



UNIVERSIDADE
FEDERAL DE
SERGIPE



DEPARTAMENTO
DE COMPUTAÇÃO

Entrada e saída

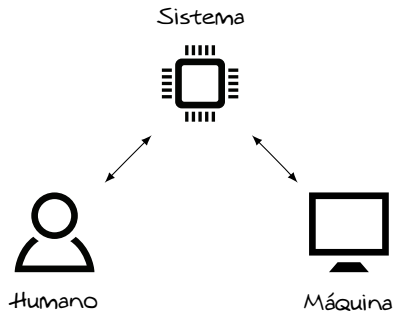
Arquitetura de Computadores

Bruno Prado

Departamento de Computação / UFS

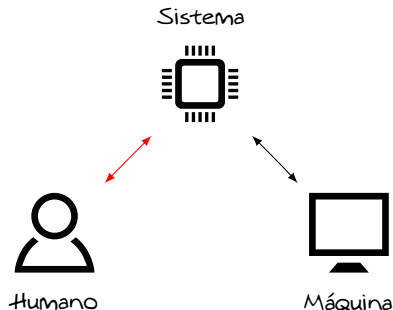
Introdução

- ▶ Papel dos dispositivos de entrada e saída (E/S)
 - ▶ Comunicação do sistema com o mundo exterior



Introdução

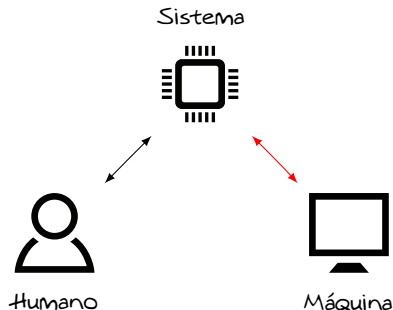
- ▶ Papel dos dispositivos de entrada e saída (E/S)
 - ▶ Comunicação do sistema com o mundo exterior



Interação com o usuário (humano)

Introdução

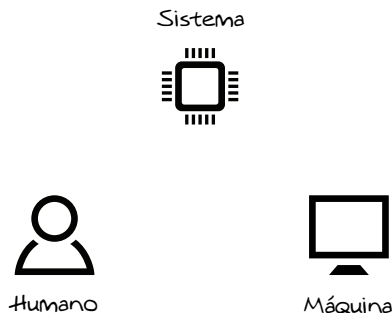
- ▶ Papel dos dispositivos de entrada e saída (E/S)
 - ▶ Comunicação do sistema com o mundo exterior



Interface com outros sistemas (computacional)

Introdução

- ▶ Papel dos dispositivos de entrada e saída (E/S)
 - ▶ Comunicação do sistema com o mundo exterior



Como seria utilizar um sistema sem dispositivos de E/S?

Introdução

- ▶ Classificação dos dispositivos de E/S

Introdução

- ▶ Classificação dos dispositivos de E/S
 - ▶ Comportamento
 - ▶ Somente escrita (impressora)
 - ▶ Somente leitura (teclado)
 - ▶ Escrita e leitura (disco rígido)

Introdução

- ▶ Classificação dos dispositivos de E/S
 - ▶ Comportamento
 - ▶ Somente escrita (impressora)
 - ▶ Somente leitura (teclado)
 - ▶ Escrita e leitura (disco rígido)
 - ▶ Interface
 - ▶ Humana (tela sensível ao toque)
 - ▶ Computacional (rede)

Introdução

- ▶ Classificação dos dispositivos de E/S
 - ▶ Comportamento
 - ▶ Somente escrita (impressora)
 - ▶ Somente leitura (teclado)
 - ▶ Escrita e leitura (disco rígido)
 - ▶ Interface
 - ▶ Humana (tela sensível ao toque)
 - ▶ Computacional (rede)
 - ▶ Taxa de dados
 - ▶ Define qual a taxa de transmissão de dados com a qual um determinado dispositivo é capaz de operar
 - ▶ Teclado possui uma taxa máxima de 10 bytes/s

► Comparativo entre diferentes dispositivos

Dispositivo	Comportamento	Interface	Taxa de dados (Mbit/s)
Teclado	Entrada	Humano	0,0001
Tela	Saída	Humano	800 - 8.000
Placa de rede	Entrada/Saída	Sistema	100 - 1.000
Impressora	Saída	Sistema	3,2

Introdução

► Comparativo entre diferentes dispositivos

Dispositivo	Comportamento	Interface	Taxa de dados (Mbit/s)
Teclado	Entrada	Humano	0,0001
Tela	Saída	Humano	800 - 8.000
Placa de rede	Entrada/Saída	Sistema	100 - 1.000
Impressora	Saída	Sistema	3,2

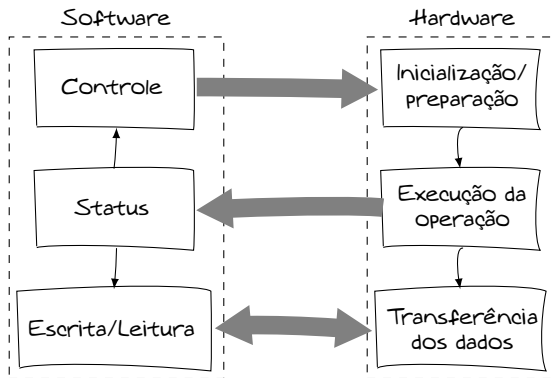
Para medição dos dados para armazenamento e transmissão é adotada a notação SI
(1 MB = 1.000.000 bytes)

Introdução

- ▶ Tipos de operações de entrada e saída
 - ▶ Programada
 - ▶ Por interrupção
 - ▶ Acesso direto a memória (DMA)

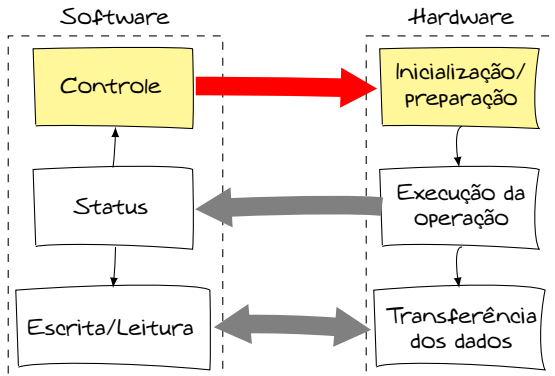
E/S programada

- ▶ O que é entrada e saída programada?
 - ▶ Todas as operações de E/S são realizadas diretamente pelo processador através do gerenciador de dispositivo (*driver*)



E/S programada

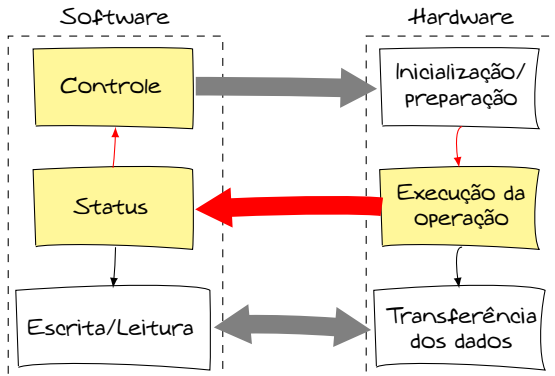
- ▶ O que é entrada e saída programada?
 - ▶ Todas as operações de E/S são realizadas diretamente pelo processador através do gerenciador de dispositivo (*driver*)



É feita a inicialização ou preparação do dispositivo para realização da operação de E/S

E/S programada

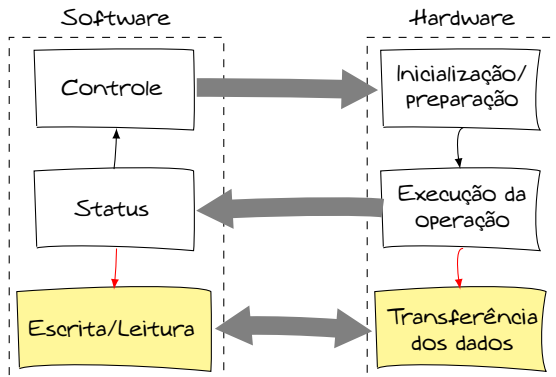
- ▶ O que é entrada e saída programada?
 - ▶ Todas as operações de E/S são realizadas diretamente pelo processador através do gerenciador de dispositivo (*driver*)



O processador é geralmente mais rápido do que o dispositivo (controle precisa esperar por pendências)

E/S programada

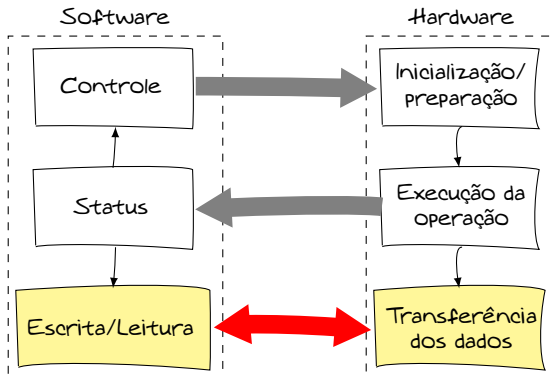
- ▶ O que é entrada e saída programada?
 - ▶ Todas as operações de E/S são realizadas diretamente pelo processador através do gerenciador de dispositivo (*driver*)



Tanto o software como o hardware se preparam para realizar a transferência dos dados

E/S programada

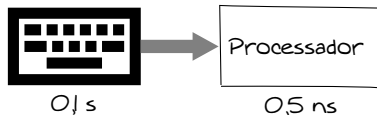
- ▶ O que é entrada e saída programada?
 - ▶ Todas as operações de E/S são realizadas diretamente pelo processador através do gerenciador de dispositivo (*driver*)



Os dados são transferidos entre a memória de dados do software e os registradores do dispositivo

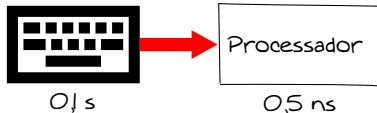
E/S programada

- ▶ Leitura do teclado com E/S programada
 - ▶ Processador
 - ▶ Dispositivo de entrada e saída
 - ▶ Frequência de operação de 2 GHz
 - ▶ Teclado
 - ▶ Dispositivo de entrada
 - ▶ Taxa de dados de 10 bytes/s



E/S programada

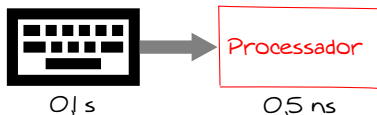
- ▶ Leitura do teclado com E/S programada
 - ▶ Processador
 - ▶ Dispositivo de entrada e saída
 - ▶ Frequência de operação de 2 GHz
 - ▶ Teclado
 - ▶ Dispositivo de entrada
 - ▶ Taxa de dados de 10 bytes/s



Em sua velocidade máxima de operação, o teclado é capaz de enviar 1 byte a cada 0,1 segundo

E/S programada

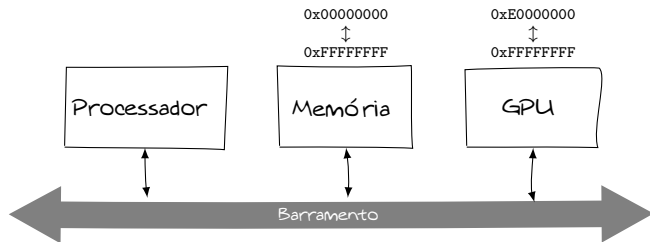
- ▶ Leitura do teclado com E/S programada
 - ▶ Processador
 - ▶ Dispositivo de entrada e saída
 - ▶ Frequência de operação de 2 GHz
 - ▶ Teclado
 - ▶ Dispositivo de entrada
 - ▶ Taxa de dados de 10 bytes/s



Durante a espera de 0,1 segundo, o processador poderia ter executado 200 milhões de instruções, mas está aguardando o dado ser recebido pelo teclado

E/S programada

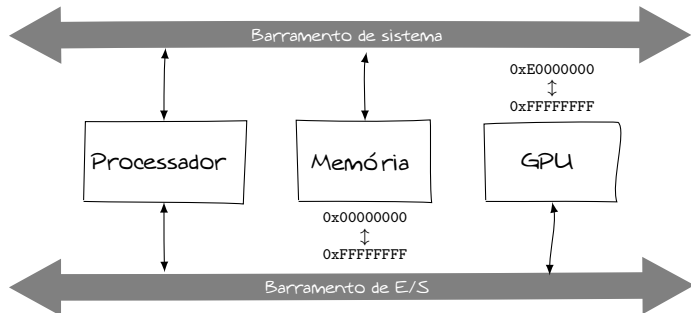
- ▶ E/S por mapeamento em memória
 - ▶ Operações realizadas com acessos à memória



Unidade de processamento gráfico (GPU)
com memória e endereçamento compartilhado

E/S programada

- ▶ E/S por instruções especializadas
 - ▶ Instruções especializadas para acesso aos dispositivos



Com barramentos separados na plataforma,
é permitido o endereçamento dedicado para E/S

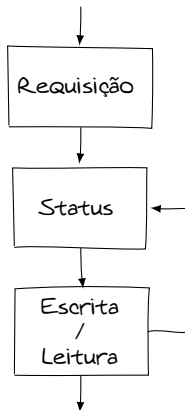
Exemplo

- ▶ Traduza o código fonte abaixo para linguagem de montagem e execute o seu comportamento
 - ▶ Um contador está mapeado em 0x80808080, sendo decrementado até zero

```
1 // Tipos inteiros de tamanho fixo
2 #include <stdint.h>
3 // Ponteiro para dispositivo
4 volatile uint32_t* const contador = (volatile
    uint32_t*)(0x80808080);
5 // Função principal
6 int main() {
7     // Ajustando contador para 100
8     (*contador) = 0x80000064;
9     // Repete enquanto maior do que zero
10    while((*contador) > 0);
11    // Retorno sem erros
12    return 0;
13 }
```

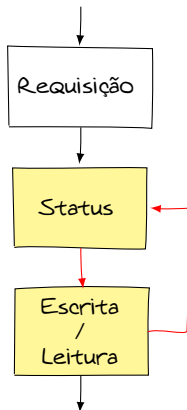
E/S por interrupção

- ▶ A E/S programada pode impor ao processador uma longa espera durante a transferência de dados



E/S por interrupção

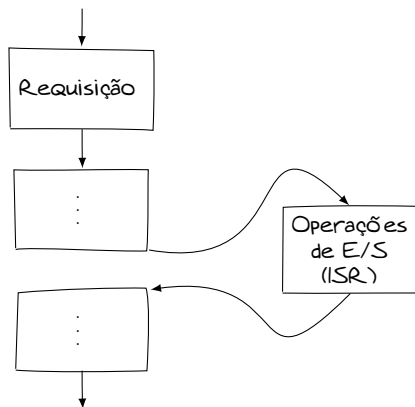
- ▶ A E/S programada pode impor ao processador uma longa espera durante a transferência de dados



Acesso bloqueante por *polling*

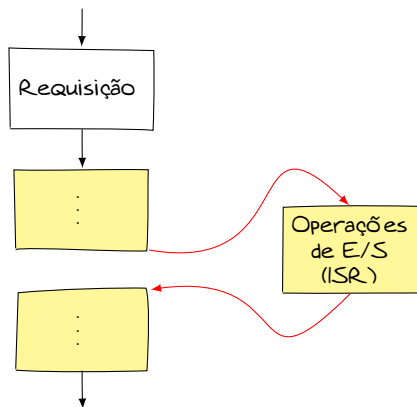
E/S por interrupção

- ▶ O processador faz a requisição de operação de E/S para o dispositivo e continua seu fluxo de execução



E/S por interrupção

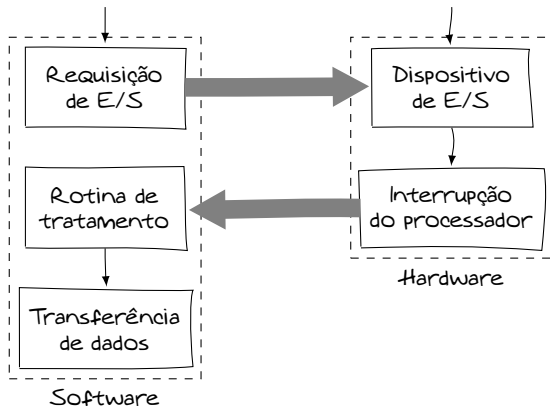
- ▶ O processador faz a requisição de operação de E/S para o dispositivo e continua seu fluxo de execução



Quando a requisição está pronta, é gerada uma interrupção que executa as operações de E/S (ISR)

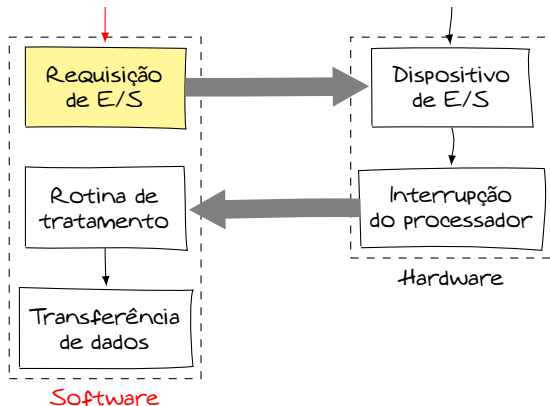
E/S por interrupção

- O fluxo de execução pode ser iniciado pelo software (requisição) ou pelo hardware (interrupção)



E/S por interrupção

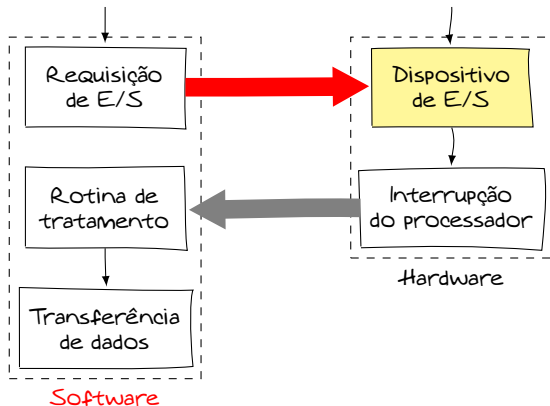
- O fluxo de execução pode ser iniciado pelo software (requisição) ou pelo hardware (interrupção)



Fluxo de software

E/S por interrupção

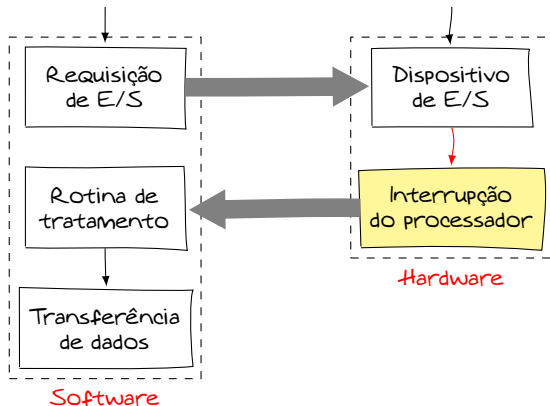
- O fluxo de execução pode ser iniciado pelo software (requisição) ou pelo hardware (interrupção)



Fluxo de software

E/S por interrupção

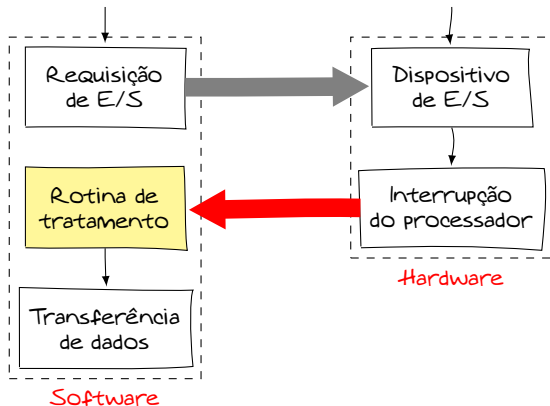
- O fluxo de execução pode ser iniciado pelo software (requisição) ou pelo hardware (interrupção)



Fluxo de software

E/S por interrupção

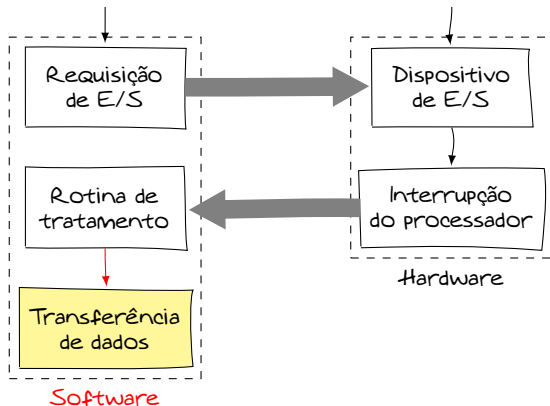
- O fluxo de execução pode ser iniciado pelo software (requisição) ou pelo hardware (interrupção)



Fluxo de software

E/S por interrupção

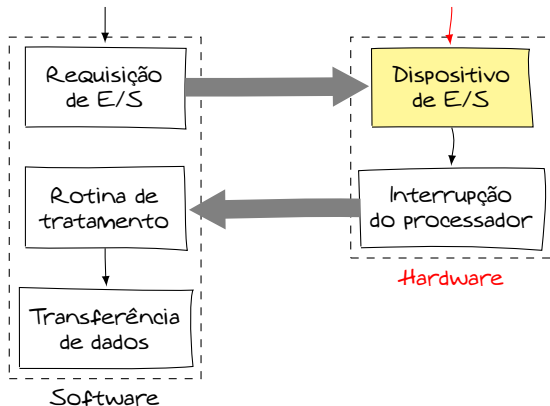
- O fluxo de execução pode ser iniciado pelo software (requisição) ou pelo hardware (interrupção)



Fluxo de software

E/S por interrupção

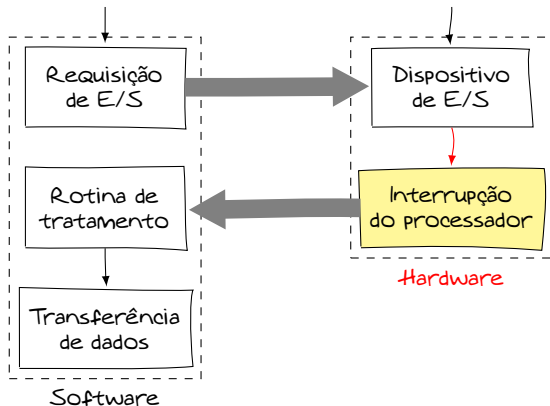
- O fluxo de execução pode ser iniciado pelo software (requisição) ou pelo hardware (interrupção)



Fluxo de hardware

E/S por interrupção

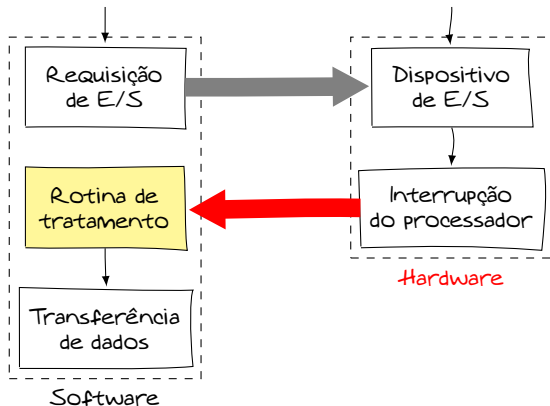
- O fluxo de execução pode ser iniciado pelo software (requisição) ou pelo hardware (interrupção)



Fluxo de hardware

E/S por interrupção

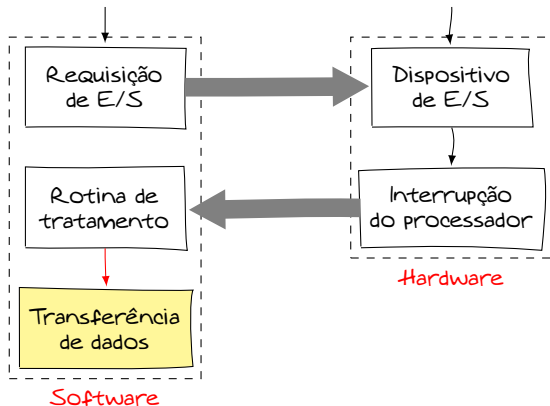
- O fluxo de execução pode ser iniciado pelo software (requisição) ou pelo hardware (interrupção)



Fluxo de hardware

E/S por interrupção

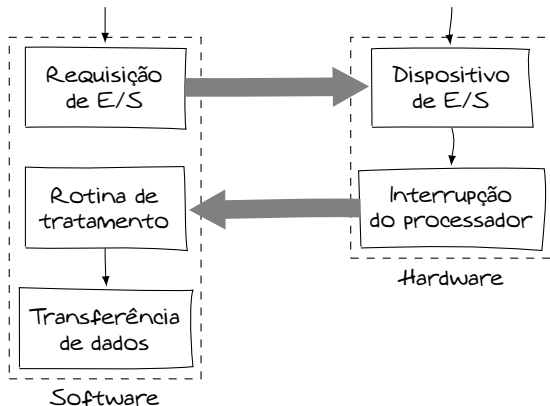
- O fluxo de execução pode ser iniciado pelo software (requisição) ou pelo hardware (interrupção)



Fluxo de hardware

E/S por interrupção

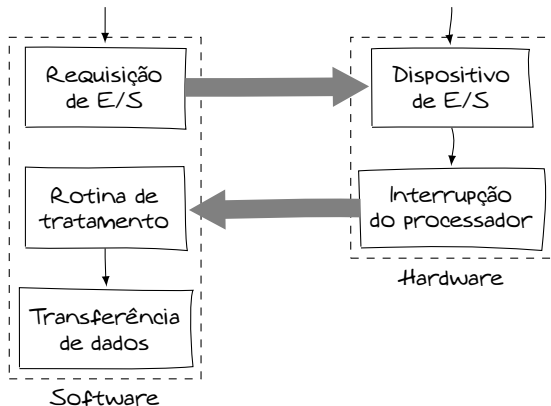
- ▶ O fluxo de execução pode ser iniciado pelo software (requisição) ou pelo hardware (interrupção)



- ✓ Elimina o processo de espera do processador
- ✓ Reduz a quantidade de informação transmitida

E/S por interrupção

- ▶ O fluxo de execução pode ser iniciado pelo software (requisição) ou pelo hardware (interrupção)



- ✗ Processo de entrada e saída mais complexo
- ✗ Necessidade de um controlador de interrupção

E/S por interrupção

► Código em C de contador com interrupção

```
1 // Tipos inteiros de tamanho fixo
2 #include <stdint.h>
3 // Ponteiro para dispositivo
4 volatile uint32_t* const contador = (volatile
    uint32_t*)(0x80808080);
5 // Rotina de tratamento de interrupção
6 void isr_hw1(uint32_t codigo) {
7     // Checagem de código de interrupção
8     if(codigo == 0xE1AC04DA) {
9         // Interrupção de software 100
10         int_sw(100);
11     }
12 }
... ..
```


E/S por interrupção

► Código em C de contador com interrupção

```
1 // Tipos inteiros de tamanho fixo
2 #include <stdint.h>
...
13 // Função principal
14 int main() {
15     // Ajustando endereço de ISR de hardware 1
16     int_hw1(&isr_hw1);
17     // Ajustando contador para 100
18     (*contador) = 0x80000064;
19     // Laço infinito
20     while(1);
21     // Retorno sem erros
22     return 0;
23 }
```

E/S por interrupção

► Código de montagem de contador com interrupção

```
1 // Segmento de código
2 .text
3 // Tabela de vetor de interrupção
4 init:
5     bun main
6     int 0
7     int 0
8     int 0
9     bun isr_hw1
10    .align 5
11 // Rotina de tratamento de interrupção
12 isr_hw1:
13     // Checagem de código de interrupção
14     mov r1, cr
15     l32 r2, [codigo]
16     cmp r1, r2
17     bne 1
18     // Interrupção de software 100
19     int 100
20     // Retorno de interrupção
21     reti
... ..
```

E/S por interrupção

► Código de montagem de contador com interrupção

```
1 // Segmento de código
2 .text
...
22 // Função principal
23 main:
24     // SP = 32 KiB
25     mov sp, 0x7FFC
26     // Habilitando interrupcao (IE = 1)
27     sbr sr[1]
28     // R1 = valor do contador
29     l32 r1, [valor]
30     // R2 = endereço do contador
31     l32 r2, [watchdog]
32     sra r2, r2, 2
33     // Watchdog = R1
34     s32 [r2], r1
35     // Laço infinito
36     bun -1
37     // Finalizacao de execucao
38     int 0
...
...
```

E/S por interrupção

► Código de montagem de contador com interrupção

```
1 // Segmento de código
2 .text
...
39 // Segmento de dados
40 .data
41     // Código de interrupção
42     codigo:
43         .4byte 0xE1AC04DA
44     // Valor do contador
45     valor:
46         .4byte 0x80000064
47     // Endereço do dispositivo
48     watchdog:
49         .4byte 0x80808080
```

Acesso direto à memória

- ▶ Apesar da E/S por interrupção ser mais eficiente, o processador ainda é responsável pela transferência dos dados entre os dispositivos e a memória

Acesso direto à memória

- ▶ Apesar da E/S por interrupção ser mais eficiente, o processador ainda é responsável pela transferência dos dados entre os dispositivos e a memória
 - ✗ A velocidade de transferência é limitada pela capacidade de processamento do dispositivo

Acesso direto à memória

- ▶ Apesar da E/S por interrupção ser mais eficiente, o processador ainda é responsável pela transferência dos dados entre os dispositivos e a memória
 - ✗ A velocidade de transferência é limitada pela capacidade de processamento do dispositivo
 - ✗ Todo o processo é gerenciado pelo processador

Acesso direto à memória

- ▶ Para a transferência de grandes quantidades de dados, a técnica de acesso direto à memória ou *Direct Memory Access* (DMA) é a mais eficiente
 - ▶ O processador configura o DMA com informações sobre os endereços de origem e de destino dos dados, além da quantidade que será transferida

Acesso direto à memória

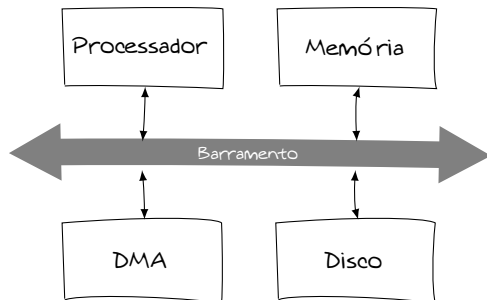
- ▶ Para a transferência de grandes quantidades de dados, a técnica de acesso direto à memória ou *Direct Memory Access* (DMA) é a mais eficiente
 - ▶ O processador configura o DMA com informações sobre os endereços de origem e de destino dos dados, além da quantidade que será transferida
 - ✓ É dedicado para controle e transferência de dados entre os dispositivos da plataforma

Acesso direto à memória

- ▶ Para a transferência de grandes quantidades de dados, a técnica de acesso direto à memória ou *Direct Memory Access* (DMA) é a mais eficiente
 - ▶ O processador configura o DMA com informações sobre os endereços de origem e de destino dos dados, além da quantidade que será transferida
 - ✓ É dedicado para controle e transferência de dados entre os dispositivos da plataforma
 - ✓ A transferência não depende do processador

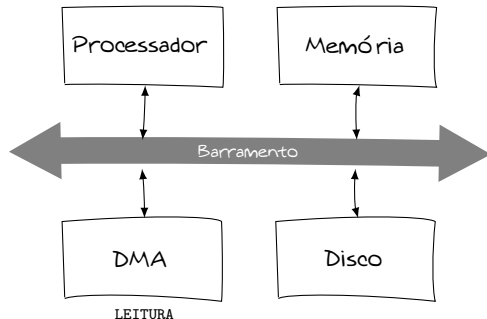
Acesso direto à memória

► Configuração do DMA



Acesso direto à memória

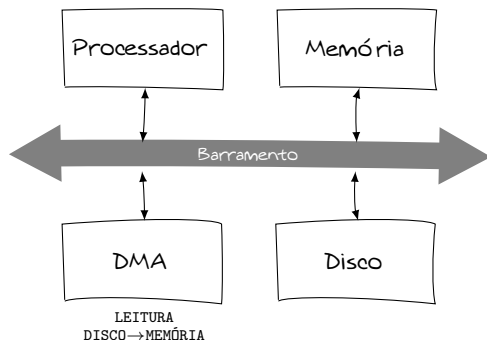
► Configuração do DMA



Definição da operação (escrita ou leitura)

Acesso direto à memória

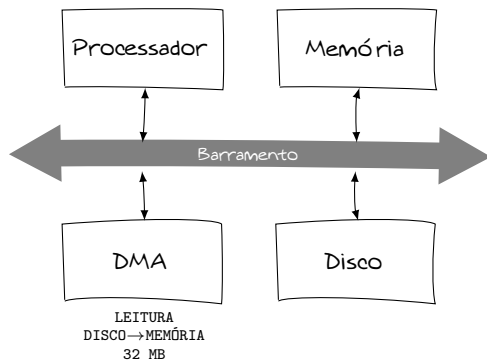
► Configuração do DMA



Endereços de origem e de destino dos dispositivos

Acesso direto à memória

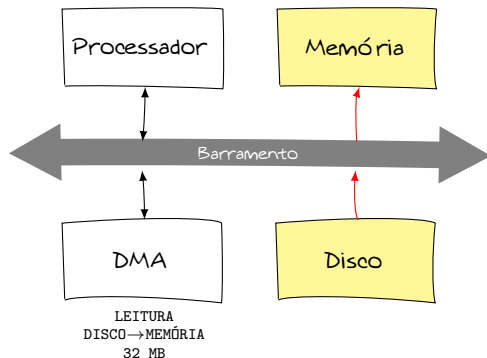
► Configuração do DMA



Quantidades de dados que serão transferidos

Acesso direto à memória

► Configuração do DMA



Transferência dos dados

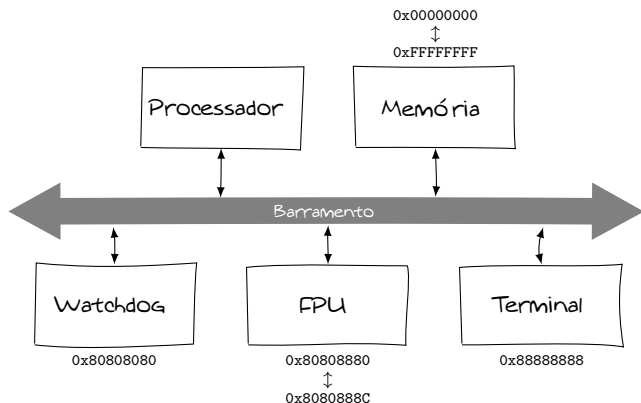
Acesso direto à memória

► Análise comparativa de desempenho de E/S

Tipo de E/S	<i>Polling</i>	Tamanho	Controlada pelo processador
Programada	Sim	Palavra	Sim
Por interrupção	Não	Palavra	Sim
DMA	Não	Bloco	Não

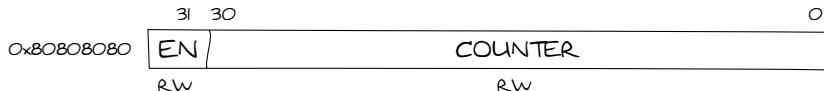
Exercício

- ▶ Implemente os seguintes dispositivos de E/S mapeados em memória
 - ▶ Temporizador (Watchdog)
 - ▶ Unidade de Ponto Flutuante (FPU)
 - ▶ Interface serial de texto (Terminal)



Exercício

- ▶ Registrador do temporizador (Watchdog)
 - ▶ Interrupção de hardware 1 com código 0xE1AC04DA



EN	Operação
0	Desativado
1	Ativado

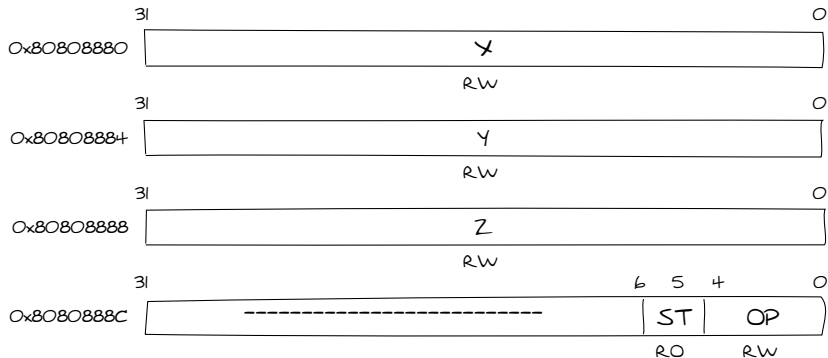
COUNTER	Operação
0000..0000	Tempo esgotado
0000..0001	<i>COUNTER</i> – –
⋮	⋮
1111...1110	<i>COUNTER</i> – –
1111...1111	<i>COUNTER</i> – –

Exercício

- ▶ Especificação do temporizador (Watchdog)
 - ▶ Caso o temporizador esteja habilitado ($EN = 1$), em cada ciclo de instrução o contador é decrementado até atingir o valor 0 (tempo esgotado)
 - ▶ Quando o tempo for esgotado, a operação do temporizador é desabilitada ($EN = 0$)
 - ▶ A interrupção fica pendente quando a interrupção está desabilitada ($IE = 0$), sendo ser sobrescrita pela última interrupção do temporizador

Exercício

- ▶ Registradores da Unidade de Ponto Flutuante (FPU)
 - ▶ Interrupções de hardware 2 (erro em operação), 3 (operações com tempo variável) e 4 (operações de tempo constante) com código 0x01EEE754



Exercício

- ▶ Registradores da Unidade de Ponto Flutuante (FPU)
 - ▶ Descrição dos campos de controle

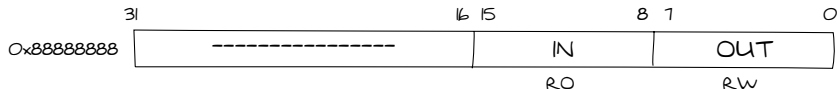
ST	Status	OP	Operação
0	Pronto	00000	Sem operação
1	Erro	00001	Adição $Z = X + Y$
		00010	Subtração $Z = X - Y$
		00011	Multiplicação $Z = X \times Y$
		00100	Divisão $Z = X \div Y$
		00101	Atribuição $X = Z$
		00110	Atribuição $Y = Z$
		00111	Teto $\lceil Z \rceil$
		01000	Piso $\lfloor Z \rfloor$
		01001	Arredondamento $\ Z\ $

Exercício

- ▶ Especificação da Unidade de Ponto Flutuante (FPU)
 - ▶ O campo de status é somente leitura (RO) e seu valor só é alterado após a realização de alguma operação, sendo que somente a divisão por zero e o código de operação inválido ativam este campo
 - ▶ Os parâmetros X e Y são codificados como números inteiros pelo processador, mas através das operações de atribuição são codificados no formato IEEE 754
 - ▶ A quantidade de ciclos de cada operação é calculada pela expressão $|exp(X) - exp(Y)| + 1$ que depende da diferença dos valores de expoentes entre os parâmetros X e Y
 - ▶ Para as operações de atribuição, teto, piso e arredondamento a quantidade de ciclos é 1, ou seja, é constante independente das entradas utilizadas
 - ▶ As operações aritméticas de adição, subtração, multiplicação e divisão são armazenadas em Z em formato IEEE 754, mas as funções de teto, piso e arredondamento retornam um valor inteiro

Exercício

- ▶ Registrador da interface serial de texto (Terminal)
 - ▶ Não suporta interrupção
 - ▶ Escrita e leitura sequencial de bytes



Exercício

- ▶ Especificação da interface serial de texto (Terminal)
 - ▶ A sequência de bytes lidas em *IN* é dependente da aplicação, com suas regras sendo descritas pelo formato de entrada utilizado e pelo tamanho dos dados requisitados em cada operação
 - ▶ Após cada operação de escrita, o campo *OUT* recebe o byte que fica armazenado no registrador, permitindo a realização de operação de leitura
 - ▶ Para organizar a impressão do texto em codificação ASCII, somente no final da simulação são exibidos todos os caracteres escritos durante a execução

Exercício

- ▶ Ordenação crescente de vetor de números
 - ▶ O vetor de entrada possui 100 números aleatórios com 32 bits de tamanho sem sinal que deverá ser lido sequencialmente byte por byte da interface serial de texto (*IN*) na codificação *big-endian*

```
[START OF SIMULATION]
```

```
.  
.   
.
```

```
[TERMINAL]
```

```
Input numbers:
```

```
99 98 97 ... 2 1 0
```

```
Sorted numbers:
```

```
0 1 2 ... 97 98 99
```

```
[END OF SIMULATION]
```