



---

**Universidade Tecnológica Federal do Paraná – UTFPR**  
**Bacharelado em Ciência da Computação**

**BCC33B – Arquitetura e Organização de Computadores**

---

**Prof. Rogério A. Gonçalves**  
*[rogerioag@utfpr.edu.br](mailto:rogerioag@utfpr.edu.br)*

# Aula 011

## Aula de Hoje:

- Interrupções
- Tratamento de Exceções

# Interrupção

## Eventos Externos:

Exemplo: ocorrência de um alarme externo

Requer atenção imediata do processador

Como atender a solicitação do evento externo?

## Sub-Rotina:

Poderia ser escrito um código para atender a ocorrência do evento.

**MAS**, como **NOTIFICAR** o programa principal sobre a ocorrência do evento??

## 2 Soluções para notificar o processador:

Varredura ou Polling

Interrupção

# Interrupção

## Polling:

Programa principal verifica (“varre”) periodicamente se há ocorrência de evento externo.

Por exemplo: Um sinal de alarme pode ativar um bit numa porta de entrada.

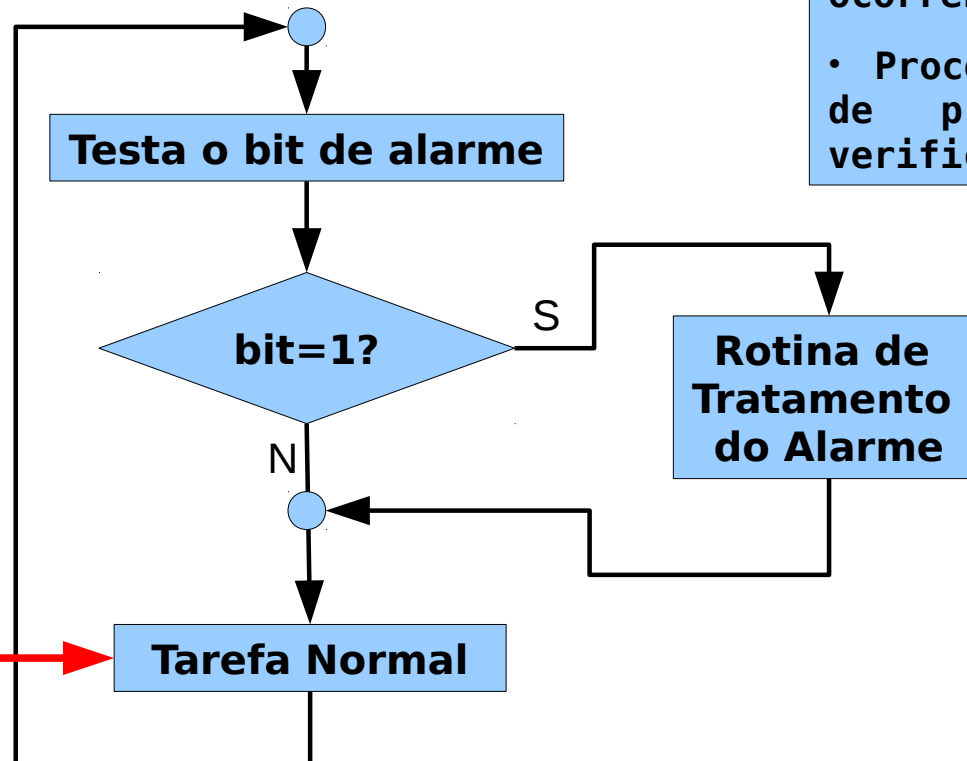
O programa principal verifica periodicamente a porta de entrada para testar o bit de aviso de ocorrência de alarme.

Se ocorrer o evento o processador desvia a execução para a sub-rotina correspondente.

**Problema com Polling (próximo slide)!**

# Interrupção

## Polling



## Problemas

- Dependendo do instante em que ocorre o Alarme, pode decorrer um tempo longo até que seja verificada a ocorrência.
- Processador consome tempo de processamento fazendo verificações periódicas

# Interrupção

Uso de sub-rotinas no programa principal para tentar diminuir o tempo de resposta ao sinal de Alarme

## Programa Principal

```
Inst.1
Inst.2
Volta: jal Teste
Inst.3
...
jal Teste
Inst. N
...
jal Teste
j Volta
```

## Sub-Rotina Teste

```
Teste: Inst.1
Inst.2
...
Bit=1
jr $ra
```

## Sub-Rotina de Alarme

```
Inst.1
Inst.2
...
jr $ra
```

## Problemas

- Dependendo da urgência requerida, nem essa melhoria pode satisfazer
- Processador ainda consome tempo de processamento fazendo chamadas de sub-rotinas periodicamente

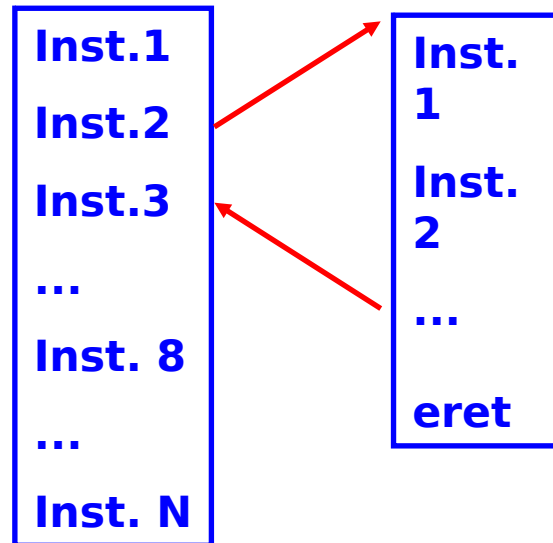
# Interrupção

**Alternativa Viável: uso de interrupção para notificar processador**

**Programa Principal**

**Tratador de Exceção/Interrupção**

**Interrupção** →



**Evento externo notifica o processador em uma das entradas de interrupção**

**Processador suspende o processamento do programa principal e desvia a execução para a Rotina de Tratamento da Interrupção**

**Após execução da Rotina o processador retoma a execução do programa principal a partir de onde parou**

**Vantagem:**

- **Permite que os eventos sejam atendidos rapidamente**
- **Processador não precisa ficar fazendo verificações periódicas**

# Interrupção vetorizada

## Processamento da Interrupção

### Programa Principal



### RTI



1. Processador executando prog. princ.
2. Recebe Interrupção em 2020
3. Termina de executar instr. em 2020
4. Salva PC (2021) na Pilha
5. Carrega PC com endereço da RTI
6. Desvia execução para RTI
7. RTI é executada até RET
8. Extrai PC da Pilha
9. Retorna execução a partir da última instrução após interrupção

### Para sistemas que usam vetor de interrupção

É passado ao processador o código da interrupção e então desvia para o endereço da rotina de tratamento de interrupção (RTI)



# Interrupção

Se no momento da interrupção o processador estiver executando uma instrução de **salto**?

Se no momento da interrupção o processador estiver executando uma instrução de **chamada de procedimento**?

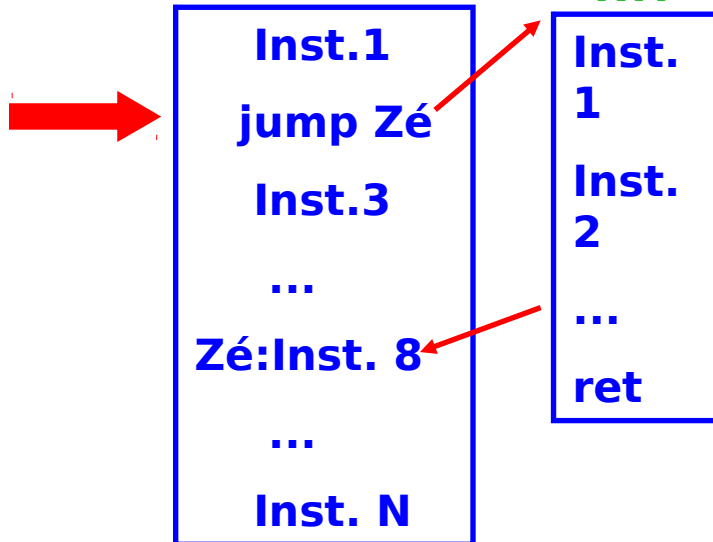
# Interrupção

## Ocorrência de interrupção durante JUMP

Programa Principal

RTI

Interrupção

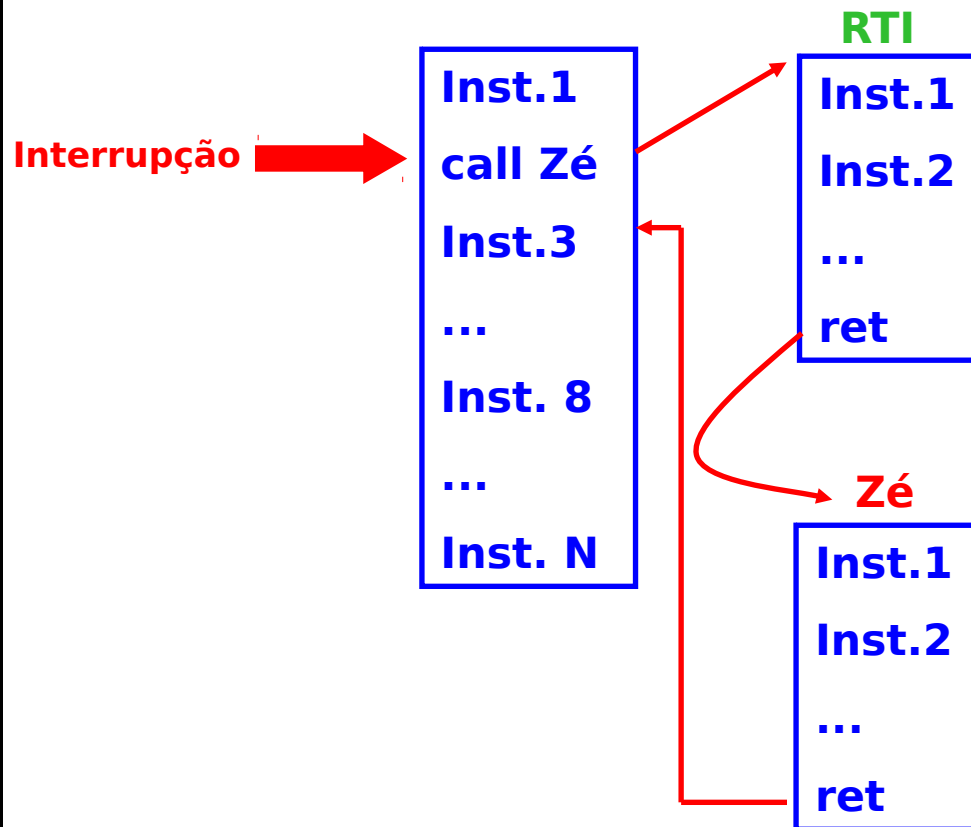


- 1) Termina de executar a instrução de salto (jump) (carrega PC com endereço "Alvo")
- 2) Salva PC atual ("Alvo") na Pilha
- 3) Desvia para RTI
- 4) Executa RTI até retorno
- 5) Extrai PC da Pilha
- 6) Retoma execução a partir do endereço "Alvo"

# Interrupção

## Ocorrência de interrupção durante CALL

Programa Principal



Salva PC atual (instrução seguinte ao CALL) na Pilha

Salva endereço da Sub-Rotina na Pilha

Executa RTI até o retorno

Extrai endereço da Sub-Rotina da Pilha e carrega no PC

Executa Sub-Rotina até retorno

Extrai PC da Pilha

Retoma execução a partir da instrução seguinte à chamada.

# MIPS

- **Tratadores de Exceção (*Exception handlers*)**
  - Também conhecidos como:
    - *trap handlers*
    - *interrupt handlers*
- **O mesmo mecanismo serve aos três tipos, mesmo sendo distintos.**
- **Exceções são causadas por condições excepcionais que ocorrem em tempo de execução.**
  - Ex.: referência a um endereço de memória inválido.
- ***Traps* são causadas por instruções para esse propósito diretamente no código.**
- **Interrupções são causadas por dispositivos externos.**

# Exceção X Interrupção

- **Exceção:** um evento inesperado (exceção) de dentro do processador.
  - Por exemplo: *overflow* aritmético
- **Interrupção:** evento inesperado, mas de fora do processador.
  - Por exemplo: comunicação com dispositivo de entrada e saída.
- Algumas arquiteturas não distinguem, usam o termo interrupção para todas as exceções.

# Exceções (Interrupções)

- Chamada de procedimento, não prevista no código, para um **exception handler (tratador de exceção)**
- Causado por:
  - Hardware, também chamado *interrupção*, exemplo:
    - » teclado
  - Software, também chamado de *traps*, exemplo:
    - » instrução não definida
    - » Overflow aritmético
- Quando uma exceção ocorre, o processador:
  - Registra a causa da exceção
  - Desvia a execução para **exception handler** no endereço de instrução 0x80000180, conhecido como endereço de exceção.
  - É o ponto de entrada do Sistema Operacional que irá tratar a exceção.
  - Retorna ao programa.

# Registradores de Exceção

- São registradores de *status* e não fazem parte do *register file*. São de 32 bits também.
  - **Cause**
    - » Registra a causa da exceção
    - » O bit menos significativo codifica a origem de exceções: instrução indefinida = 0 e overflow aritmético = 1.
  - **EPC (Exception PC)**
    - » Registra o PC onde ocorreu a exceção
    - » Endereço da instrução afetada.
- **EPC e Cause: parte do Coprocessador 0**
- Move from Coprocessor 0
  - **mfc0 \$t0, EPC**
  - Move o conteúdo de **EPC** para **\$t0**

# Registadores de Coprocessador 0

Nome do registrador	Número do registrador	Uso
BadVAddr	8	endereço de memória em que ocorreu uma referência de memória problemática
Count	9	temporizador
Compare	11	valor comparado com o temporizador que causa interrupção quando combinam
Status	12	máscara de interrupções e bits de habilitação
Cause	13	tipo de exceção e bits de interrupções pendentes
EPC	14	endereço da instrução que causou a exceção
Config	16	configuração da máquina



# Exceções

- O Processador salva a causa e o PC em Cause e EPC
- Processador desvia para o *exception handler* (0x80000180)
- Exception handler:
  - Salva os registradores na pilha
  - Lê o registrador Cause  
`mfc0 Cause, $t0`
  - Trata a exceção
  - Restaura os registradores
  - Retorna ao programa  
`mfc0 EPC, $k0`  
`jr $k0`

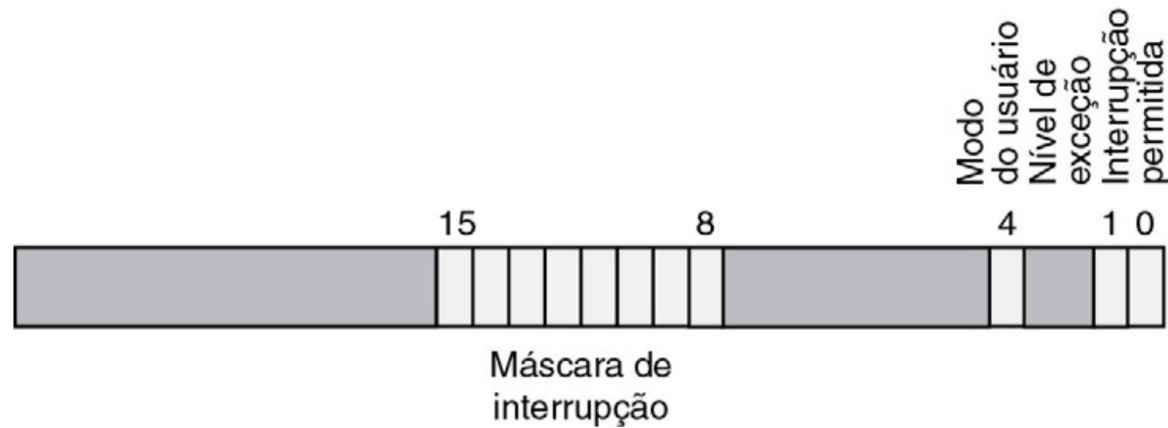
# Gerando interrupções via software (Traps)

- O conjunto de instruções do MIPS inclui um número de instruções que condicionalmente disparam uma exceção do tipo trap com base em valores de dois registradores ou de uma constante e um registrador:
- *trap if equal:*
  - teq, teqi
- *trap if not equal:*
  - tne, tnei
- *trap if greater than or equal:*
  - tge, tgeu, tgei, tgeiu
- *trap if less than:*
  - tlt, tltu, tlتي, tlتيu

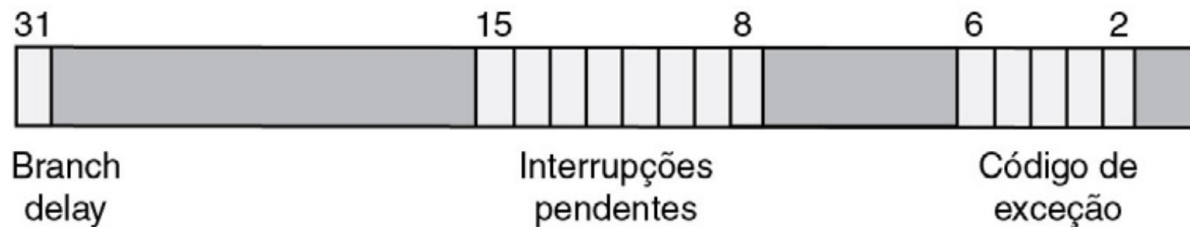
# Quando exceções acontecem

- **No Coprocessor 0:**
  - registrador \$12 (status) bit 1 é setado
  - registrador \$13 (cause) bits 2-6 são setados com o código do tipo de exceção.
  - registrador \$14 (epc) é setado para o endereço da instrução que disparou a exceção.
- **Se a exceção foi causada por um endereço de memória inválido, o registrador \$8 (vaddr) do Coprocessador 0 é setado para o endereço inválido.**
- **O fluxo de execução salta para a endereço 0x800000180 localizado da memória de instruções. Este endereço no segmento de código do kernel (kernel text segment) (.ktext directive) é o padrão de localização do tratador de exceções no MIPS32.**

# Registradores Status e Cause



**FIGURA B.7.1** O registrador Status.



**FIGURA B.7.2** O registrador Cause.

# Causa da Exceção

Número	Nome	Causa da exceção
00	Int	interrupção (hardware)
04	AdEL	exceção de erro de endereço (load ou busca de instrução)
05	AdES	exceção de erro de endereço (store)
06	IBE	erro de barramento na busca da instrução
07	DBE	erro de barramento no load ou store de dados
08	Sys	exceção de syscall
09	Bp	exceção de breakpoint
10	RI	exceção de instrução reservada
11	CpU	coprocessador não implementado
12	Ov	exceção de overflow aritmético
13	Tr	trap
15	FPE	ponto flutuante

# Exceções

Exception	Cause
Hardware Interrupt	0x00000000
System Call (syscall)	0x00000020
Breakpoint / Divide by 0	0x00000024
Undefined Instruction	0x00000028
Arithmetic Overflow	0x00000030

# No MARS

- **Existem três maneiras de incluir um tratador de exceções em um programa MIPS:**
  - Escrever a rotina do tratador de exceções no mesmo arquivo do programa.
  - Escrever um tratador em um arquivo separado e armazená-lo no mesmo diretório do programa e selecioná-lo em Settings/Assemble all files in directory.
  - Escrever um tratador em um arquivo separado, armazená-lo em algum diretório e então abri-lo em "Settings/Exception Handler...".

# No MARS

- Se não há instruções no endereço do tratador, 0x800000180
  - O MARS irá terminar o programa MIPS com uma mensagem de erro apropriada.
- O tratador de exceções pode retornar o controle para o programa usando a instrução *eret*.
- Isto irá colocar o valor do registrador EPC (\$14) no PC, então tenha certeza de incrementar o \$14 em 4 antes de retornar, pulando a instrução que causou a exceção;



# No MARS

- As instruções *mfc0* e *mtc0* são usadas para ler e escrever nos registradores do Coprocessador 0.
- Os bits 8-15 do registrador Cause (\$13) podem ser usados para indicar interrupções pendentes.
- Atualmente eles são usados somente para o teclado e o *Display*, onde bit 8 representa a interrupção do teclado e o bit 9 representa a interrupção do *display*.

# Tipos de Exceções

- **Declarados no MARS:**
  - ADDRESS\_EXCEPTION\_LOAD (4),
  - ADDRESS\_EXCEPTION\_STORE (5),
  - SYSCALL\_EXCEPTION (8),
  - BREAKPOINT\_EXCEPTION (9),
  - RESERVED\_INSTRUCTION\_EXCEPTION (10),
  - ARITHMETIC\_OVERFLOW\_EXCEPTION (12),
  - TRAP\_EXCEPTION(13),
  - DIVIDE\_BY\_ZERO\_EXCEPTION (15),
  - FLOATING\_POINT\_OVERFLOW (16),
  - FLOATING\_POINT\_UNDERFLOW (17).
- **Um tratador de exceções deve primeiro salvar o conteúdo dos registradores de propósito geral e depois de sua execução restaurá-los.**

# Exemplo

```
.text
main:
    teqi $t0, 0        # dispara um trap porque $t0 contem 0.
    li  $v0, 10        # Após o retorno do exception handler, sai do programa
    syscall            # término normal.

# Trap handler in the standard MIPS32 kernel text segment

.ktext 0x80000180
move $k0,$v0          # Salva o valor de $v0
move $k1,$a0          # Salva o valor de $a0
la   $a0, msg          # endereço da string a ser impressa.
li   $v0, 4            # chamada de sistema para imprimir string.
syscall
move $v0,$k0          # restaura $v0
move $a0,$k1          # restaura $a0
mfc0 $k0,$14          # Coprocessor 0 register $14 tem o endereço da instrução que fez o trap.
addi $k0,$k0,4        # Adiciona 4 para ir para o endereço da próxima instrução.
mtc0 $k0,$14          # Store o novo endereço de volta em $14
eret                  # Error return; set PC para o valor de $14
.kdata
msg:
.asciiz "Trap generated"
```

# Resumo da Aula de Hoje

---

## Tópicos mais importantes:

**Linguagem Assembly**

**Microprocessador MIPS**

**Exceções e Interrupções**