

Organização de Computadores

Conceito de Programa
Ciclo de Instrução

Prof. José Paulo G. de Oliveira
Engenharia da Computação, UPE
jpgo@ecomp.poli.br



Índice



- Conceito de Programa
- Função da Unidade de Controle
- Ciclo de instrução básico
- Interrupções
- Múltiplas Interrupções



© Randy Glasbergen for RapidBI.com



**“I want a computer that does what
I want it to do, not what I tell it to do!”**

Conceito de Programa



Motivação



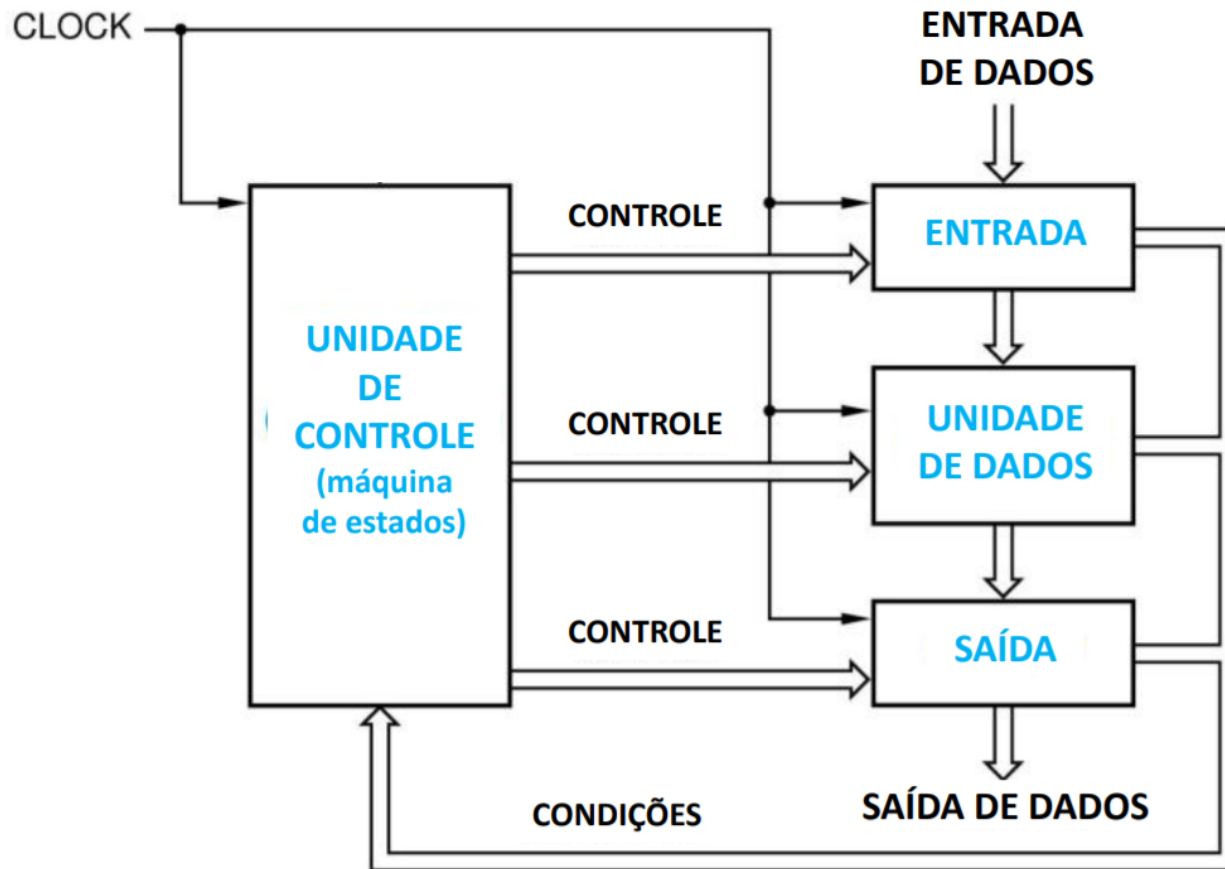
- Sistemas de **hardware dedicado** são inflexíveis



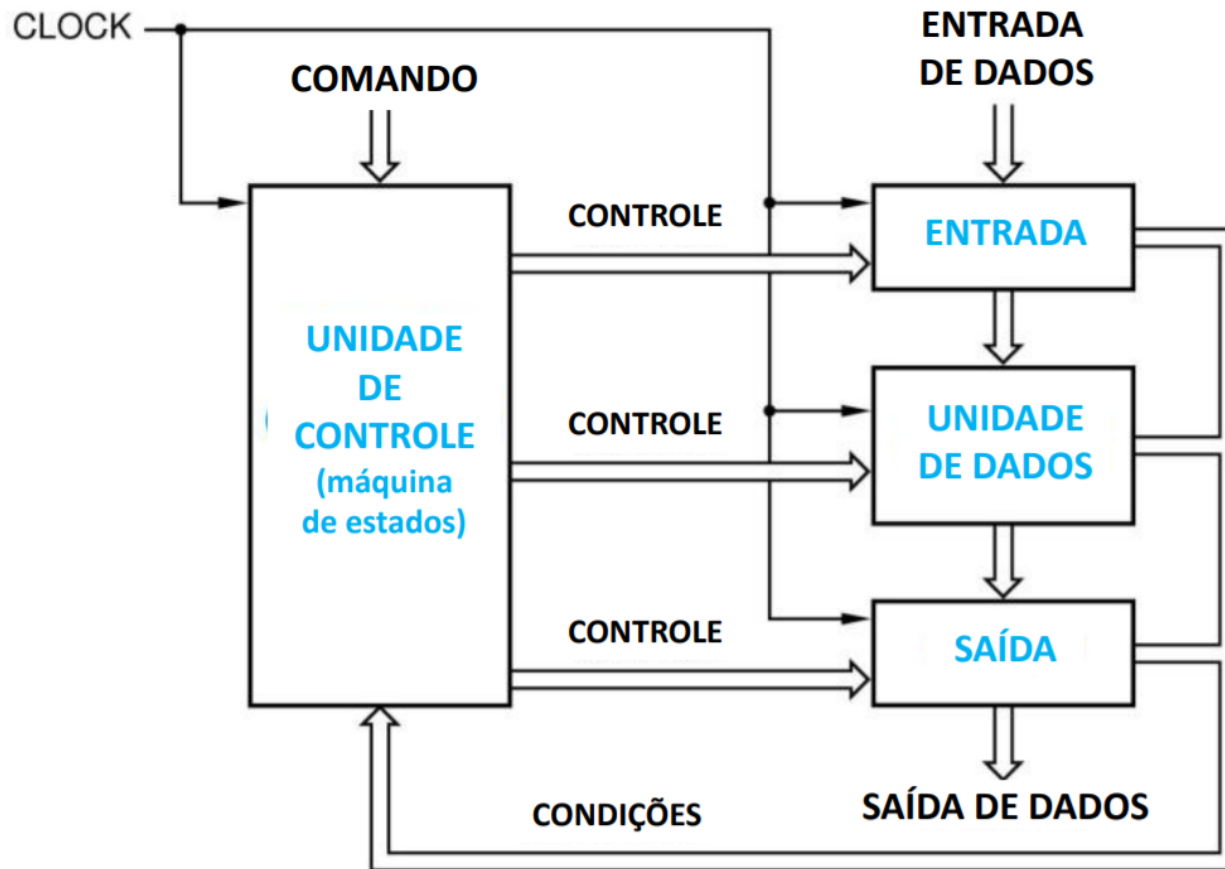
Motivação

- Sistemas de **hardware dedicado** são inflexíveis
- Em contrapartida...um **hardware de propósito geral** pode executar diferentes tarefas
 - Fornecidos os sinais de controle adequados
 - Em vez de fazer novos circuitos, é fornecido um novo conjunto de **sinais de controle**

Sistema Digital Dedicado



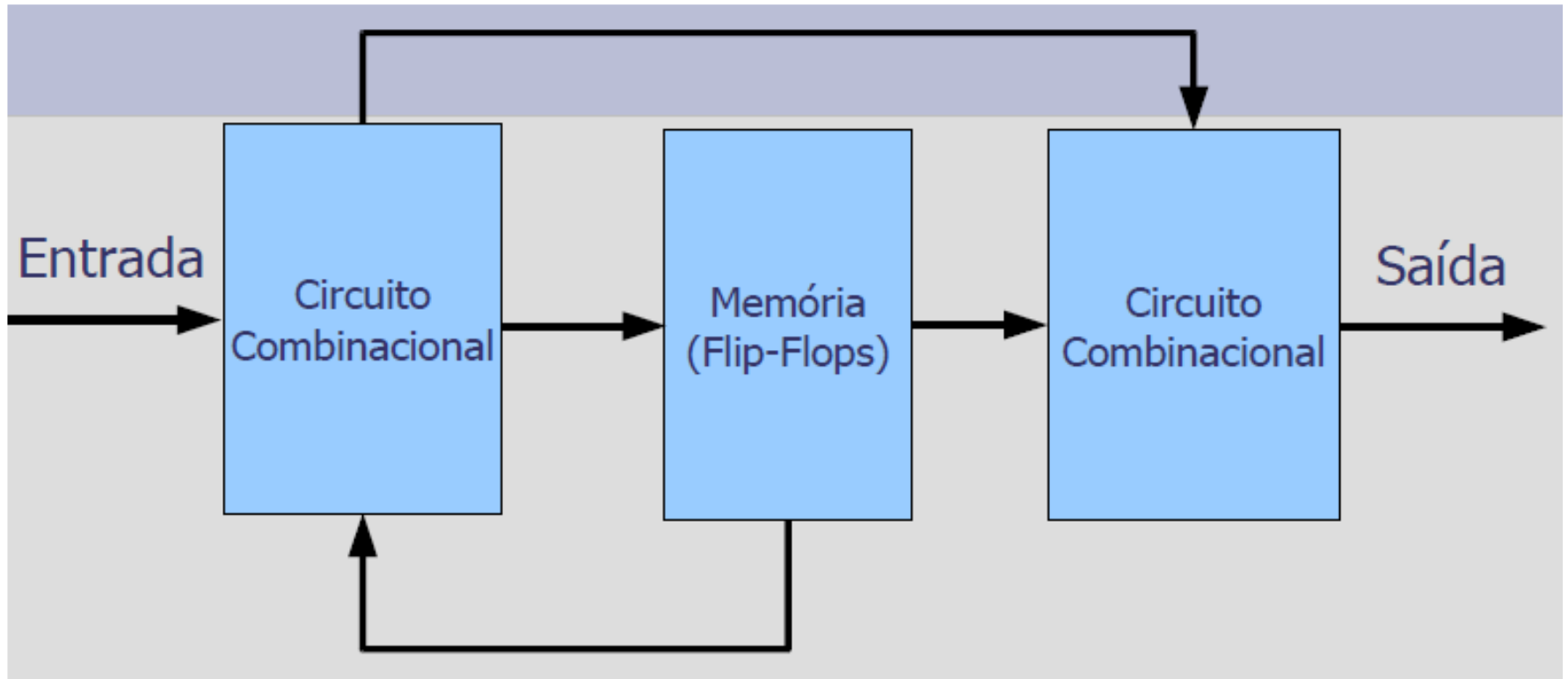
Sistema Digital Flexível



Máquina de Estados Finitos

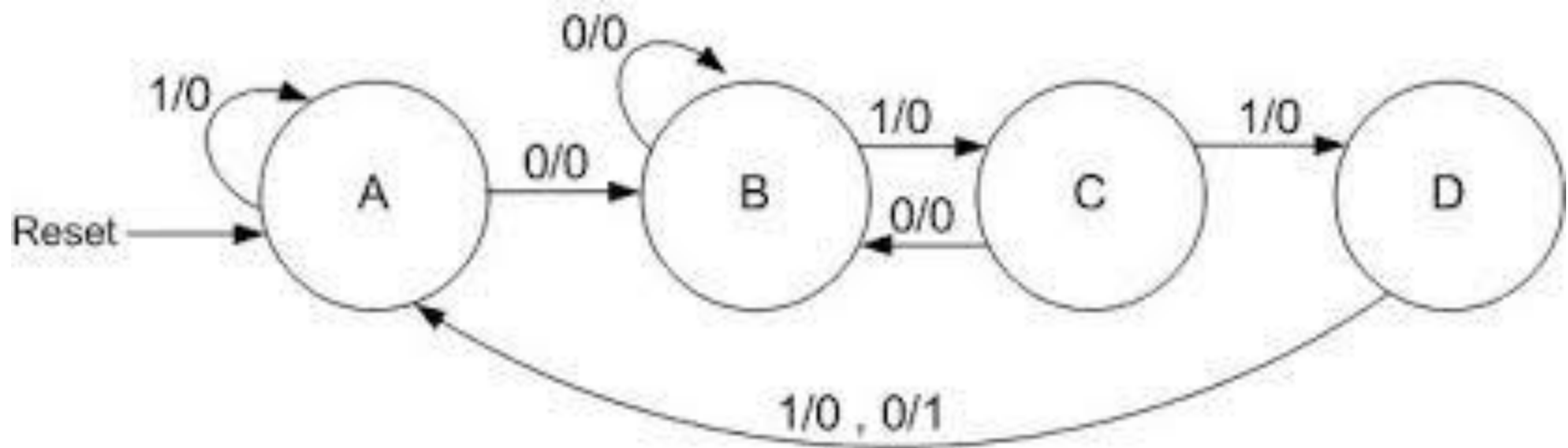


Ex.: Máquina Mealy

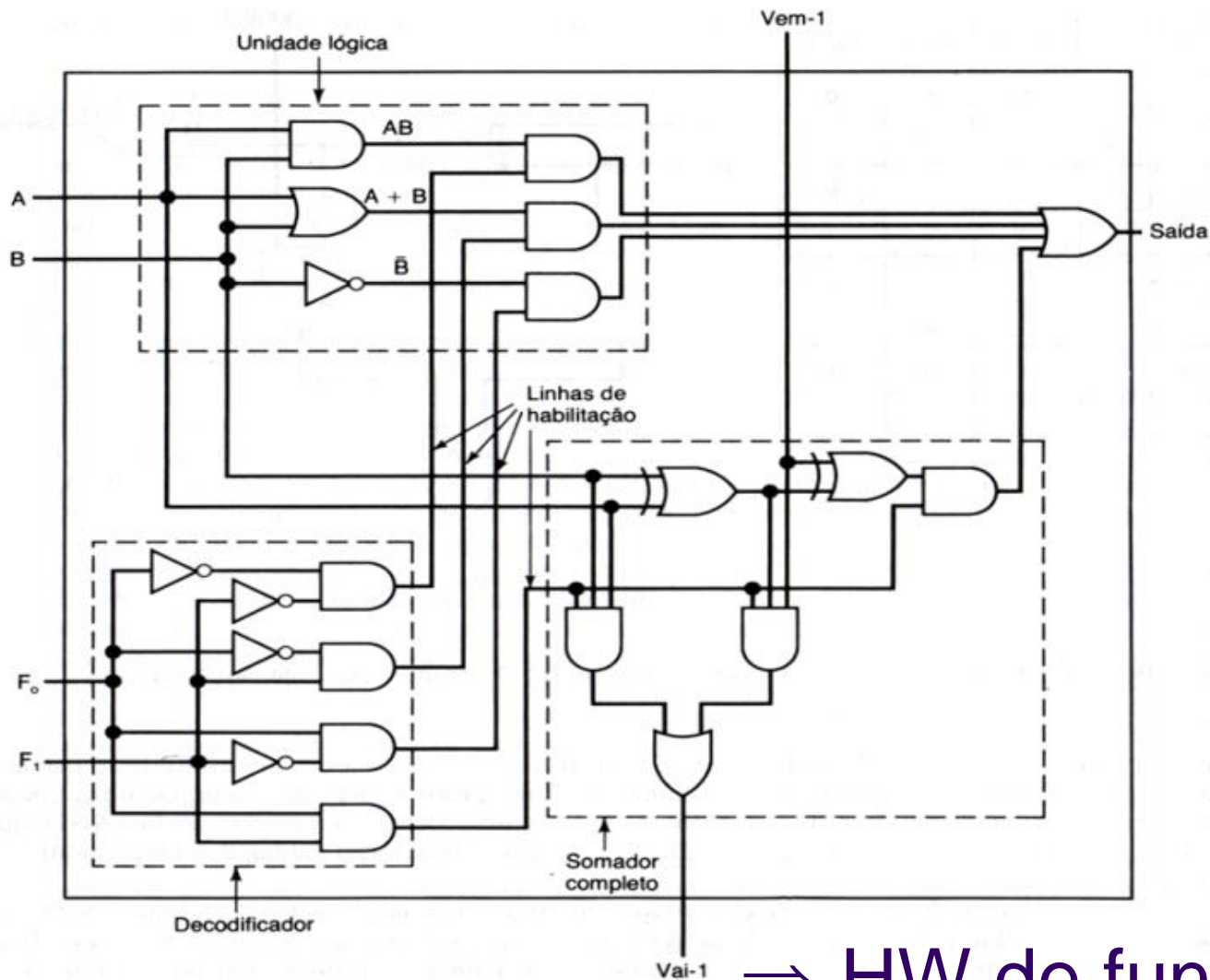


⇒ HW Dedicado

Ex.: Máquina Mealy

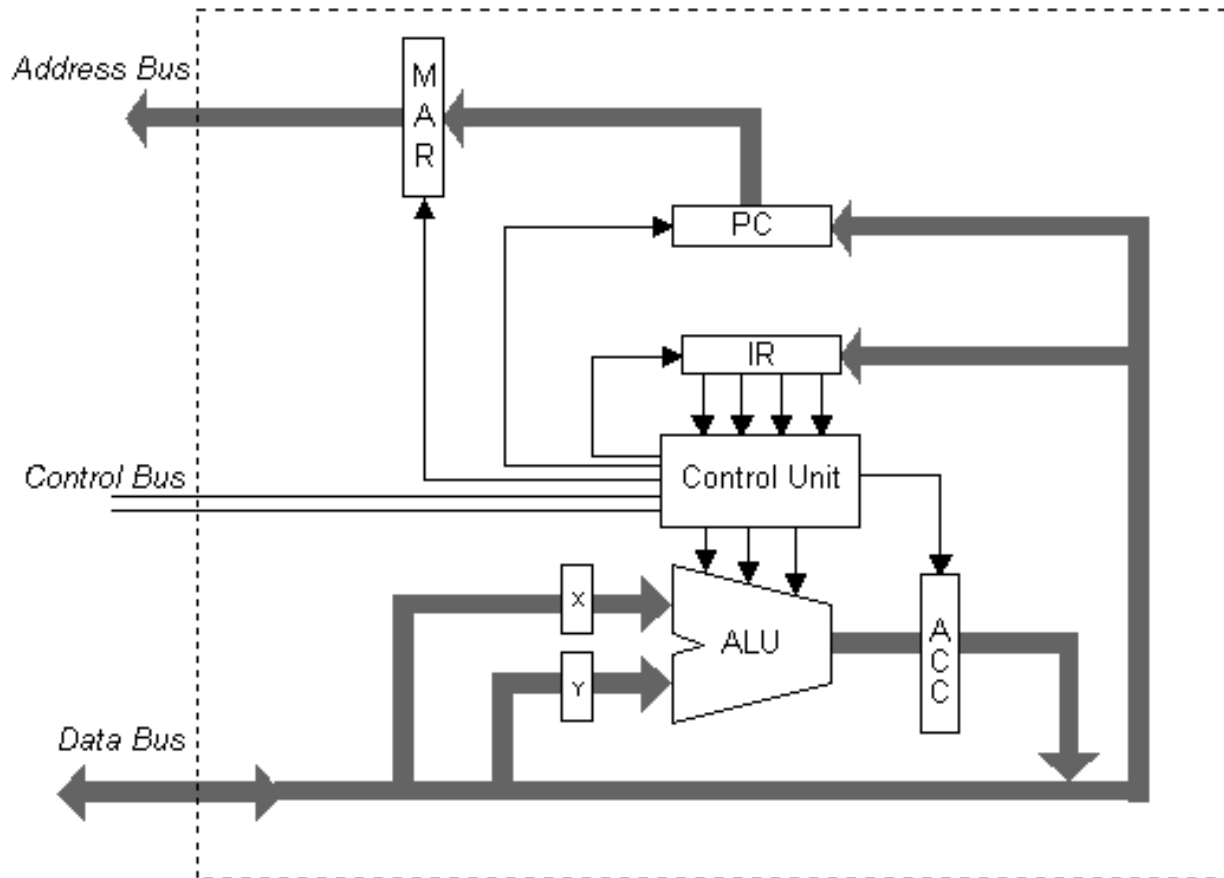


Ex.: ULA*

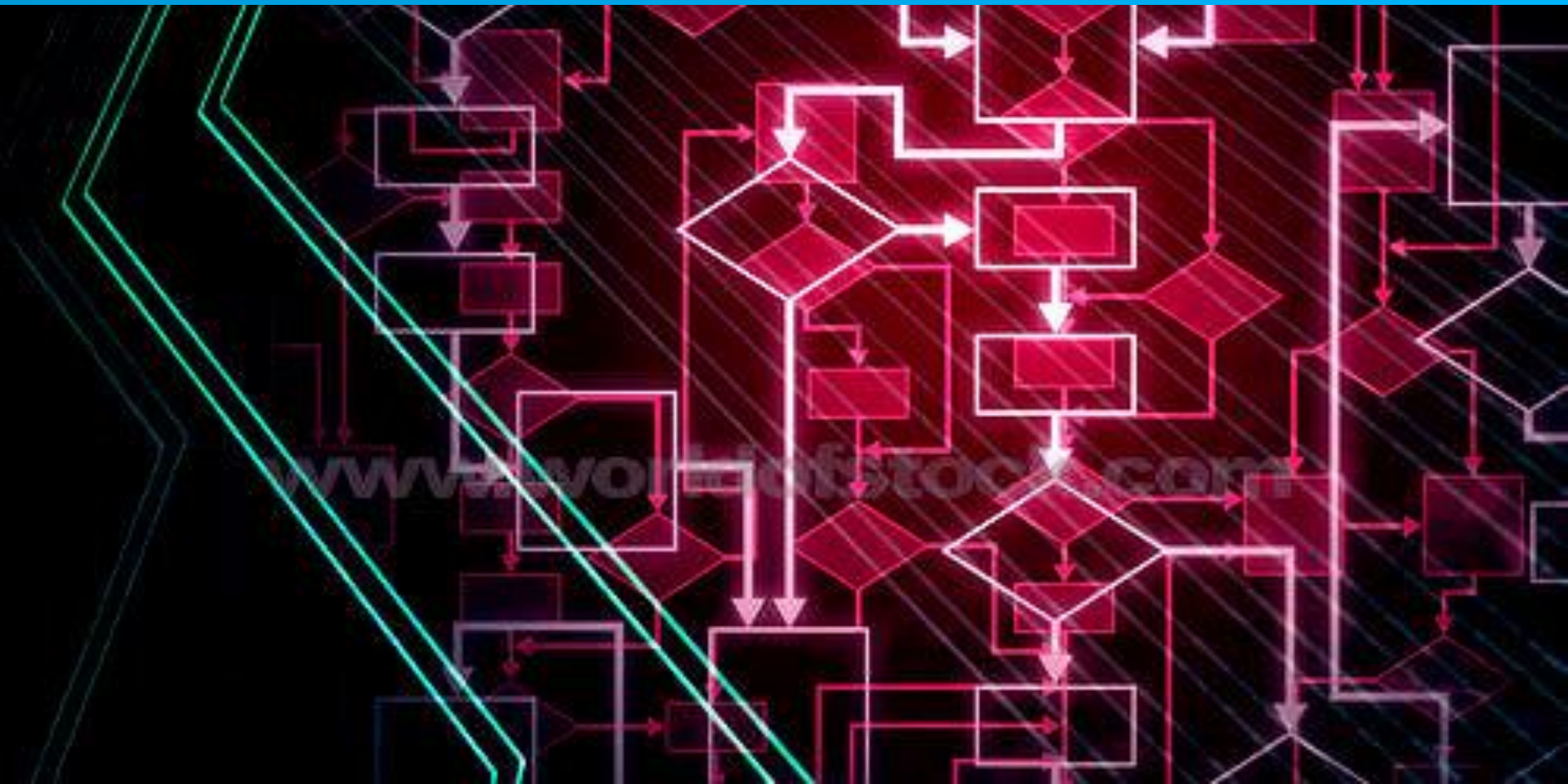


⇒ HW de função ajustável

CPU



O que é um Programa de Computador?





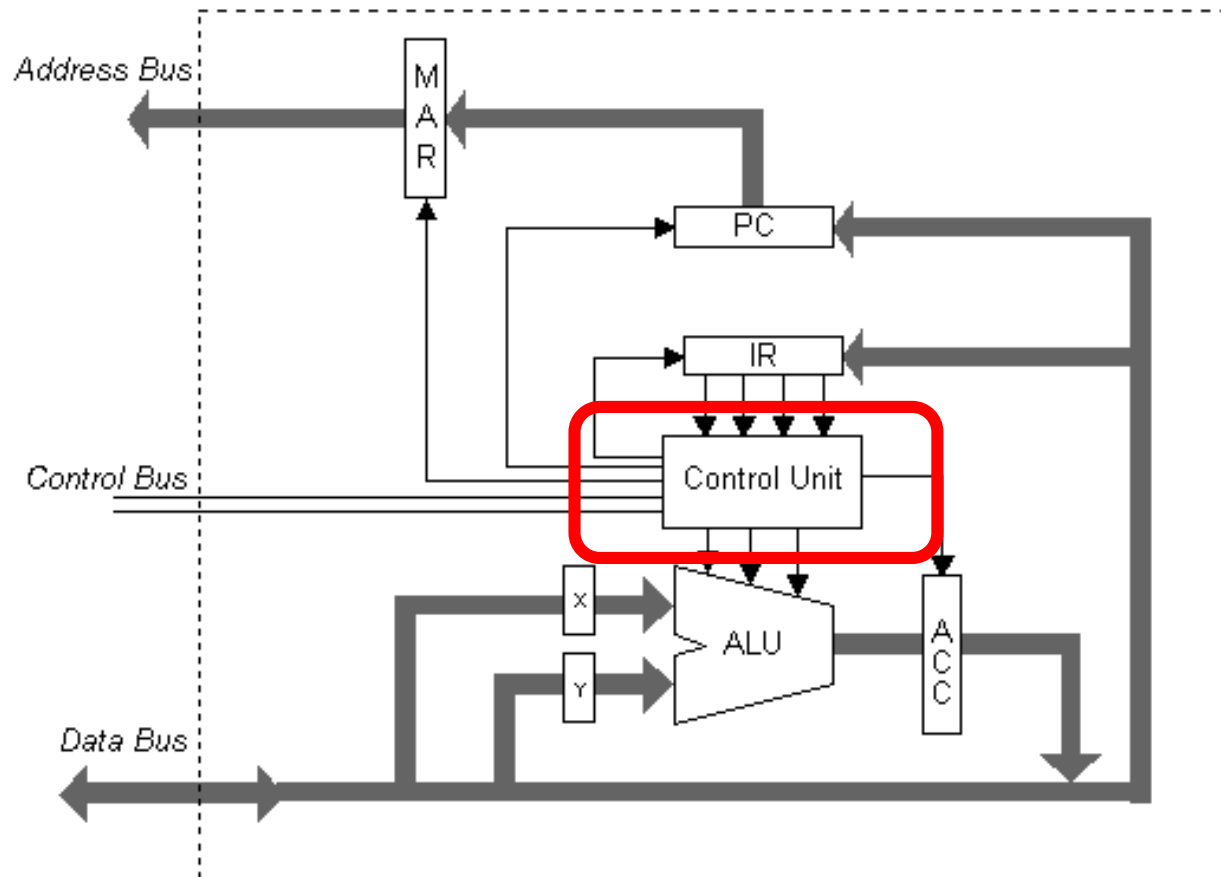
O que é um programa?

- Uma sequência de passos
- A cada passo uma operação lógica, aritmética ou de transferência é realizada
- Um conjunto de sinais de controle diferente é necessário para cada operação

Unidade de Controle



Unidade de Controle

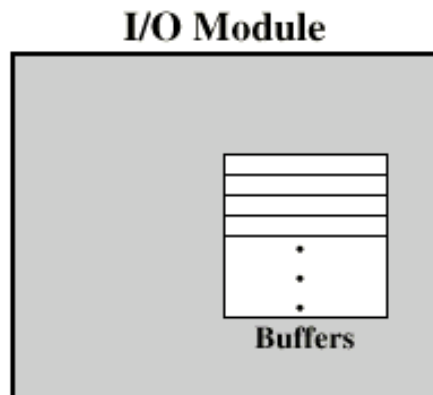
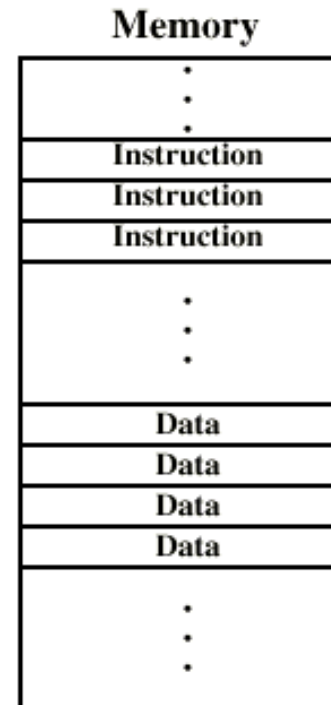
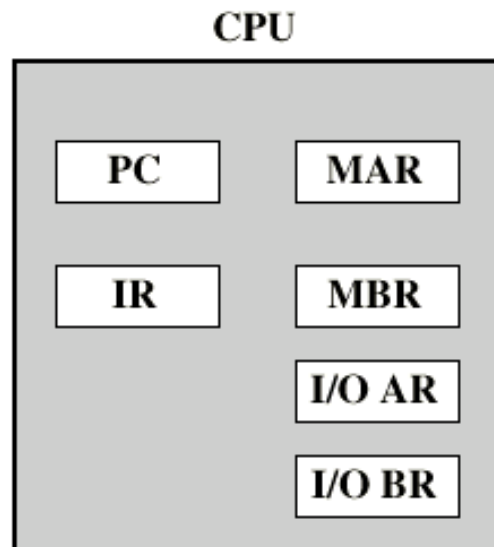


Função da Unidade de Controle



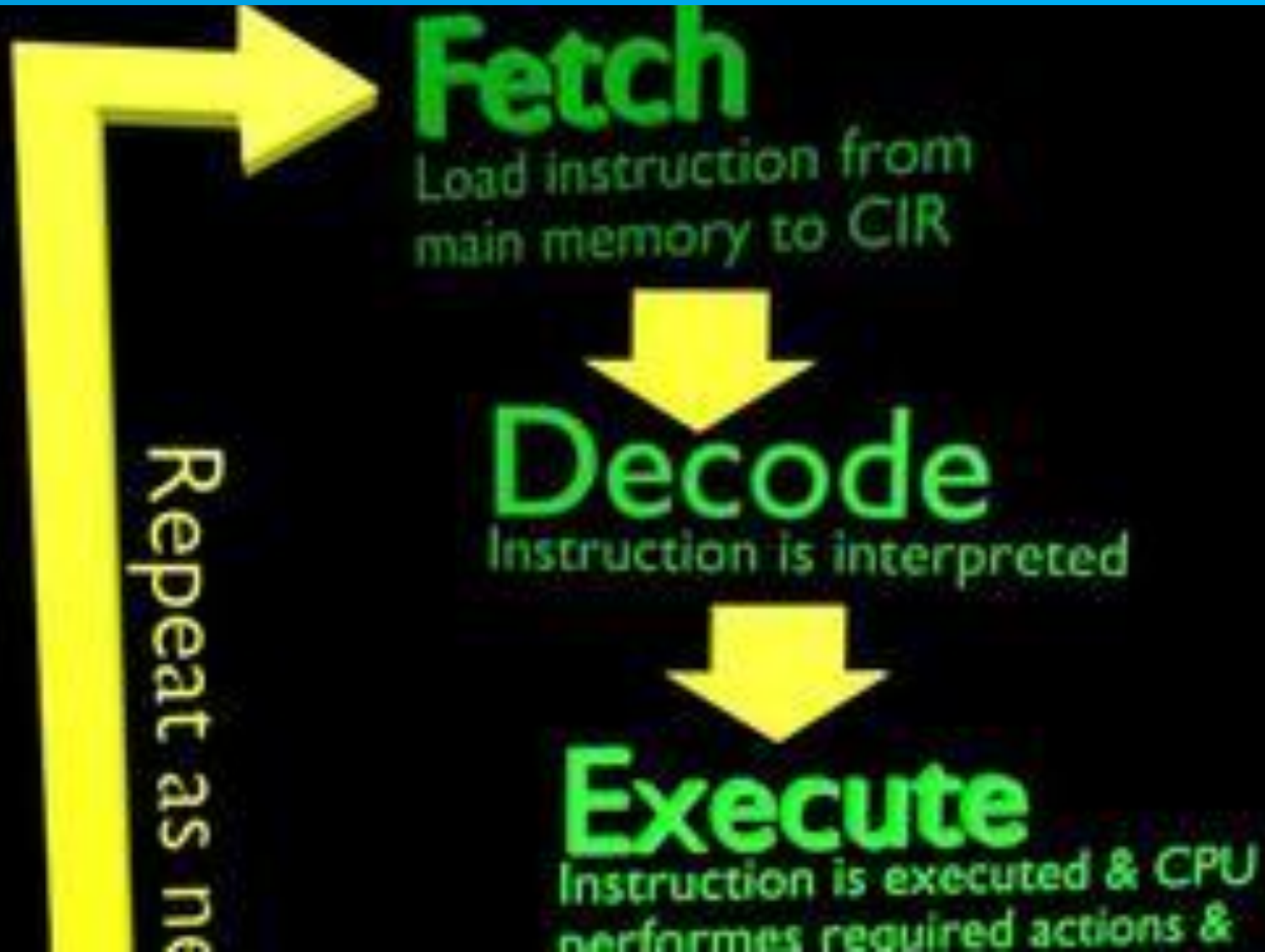
- Para cada operação, um código único é fornecido
 - Ex.: ADD, MOVE
- A unidade de controle recebe o código e gera os sinais adequados
- Os módulos de hardware respondem aos sinais de controle
- Eis um computador!

Componentes do Computador: Alto Nível



PC = Program counter
IR = Instruction register
MAR = Memory address register
MBR = Memory buffer register
I/O AR = I/O address register
I/O BR = I/O buffer register

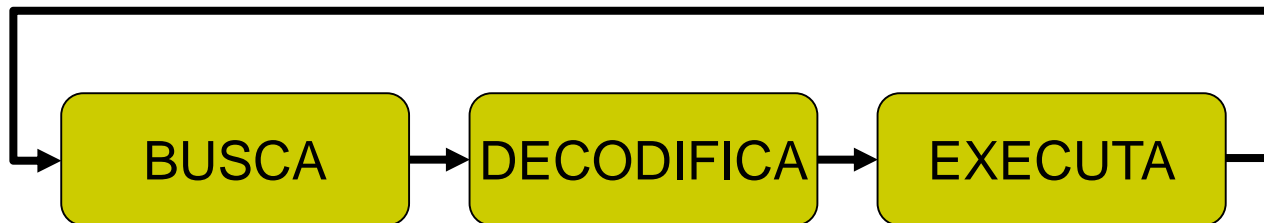
Ciclo de Instrução





Ciclo de instrução básico

- Três passos:
 - Busca
 - Decodificação
 - Execução



Ciclos de Busca/Decodificação



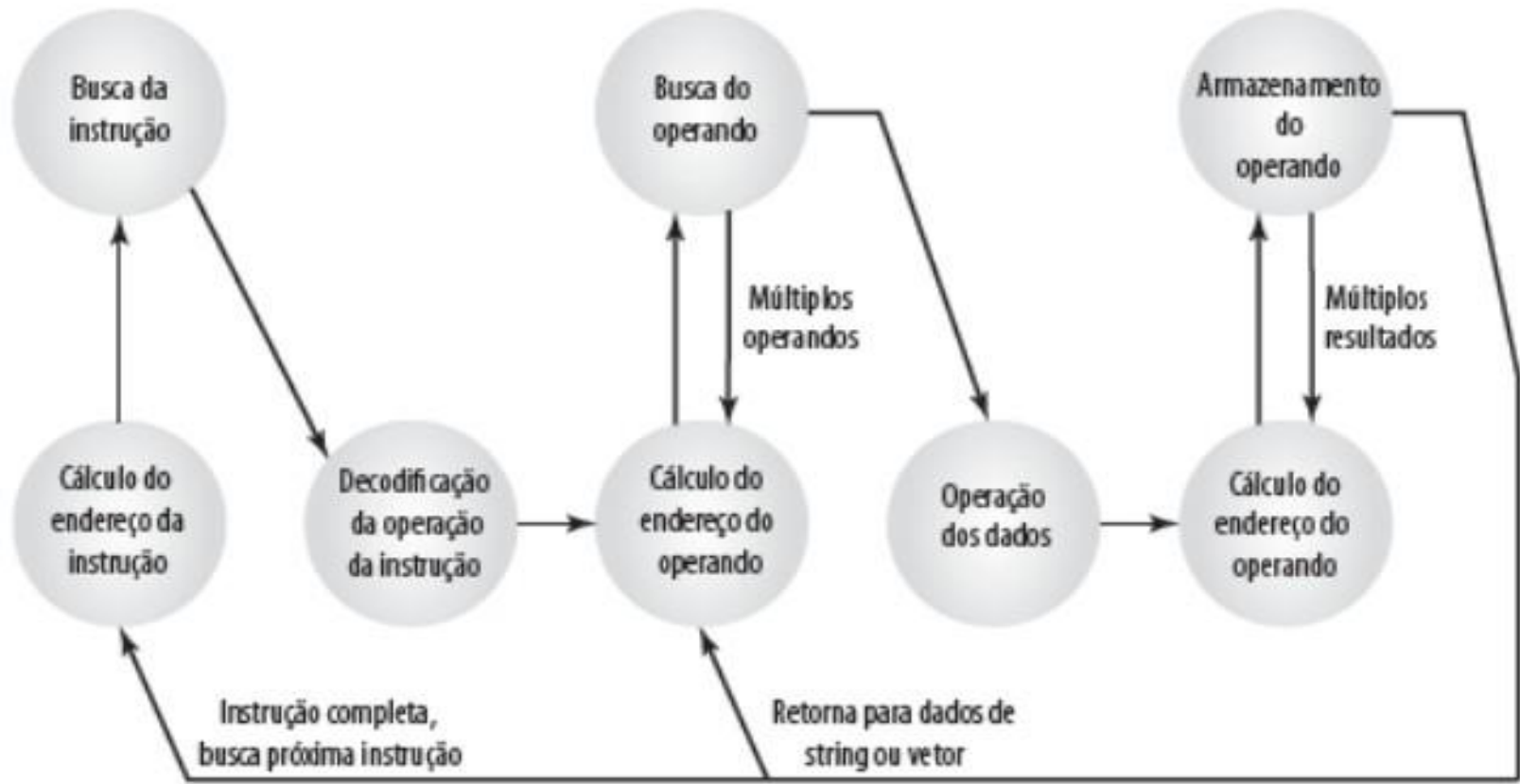
- O Contador de Programa (PC) armazena o endereço da próxima instrução a ser buscada
- O processador busca a instrução na posição de memória apontada pelo PC
- O PC é incrementado
 - A não ser que ocorra um desvio
- A instrução é carregada no Registrador de Instrução (IR)
- O processador interpreta a instrução e realiza as ações requisitadas



Tipos de Operações

- Processador-memória
 - Transferência de dados entre a CPU e a memória principal
- Processador-E/S
 - Transferência de dados entre a CPU e os módulos de E/S
- Processamento de dados
 - Operações lógicas ou aritméticas sobre os dados
- Controle
 - Alteração da sequência de operações
 - Ex.: JMP; JE
- Combinação de todas acima

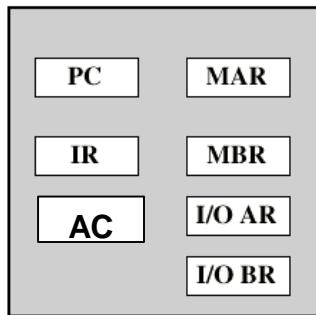
Ciclo de Instrução – Diagrama de Estados



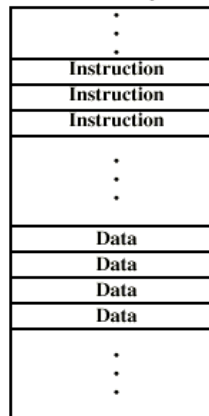
Exemplo de execução de programa



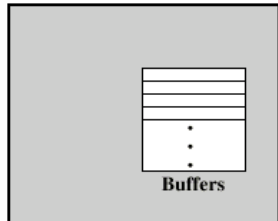
CPU



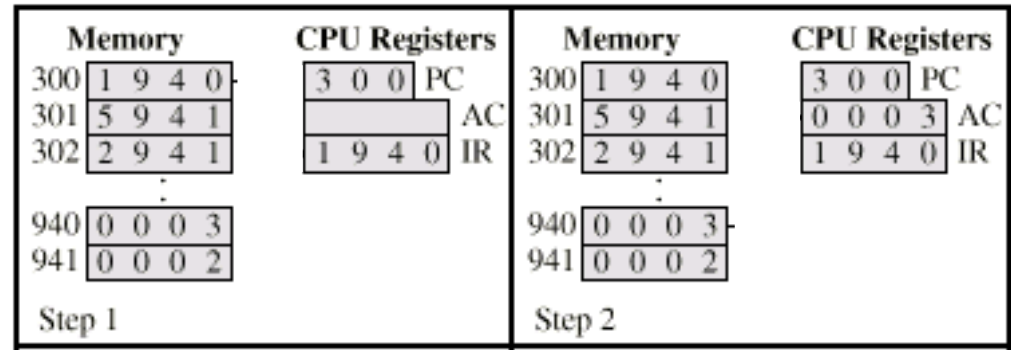
Memory

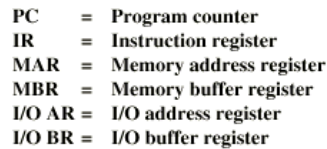


I/O Module

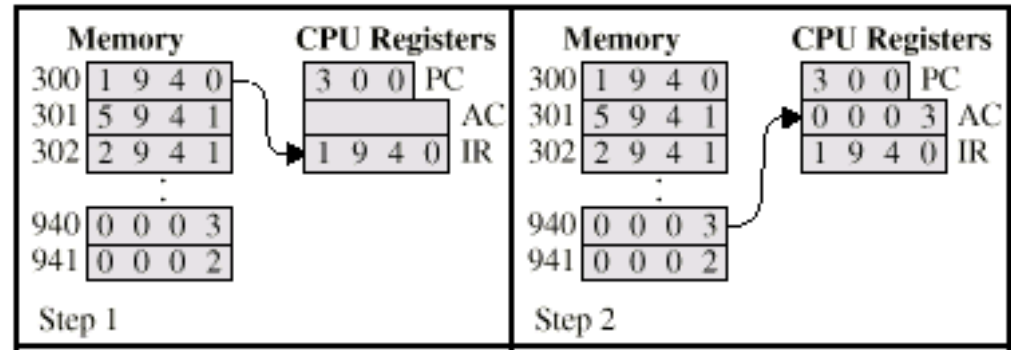
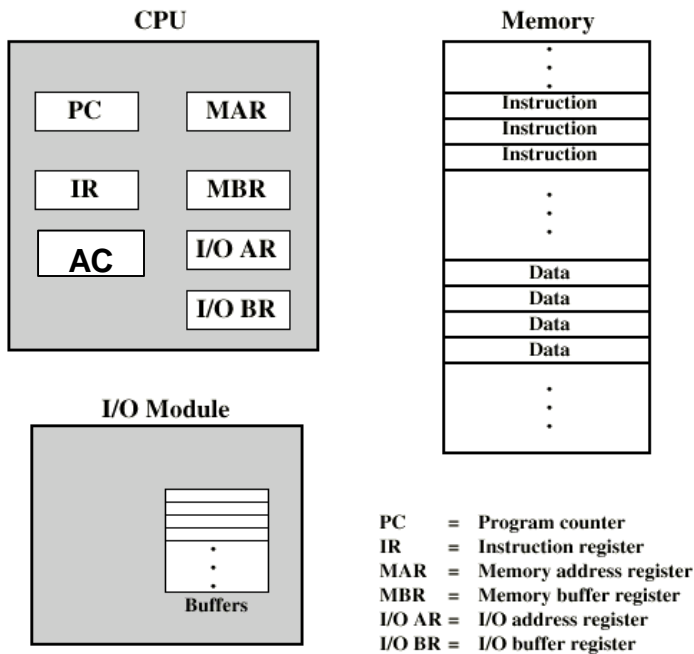


PC = Program counter
 IR = Instruction register
 MAR = Memory address register
 MBR = Memory buffer register
 I/O AR = I/O address register
 I/O BR = I/O buffer register





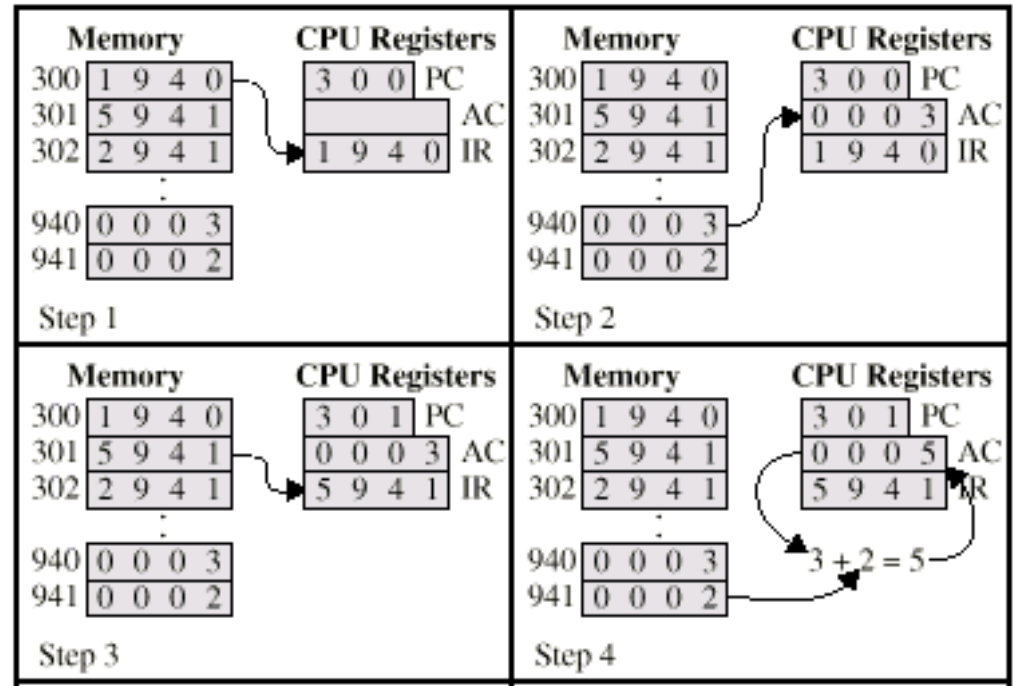
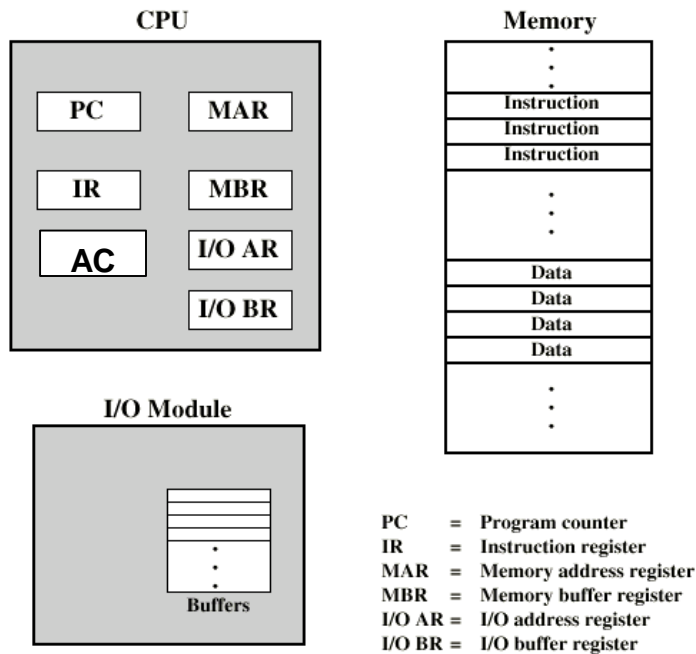
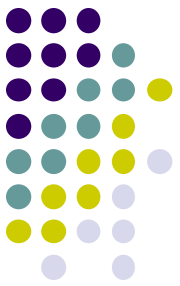
Exemplo de execução de programa



1940 → **1** | 940

OP → **1** **Endereço** → **940**

Exemplo de execução de programa

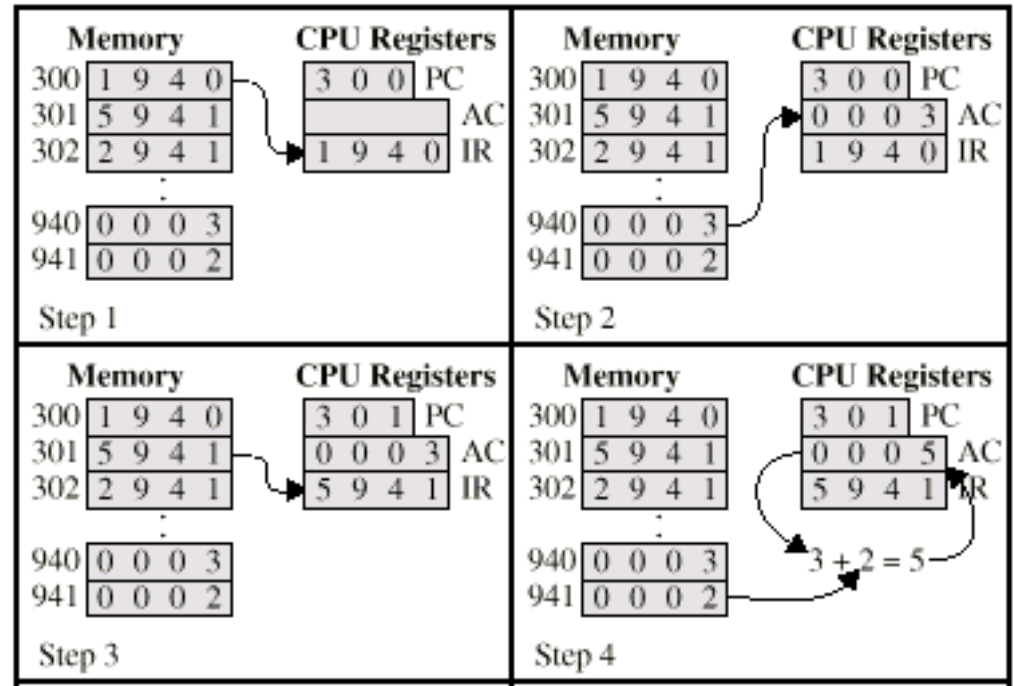
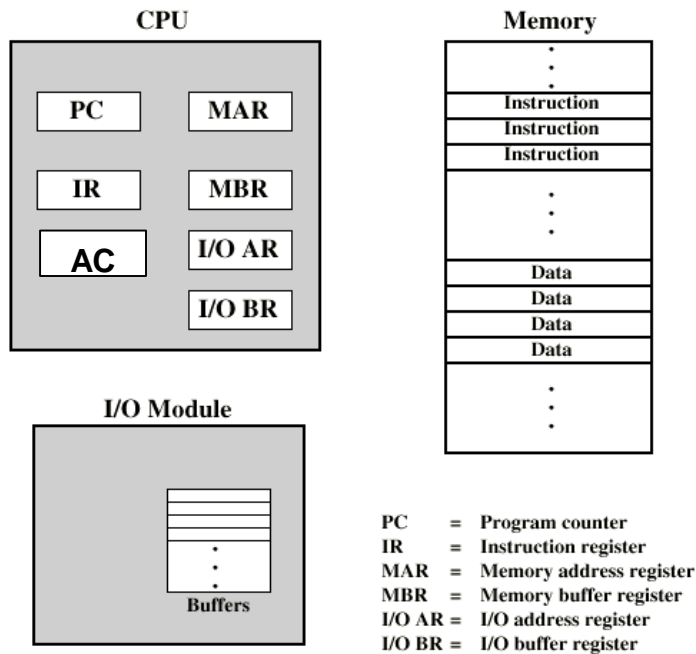


5941 → 5 | 941

OP → 5

Endereço → 941

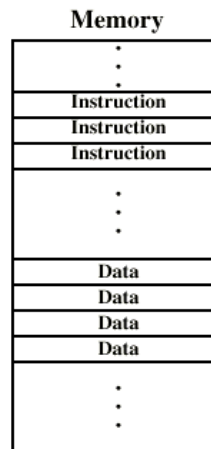
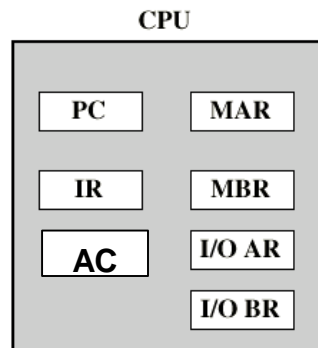
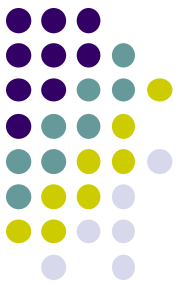
Exemplo de execução de programa



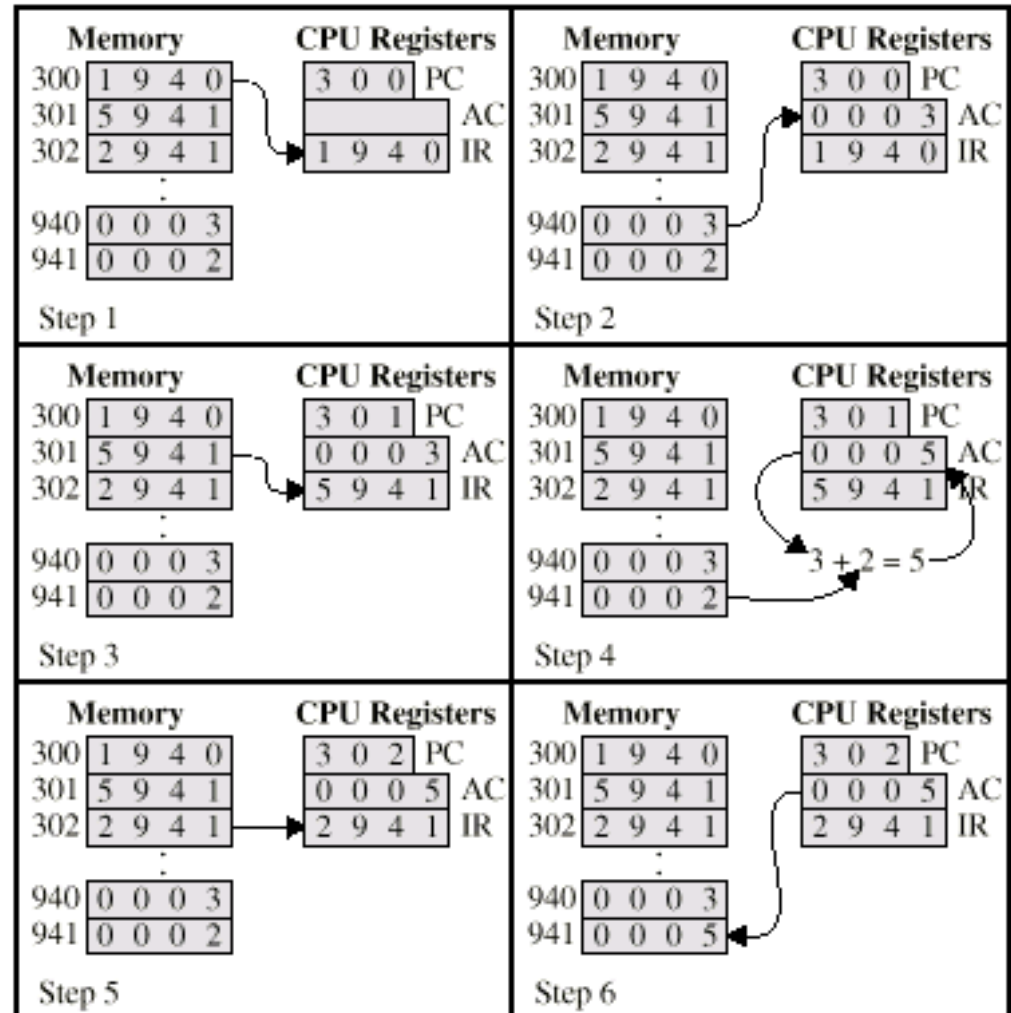
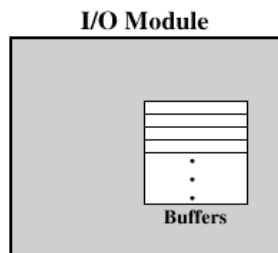
$$ACC \leftarrow ACC + [941]$$

$$ACC \leftarrow 0003 + 0002$$

Exemplo de execução de programa



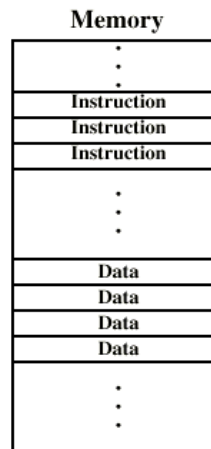
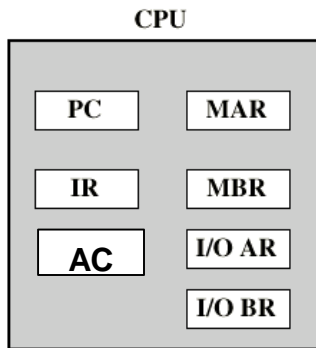
PC = Program counter
 IR = Instruction register
 MAR = Memory address register
 MBR = Memory buffer register
 I/O AR = I/O address register
 I/O BR = I/O buffer register



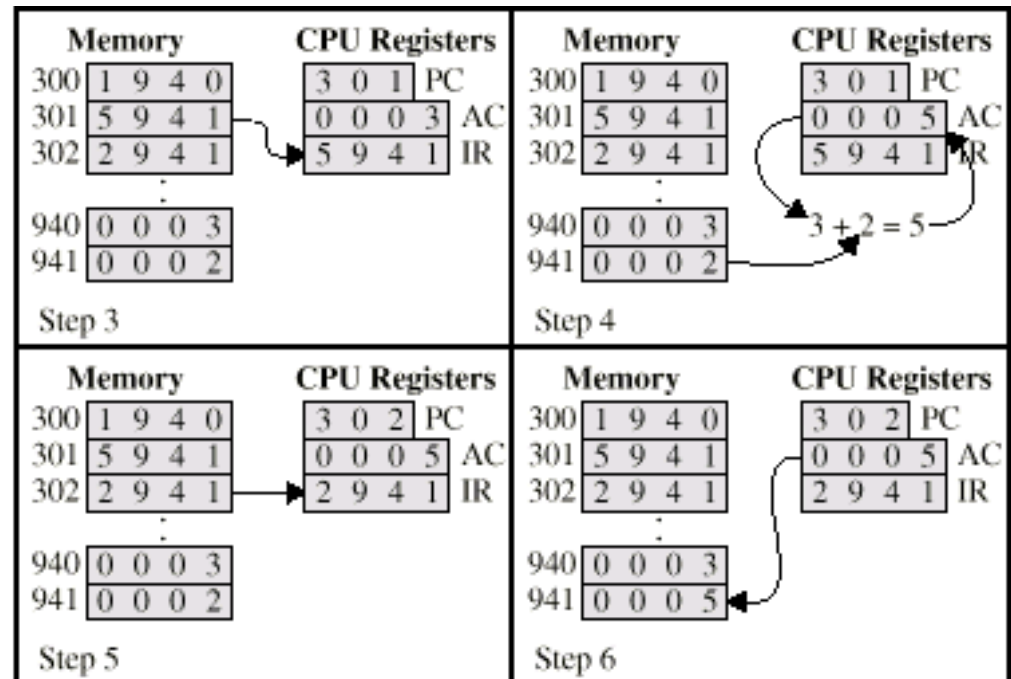
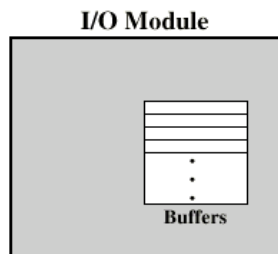
Exemplo de execução de programa



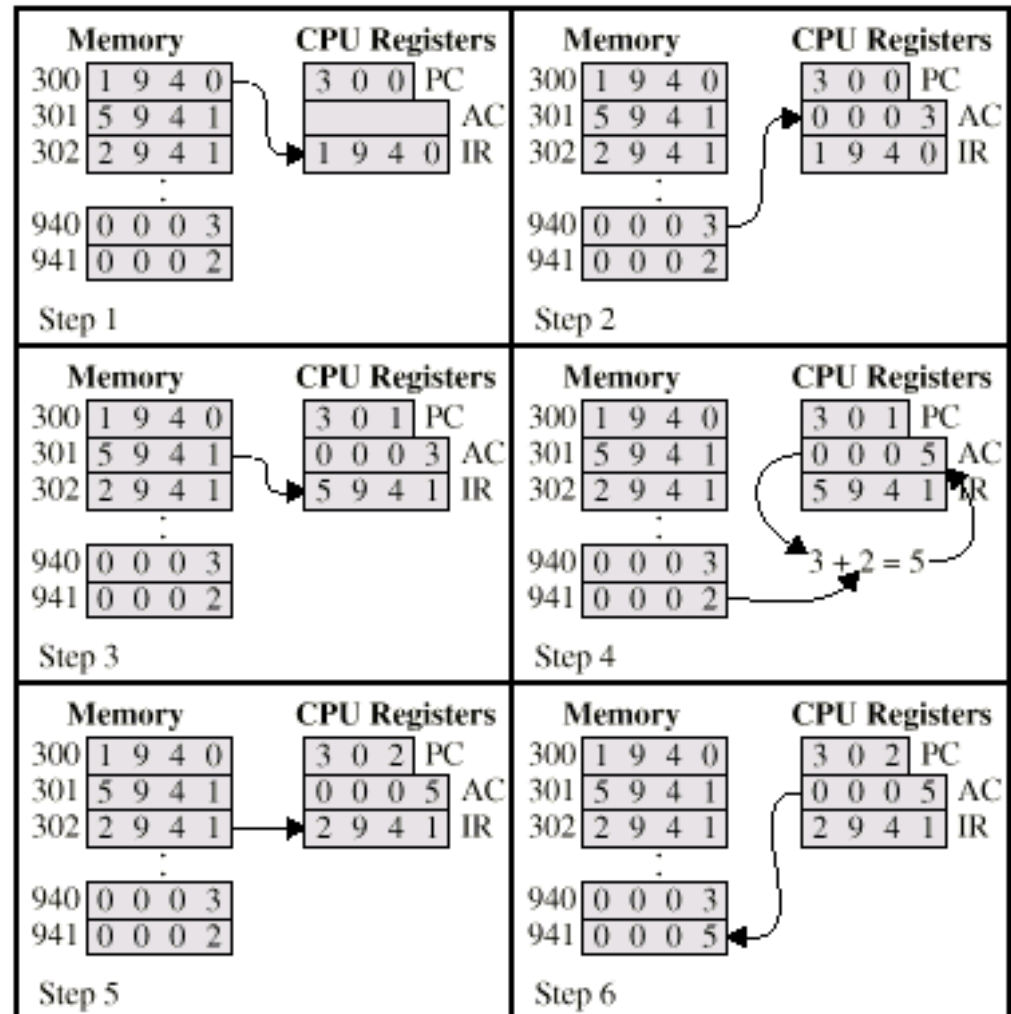
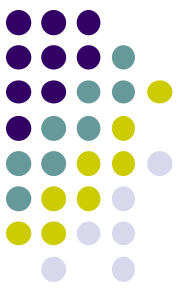
2941 → **2** | 941
OP → **Endereço**



PC = Program counter
 IR = Instruction register
 MAR = Memory address register
 MBR = Memory buffer register
 I/O AR = I/O address register
 I/O BR = I/O buffer register

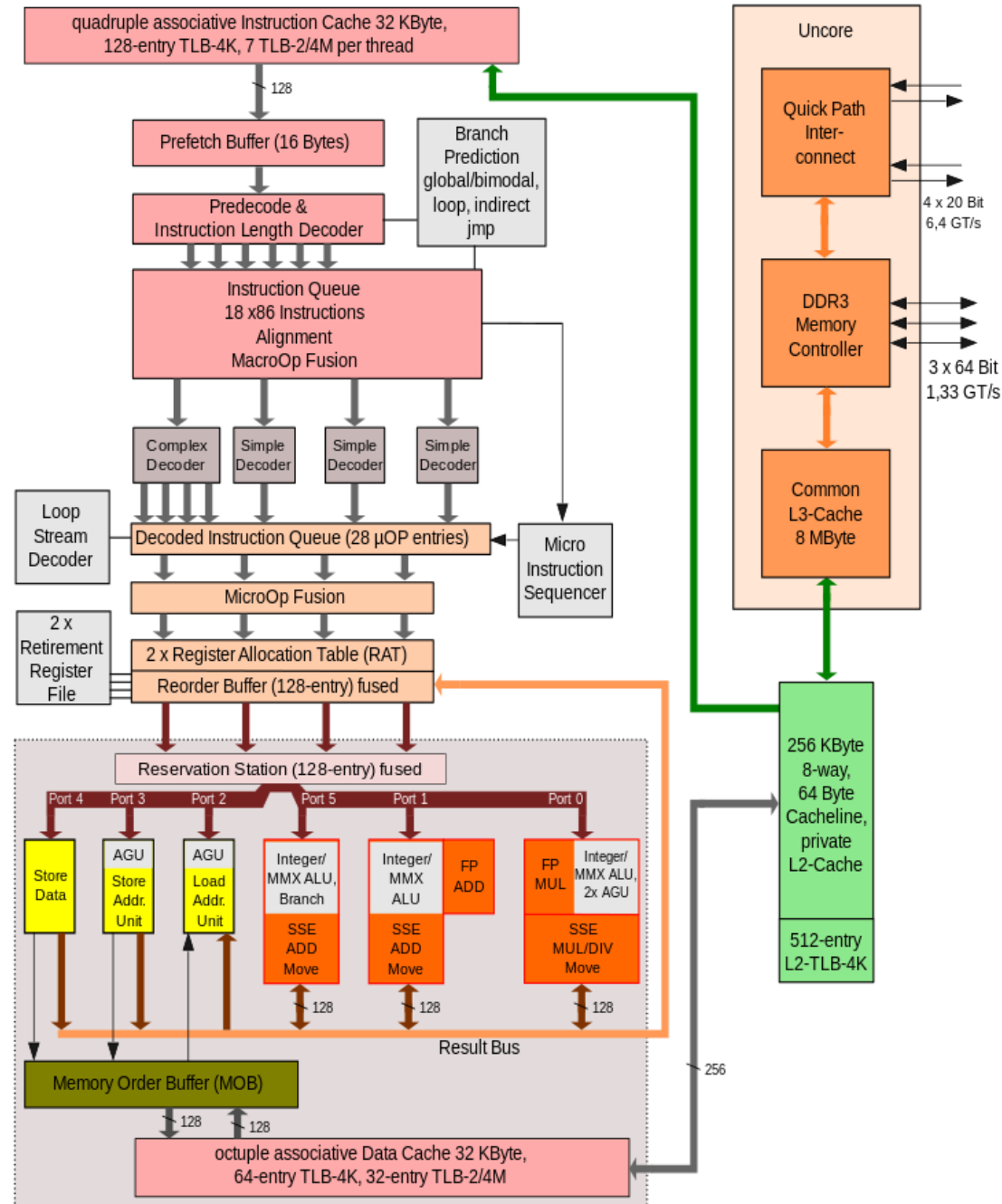


Exercício: descreva, em código “de alto nível”, a operação ilustrada nos 6 passos

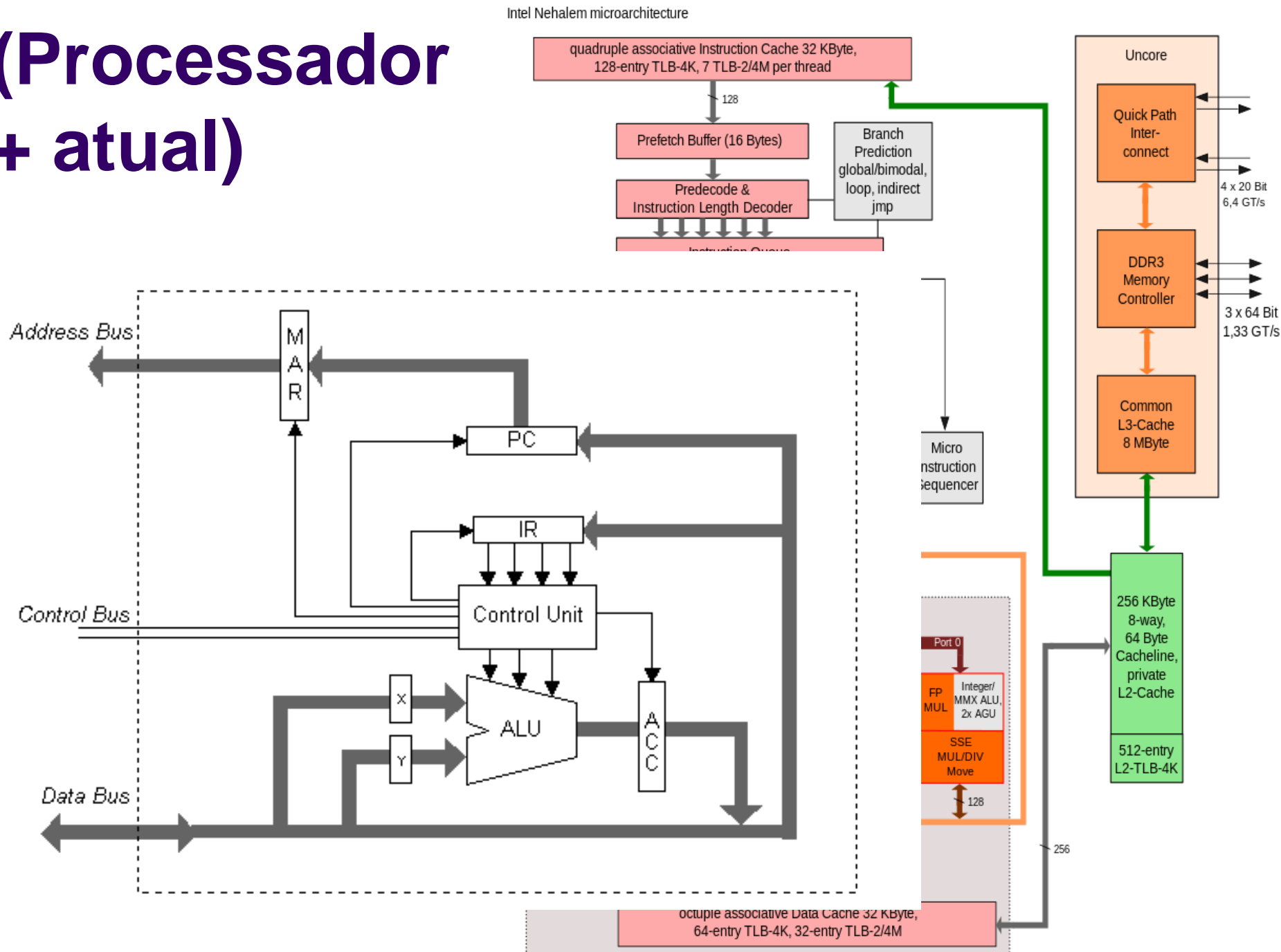


(Processador + atual)

Intel Nehalem microarchitecture



(Processador + atual)



Interrupções



Interrupções



Definição:

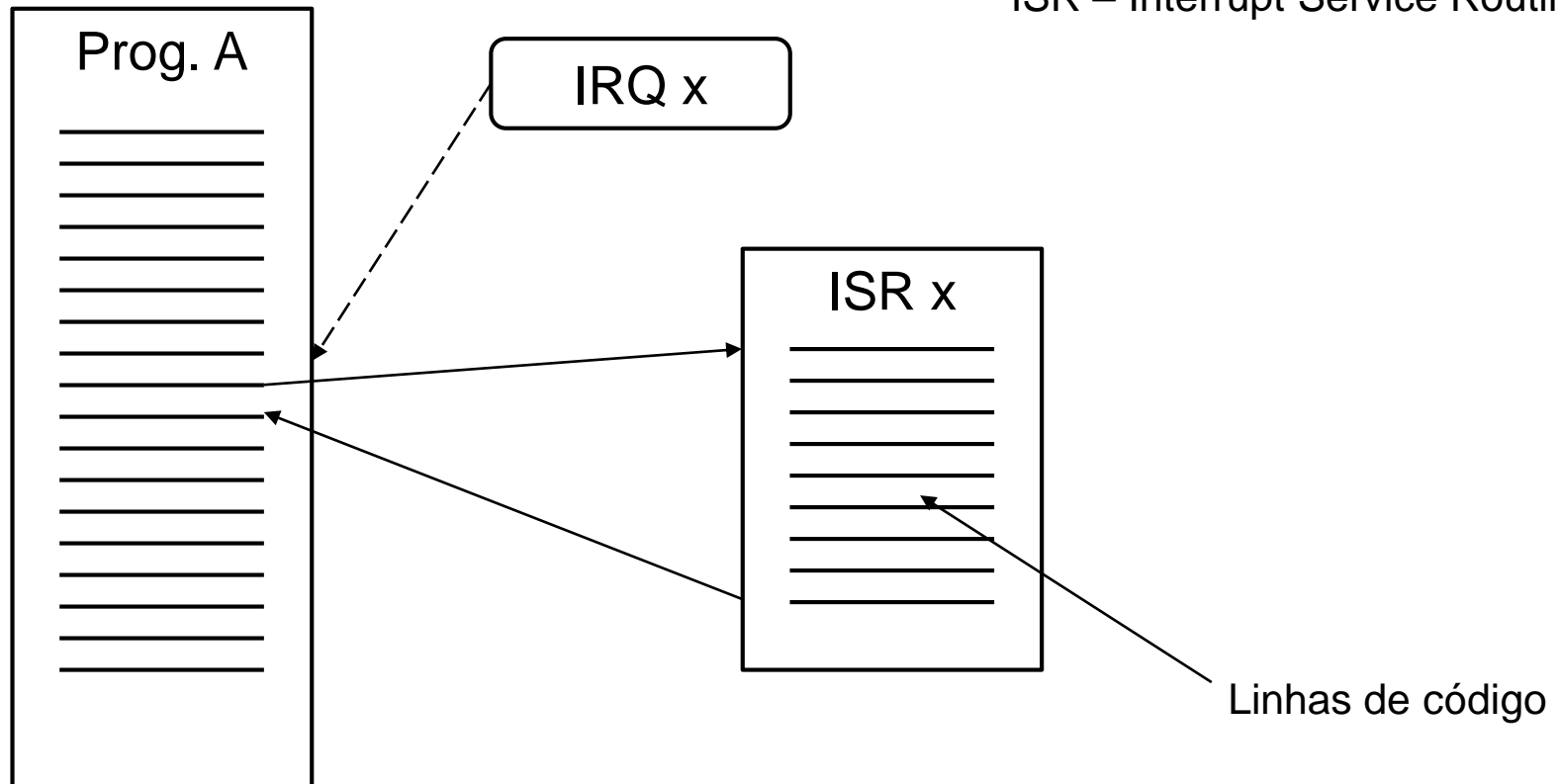
Mecanismo por meio do qual outros módulos (por exemplo: E/S) ou o próprio SW podem **interromper** o processamento normal da CPU.

Interrupções



Definição:

IRQ – Interrupt Request
ISR – Interrupt Service Routine

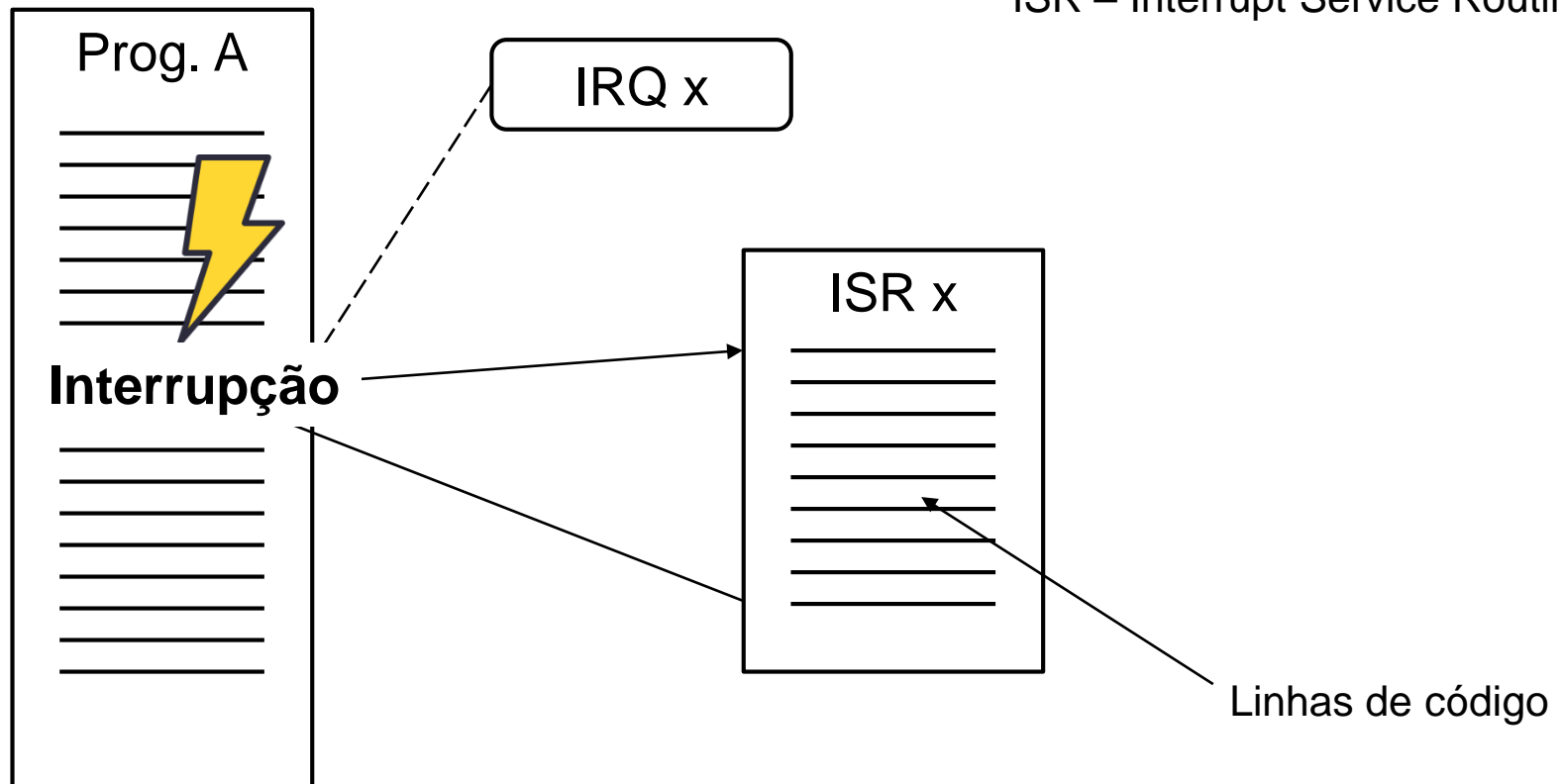


Interrupções



Definição:

IRQ – Interrupt Request
ISR – Interrupt Service Routine



Interrupções

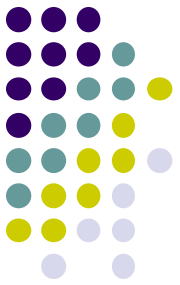
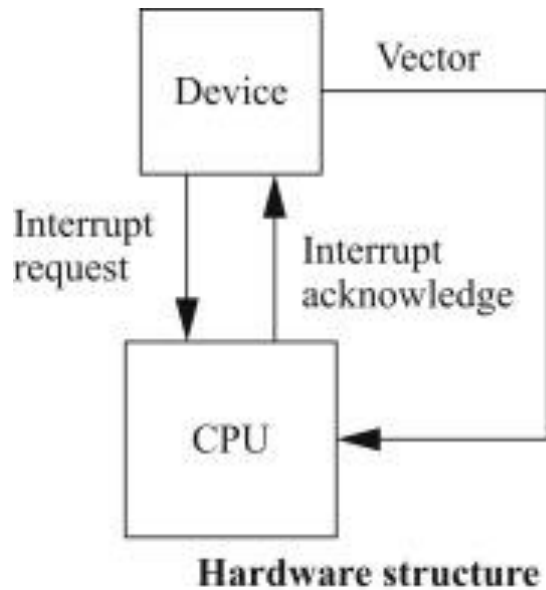


Várias fontes possíveis:

- Interrupção de software
 - Ex.: *overflow*, divisão por zero, acesso proibido à memória
- Interrupção de relógio
 - Gerada pelo relógio interno do processador (System Timer)
 - Permite que o sistema operacional execute funções de multitarefa
- Interrupção de E/S
 - Gerada por um controlador de E/S
- Interrupção de falha de hardware
 - Ex.: erro de paridade de memória

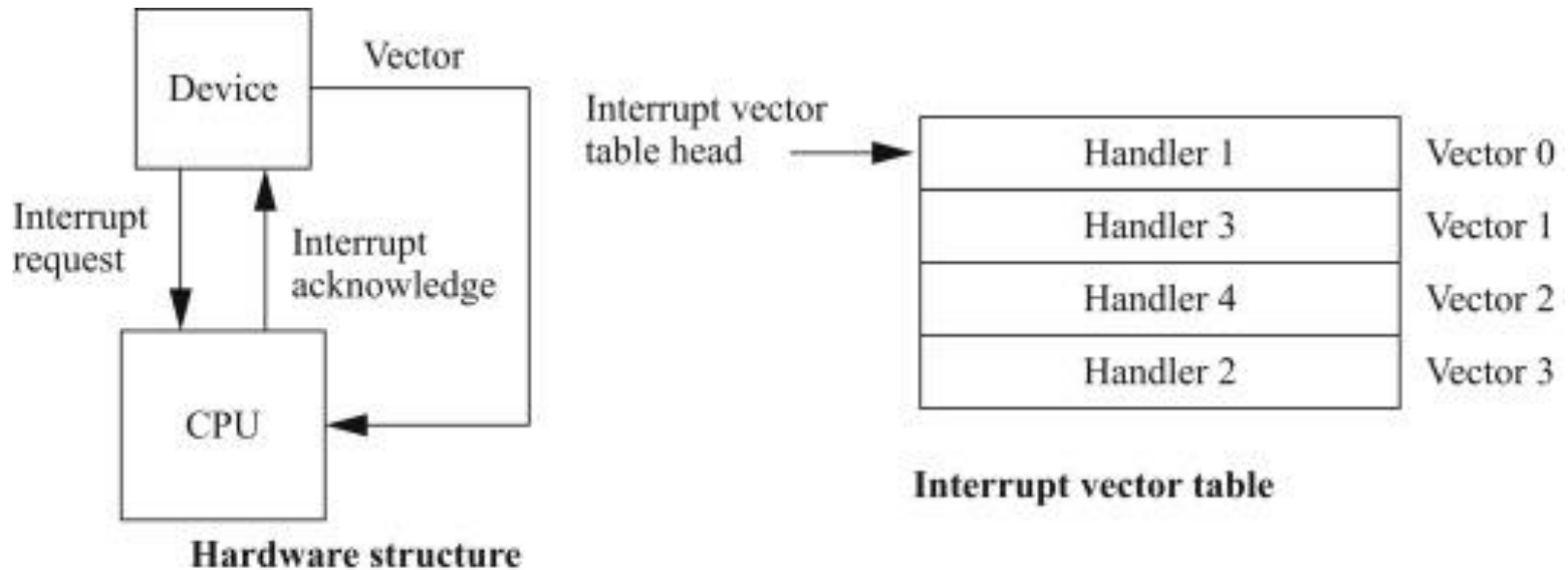
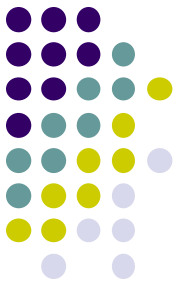
Interrupções

Mecanismo de HW

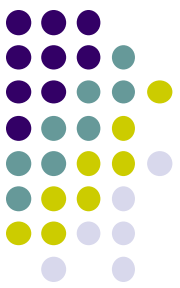


Interrupções

Mecanismo de HW



Ex.: x86



IRQ	Usage
0	system timer (cannot be changed)
1	keyboard controller (cannot be changed)
2	cascaded signals from IRQs 8–15
3	second RS-232 serial port (COM2: in Windows)
4	first RS-232 serial port (COM1: in Windows)
5	parallel port 2 and 3 or sound card
6	floppy disk controller
7	first parallel port
8	real-time clock
9	open interrupt
10	open interrupt
11	open interrupt
12	PS/2 mouse
13	math coprocessor
14	primary ATA channel
15	secondary ATA channel



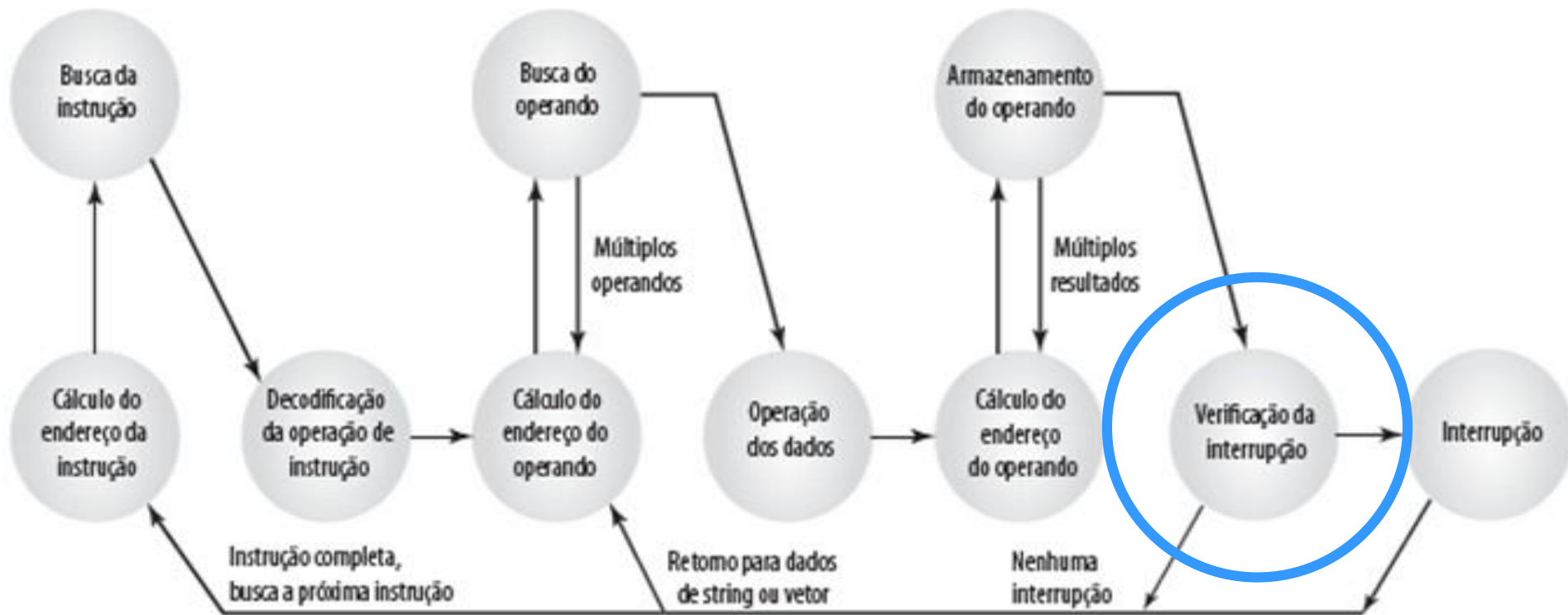
Ciclo de interrupção

- Acrescentado ao ciclo de instrução
- O processador verifica se ocorreu uma interrupção
 - Indicada por um sinal de interrupção
- Se não ocorreu nenhuma interrupção, busca a próxima instrução
- **Caso exista uma interrupção pendente:**
 - A execução do programa corrente é suspensa;
 - O contexto é salvo;
 - Armazena-se no PC o endereço inicial da rotina de tratamento de interrupção;
 - A interrupção é processada;
 - O contexto é restaurado e o programa interrompido continua.

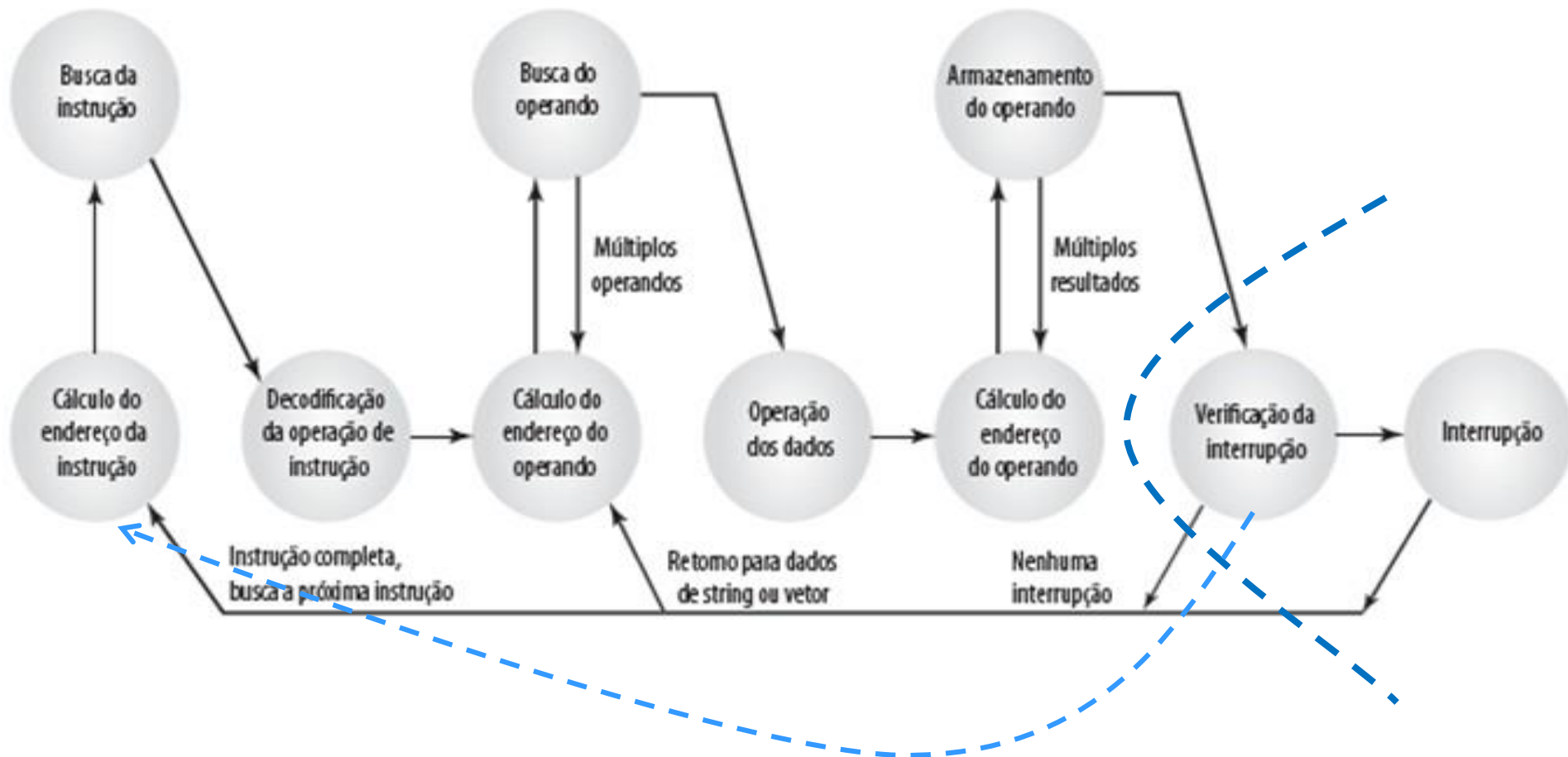


Ciclo de interrupção

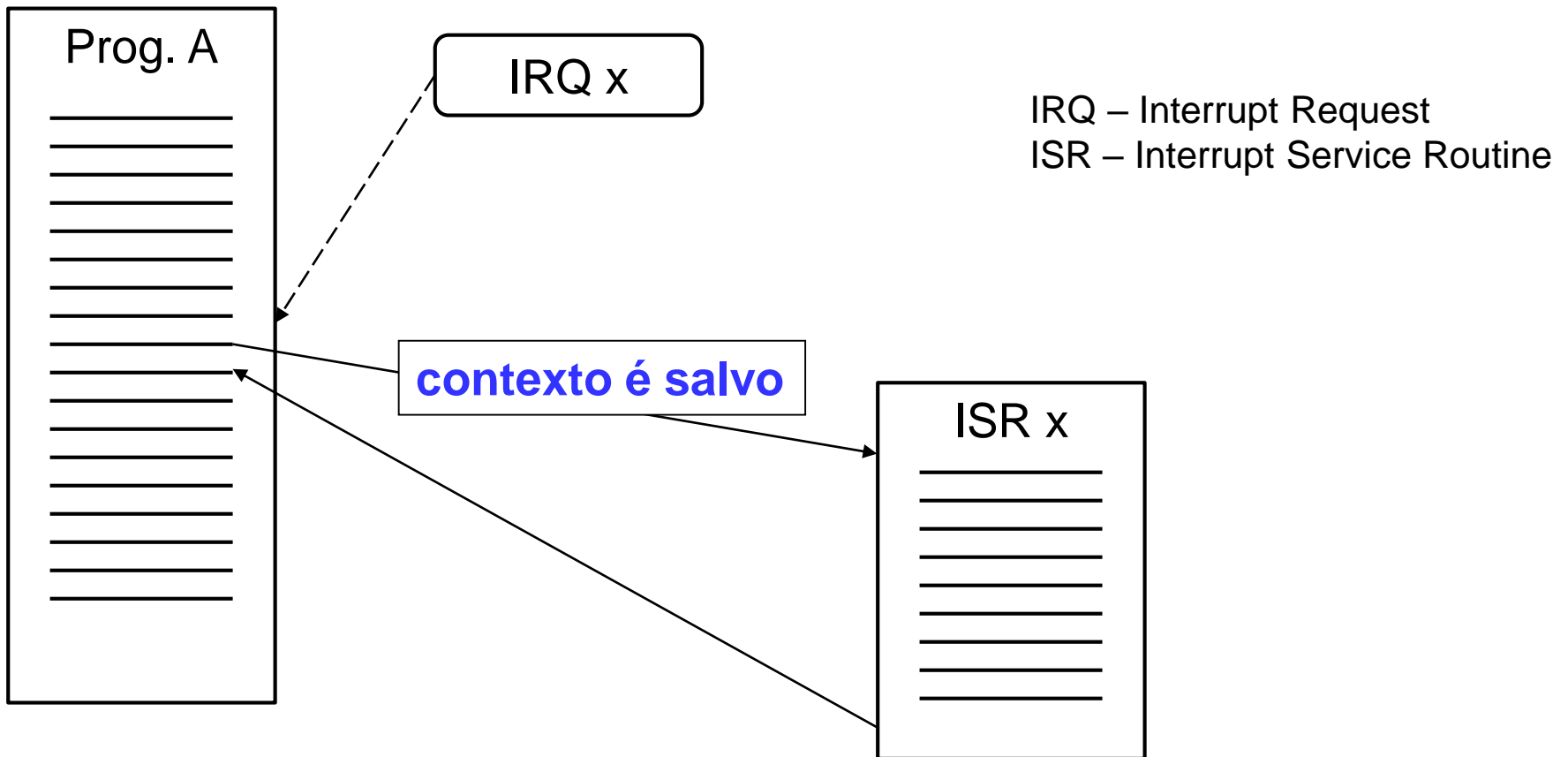
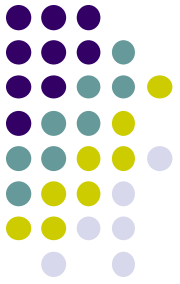
- Acrescentado ao ciclo de instrução
- O processador verifica se ocorreu uma interrupção
 - Indicada por um sinal de interrupção
- Se não ocorreu nenhuma interrupção, busca a próxima instrução
- **Caso exista uma interrupção pendente:**
 - A execução do programa corrente é suspensa;
 - **O contexto é salvo**;
 - Armazena-se no PC o endereço inicial da rotina de tratamento de interrupção;
 - A interrupção é processada;
 - **O contexto é restaurado** e o programa interrompido continua.



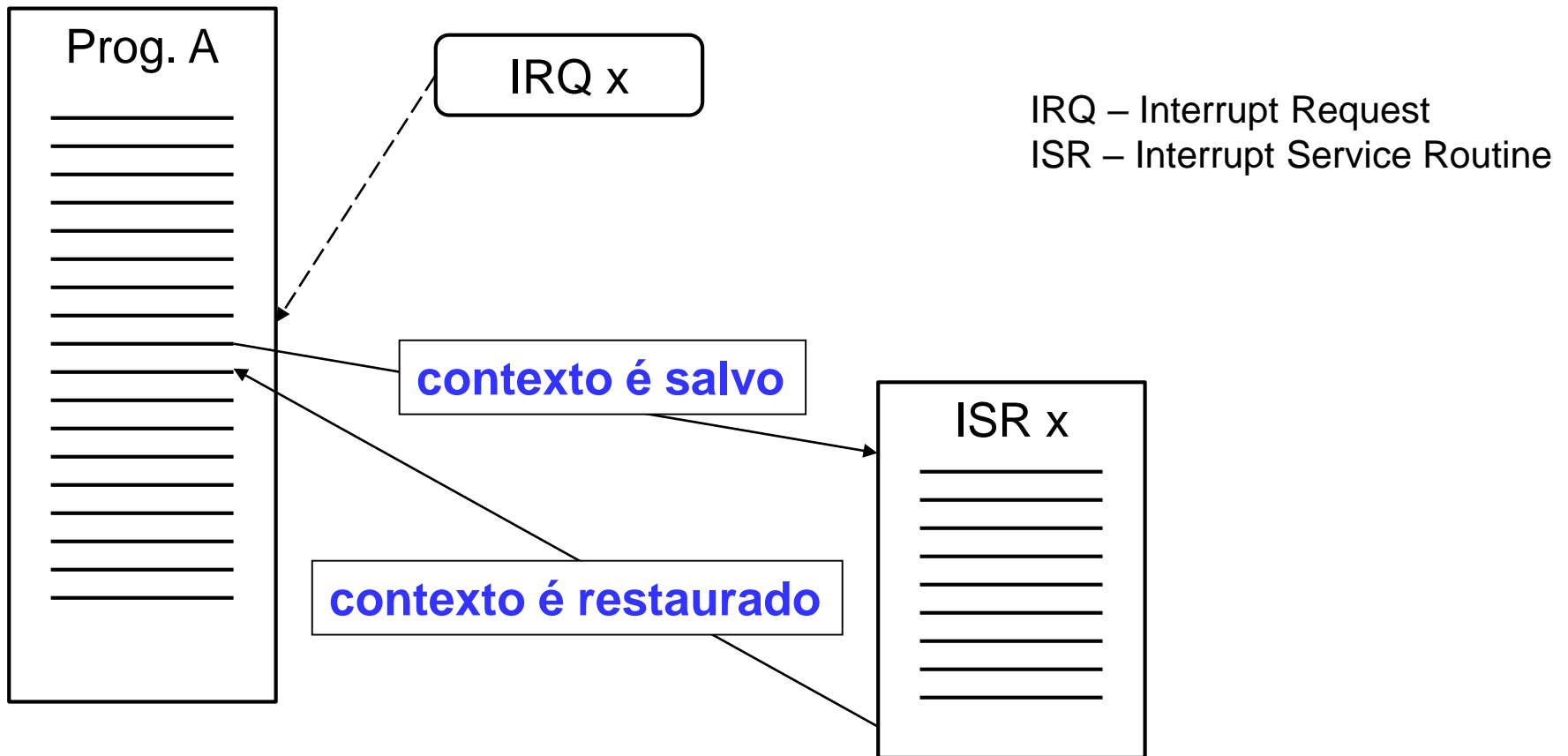
Obs.: Interrupções podem ser DESABILITADAS



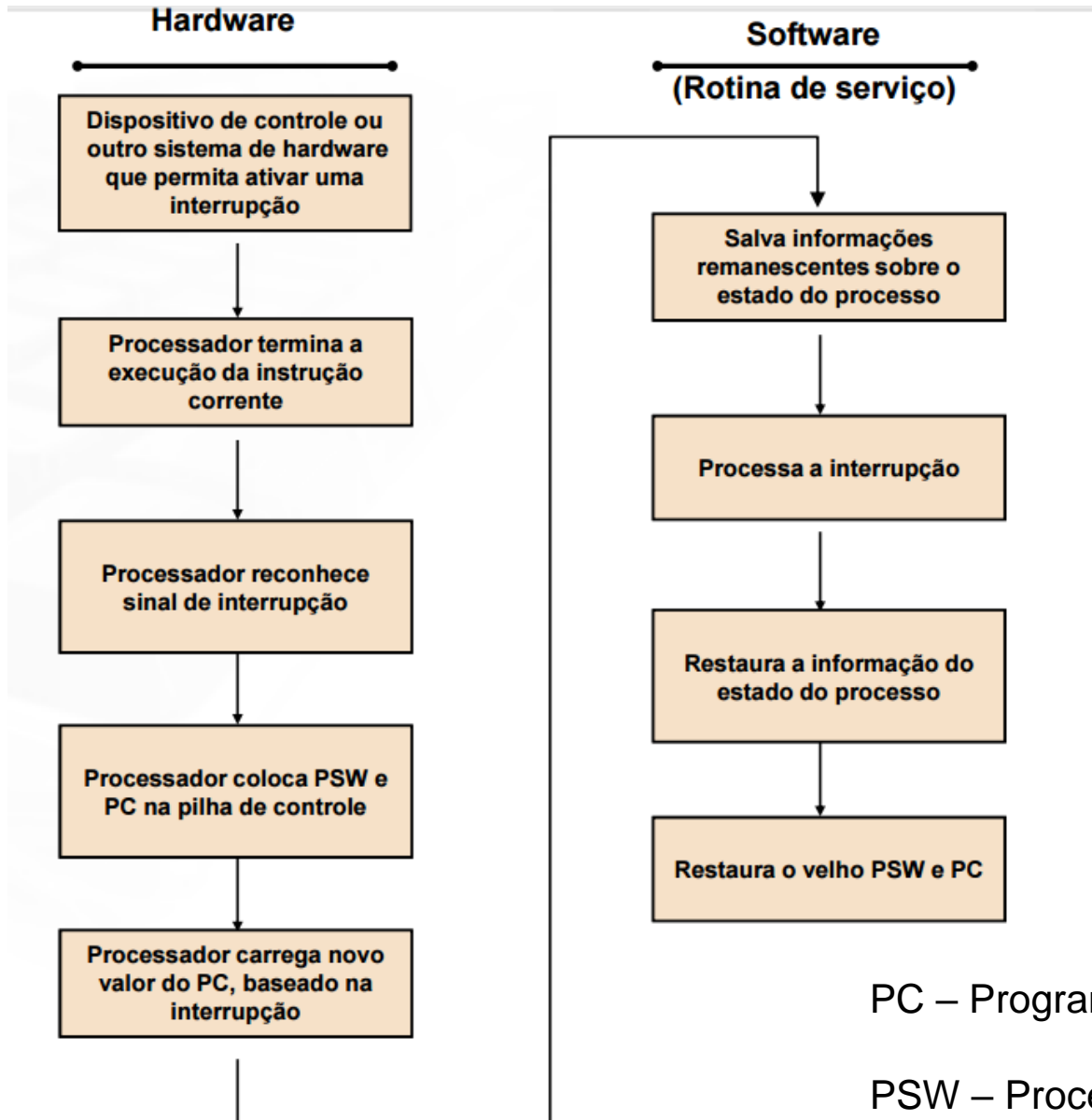
Fluxo de Processamento de uma Interrupção



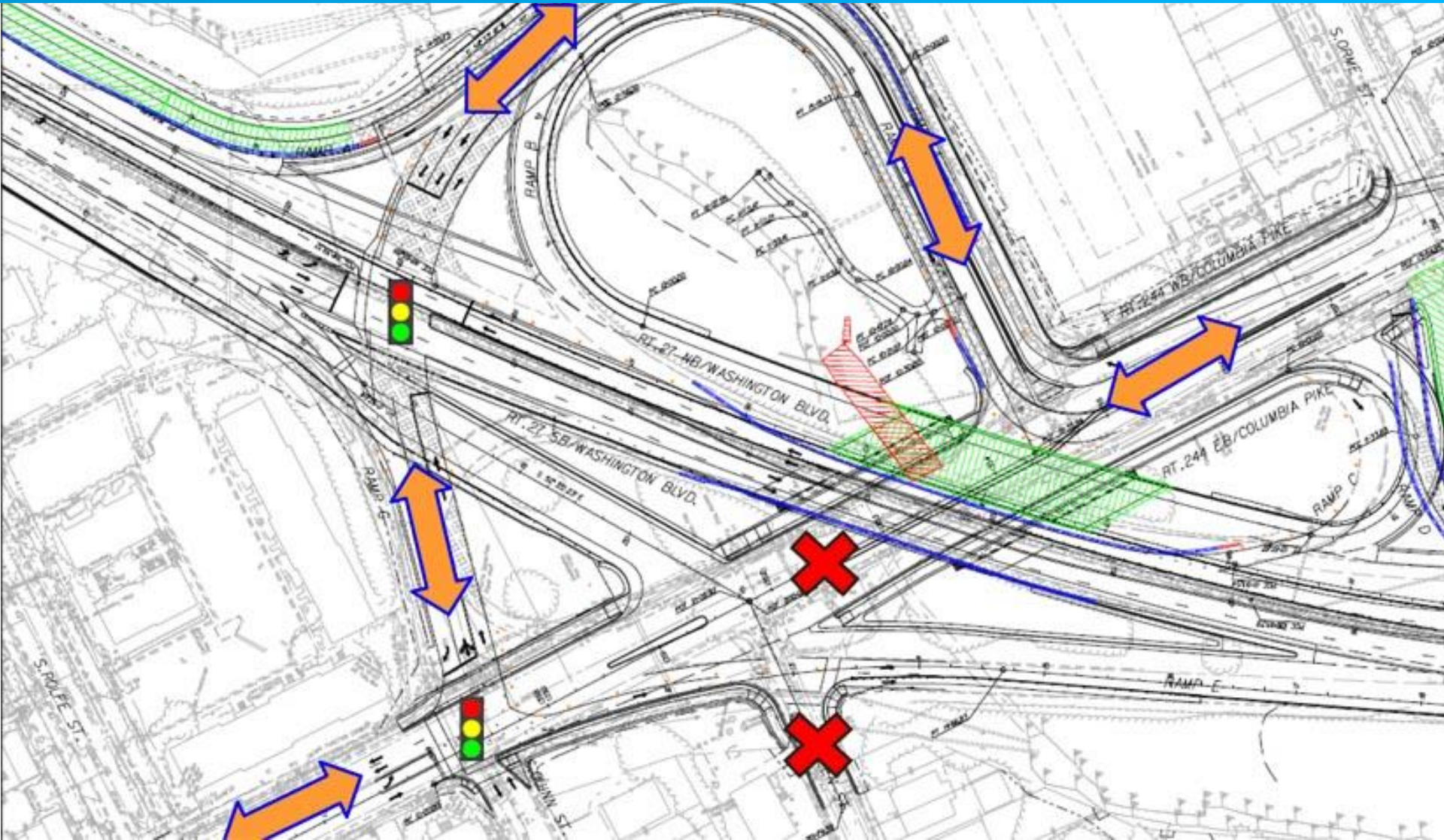
Fluxo de Processamento de uma Interrupção



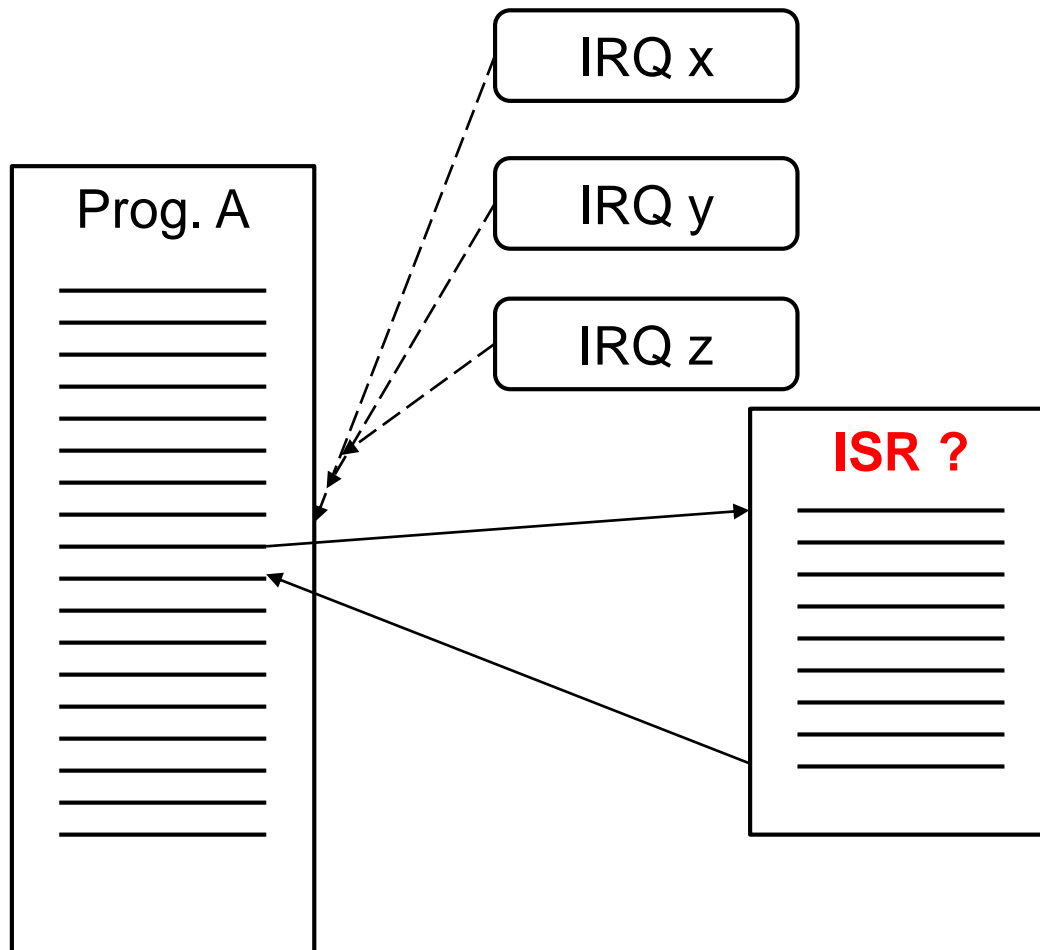
Exemplo de Procedimento



Múltiplas Interrupções



Múltiplas Interrupções



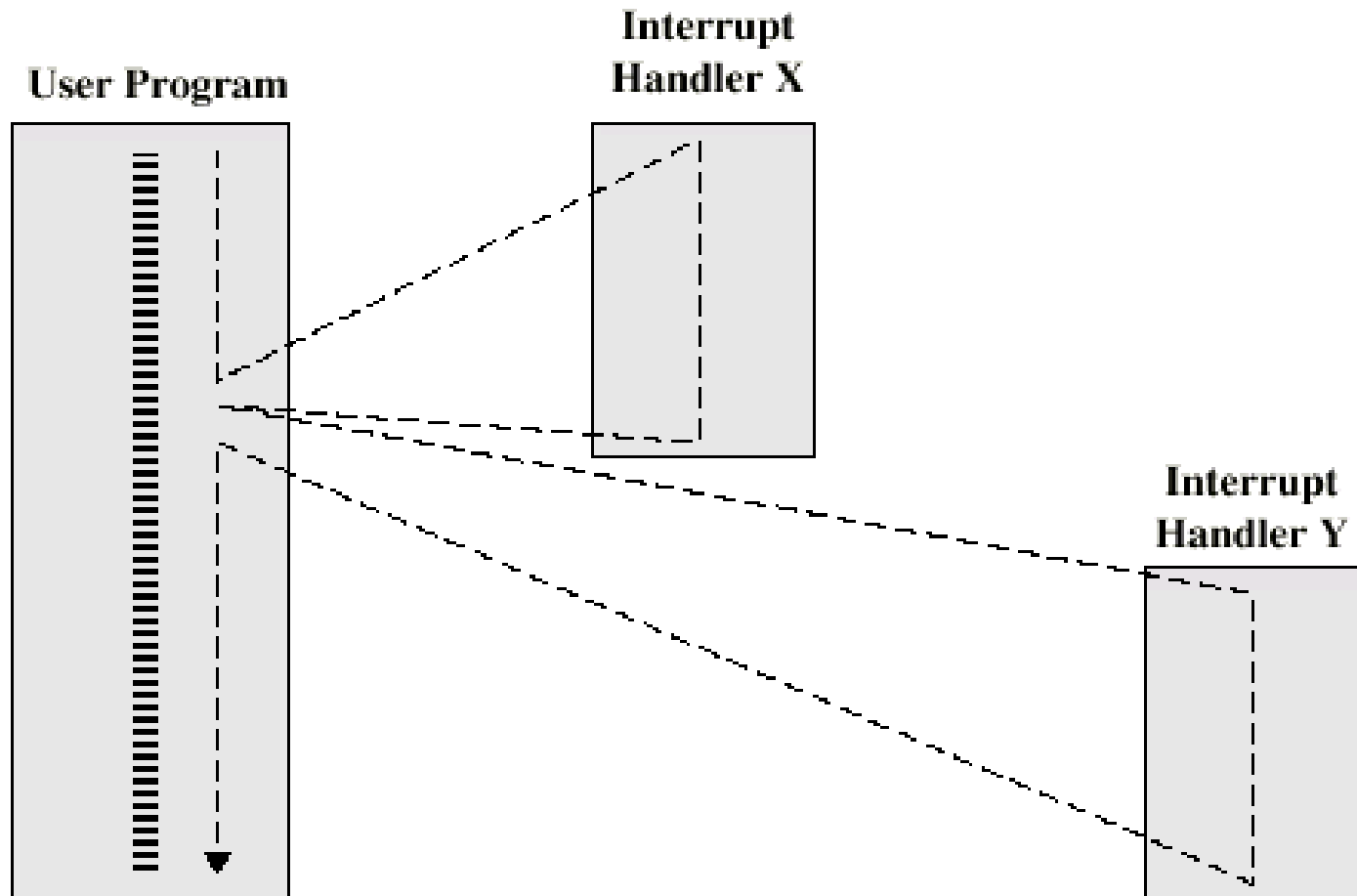
Abordagens para Múltiplas Interrupções



1. Desabilitar interrupções

- O processador irá ignorar interrupções enquanto uma interrupção é processada
- As interrupções **continuam pendentes** e são verificadas após o processamento da primeira interrupção
- As interrupções são tratadas na sequência em que ocorrem
 - Implementação de uma FILA
- Podem existir NMI (*Non-maskable Interrupt*)
 - Ex.: Reset

Processamento Sequencial de Interrupções



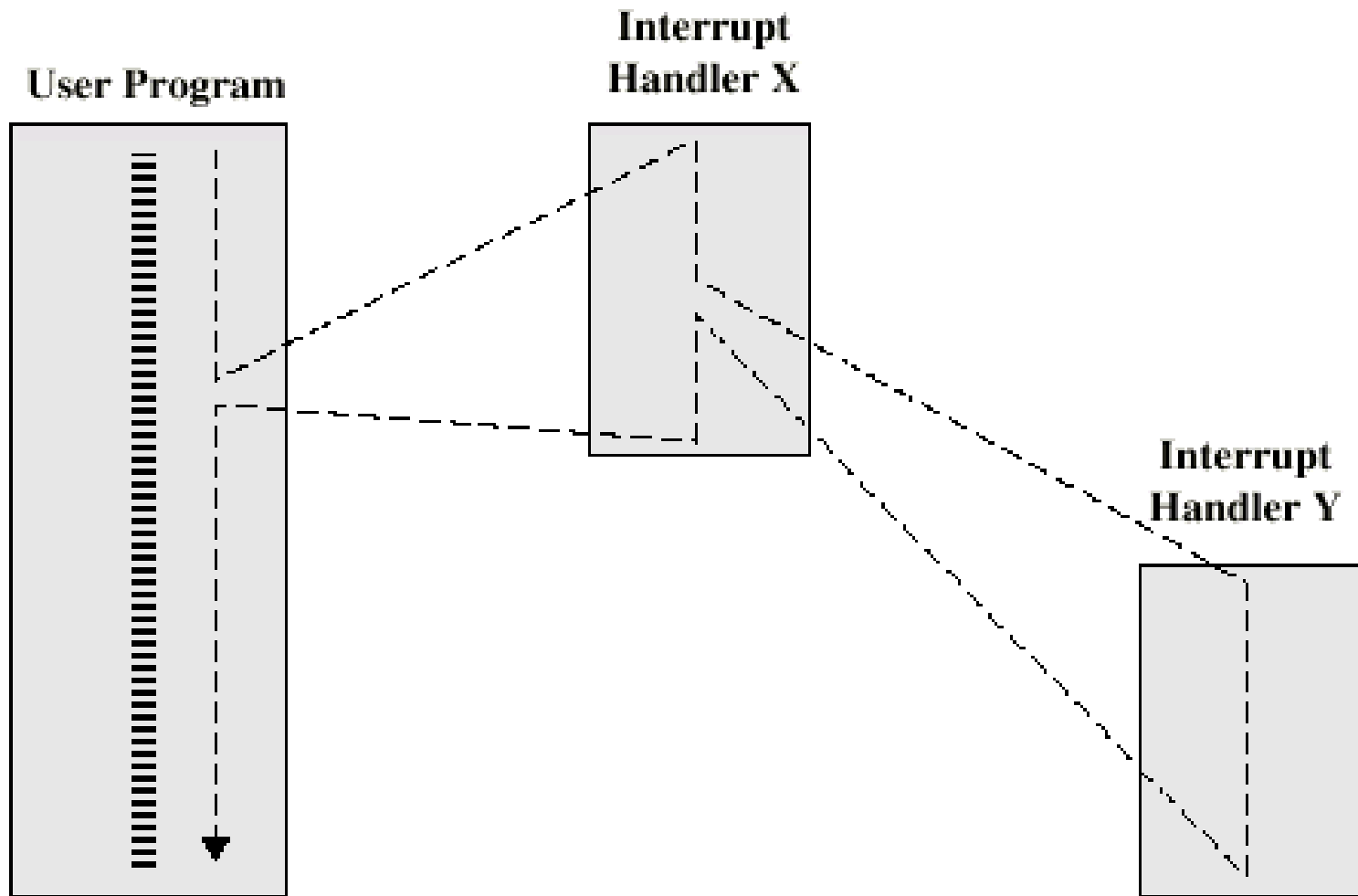
Abordagens para Múltiplas Interrupções



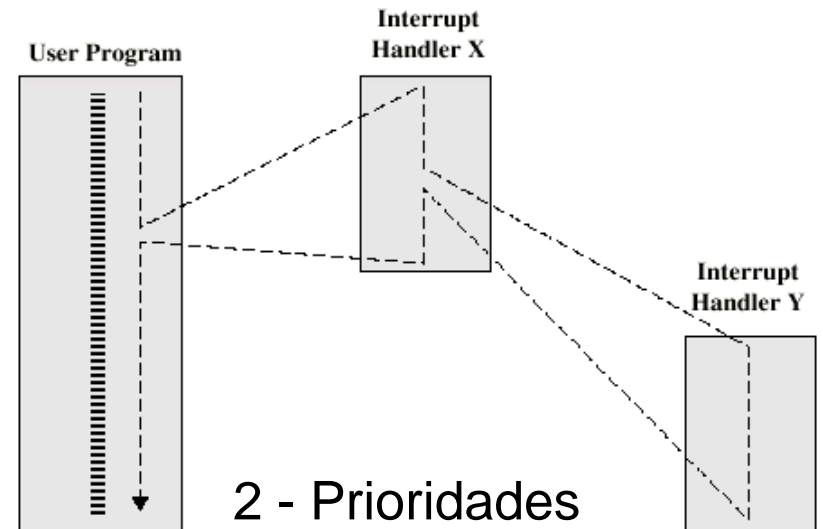
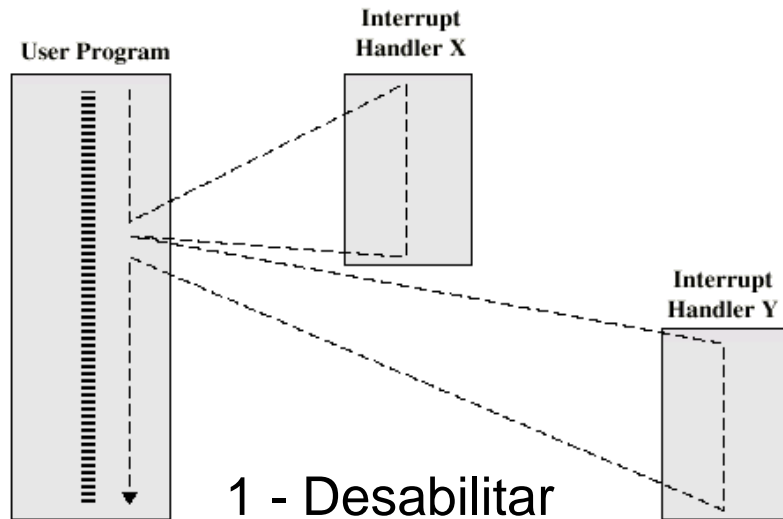
2. Definir prioridades

- Aninhamento de interrupções
- Interrupções de baixa prioridade podem ser interrompidas por outras de prioridade mais alta
- Quando uma interrupção de maior prioridade é processada, o processador retorna à interrupção anterior

Processamento Aninhado de Interrupções



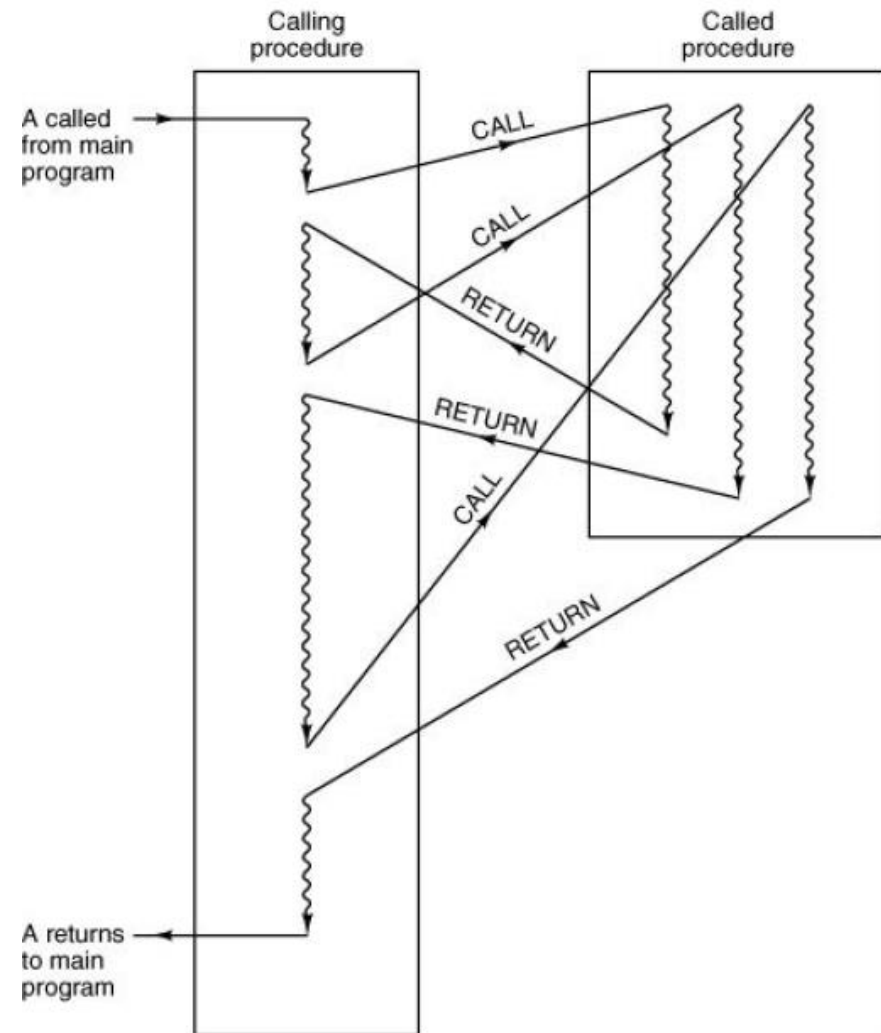
Comparação





Procedures & Co-rotinas

Procedures



Procedures

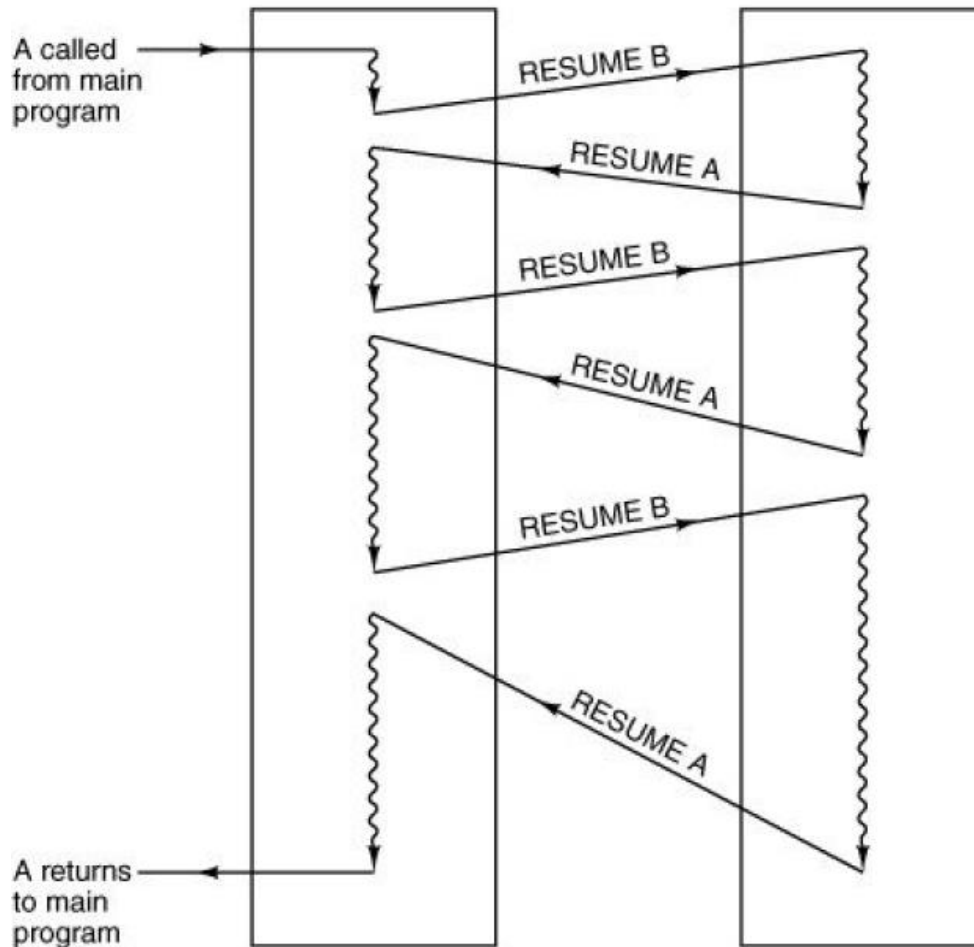


```
static int a = 8; /*Static Storage*/  
extern c;
```

```
static int func1 (int x)  
{  
    int t = 8; /* Local Variable */  
    return (x+t);    /* Return */  
}
```

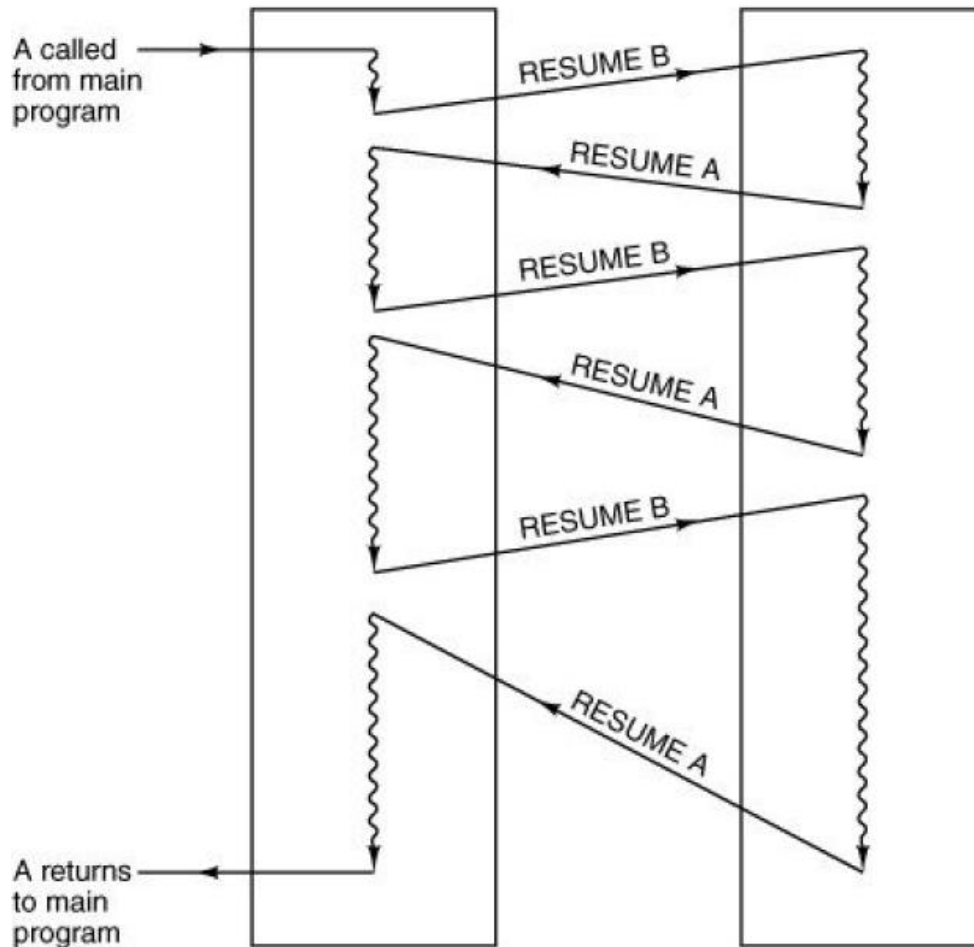
```
int main()  
{  
    int b = 0;  
    b = func1(a);  
    c = b;  
    return(0);  
}
```

Co-rotinas

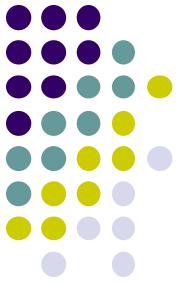


Co-rotinas

Cooperação



Co-rotinas



```
var q := FILA
```

```
coroutine Produtor
```

```
  loop
```

```
    while (q != CHEIA)
```

```
      Cria Item
```

```
      Adiciona Item a q
```

```
      yield to Consumidor
```

```
coroutine Consumidor
```

```
  loop
```

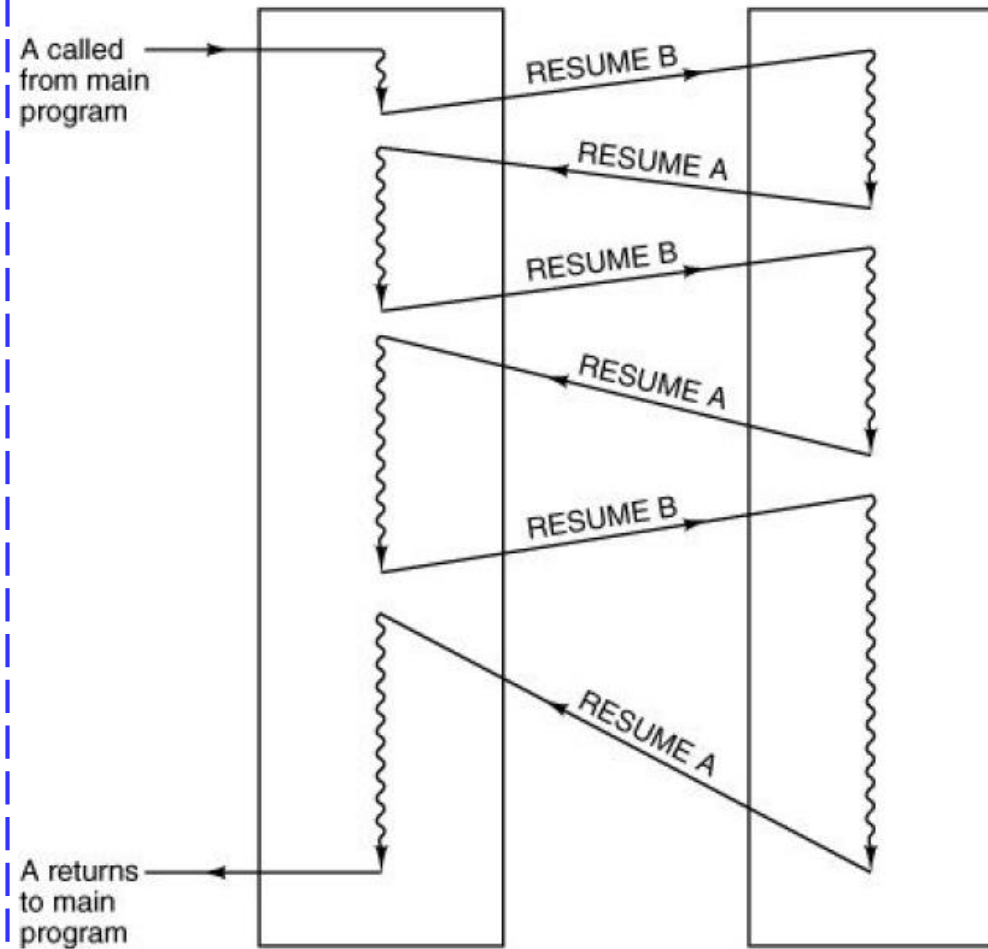
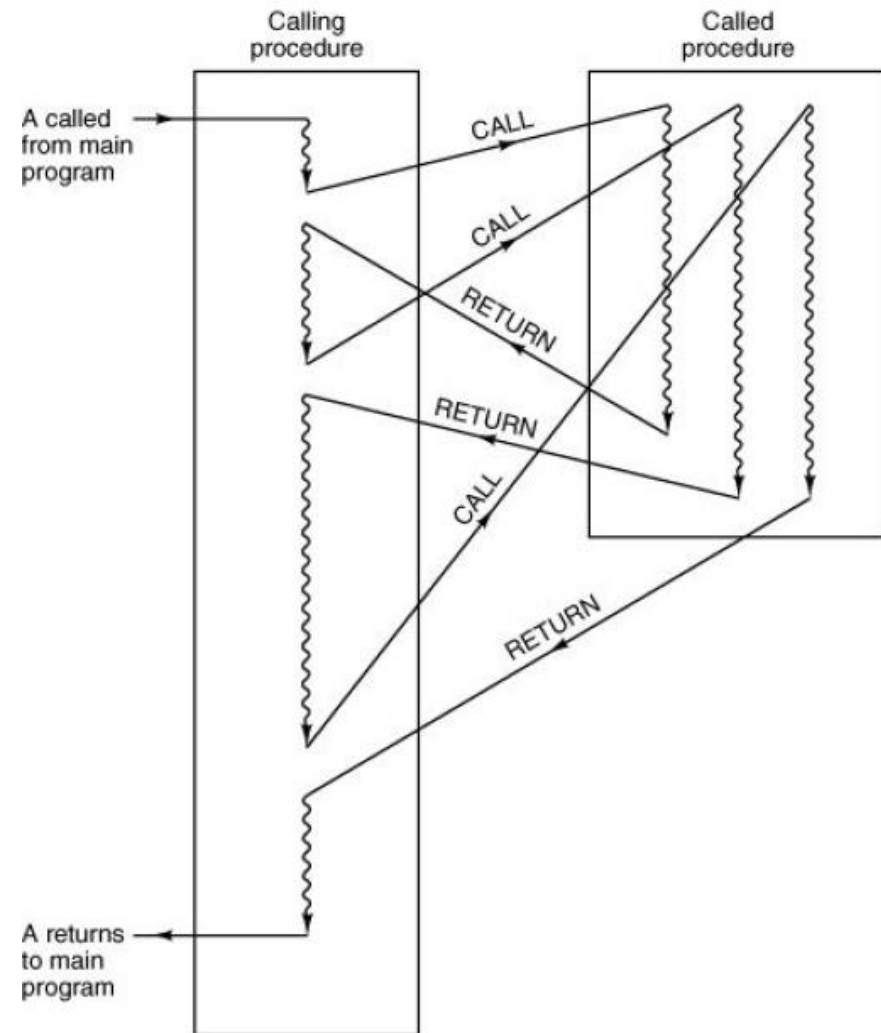
```
    while (q != VAZIA)
```

```
      remove Item de q
```

```
      Consome Item
```

```
      yield to Produtor
```

Procedures & Co-routines





Perguntas

- O que é um programa?
- Diferencie HW de propósito geral de WH dedicado?
- O que contém um ciclo completo de instrução?
- O que são interrupções?
- Quais as abordagens para as múltiplas interrupções?
- Qual a diferença entre *Procedure* e Co-rotina?