

"Aula" exercícios/dúvidas/revisão

Programação C e 8051

Universidade Federal de Santa Catarina

23/10/2020

Ideia geral dessa reunião:

- ▶ Aula totalmente não oficial. Pensem como uma ajudinha a mais de alguém que já fez a matéria, e não de alguém que é expert no campo (como os professores).

Ideia geral dessa reunião:

- ▶ Aula totalmente não oficial. Pensem como uma ajudinha a mais de alguém que já fez a matéria, e não de alguém que é expert no campo (como os professores).
- ▶ Colaborativo! Eu pergunto coisas pra vocês, vocês perguntam coisas pra mim. Se eu não souber a resposta, buscamos juntos.

Ideia geral dessa reunião:

- ▶ Aula totalmente não oficial. Pensem como uma ajudinha a mais de alguém que já fez a matéria, e não de alguém que é expert no campo (como os professores).
- ▶ Colaborativo! Eu pergunto coisas pra vocês, vocês perguntam coisas pra mim. Se eu não souber a resposta, buscamos juntos.
- ▶ **Todo** o material, incluindo códigos, slides, a gravação da aula e qualquer outra coisa ficará disponível pra vocês a partir fim da aula.

Ideia geral dessa reunião:

- ▶ Aula totalmente não oficial. Pensem como uma ajudinha a mais de alguém que já fez a matéria, e não de alguém que é expert no campo (como os professores).
- ▶ Colaborativo! Eu pergunto coisas pra vocês, vocês perguntam coisas pra mim. Se eu não souber a resposta, buscamos juntos.
- ▶ **Todo** o material, incluindo códigos, slides, a gravação da aula e qualquer outra coisa ficará disponível pra vocês a partir fim da aula.
- ▶ Adendo: pra que ninguém fique desconfortável em fazer perguntas e interagir, se assume que a gravação da aula vai ficar apenas entre os colegas, okay?

Programação de hoje:

Programação de hoje:

- ▶ Princípios de verificação de código.

Programação de hoje:

- ▶ Princípios de verificação de código.
- ▶ Discussão sobre tratadores de interrupção e resolução de um problema pequeno.

Programação de hoje:

- ▶ Princípios de verificação de código.
- ▶ Discussão sobre tratadores de interrupção e resolução de um problema pequeno.
- ▶ Revisão sobre SFRs.

Programação de hoje:

- ▶ Princípios de verificação de código.
- ▶ Discussão sobre tratadores de interrupção e resolução de um problema pequeno.
- ▶ Revisão sobre SFRs.
- ▶ Tática de resolução de problemas e como resolução de um problema que vocês já fizeram.

Programação de hoje:

- ▶ Princípios de verificação de código.
- ▶ Discussão sobre tratadores de interrupção e resolução de um problema pequeno.
- ▶ Revisão sobre SFRs.
- ▶ Tática de resolução de problemas e como resolução de um problema que vocês já fizeram.
- ▶ Resolução de um problema de prova, começo ao fim.

- ▶ Composição de procedimentos: Uma coisa por vez.

- ▶ Composição de procedimentos: Uma coisa por vez.
- ▶ Escreve o código → Verifica o funcionamento → Usa esse código num sistema.

- ▶ Composição de procedimentos: Uma coisa por vez.
- ▶ Escreve o código → Verifica o funcionamento → Usa esse código num sistema.
- ▶ Exemplo de um dos exercícios (faremos depois):

6) Faça um programa que teste a chave conectada a P2.7. Se a mesma estiver fechada (P2.7='0'), rotacione um led aceso para a esquerda (se P2.6='1') ou para a direita (se P2.6='0') pelo número de vezes especificado pelo complemento do valor das 4 chaves menos significativas (P2.3 a P2.0). Se a chave P2.7 estiver aberta, fique aguardando ser alterada. Depois que a chave conectada a P2.7 for fechada, faça o solicitado e aguarde a mesma retornar para nível lógico baixo.

- ▶ Composição de procedimentos: Uma coisa por vez.
- ▶ Escreve o código → Verifica o funcionamento → Usa esse código num sistema.
- ▶ Exemplo de um dos exercícios (faremos depois):

6) Faça um programa que teste a chave conectada a P2.7. Se a mesma estiver fechada (P2.7='0'), rotacione um led aceso para a esquerda (se P2.6='1') ou para a direita (se P2.6='0') pelo número de vezes especificado pelo complemento do valor das 4 chaves menos significativas (P2.3 a P2.0). Se a chave P2.7 estiver aberta, fique aguardando ser alterada. Depois que a chave conectada a P2.7 for fechada, faça o solicitado e aguarde a mesma retornar para nível lógico baixo.

- ▶ Parte fundamental: rotacionar LED. Resto: Firula.

- ▶ *temperatura* deveria receber P2, mas recebe P1:

```
void main(void){  
    if(verificar_temperatura()){  
        acender_aquecedor(); //não funciona!  
    }  
}  
  
void verificar_temperatura(){  
    temperatura = P1; //mas devia ser P2...  
}
```

- ▶ Se você não verificou o funcionamento de `verificar_temperatura()` (e tinha um erro) e escreveu `acender_aquecedor()`, se dobra o número de funções a procurar o possível erro! Pode ficar **MUITO** difícil de debuggar.

Façam seus tratadores de interrupção curtos e grossos.

```
void c51_int0 (void) interrupt 0 {  
    rotesq();  
}
```

```
void rotesq () {  
    while(1) {  
        if(leds == 0xFE) leds = 0x7F;  
        else leds = (leds >> 1) | 0x80;  
  
        P1 = leds;  
        delay();  
    }  
}
```

Façam seus tratadores de interrupção curtos e grossos. Estudo de caso de um código que vocês escreveram (o código nunca vai pra frente):

```
void c51_int0 (void)  interrupt 0 {  
    rotesq();  
}
```

```
void rotesq (){  
    while(1){  
        if(leds == 0xFE) leds = 0x7F;  
        else leds = (leds >> 1) | 0x80;  
  
        P1 = leds;  
        delay();  
    }  
}
```

- ▶ Qual o principal problema no nesse código e como possivelmente eu ia saber que esse era o problema?

- ▶ Qual o principal problema no nesse código e como possivelmente eu ia saber que esse era o problema?
- ▶ Chamadas de função fazem uso de pop e push, ou seja: mexem com o stack toda vez que se chama a função.

- ▶ Qual o principal problema no nesse código e como possivelmente eu ia saber que esse era o problema?
- ▶ Chamadas de função fazem uso de pop e push, ou seja: mexem com o stack toda vez que se chama a função.
- ▶ Se você nunca retornar da função e fazer contínuas chamadas → stack overflow (chamadas recursivas teriam o mesmo efeito).

- ▶ Qual o principal problema no nesse código e como possivelmente eu ia saber que esse era o problema?
- ▶ Chamadas de função fazem uso de pop e push, ou seja: mexem com o stack toda vez que se chama a função.
- ▶ Se você nunca retornar da função e fazer contínuas chamadas → stack overflow (chamadas recursivas teriam o mesmo efeito).
- ▶ Como eu **possivelmente** poderia saber disso?

Do manual do 8051:

As soon as any priority 1 interrupt is acknowledged, the IE (Interrupt Enable) register is re-defined so as to disable all but "priority 2" interrupts. Then, a CALL to LABEL executes the RETI instruction, which clears the priority 1 interrupt-in-progress flip-flop. At this point any priority 1 interrupt that is enabled can be serviced, but only "priority 2" interrupts are enabled.

- ▶ Alternativa de código (extremamente parecida com os exemplos da aula!):

```
bit state = 0;
void main(void) {
    while(state)
    {
        rotatesq();
    }
}

void c51_int0 (void) interrupt 0 {
    state = 1;
}
```


SFR - Special Function Register

```
sfr name = address;
```

```
//em reg51.h
```

```
sfr P0    = 0x80;
```

```
sfr P1    = 0x90;
```

```
sfr P2    = 0xA0;
```

```
sfr P3    = 0xB0;
```

sbit e bit-addressable SFRs

```
sbit name = sfr-name ^ bit-position; //caso 1
```

```
sbit name = sfr-address ^ bit-position; //caso 2
```

```
sbit name = sbit-address; //caso 3
```

Caso 1:

```
sbit name = sfr-name ^ bit-position;
```

```
/*Onde sfr-name deve ser divisível por 8  
(Qual a razão?)*/*
```

```
sfr P0    = 0x80;
```

```
sfr P1    = 0x90;
```

```
sbit P0_0 = P0^0;
```

```
sbit P0_1 = P0^1;
```

```
sbit batata = P1^4;
```

```
P0_0 = 1;
```

► Pois a memória é dividida em bytes! Ou 8 bits.

Caso 2:

```
sbit name = sfr-address ^ bit-position;
```

```
/*Onde sfr-address deve ser divisível por 8  
(Qual a razão?)*//
```

```
sfr P0    = 0x80;
```

```
sfr P1    = 0x90;
```

```
sbit P0_0 = 0x80^0;
```

```
sbit P0_1 = 0x90^1;
```

```
sbit batata = 0x90^4;
```

► Pois a memória é dividida em bytes! Ou 8 bits.

- ▶ Nota: Nem todo SFR é bit-addressable. Só aqueles que terminam em 0 ou 8.
- ▶ Curiosidade: No entanto, o C51 tem um hack pra isso. Procurem a documentação.

- ▶ Nota: Nem todo SFR é bit-addressable. Só aqueles que terminam em 0 ou 8.
- ▶ Curiosidade: No entanto, o C51 tem um hack pra isso. Procurem a documentação.
- ▶ Quem vocês xingam sobre isso: Projetistas de silício da Intel.

Caso 3:

```
sbit name = sbit-address;
```

```
/* Onde sbit-address deve estar entre 0x80-0xFF.  
(Qual a razão?) */
```

```
sfr P0    = 0x80;
```

```
sfr P1    = 0x90;
```

```
sbit P0_0 = 0x80;
```

```
sbit P0_1 = 0x81;
```

```
sbit batata = 0x93; //P1~4
```

- ▶ Exemplo no Keil, do arquivo `reg51.h`.

Exercícios!!!

- ▶ Uma prova antiga.
- ▶ Exercício 6 do lab 2. (rotacionar LEDs)

- 6) Faça um programa que teste a chave conectada a P2.7. Se a mesma estiver fechada (P2.7='0'), rotacione um led aceso para a esquerda (se P2.6='1') ou para a direita (se P2.6='0') pelo número de vezes especificado pelo complemento do valor das 4 chaves menos significativas (P2.3 a P2.0). Se a chave P2.7 estiver aberta, fique aguardando ser alterada. Depois que a chave conectada a P2.7 for fechada, faça o solicitado e aguarde a mesma retornar para nível lógico baixo.

6) Faça um programa que teste a chave conectada a P2.7. Se a mesma estiver fechada (P2.7='0'), rotacione um led aceso para a esquerda (se P2.6='1') ou para a direita (se P2.6='0') pelo número de vezes especificado pelo complemento do valor das 4 chaves menos significativas (P2.3 a P2.0). Se a chave P2.7 estiver aberta, fique aguardando ser alterada. Depois que a chave conectada a P2.7 for fechada, faça o solicitado e aguarde a mesma retornar para nível lógico baixo.

TCON - Timer Control Register – Bit Addressable



Interrupt (n)	Descrição	Endereço ROM (Hex)
0	Externa 0 (P3.2)	0003
1	Timer/Counter 0	000B
2	Externa 1 (P3.3)	0013
3	Timer/Counter 1	001B
4	Serial	0023

IE - Interrupt Enable Register - Bit Addressable

