execução para a próxima instrução dentro do Programa Principal, após a instrução de chamada.
- O endereço de retorno da Sub-rotina é armazenado na Pilha no endereço apontado pelo Stack Pointer (SP).

Exemplo:

```
ORG
          MOV
                    A,#0FFH
          ACALL
                    DELAY
                    A.\#00 \leftarrow
          MOV
          SJMP
          R3. #005h
MOV
          R2, #0F6h
MOV
          R1, #003h
MOV
          RO, #085h
MOV
NOP
          RO, $
DJNZ
          R1. $-5
DJNZ
          R2, $-9
R3, $-13
DJNZ
DJNZ
END
```

O endereço de retorno (posição da instrução MOV A#00) é armazenado na Pilha definida por SP e recuperado pela instrução RET

ACALL muda a execução do programa para o endereço da sub-rotina DELAY

RET retorna a
execução do
programa para a
próxima
instrução abaixo
da chamada
ACALL

Sub-rotinas re-entrantes

• De dentro de uma Sub-rotina pode ser chamada outra sub-rotina.

A cada chamada um endereço de retorno é armazenado na Pilha. A cada retorno o endereço é removido da Pilha.

Exemplo:

```
0
                ORG
                 MOV
                         A,#OFFH
                 ACALL
                         DELAY
                         A.#00
               > MOV
DELAY:
                VAL
        ACALL
                 R0.
        DJNZ
        DJNZ
        DJNZ
        DJNZ
                          R3, #005h
VAL:
        MOV
                 R2, #0F6h
        MOV
                 R1, #003h
        MOV
                RO, #085h
        MOV
        NOP
        RET
        END
```

ERROS COMUNS!!!!!!

```
ORG
                           A,#0FFH
                  MOV
                  SJMP
                           DELAY
                                                        ?????
                           A,#00
                  MOV
DELAY:
                  VAI
                  R0.
         DJNZ
         DJNZ
         DJNZ
         DJNZ
                  R3, #005h
VAL:
         MOV
                  R2, #0F6h
         MOV
                  R1, #003h
         MOV
                  RO: #085h
         MOV
         NOP
         RET
         END
```

Saltar com JUMP para dentro de Sub-rotinas.

Consequência: O PC será carregado com o último valor armazenado na PILHA (???). O programa se perderá.

ERROS COMUNS!!!!!!

```
ORG
                             A,#0FFH
                   MOV
VOLTA:
                             DELAY
                   ACALL
                             A.#00
                   MOV
                   SJMP
DELAY:
                   VAL
          ACALL
         DJNZ
                   R0,
                   R1, $-5
         DJNZ
                   R2, $-9
R3, $-13
         DJNZ
         DJNZ
          SJMP
                   R3, #005h
VAL:
          MOV
                   R2, #0F6h
         MOV
                   R1, #003h
         MOV
                   RO, #085h
          MOV
          NOP
          RET
         END
```

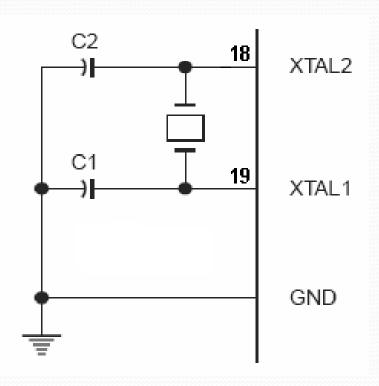
Saltar de Sub-rotinas com JUMP para dentro de Programas.

Conseqüência: Estouro da PILHA

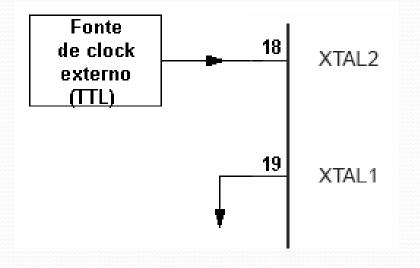
Temporização da CPU

Todos os Microcontroladores da família MCS-51 têm um oscilador interno.

 Para uso deste oscilador deve-se conectar um cristal entre os pinos Xtal1 e Xtal2 da CPU.



 Pode-se também utilizar um oscilador externo:

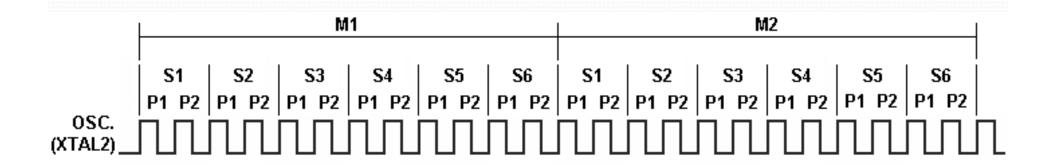


Ciclos de Máquina

- Um ciclo de máquina (M) consiste de uma seqüência de 6 estados (S1 a S6).
- Cada estado é formado por 2 períodos de clock (P1 e P2).

Logo:

1 ciclo de máquina (M) = 12 períodos de clock (P)



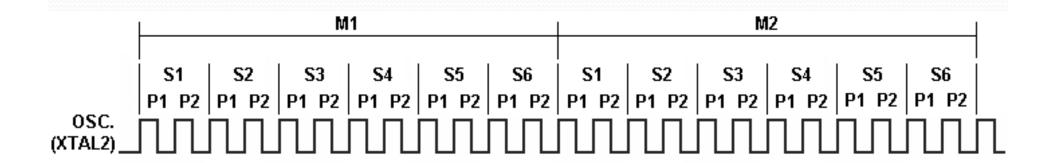
Ciclos de Máquina

Se o cristal é de 12 Mhz:

$$P = \frac{1}{12 \cdot 10^6} \quad (Periodo \ do \ clock)$$

Ciclo de Máquina (M):

$$M = 12 \cdot P = 12 \cdot \frac{1}{12 \cdot 10^6} = 1 \mu s$$



Ciclos de Máquina

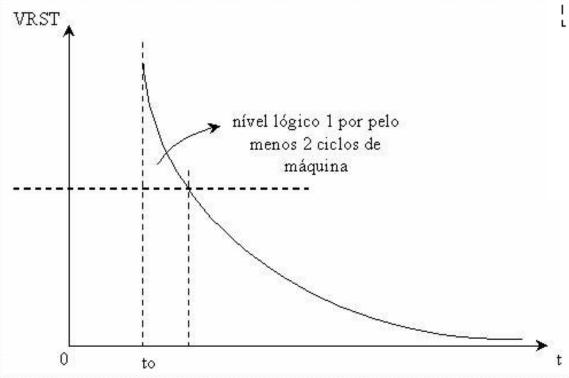
 As instruções dos microcontroladores da família MCS-51 utilizam 12 ou 24 períodos de clock, com exceção das instruções *MUL AB* e *DIV AB* que utilizam 48 períodos .

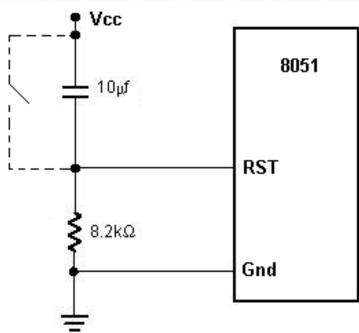
> **Exemplo:** Com cristal de 12 Mhz. MOV 12 P R0,A1 us MOV R0,#3Fh 24 P 2 us 12 P SETB P0.1 1 us R1,loop 24 P DJNZ 2 us

S4	CE								
S/I	CE								
	S5	S6					S5	S6	
P1 P2	P1 P2	P1 P2	P1 P2	P1 P2	P1 P2	P1 P2	P1 P2	P1 P2	
ппіг	ПΠ	ПП	ПП	ПП	ПП	ПП	ПΠ	ппі	
	P1 P2	P1 P2 P1 P2	P1 P2 P1 P2 P1 P2	P1 P2 P1 P2 P1 P2 P1 P2	P1 P2 P1 P2 P1 P2 P1 P2 P1 P2	P1 P2 P1 P2 P1 P2 P1 P2 P1 P2 P1 P2	P1 P2	P1 P2	

Reset de Power-on (reset automático)

Obs: Uma chave pode ser colocada em paralelo com o capacitor para que se possa realizar o reset manual.





O que contém os SFR's após um Power-on ou Reset?

Table 2. Contents of the SFRs after reset

Table 2. Contents of the SFRs after reset							
Register	Value in Binary						
*ACC	00000000						
*B	00000000						
*PSW	00000000						
SP SP	00000111						
DPTR							
DPH	00000000						
DPL	00000000						
*P0	11111111						
*P1	11111111						
*P2	11111111						
*P3	11111111						
*IP	8051 XXX00000,						
	8052 XX000000						
*IE	8051 0XX00000,						
	8052 0X000000						
TMOD	00000000						
*TCON	00000000						
+T2CON	00000000						
TH0	00000000						
TLO	00000000						
TH1	00000000						
TL1	00000000						
+TH2	00000000						
+TL2	00000000						
+RCAP2H	00000000						
+RCAP2L	00000000						
*SCON	00000000						
SBUF	Indeterminate						
PCON	HMOS 0XXXXXXX						
	CHMOS 0XXX0000						

X = Undefined

Bit Addressable

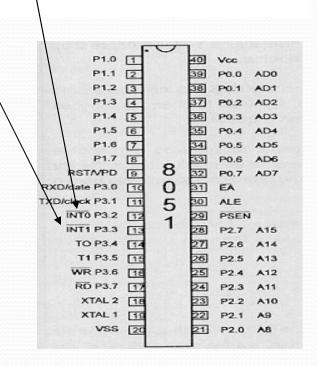
^{+ == 8052} only

Interrupção é uma característica de um computador que permite ao mesmo parar a execução de um determinado programa e passar a executar uma sub-rotina, localizada em um endereço pré-determinado da memória.

A sub-rotina a ser executada é denominada de Sub-rotina de Atendimento de Interrupção.

 Ao terminar a execução desta sub-rotina o controle volta para o programa inicial no endereço imediatamente abaixo do ponto onde foi interrompido.

- O Microcontrolador 8051 possui 5 fontes de Interrupção :
- 1. Timer 0 Overflow.
- Timer 1 Overflow.
- Reception/Transmission of Serial Character.
- 4. External Event 0.
- External Event 1.



Endereço das interrupções (Memória de Programa)

Primeir o Ende	reço 0033h
Interrupção Extra ———	_ → 002Bh
Interrupção da Serial ———	→ 0023h
Overflow do Timer 1 ———	→ 001Bh
Interrupção Externa 1	→ 0013h
Overflow do Timer 0	→ 000Bh
Interrupção Externa 0	→ 0003h
R	eset 0000h

Habilitação das interrupções

Registrador IE: (endereçável a Bit)

(MSE	(MSB)								
EA	_	ET2	ES	ET1	EX1	ETO	EX0		

Bit = 1 --> Habilita a Interrupção

	Bit = U> Desabilità a Interrupção							
<u>Símbolo</u>	Posição	<u>Função</u>						
EA	IE.7	Desabilita todas as Interrupções. Se EA=0, nenhuma Interrupção será reconhecida. Se EA=1, cada fonte de Interrupção será habilitada ou desabilitada individulamente.						
	IE.6							
ET2	IE.5	Bit de habilitação do Timer 2						
ES	IE.4	Bit de habilitação da Porta Serial						
ET1	IE.3	Bit de habilitação do Timer 1						
EX1	IE.2	Bit de habilitação da Interrupção Externa 1						
ET0	IE.1	Bit de habilitação do Timer 0						
EX0	IE.0	Bit de habilitação da Interrupção Externa 0						

				8 By					٦.
F8									F
FO	В								F
E8			E 16 Spire						E
E0	ACC					O DESCRIPTION			E
D8									D
D0	PSW*							VEN STATE	0
C8	T2CON*+	T2MOD+	RCAP2L*	RCAP2H ⁺	TL2*	TH2 ⁺			C
C0				eteria in					C
В8	IP*			CONTRACTOR OF THE PARTY OF THE					В
ВО	P3		A PARTY						В
A8 (IE,			No.					A
AO	P2			art ar ar my					A
98	SCON*	SBUF						THE STATE	9
90	P1			movane c				No.	9
88	TCON*	TMOD*	TLO	TL1	THO	TH1	How by		8
80	P0	SP	DPL	DPH				PCON*	8

Exemplo:

SETB EX0 ; Habilita a Interrupção Externa 0

SETB EA; Habilita para uso todas as Interrupções

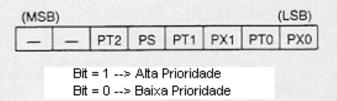
Ou:

SETB IE.0

SETB IE.7

Prioridade de Interrupção

Registrador IP: (endereçável a Bit)

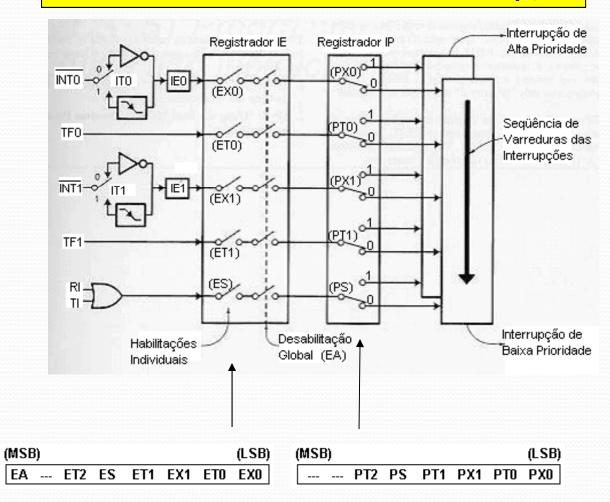


<u>Símbolo</u>	<u>Posição</u>	<u>Função</u>
	IP.7	
	IP.6	
PT2	IP.5	Bit de Prioridade da Interrupção do Timer 2
PS	IP.4	Bit de Prioridade da Interrupção Serial
PT1	IP.3	Bit de Prioridade da Interrupção do Timer 1
PX1	IP.2	Bit de Prioridade da Interrupção Externa 1
PT0	IP.1	Bit de Prioridade da Interrupção do Timer 0
PX0	IP.0	Bit de Prioridade da Interrupção Externa 0

8			56-6-4						1
-0	В								1
E8							devel en		1
E0	ACC					O DESCRIP			1
D8				111 2 7 11					1
D0	PSW*	STATE OF THE STATE							1
C8	T2CON*+	T2MOD+	RCAP2L*	RCAP2H ⁺	TL2 ⁺	TH2 ⁺			
CO				elegia de		THE STREET			0
B8 (IP*			GIFT LESS.					E
B0	P3		THE PERSON						E
A8	IE*			MOTIVE PARTY					A
A0	P2			and the same of the					1
98	SCON*	SBUF							9
90	P1			module of				The Wall	8
88	TCON*	TMOD*	TLO	TL1	THO	TH1			8
80	P0	SP	DPL	DPH				PCON*	8

Uma interrupção de baixa prioridade (bit 0) pode ser interrompida por uma de alta (bit 1), no entanto uma interrupção de alta prioridade não pode ser interrompida por qualquer outra fonte de interrupção.

Sistema Interno de Prioridade de Interrupção



Exemplo:

Qual será a seqüência de atendimento de Interrupção no programa?

SETB EX0

SETB ETO

CLR PX0

CLR PT0

SETB EA

Para usar as interrupções do MCS-51, seguir os seguintes passos

(Exemplo para a Interrupção Externa 1)

1. Setar o bit do registrador lE correspondente à interrupção utilizada → SETB EX1



2. estabelecer para as interrupções externas o tipo de disparo, nível ou descida de borda; para isso deve-se programar os bits IT0 e/ou IT1 do registrador TCON → CLR IT1

Registrador TCON: (endereçável a Bit)

TF1	T/R1	TF0	TR0	IE1	IT1	IE0	ITO			
TFI	TCON. 7						ando o Timer 1 transborda. Zerado por hardwar ndimento da interrupção.			
TR1	TCON. 6	Bit de contro	le do Timer	1. Ativado	/zerado po	r software p	para Ligar/Desligar o Timer 1.			
TF0	TCON. 5	_			•	•	ndo o Timer 0 transborda. Zerado por hardwar ndimento da interrupção.			
TRO /	TCON. 4	Bit de contro	le do Timer	0. Ativado	/zerado po	r software p	para Ligar/Desligar o Timer 0.			
IE1	TCON. 3	_	Flag de borda da Interrupção Externa 1. Ativado por hardware quando uma borda na Interrupção Externa 1é detectada. Zerado por hardware quando a Interrupção é processada.							
ITI	TCON. 2		Bit de controle da Interrupção Externa 1. Ativado/zerado por software para especificar se a Interrupç Externa 1 é sensível à descida de borda/nível baixo.							
IE0	TCON. 1	_	lag de borda da Interrupção Externa 0. Ativado por hardware quando uma borda na Interrupção Externa 0é detectada. Zerado por hardware quando a Interrupção é processada.							
ITO		Bit de contro Externa 0 é :				,	por software para especificar se a Interrupção			

3. Setar o bit EA (Enable AII) do registrador IE → SETB EA

(MSB) (LSB)

EA --- ET2 ES ET1 EX1 ET0 EX0

4. Escrever a sub-rotina de atendimento de interrupção no endereço correspondente.

Interrupt Source	Vector Address
IE0	0003H
TF0	000BH
IE1	▲ 0013H
TF1	001BH
RI & TI	0023H
TF2 & EXF2*	002BH



Não existe instrução de chamada para uma Subrotina de Atendimento de Interrupção !!!!

A interrupção é atendida, ou seja, o programa desvia para o endereço de Interrupção ao ocorrer um evento ligado ao Hardware do Microcontolador:

Externa_o e Externa_1 : Pulso negativo nos pinos P3.2(INTo) ou P3.3(INT1) da CPU

Timer_o e Timer_ 1 : Overflow dos contadores internos Serial: Transmissão ou Recepção de um caractere pela interface Serial

O programa retorna da sub-rotina de atendimento quando executar a instrução RETI

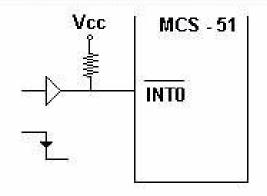
Exemplo de estruturação do código Assembly ao usar Interrupções

```
ORG
                             PROG
                             0003
                    ORG
                             EXTERNA 0
                             000BH
                    SJMP
                             TTMFR ()
                    SJMP
                             001 BH
                    SJMP
PROG:
                    SETB
                    'instrucões
EXTERNA 0:
                   CLR
                    ; instruções
                    SETB
TIMER 0:
                   CLR
                     instruções
                             EΑ
                    SETB
                   RETT
```

Como o espaço reservado de memória para atendimento de cada interrupção é de apena 8 Bytes, usa-se um JUMP para outro local após o Programa Principal com mais espaço para escrita do código da subrotina de atendimento.

Exemplo

Programação da Interrupção Externa 0 sensível à descida de borda.



Interrupt Source	Vector Address	
→ IE0	0003H	
TF0	000BH	
IE1	0013H	
TF1	001BH	
RI & TI	0023H	
TF2 & EXF2*	002BH	

ORG 00H ; Origem do Programa
SJMP PROG ; Salte para o Programa Principal

ORG 0003H; Local da sub-rotina de Interrupção Externa 0

•••••

•••••

RETI ; Fim da sub-rotina de Interrupção

PROG: ; Início do Programa Principal

SETB EA ; Habilita o uso de Interrupções

SETB IE.0 ; Habilita a Interrupção Externa 0

SETB ITO ; Sensível a descida de borda

•••

...; Comandos do Programa Principal

... END

Exemplo

Programação da Interrupção Externa 0 sensível à descida de borda.

Sub-rotina de Atendimento da Interrupção:

ORG 0003h ; Sub-rotina de Atendimento da Interrupção Externa 0.

CLR EA ; Desabilita as Interrupções para evitar Interrupção da

; Interrupção

PUSH PSW; Salva os Flags do Programa Principal na pilha

...

.. ; Comandos da Sub-rotina de Atendimento da Interrupção

...

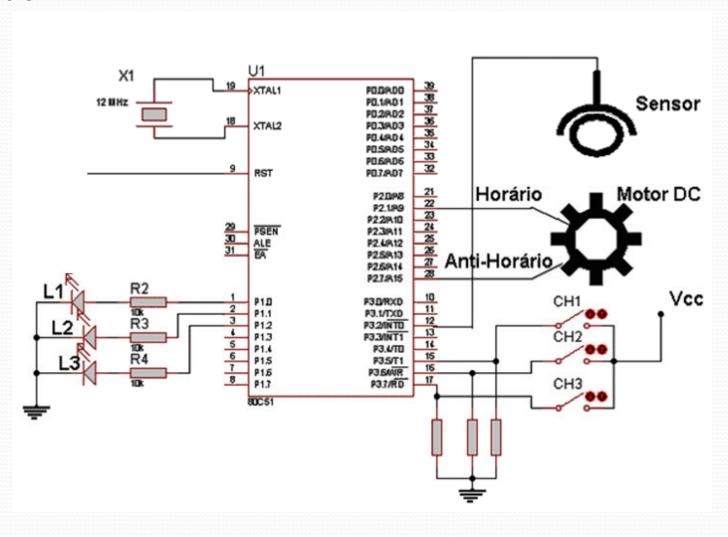
POP PSW ; Recupera os Flags do Programa Principal

SETB EA ; Re-habilita as interrupções antes de voltar ao Programa

; Principal

RETI ; Volta para o Programa Principal

Para os exercícios(1,2, e 3) considerar o esquema com o Microcontrolador 8051 da Figura abaixo. Cada programa, de cada exercício, é independente do outro.



1) Escrever um programa em Assembly do 8051 que ao ligar qualquer das chaves acende o Led correspondente.

```
CH1(P3.5) fechada \rightarrow acende LED L1(P1.0)
CH2(P3.6) fechada \rightarrow acende LED L2(P1.1)
CH3(P3.7) fechada \rightarrow acende LED L3(P1.2)
```

O programa deve ficar em Loop para que a qualquer instante o operador possa repetir a operação.

Solução_1 para o Exercício 1

ORG 0

MOV P1,#00 ; Apagando todos os LED's

LOOP1: JB P3.5,L1 ; Verificando se CH1 está fechada

CLR P1.0 ; Apagar o LED L1 pois CH1 está aberta

LOOP2: JB P3.6,L2 ; Verificando se CH2 está fechada

CLR P1.1; Apagar o LED L2 pois CH2 está aberta

LOOP3: JB P3.7,L3 ; Verificando se CH3 está fechada

CLR P1.2; Apagar o LED L3 pois CH3 está aberta

SJMP LOOP1 ; Todas as chaves estão abertas, verificar novamente

L1: SETB P1.0 ; Acender o LED L1

SJMP LOOP2 ; Verificar CH2

L2: SETB P1.1 ; Acender o LED L2

SJMP LOOP3 ; Verificar CH3

L3: SETB P1.2 ; Acender o LED L3

SJMP LOOP1 ; Verificar CH1

END

Solução_2 para o Exercício 1

ORG 0 MOV P1,#00 ; Apagando todos os LED's **MOV C,P3.5** LOOP: : Colocando o Status da CH1 no Carry **MOV P1.0,C** ; Transportando para o LED 1 **MOV C,P3.6** : Colocando o Status da CH2 no Carry **MOV P1.1,C** ; Transportando para o LED 2 ; Colocando o Status da CH3 no Carry **MOV C,P3.7 MOV P1.2.C** ; Transportando para o LED 3 SJMP LOOP ; Retornar para continuar a operação **END**

Solução_3 para o Exercício 1

ORG 0
MOV P1,#00 ; Apagando todos os LED's
LOOP: MOV A,P3 ; Copiando o valor das Chaves para o Acc
SWAP A ; Trocando os nibbles de P3 (LSB – MSB)
RR A ; Ajustando o nibble menos significativo
MOV P1,A ; Transferindo para os LED's
SJMP LOOP ; Retornar para continuar a operação
END

2) Escrever um programa em Assembly do 8051 que ao ligar qualquer das chaves ocorre o seguinte:

CH1(P3.5) fechada → pisca apenas o Led L1(P1.0) na freqüência de 1 Hz CH2(P3.6) fechada → pisca apenas o Led L2(P1.1) na freqüência de 1 Hz CH3(P3.7) fechada → pisca alternadamente o Led L3(P1.2) e o Led L1(P1.0) na freqüência de 1 Hz

O programa deve ficar em Loop para que a qualquer instante o operador possa alterar as opções das chaves.

Utilizar rotinas de atraso (Delay) que geram temporização por Software.

Rotina de Delay de 8 Bits

Armazenar em R0 o valor de contagem

C = Número de Ciclos da Rotina

$$C = (1 + (R0 \times 2) + 2)$$

$$C = ((R0 \times 2) + 3)$$

$$C = ((R0 \times 2) + 3)$$

mov R0,#LSB ;1 ciclo Atraso:

> djnz R0, \$;2 ciclos

> ;2 ciclos ret

Tempo gasto pela rotina de Delay

$$\Delta t = 12 \times \frac{1}{f} \times C$$

$$f \rightarrow MHz$$

 $\Delta t \rightarrow \mu s$

Rotina de Delay de 16 Bits

- a) Armazenar em R1 o MSB
- b) Armazenar em R0 o LSB

C = Número de Ciclos da Rotina

$$C = 1 + (1 + (R0 \times 2) + 2) \times R1 + 2$$

$$C = ((R0 \times 2) + 3) \times R1 + 3$$

Atraso: mov R1,#MSB ;1 ciclo

Loop: mov R0,#LSB ;1 ciclo

djnz R0, \$;2 ciclos

djnz R1, Loop ;2 ciclos

ret ;2 ciclos

Tempo gasto pela rotina de Delay

$$\Delta t = 12 \times \frac{1}{f} \times C$$

	R1 = MSB	R0 = LSB	C = número		Δt
			de ciclos	12 MHz	11.0592
Menor Atraso	1	1	8	8 µs	8.68 µs
	FFh	FFh	130818	130.8 ms	141.95 ms
Maior Atraso	0	0	131843	131.8 ms	143.06 ms

Rotina de Delay de 24 Bits

- a) Armazenar em R2 o MSB
- b) Armazenar em R1 o Byte intermediário
- c) Armazenar em R0 o LSB

C = Número de Ciclos da Rotina

$$C = ((R0 \times 2) + 3) \times R1 + 3) \times R2 + 3$$

Atraso: mov R2,#MSB ;1 ciclo

Loop1: mov R1,#ISB ;1 ciclo

Loop: mov R0,#LSB ;1 ciclo

djnz R0, \$;2 ciclos

djnz R1, Loop ;2 ciclos

djnz R2, Loop1 ;2 ciclos

ret ;2 ciclos

Rotina de Delay de 24 Bits

- a) Armazenar em R2 o MSB
- b) Armazenar em R1 o Byte intermediário
- c) Armazenar em R0 o LSB

C = Número de Ciclos da Rotina

$$C = ((R0 \times 2) + 3) \times R1 + 3) \times R2 + 3$$

Tempo gasto pela rotina de Delay

$$\Delta t = 12 \times \frac{1}{f} \times C$$

	R0	R1	R2	C = número	Δt	
				de ciclos	12 MHz	11.0592
Menor Atraso	1	1	1	11	11 μs	11.94 μs
	FFh	FFh	FFh	33.358.593	33.358.593 µs	36,196 s
Maior Atraso	0	0	0	33.751.811	33.751.811 µs	36,623 s

$$R0 = R1 = R2 = 0 \rightarrow R0 = R1 = R2 = 256$$
 no cálculo de C

3) O Motor DC é ativado de acordo com a seguinte Tabela:

Horário	Anti-Horário	Sentido de Giro
(P2.1)	(P2.7)	do Motor
0	0	Parado
0	1	Anti-Horário
1	0	Horário
1	1	Parado

Escrever um programa em Assembly do 8051 que controle uma esteira transportadora da seguinte maneira:

- a) Acionar o motor DC no sentido Horário.
- b) Quando o produto passar pelo sensor, um sinal de Interrupção é enviado e a esteira é parada por 5 segundos para permitir a retirada do produto transportado.
- c) Inverter o sentido do motor DC (Anti-horário).
- d) Através de um mecanismo na esteira, uma nova interrupção é enviada pelo mesmo pino Int0 quando a esteira estiver re-posicionada para aceitar outro produto.
- e) Parar a esteira por 10 segundos e re-iniciar o processo.

Exercício para nota

Fazer os exercícios 2) e 3) e entregar em um só arquivo .ASM pelo site da disciplina até a aula da próxima semana.